

KOSMOS

Computer-Praxis

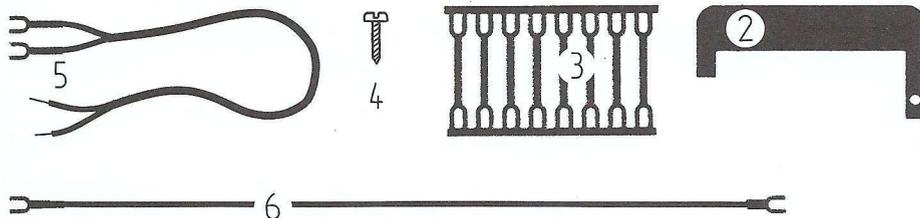
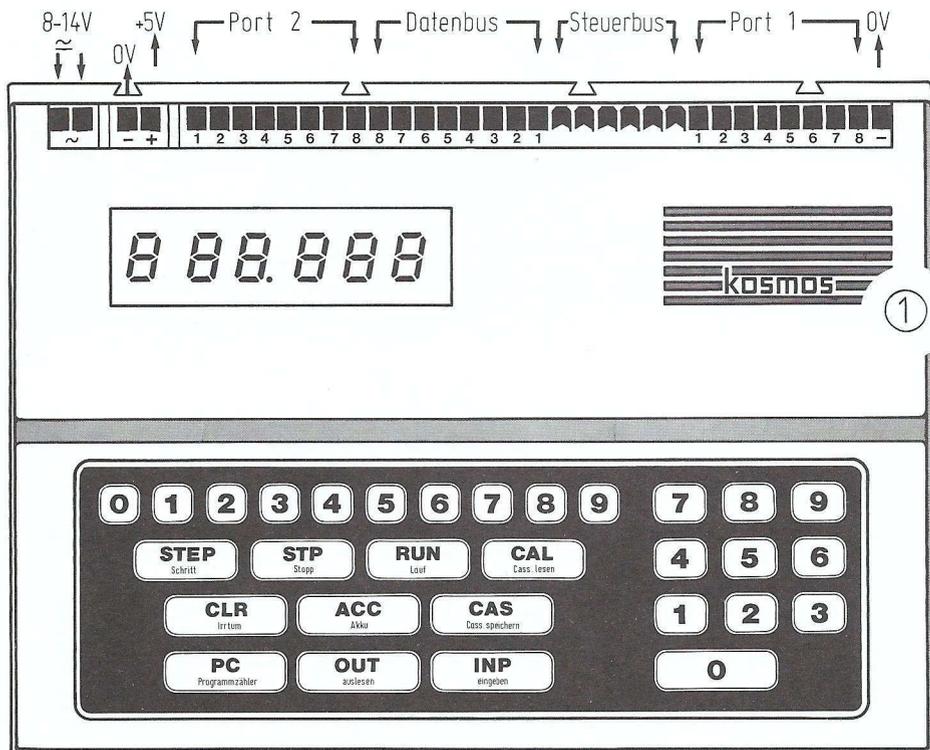
CP1

Der spielerische Einstieg in ein Gebiet, dem die Zukunft gehört.
Geeignet für Schule und Fortbildung.

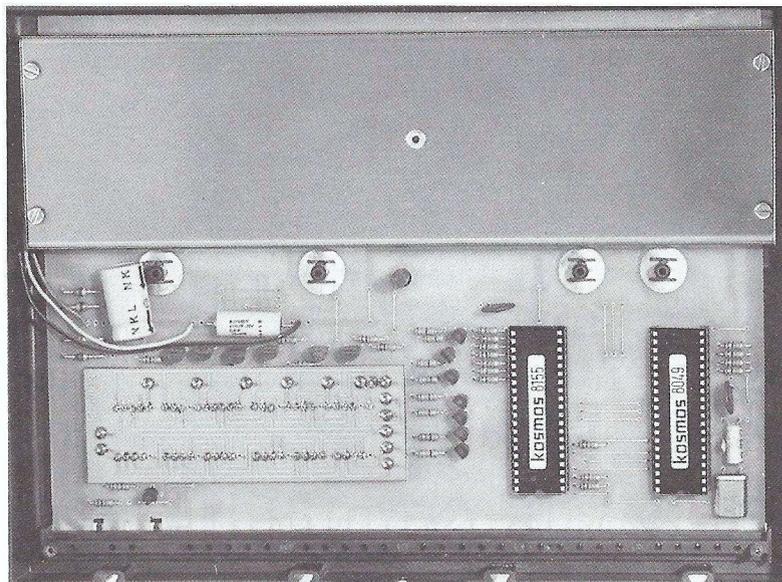


Mit dem Computer auf Du und Du – mit dem KOSMOS-Computer
ein faszinierendes, großes Hobby beginnen.

kosmos®



- 1. Computer 61-2000.6
- 2. Masseschiene 60-1211.3
- 3. Acht Kontaktbügel 60-1214.3
- 4. Zweiundzwanzig Zylinderblechschrauben 60-2012.8
- 5. Doppellitze } als Bündel
- 6. Zehn Anschlußlitzen } 60-0060.6



kosmos[®]

Computer-Praxis

Das universelle Mikroprozessor-System

Programmieren und experimentieren, spielend lernen, wie ein Computer funktioniert

Eine leicht verständliche Einführung in die faszinierende Welt der Computer



Franckh'sche Verlagshandlung Stuttgart

1. Auflage

Franckh'sche Verlagshandlung, W. Keller & Co.,
Stuttgart / 1983

Alle Rechte, insbesondere das Recht der Vervielfältigung und Übersetzung, vorbehalten. Kein Teil des Werkes darf in irgendeiner Form (durch Fotokopie, Mikrofilm oder ein anderes Verfahren) ohne schriftliche Genehmigung des Verlages reproduziert oder unter Verwendung elektronischer Systeme verarbeitet, vervielfältigt oder verbreitet werden.

Wir übernehmen keine Gewähr, daß die in diesem Buch enthaltenen Angaben frei von Schutzrechten sind.

© 1983, Franckh'sche Verlagshandlung,
W. Keller & Co., Stuttgart

Textillustrationen: J. Nullmeyer, H. Keller, G. Bosch

Technische Bildgestaltung und Konstruktion: KOSMOS
Entwicklungslabor

Printed in Germany / Imprimé en Allemagne / L 65 H hc

Gesamtherstellung: Konrad Triltsch, Graphischer Betrieb,
Würzburg

KOSMOS Computer-Praxis

Zum Geleit	5	1.48 SPB – Sprung unter Vorbehalt	29
Der Computer und seine Arbeitsweise	6	1.49 Der unendliche Zähler	31
1.0 Einleitung	6	1.50 Zwischen uns und dem Computer: das Flußdiagramm	32
1.1 Die Stromversorgung	6	1.51 Spaß am Knobeln	34
1.2 Ein- und Ausschalten	7	1.52 Mensch und Computer	35
1.3 Schritt für Schritt in die Computertechnik	7	1.53 P1E – vom Port zum Akku	36
1.4 Betrachtung von außen	7	1.54 Externe Dateneingabe	37
1.5 Das erste Programm – ein Test	8	1.55 Stoppuhr mit Taste	38
1.6 Das zweite Programm – ein Reaktions- spiel	8	1.56 P1A – vom Akku zum Port	39
1.7 Was kann unser Computer?	8	1.57 Blinkschaltung per Computer	40
1.8 Das Computron stellt sich vor	9	1.58 P2A – ein zweiter Port zum Ausgeben	41
1.9 Ein Blick in den Computer	9	1.59 Logeleien à la Boole	41
1.10 Der Speicher	9	1.60 Boolesche Algebra in der Praxis	45
1.11 Richtig adressiert ist halb gespeichert	10	1.61 NEG – logische Umkehr	47
1.12 Der Zelleninhalt wird angezeigt	12	1.62 Zahlenbetrachtungen	48
1.13 Automatische Fehleranzeige	12	1.63 Das Dualsystem	48
1.14 Was ist ein Befehl?	12	1.64 Umwandlung von dual in dezimal und umgekehrt	49
1.15 Computer als Würfelmaschine	12	1.65 Von Bits und Bytes und anderen Fachausdrücken	51
1.16 Wenn das Würfelprogramm nicht laufen will	13	1.66 AIS – indirekt speichern	52
1.17 Der Computer zieht Lottozahlen	14	1.67 LIA – indirekt laden	54
1.18 Was ist ein Programm?	14	1.68 SIU – indirekt springen	56
1.19 Der Programmzähler	15	1.69 Multiplizieren durch Addieren	59
1.20 Zahlen für die Befehle	15	1.70 Dividieren durch Subtrahieren	60
1.21 Der Akkumulator	15	1.71 Fehler finden – erfolgreich programmieren	60
1.22 Operationscode und Operand	16	1.72 Tips und Tricks für den Programmierer	62
1.23 LDA – Speicherzellen-Inhalte laden	16	1.73 Die Rucksackmethode	63
1.24 STEP – mit einem Schritt voran	17	1.74 NOP – tue nichts	63
1.25 Was der Befehl alles in Gang setzt	17	1.75 Mehrere Programme im Speicher	63
1.26 Anzeige Probleme	18	1.76 Programm-Schieber	63
1.27 Erst durch Verzögerung sichtbar	18	1.77 Computer-Geschwindigkeit	64
1.28 Kein Schluß ohne „Halt“	18	1.78 Kochrezepte für die eigene Programmierarbeit	66
1.29 Mnemonics als Gedächtnisstütze	19	1.79 Computersprachen	67
1.30 Wir probieren das Programm aus	19	1.80 Vom Mikroprozessor zum Computer	68
1.31 Computer im Einzelschritt-Betrieb	20	1.81 Wie geht es weiter?	69
1.32 ANZ – per Befehl anzeigen	20	1.82 Technische Daten	70
1.33 VZG – die programmierte Verzögerung	21		
1.34 Der Unterschied zwischen Stop und Halt	22		
1.35 Interrupt heißt Unterbrechung	22		
1.36 HLT – das programmierte Ende	22		
1.37 ABS – vom Akku zur Speicherzelle	23		
1.38 AKO – Konstante laden	23		
1.39 Rechnen und Daten verarbeiten	25		
1.40 Das Parkhausproblem	25		
1.41 ADD – der Additionsbefehl	25		
1.42 SUB – der Subtraktionsbefehl	26		
1.43 Ein Automatik-Zähler	27		
1.44 SPU – der Sprung hilft weiter	27		
1.45 Die richtige Speichereinteilung	28		
1.46 Computer-Logik	28		
1.47 VGL – vergleichen und Entscheidungen treffen	29		
		Zweiter Teil:	
		Programmvorschlage zum Spielen, Knobeln, Steuern, Messen und Lernen	71
		2.0 Vorbemerkung	71
		2.1 Digitaluhr	72
		2.2 Reaktionstester mit variabler Vorlaufzeit	76
		2.3 Telefonzeittakt-Gebuhrenanzeiger	76
		2.4 Digitalvoltmeter	77
		2.5 Nim-Spiel	79
		2.6 Code-Knacker	82
		2.7 Computer-Schaltuhr	84
		2.8 Gedachtnistraining	87
		2.9 Parchen-Suche	89
		2.10 Code-Schlo mit Alarmanlage	92

2.11	Doppelwürfel mit Paschanzeige	97
2.12	Computersimulierte Mondlandung	97
2.13	Computer als Melodiengenerator	100
2.14	Strategie am Schachbrett	103
2.15	Multiplikation – die aufwendige Art . . .	105
2.16	Das endlose Divisionsprogramm	108
2.17	Computergesteuerte Personenrufanlage . .	108
2.18	Arithmetik-Übungen	110
2.19	Computergesteuerter Gleichstrommotor . .	114
2.20	Digitaler Herzschlagmesser	117
2.21	Morsecomputer	119
2.22	Programmierbares Monoflop (Timer)	124
2.23	Personenzählanlage mit Automatikschalter	124
2.24	Computergesteuerter Modellbahnhof	126
2.25	Roulette	130

Teil 3:

Einige Grundprinzipien der elektronischen

Datenverarbeitung	132
3.1 Was geht in den Schaltkreisen des Computers vor?	132
3.2 Alles im Zweiersystem	132
3.3 Das Grundelement des Computers: ein einfacher Schalter	132
3.4 Vom Schalter zum Register	133
3.5 Codieren und Decodieren	133
3.6 Die Verarbeitung der Daten	134
3.7 Duale Addition	135
3.8 Das vollständige Rechenwerk	136
3.9 Schlußbetrachtung	136

Sachregister	138
-------------------------------	-----

Zum Geleit

Unser zukünftiges Zusammenleben und Zusammenarbeiten wird in einem Ausmaß von Computern bestimmt, wie wir es uns vorläufig noch gar nicht vorstellen können:

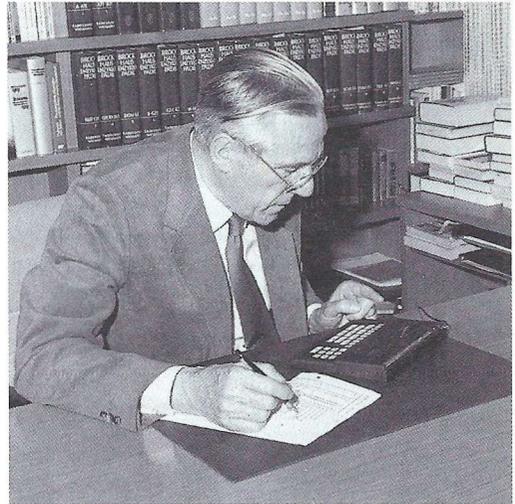
- + In Fabriken arbeiten Roboter mit Mikrocomputersteuerung (CAM), konstruiert und geprüft wird computerunterstützt (CAD und CAC),
- + Banken werden ihre Kundengeschäfte vielfach automatisch über Bildschirmarbeitsplätze und Geldausgabe-Automaten abwickeln,
- + beim elektronischen Markt werden Waren auf dem Bildschirm angeboten und durch elektrische Signale bestellt und evtl. auch bezahlt,
- + bei der telekommunikativen Heimarbeit werden Bürokräfte, Programmierer, Konstrukteure, Lehrkräfte usw. ihre Arbeit in der häuslichen Wohnung, vor einem computergesteuerten Bildschirm erledigen.

Wer in dieser voraussehbaren Welt mit dem Computer nicht geschickt umgehen kann, der ist schlecht daran – vergleichbar einem Analphabeten in unserer Zeit.

Berufliche Erfolge werden wesentlich davon abhängen, ob man den Computer zu nutzen versteht. Dies gilt nicht nur für den Informatiker, der hauptberuflich mit dem Computer arbeitet, sondern eher noch mehr für die vielen anderen Berufe, für welche der Computer ein wichtiges – wenn nicht das wichtigste – Werkzeug sein wird: Vom Ingenieur bis zum Finanzbeamten, vom Mediziner bis zum Soziologen.

In den Gebrauch des Computers müssen sich viele mühsam einarbeiten – an vielen Schulen und Hochschulen werden ja derartige Vorlesungen und Praktika angeboten. Je früher sich einer in dieser zunächst ungewohnten Computer-Welt zurechtfindet, desto leichter gelingt ihm dies meist.

Da ist es eine wertvolle Hilfe, daß die KOSMOS-Verlagsgruppe neuerdings einen KOSMOS-Computer anbietet, mit dessen Hilfe schon Jugendliche frühzeitig und spielerisch die Schwelle in die Denkwelt des Computers überschreiten können.



Prof. Steinbuch bei der Arbeit am KOSMOS-Computer.

Nicht, daß hier ein oberflächlicher Firlefanz geboten würde – nein, hier werden solide Grundlagen gelegt: Systemanalyse, Programm, Betriebssystem, Compiler, Sprungbefehl, Boolesche Operationen usw.

Die Methoden werden zur Lösung anregender Probleme benutzt: Digital-Uhr, Reaktionstester, Hotelreservierung, Heizungssteuerung, Nim-Spiel, Herzschlagmesser, Steuerung für die Modell-Eisenbahn usw. Darüber hinaus werden Anregungen zur selbständigen Weiterentwicklung gegeben.

Ich bin überzeugt davon, daß Jugendliche, welche mit dem KOSMOS-Computer gearbeitet haben, anderen beim Start in das zukünftige Berufsleben ein gutes Stück voraus sind.

Dr.-Ing. Karl Steinbuch
ehem. ord. Professor für
Nachrichtenverarbeitung
an der Universität Karlsruhe (TH)

Erster Teil

Der Computer und seine Arbeitsweise

1.0 Einleitung

Mikroelektronik und Computertechnik haben eine technische Revolution ungeahnten Ausmaßes eingeleitet, die im Begriff ist, alle Bereiche unseres Lebens zu durchdringen und gewaltige Veränderungen herbeizuführen. Einen umfassenden Einblick in jene neuen technischen Gebiete jedermann zu ermöglichen, ist das Ziel, das sich der Verlag mit der Herausgabe der „Computer-Praxis“ gesetzt hat.

Bei der Beschäftigung mit dieser Ausrüstung lernt man nicht nur, wie der Computer durch „Programmieren“ dazu gebracht wird, genau das zu tun, was wir wollen, sondern man erfährt auch, aus welchen Funktionseinheiten eine Datenverarbeitungsanlage besteht und wie sie arbeitet. Was „hinter den Tasten“ vorgeht, bleibt daher kein Geheimnis, und die Bewältigung vieler reizvoller Probleme und Aufgaben schafft die Voraussetzung für den selbstverständlichen Umgang mit der Technik von morgen.

Nicht nur der Nutzen für Beruf und Leben veranlaßt allerdings heute zahlreiche Menschen, sich mit Computern auch privat zu befassen; es ist besonders die große Faszination, selbst die in einem Gerät schlummernde „maschinelle Intelligenz“ zum Leben erwecken zu können und sich an der Lösung immer neuer Aufgaben und Probleme zu erfreuen, die das Computer-Hobby so beliebt macht. Der Kreativität sind hierbei keine Grenzen gesetzt.

Diese Computerausrüstung wurde mit der Absicht entwickelt, jedermann den Einstieg in die Computertechnik möglichst leicht zu machen und Barrieren fortzuräumen, die das Verständnis erschweren könnten. Ferner sollten alle Fähigkeiten und Möglichkeiten, die in einem Mikrocomputer stecken, mit Hilfe unseres kleinen Gerätes umfassend dargestellt werden. Man muß erfahren können, wie ein Computer speichert, verwaltet, rechnet, überwacht, sortiert, mißt, spielt und insbesondere, wie er zur Steuerung oder Regelung anderer Geräte, Anlagen oder Schaltungen eingesetzt werden kann. Wegen dieser Zielsetzung (leichte Durchschaubarkeit und Vielseitigkeit) unterscheidet sich der KOSMOS-Computer grundsätzlich von allen Heim-, Personal- und Bürocomputern, die für bestimmte praktische Anwendungszwecke konzipiert sind. Kommt es bei solchen Computern etwa auf Speicherkapazität oder auf Rechengeschwindigkeit an, so spielen dererlei quantitative Eigenschaften bei einem Lern-

und Experimentiercomputer keine entscheidende Rolle. Mit ihm muß man die Computertechnik transparent machen können, und seine Stärken liegen daher auf ganz anderem Gebiet. Einer seiner Vorzüge besteht z.B. darin, daß man ihn als Steuergerät für elektrische und elektronische Schaltungen verwenden kann, wie sie sich etwa mit KOSMOS-Elektronikkästen bauen lassen. In Kombination mit diesen Kästen eröffnet sich ein weites Feld für weitere Experimente, die mit der Automation vertraut machen.

Für das Verständnis der Zusammenhänge ist es nützlich, dieses Buch systematisch durcharbeiten, ohne einzelne Kapitel zu überspringen. Natürlich lassen sich – sobald man mit der Bedienung vertraut ist – Programme eintippen und starten, auch wenn man noch keine Ahnung von der Bedeutung der verwendeten Befehle oder von den Vorgängen im Computer besitzt. Will man jedoch selbst Programme ausarbeiten, dann erwirbt man das hierzu erforderliche Wissen am besten dadurch, daß man der Reihe nach vorgeht.

Wir wünschen Freude und Erfolg beim Experimentieren!

1.1 Die Stromversorgung

Wir wollen gleich zur Sache kommen: ohne Strom geht gar nichts. Bevor der Computer arbeiten kann, müssen wir ihn an das Stromnetz anschließen

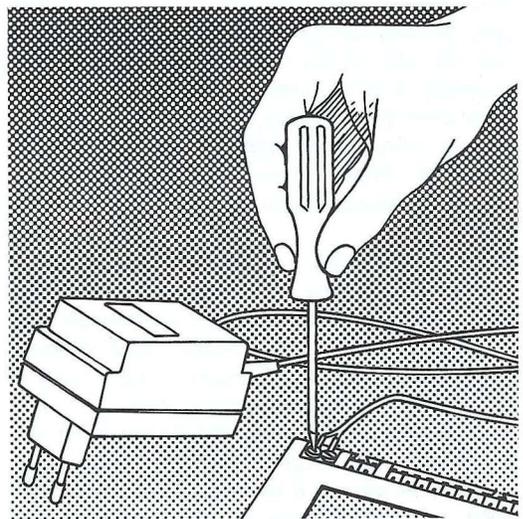


Bild 1

ßen. Aber keinesfalls direkt. Der Computer benötigt nur eine sehr kleine Spannung: mindestens 8 V und höchstens 14 V. Weniger reicht ihm nicht – wesentlich mehr könnte schädlich sein. Zur richtigen Spannung verhilft man ihm, indem man an den zwei linken Klemmen der Anschlußleiste (Bild 1) einen geeigneten Trafo anschließt. Schrauben dazu sind beigegeben. Entweder nimmt man das KOSMOS Computer-Netzanschlußgerät oder einen Modellbahn- bzw. Experimentiertrafo (Gleich- oder Wechselstrom). Bei der Verwendung eines Modellbahntrafos benutzt man zweckmäßigerweise die Anschlüsse für den Fahrstrom und stellt den Fahrt-

Bild 2



regler zunächst einmal auf mittlere Geschwindigkeit. Jetzt wird der Netzstecker in die Steckdose gesteckt, und die Anzeige leuchtet auf. Ist links ein leuchtender Punkt dicht bei dem „P“ zu sehen (Bild 2), liegt zuviel Spannung an, und der Fahrtregler des Modellbahntrafos sollte zurückgedreht werden, bis das Pünktchen ausgeht. Bei Verwendung eines Experimentiertrafos ist die nächstkleinere Spannung zu wählen.

1.2 Ein- und ausschalten

Der Netzstecker ist unser Ein- und Ausschalter! Am Gerät selbst gibt es deshalb keinen, und das hat seinen guten Grund. Man kann nicht aus Versehen das Gerät ausschalten. Das wäre nämlich katastrophal, denn in dem Moment, wo die Stromversorgung unterbrochen wird, sind alle in den Computer eingegebenen Informationen gelöscht. Damit dies nicht unbeabsichtigt passiert, wurde kein Schalter vorgesehen.

Hier noch ein Tip: die stromzuführenden Kabel sollten fest angeschraubt werden.

Im Anzeigenfeld erscheint immer, wenn Sie das Gerät einschalten (Netzstecker in die Steckdose) die Anzeige.



Es schadet Ihrem Computer übrigens nicht, wenn er über längere Zeit eingeschaltet bleibt. Die Leistungsaufnahme ist mit 4–6 Watt nur gering.

P ist der Kennbuchstabe für „Programmzähler“. Die Ziffern signalisieren, daß der Programmzähler auf Null steht. Das ist ja auch logisch, denn schließlich fangen wir erst an. Der Computer wartet auf Ihre Kommandos.

1.3 Schritt für Schritt in die Computertechnik

Natürlich ist es für Sie verlockend, gleich einmal auf die weißen Tasten zu drücken, um zu sehen, was geschieht. Tun Sie es ruhig, aber erwarten Sie bitte kein sinnvolles Ergebnis. Ein Computer kann nämlich zunächst einmal gar nichts. Man muß ihm erst beibringen, was er überhaupt machen soll. Ob er uns etwa als Spielpartner oder als Stoppuhr, als Steuergerät für die Modelleisenbahn oder als elektronischer Würfel dient, hängt allein von den Befehlen, den unterschiedlichen Programmen ab, die Sie in sein „Gedächtnis“ hineinbringen können. Diese Vielseitigkeit ist ein entscheidender Vorzug des Computers. Wie Sie es anfangen müssen, damit er seine erstaunlichen Fähigkeiten entfaltet, erfahren Sie jetzt Schritt für Schritt. Sehen Sie sich zunächst einmal die äußeren Teile des Computers genauer an, damit klar ist, wovon wir reden.

1.4 Betrachtung von außen

An die **Anschlußleiste** haben Sie schon die Stromzufuhr geklemmt. Daneben befinden sich noch weitere Anschlußmöglichkeiten. Über diese kann der Computer Signale von außen empfangen oder nach außen abgeben. Aber darüber werden wir uns später noch ausführlich unterhalten. Im Augenblick hierzu nur soviel: an diese Anschlüsse darf unter keinen Umständen eine höhere Spannung als 5 V angelegt werden, da sonst der Computer beschädigt werden kann.

Das **Anzeigenfeld** macht sich leuchtend bemerkbar. Die Schlitze daneben sind Lüftungsschlitze. Bei längerem „Arbeiten“ mit dem Computer wird nicht nur Ihnen warm.

Vorne ist die Tastatur, eine moderne **Flachtastatur**, die schon auf sanften Druck reagiert. Auf dieser gibt es zweierlei Arten von „Tasten“: **Zahlentasten** und **Funktionstasten** (Bild 3). Bei den



Bild 3

Funktionstasten

Zahlentasten

Zahlentasten haben Sie die Auswahl zwischen dem Zahlenblock auf der rechten Seite und der Zahlenreihe oberhalb der Funktionstasten. Es ist völlig egal, welche Zahlentasten Sie benutzen. Wenn Sie oft mit der Schreibmaschine schreiben, wird Ihnen

die Zahlenreihe sympathischer sein; Taschenrechner-Spezialisten werden den Zahlenblock bevorzugen.

Die großen länglichen Tasten auf der linken Seite der Tastatur sind die Funktionstasten. Mit diesen bringt man den Computer dazu, etwas zu tun, zu „funktionieren“. Die einzelnen Tasten werden immer dann erklärt, wenn wir sie das erste Mal brauchen.

Allerdings, eine Taste sollten wir schon jetzt kennenlernen. Die CLR (clear)- oder auch Irrtums-Taste (clear ist englisch und heißt frei übersetzt säubern oder auch löschen). Drücken Sie mal auf diese Taste. Was sehen Sie? Nichts mehr? Doch, ein kleines rotes Pünktchen. Dieses Pünktchen zeigt an, daß das Gerät unter Strom steht, also betriebsbereit ist. Das als Anmerkung nebenbei; zurück zur CLR-Taste. Mit ihr können Sie die Anzeige löschen, wie Sie es vom Taschenrechner her kennen. Einzige Ausnahme: sollten Sie versehentlich die Funktionstasten „CAL“ oder „CAS“ gedrückt haben – auf der Anzeige erscheinen die Symbole



oder



– müssen Sie erst „STP“ und dann „CLR“ betätigen.

1.5 Das erste Programm – ein Test

Wir haben den Computer eingeschaltet, mit der CLR-Irrtums-Taste haben wir die Anzeige gelöscht. Das kleine rote Pünktchen zeigt uns, daß das Gerät betriebsbereit ist. Nun sollten wir überprüfen, ob der Computer auch funktioniert. Lassen Sie ihn das selbst machen: drücken Sie nacheinander



Auf der Anzeige erscheint in rascher Folge 999999, 888888, 777777 usw. ... Mit 000000 beendet der Computer das Selbstprüfungsprogramm. Sie können es gleich wiederholen, indem Sie entweder mit CLR die Anzeige löschen und 9-RUN drücken, oder indem Sie auf CLR verzichten und gleich 9-RUN eintippen. Probieren wir's aus. Jetzt darf man sicher sein, daß der Computer funktioniert.

1.6 Das zweite Programm – ein Reaktionsspiel

Lassen Sie uns zur Entspannung ein kleines Spielchen machen. Nicht daß Sie denken, wir wollten uns jetzt einem unnützen Zeitvertreib zuwenden: es ist ein Spiel mit einem ernsten Hintergrund. Überprüfen Sie Ihre Reaktionsfähigkeit. Im Computer ist ein Reaktionstest vorprogrammiert. Die „8“ ist hierfür die Programmziffer, mit RUN lösen Sie das Programm aus. Drücken Sie



Im Anzeigenfeld ist zunächst nichts zu sehen; dann aber läßt der Computer Zahlen rasen und zwar in Schritten von 1/1000 Sekunden. Sie sollten nun versuchen, den Zahlenlauf so schnell wie möglich mit Hilfe der STP-Taste zu stoppen. Auf geht's!



Wenn Sie es mehrmals machen, werden Sie feststellen, daß der Zeitpunkt, an dem der Computer zu zählen anfängt, immer unterschiedlich ist. Sonst wäre es ja auch schnell langweilig. Sollten Sie im Eifer die STP-Taste gedrückt haben, bevor der Computer angefangen hat zu zählen, erscheint nach kurzer Zeit „000“. Schummeln gilt nicht.

Der ernste Hintergrund dieses netten Spielchens: Der Staat billigt einem Autofahrer bei Gefahr eine „Schrecksekunde“ von 0,25 Sekunden zu, innerhalb dieses Zeitraumes muß der Autofahrer reagiert haben. Aber Sie lagen bestimmt unter 0,250 Sekunden. Mit weniger als 0,150 (Anzeige .150) sind Sie Spitzenklasse, und bei Zeiten unter 0,100 Sekunden (Anzeige .100) sind Sie reif für das Guinness-Buch der Rekorde.

Bei diesem Spiel haben Sie nun noch eine weitere Funktionstaste kennengelernt. Die STP-Taste.* Mit ihr können Sie Programme, die im Computer ablaufen, unterbrechen und mit der RUN-Taste dann wieder weiterlaufen lassen. Eine Ausnahme: das Selbst-Überprüfungsprogramm kann man nicht stoppen. Wozu auch?!

1.7 Was kann unser Computer?

Man sollte jetzt einmal das Reaktionsprogramm laufen lassen und nicht die STP-Taste drücken.

* Eine Zusammenstellung der Tastenfunktionen finden Sie auf dem beigefügten Blatt.

Der Computer zählt und bleibt dann bei 255 stehen. Dies ist sein gesamter Zahlenumfang. Mehr braucht er auch nicht, denn er soll keinen Taschenrechner ersetzen, sondern regeln, steuern, messen, „Entscheidungen treffen“, Melodien erzeugen und vieles mehr. Das alles kann er aber nur, wenn man ihm zuvor genau beibringt, was er alles zu tun hat. Er muß – ähnlich wie ein neugeborenes Kind – erst etwas „lernen“, bevor er eine Aufgabe richtig zu lösen vermag. Und wir müssen über seine Funktion Bescheid wissen, um uns überhaupt mit ihm verständigen zu können. Sie haben schon erfahren: ohne richtige Anweisungen macht ein Computer gar nichts, da kann man soviel auf die Tasten drücken, wie man will (die fest einprogrammierte „Selbstprüfung“ und der „Reaktionstest“ stellen hier eine unübliche Ausnahme dar).

Versuchen wir also zunächst der Frage nachzugehen, was ein Computer ist.

1.8 Das Computron stellt sich vor

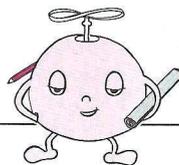
Was um alles in der Welt ist nun eigentlich ein Computer? Erstens ist „Computer“ ein englisches Wort und wird zweitens im Duden mit „elektronische Rechenanlage“ übersetzt. Nun ist es zweifelsohne so, daß man den kleinen Kasten, der den KOSMOS-Computer ausmacht, nicht als „Anlage“ bezeichnen würde. Aber früher, vor 15 bis 20 Jahren benötigte man für das, was unser kleines Gerät fertigt, große Anlagen, die ganze Schränke füllten. Daher dieser „große Begriff“. Rechnen ist übrigens längst nicht mehr die Hauptaufgabe von Computern. Aber ihre Funktionsweise beruht auf mathematisch-logischen Prinzipien.

Wichtig für uns ist, daß alles, was im Computer geschieht, **elektronisch** passiert – im Unterschied zu **mechanisch**. Es werden also keine Räder oder Hebel angetrieben, wie z.B. bei einer Schreibmaschine, wo durch Tastendruck ein Hebelarm, Kugelkopf oder Typenrad bewegt wird. Solche mechanischen Bewegungen fallen – bis auf unseren Tastendruck – weg; die Anzeige ist ja auch elektronisch.

Was und wie etwas im Computer elektronisch passiert, entzieht sich unseren Sinnen. Wir können es weder sehen noch hören. Um es dennoch zu verdeutlichen, lassen wir in unseren erklärenden Zeichnungen ein kleines, rundes Wesen herumsausen. Dieses wieselflinke Ding – wir haben es „Computron“ getauft – soll uns die Vorgänge veranschaulichen, die im Innern des Computers elektronisch ablaufen (Bild 4).

Vorher allerdings noch eine kurze Zwischenbemerkung, und zwar zur Sprache: die Sprache der Computerleute ist im wesentlichen Englisch. Sie

Bild 4



haben es bei den Funktionstasten schon bemerkt. Das ist selbstverständlich kein Problem für einen Engländer. Wohl aber eventuell für uns. Deshalb haben wir beim Computer unter die englischen Ausdrücke die deutsche Übersetzung geschrieben und werden auch in diesem Buch englische Ausdrücke zunächst einmal übersetzen. Dann aber werden wir die englischen Begriffe, eben weil es internationale Fachbegriffe sind, weiterverwenden.

1.9 Ein Blick in den Computer

Um zu verstehen, wie ein Computer funktioniert, bedarf es keiner Kenntnisse seiner elektronischen Funktionsweise oder der Konstruktion seiner Bauteile – genau so wenig, wie man etwas vom Bau oder der Reparatur eines Autos verstehen muß, um es fahren zu können.

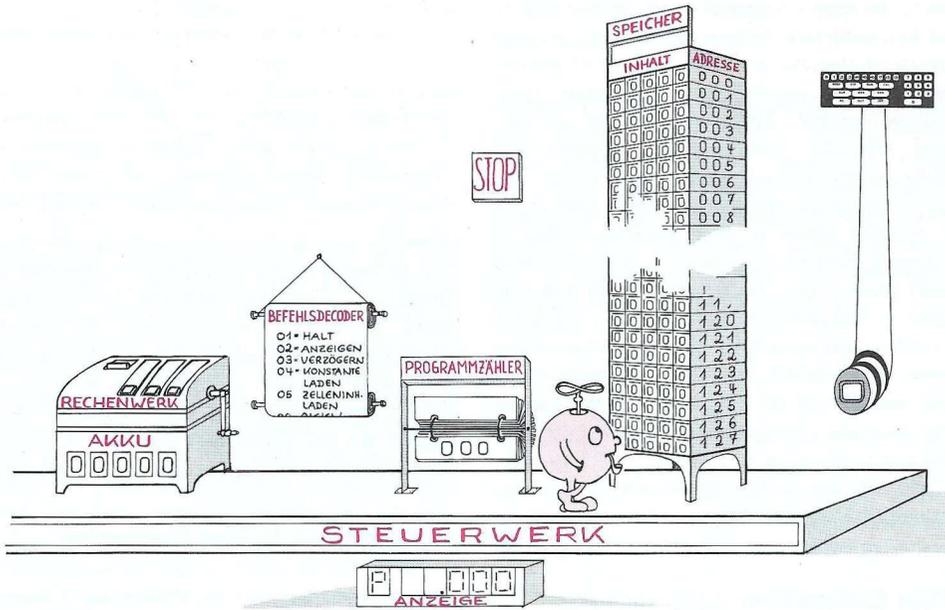
Im Bild 5 (Seite 10 oben) sehen wir das Fantasiewesen Computron in seinem Reich, das unsere Zeichnerin entsprechend dem elektronischen Innenleben unseres Computers gestaltet hat. Alle elektronischen Funktionseinheiten, die jeder Computer in seinem Innern beherbergt, finden sich auch hier wieder: ein Speicher, ein Akkumulator, ein Programmzähler, ein Rechenwerk, ein Befehlsdecoder, eine Tastatur, eine Anzeige und ein Steuerwerk. Nur, hier ist alles „unelektronisch“ und damit auch für Nicht-Elektroniker ohne weiteres verständlich. Wir sehen, daß das Computron gerade Pause macht und gelangweilt den großen Turm mit der Aufschrift „Speicher“ betrachtet.

Nehmen wir zur Erläuterung der Speicherfunktion ein Beispiel aus dem täglichen Leben, etwa eine Behörde. Dabei ist es vollkommen egal, ob man sich das Einwohnermeldeamt oder die Kraftfahrzeug-Zulassungsstelle oder was auch immer vorstellt. Eine Behörde eben. Es gibt ja genug davon.

1.10 Der Speicher

Herzstück einer Behörde ist das Archiv mit seinen Aktenordnern. Und in diesen Aktenordnern befinden sich, der Name läßt es erhoffen, wohlgeordnet die einzelnen Akten, also das Informationsmaterial, das die Beamten für ihre Tätigkeit benötigen.

Ähnlich ist es beim Computer. Dessen Herzstück



ist der Speicher, in dem Informationen „aufbewahrt“ werden. Dieser Speicher ist aus sogenannten Speicherplätzen oder **Speicherzellen** aufgebaut. Sie entsprechen den Aktenordnern im Archiv. Und in diesen Aktenordner-Speicherzellen können im Falle unseres Computers bis zu fünf Ziffern „abgelegt“ werden. So läßt sich also in eine Speicherzelle des Speichers z.B. die Zahl 7, in eine andere die Zahl 125 und in eine dritte die Zahl 11097 hineintun und auch wieder herausholen. Allerdings muß man, da der Computer keine leeren Stellen kennt, immer fünfstellig schreiben, also:

„00007“, „00125“ und – kein Problem – „11097“ (Bild 6).

Der Speicher des KOSMOS-Computers verfügt in der Grundauführung über 128 Speicherplätze, die alle durchnummeriert sind und zwar von 000 bis 127. Sie, und wir, würden zwar von 1 bis 128 nummerieren, aber die Mathematiker fangen bei 0 an zu zählen. So sind sie eben.

1.11 Richtig adressiert ist halb gespeichert

Bild 6

SPEICHER	
INHALT	ADRESSE
000	000
001	001
002	002
003	003
004	004
005	005
006	006
007	007
08	08
9	9
1	1

13	13
14	14
15	15
16	16
17	17
18	18
19	19
20	20
21	21
22	22
23	23
24	24
25	25
26	26
27	27

Wichtig für uns ist, daß jeder Speicherplatz seine ganz bestimmte Nummer hat – wie in der Behörde der Aktenordner ein ganz bestimmtes Aktenzeichen. Diese Nummer heißt **Adresse**. Wenn wir die Nummer der Speicherzelle, also die Adresse auswählen, können wir über deren Inhalt verfügen oder erst einmal etwas hineingeben. Dabei muß man allerdings aufpassen: wenn man in eine Speicherzelle etwas Neues hineingibt, dann wird der alte Inhalt automatisch gelöscht und ist verloren. Er wird überschrieben durch den neuen Inhalt.

Probieren wir es gleich einmal aus. Sie wollen z.B. in die Speicherzelle 087 Ihres Computers die Zahl „7“ eingeben. Soweit, so einfach. Aber wie? Zunächst wählen Sie die stets dreistellige Adresse der Speicherzelle an. Sie tippen der Reihe nach die Tasten



In Bild 7 sehen wir, daß das schläfrige Computron inzwischen mächtig aktiv geworden ist. Beim

ersten Tastendruck war es zur Stelle, hat eifrig notiert, was an eingegebenen Ziffern durch das Rohr zu sehen war und blitzschnell die notierten Ziffern in die Anzeige eingeschrieben. Das können wir ja auch an unserem Gerät beobachten: bei jedem Tastendruck erscheint die entsprechende Ziffer sofort auf der Anzeige.

Bild 7a

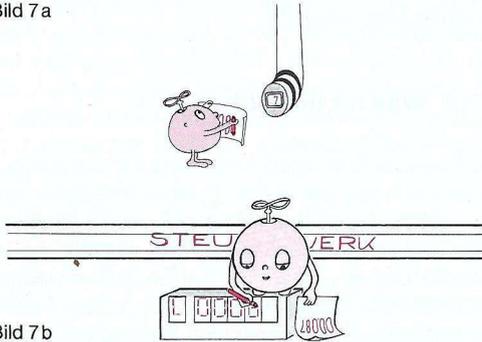


Bild 7b

Um zunächst einmal zu überprüfen, was in Speicherzelle 087 steht, drücken wir die Taste

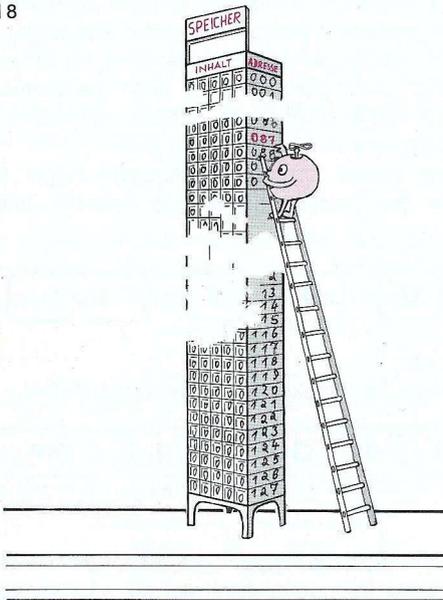
OUT

OUT ist englisch und steht für Ausgabe oder Auslesen. Auf der Anzeige erscheint

C 00.000

Der Kennbuchstabe „C“ ganz links bedeutet, daß jetzt der Inhalt einer Speicherzelle angezeigt wird (eigentlich müßte es ja ein „Z“ wie Zelle sein, aber auf der Digitalanzeige kann man Z nicht erscheinen lassen). Was ist im Computer passiert?

Bild 8



Das Computron hat sich eine Leiter geschnappt, sie exakt bei Speicherzelle 087 eingehängt, den Inhalt der Speicherzelle abgeschrieben und auf die Anzeige übertragen. Damit haben Sie die Speicherzelle 087 angewählt. Die Leiter, die das Computron entsprechend Ihrer Eingabe an jeder beliebigen Speicherzelle einhängen kann, wird in der Computer-Fachsprache als **Ein-Ausgabe-Zeiger** bezeichnet.

Und jetzt sollen Sie die Zahl „7“ in die Speicherzelle 087 eingeben. Das Computron steht schon wieder am Tastenrohr, um weitere Eingaben zu notieren. Sie tippen die Zahl 7 als

0 0 0 0 7

ein und beenden die Eingabe mit

INP

INP ist die Abkürzung des englischen Wortes „Input“ = Eingabe.

Behende ist das Computron mit unserem Zahlenwert auf die Leiter gehüpft, hat in Null Komma nichts die Speicherzelle 087 mit 00007 „gefüllt“ und in die Anzeige den entsprechenden Wert und ein „E“ eingeschrieben. Als Quittung für unsere Eingabe zeigt unser Computer ein „E“ an. Fertig. Damit haben Sie in die Zelle 087 etwas hineingegeben. Sehen tut man es natürlich nicht. Könnte man aber – und damit wollen wir das Computron aufs Neue beschäftigen.

Bild 9

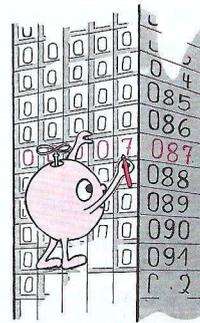
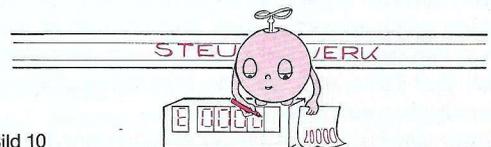


Bild 10



1.12 Der Zelleninhalt wird angezeigt

Wir drücken der Reihe nach die Tasten



Das Computron hat seine Leiter wieder bei Speicherzelle 087 eingehängt, sich den gespeicherten Wert notiert und die Anzeige entsprechend umgeändert. Es erscheint



Jetzt sehen wir das, was wir eben in die Zelle 087 eingegeben haben, nämlich unsere Zahl „7“. Das C vor der Zahl gibt uns wieder an, daß dies ein Zellen-Inhalt ist.

Vielleicht probieren Sie das Ganze noch einmal mit Zelle 113. Tippen Sie ein



Auf der Anzeige erscheint



also der Inhalt von Speicherzelle 113. Geben Sie nun eine Zahl zwischen „1“ und „255“ ein und überprüfen Sie anschließend, ob diese Zahl auch in die Speicherzelle hineingekommen ist, z.B. „102“:



und dann



Anzeige jetzt:



1.13 Automatische Fehleranzeige

Vielleicht haben Sie beim Eintippen schon mal einen Fehler gemacht und eine Zahlentaste zuviel oder zuwenig gedrückt. Mit der Anzeige F .001 gibt der Computer Ihnen dann zu verstehen, daß Sie etwas falsch gemacht haben. Probieren Sie es aus! In einem derartigen Fall betätigt man in aller Ruhe die CLR-Taste und gibt die betreffende Zahlenkombination nochmals ein.

Unser Computer kann sieben verschiedene Fehler

(F .001 bis F .007) anzeigen und bietet dem Benutzer damit eine wertvolle Hilfe, Irrtümer rechtzeitig und gezielt zu erkennen. Die Bedeutung der verschiedenen Fehleranzeigen haben wir auf dem beiliegenden Informationsblatt in einer Tabelle zusammengefaßt.

Wir wollen das Eingeben in den Speicher nun gleich an einem richtigen Programm etwas üben, einem Würfelprogramm.

1.14 Was ist ein Befehl?

Sie wissen schon, ohne Anweisung tut der Computer von sich aus gar nichts. Er braucht Befehle von uns. Leider kennt der Computer unsere Sprache nicht. Wir müssen also eine Form wählen, die er versteht, und er versteht nur Zahlen. Daher werden wir Befehle in Zahlen verschlüsseln – man nennt das **codieren** – und diese dann mit Hilfe der Tastatur in den Computer eingeben.

Ein Befehl ist also eine in Zahlen verschlüsselte Anweisung für den Computer, etwas Bestimmtes zu tun. Alle Befehle müssen – wohlgeordnet zu einem Programm – zunächst in den Speicher eingegeben werden. Der Computer holt sich, wenn wir ihm durch die RUN-Taste das Startzeichen geben, einen Befehl nach dem anderen heraus und führt ihn aus.

1.15 Computer als Würfelmaschine

Sie werden jetzt zum erstenmal ein kleines Programm, also eine Folge von Befehlen, in den Computer eingeben. Verstehen können Sie es noch nicht, weil die Wirkung der Befehle erst später erklärt wird. Betrachten Sie dies also als „Fingerübung“, denn ganz im Ernst: auch das Eingeben hat für den Anfänger seine Tücken, und man sollte es ruhig ein paar Mal regelrecht üben.

Zuerst setzen Sie den Ein-Ausgabe-Zeiger (die Leiter des Computrons) auf die Zelle 001, indem Sie



drücken.

In dieser Zelle speichern Sie den ersten Befehl



Anzeige: E 04.001

Der Ein-Ausgabe-Zeiger geht nach dem Drücken der Taste INP automatisch auf die nächste Zelle,

d.h. unser Computron legt seine Leiter ganz selbständig auf die folgende Zelle 002 an. In diese geben wir dann den Befehl

0 6 1 0 1 INP

Anzeige: E 06.101

Auch jetzt rückt der Ein-Ausgabezeiger automatisch eins weiter; das Computron legt selbständig die Leiter an die Zelle 003. Das Weiterrücken des Ein-Ausgabezeigers erspart uns das jeweilige neue Anwählen der folgenden Zelle. Deshalb können wir nun in rascher Folge die nächsten Befehle eingeben.

0 6 0 0 0 INP

0 7 1 0 1 INP

1 0 1 0 0 INP

1 1 0 0 1 INP

0 9 0 0 3 INP

Zum Schluß muß bei diesem Programm noch die Zelle 100 angewählt werden

1 0 0 OUT

und anschließend

0 0 0 0 7 INP

eingegeben werden. Um das Programm zum Laufen zu bringen, teilen wir dem Computer durch Drücken von

0 0 1 PC

zunächst mit, mit welcher Zelle er beginnen soll und drücken dann

RUN

Die Anzeige erlischt, der Computer „würfelt“, und dabei läßt er sich nicht zuschauen. Stoppen Sie die elektronische Würfelrolle, indem Sie die Taste

STP

betätigen. Sofort erscheint auf der Anzeige eine Zahl von 1 bis 6 (natürlich computermäßig von 00.001 bis 00.006), eben der gewürfelte Wert. Würfeln Sie weiter, indem Sie immer abwechselnd

RUN STP

drücken.

1.16 Wenn das Würfelprogramm nicht laufen will ...

Läuft das Würfelprogramm nicht auf Anhieb? Signalisiert Ihnen die Anzeige einen Fehler (F...)? Nun, dann können Sie sicher sein, daß beim Eintippen ein Irrtum passiert ist. Überprüfen Sie also, ob Ihr Programm im Speicher wirklich drin ist. Dazu wählen Sie die Speicherzelle 001 nochmals an:

0 0 1 OUT

Es muß

E 04.001

erscheinen. Um den Inhalt der folgenden Speicherzelle zu betrachten, brauchen Sie jetzt nur noch die Taste

OUT

zu drücken. Dadurch rückt der Ein-Ausgabe-Zeiger – also die Leiter des Computrons – automatisch um einen Schritt nach unten. Jedesmal wenn Sie die OUT-Taste drücken, erscheint auf der Anzeige der nächste Speicherzelleninhalt, den Sie mit den eingegebenen Ziffern vergleichen können.

Wenn nun auf der Anzeige ein falscher Speicherzellenwert erscheint, können Sie ihn sofort korrigieren, indem Sie ihn einfach (mit dem richtigen Wert) „überschreiben“:

Ohne die Speicherzelle neu anzuwählen (der Ein-Ausgabe-Zeiger steht nämlich durch das letzte Drücken von OUT schon richtig), geben Sie den richtigen Wert ein und drücken die INP-Taste. Fertig.

Wenn Sie beim Eingeben noch Probleme hatten, sind die folgenden Hinweise sehr nützlich: Beobachten Sie beim Drücken einer Taste die Anzeige. Wenn Sie Ziffern eintippen, müssen diese immer gleichzeitig auf der Anzeige erscheinen!

Achten Sie darauf, daß Sie jede Eingabe in eine Speicherzelle durch Betätigen der INP-Taste beenden. Als Quittung, daß der Wert wirklich in die Speicherzelle eingeschrieben wurde, zeigt Ihnen der Computer ganz links den Kennbuchstaben E an.

Es kann vorkommen, daß man versehentlich eine Taste zweimal drückt (Sie sehen es auf der Anzeige). Drücken Sie die CLR-Taste und beginnen Sie die Eingabe des betreffenden Speicherzellenwertes von vorn, beenden Sie die Eingabe mit INP. Bemerkten Sie erst *nach* dem Drücken von INP, daß Sie einen falschen Wert eingegeben haben, so wählen Sie dieselbe Speicherzelle nochmals an

und überschreiben den fehlerhaften Wert durch eine neue Eingabe: Speicherzellen-Nummer, OUT, dann richtigen Wert und INP drücken (siehe Ausführungen zu Beginn dieses Kapitels).

Zum Schluß noch zwei nützliche Hinweise: Wenn man sich durch fortlaufendes Drücken der OUT-Taste den Inhalt des Speichers anzeigen läßt und vergißt, die Speicherzellen-Nummern (also die Adressen) mitzuzählen, kann man sich vom Computer durch Betätigen von

9 **OUT**

diejenige Adresse mitteilen lassen, deren Inhalt als letztes angezeigt wurde.

Beispiel: Auf der Ziffernanzeige steht C 07.101. Sie drücken 9-OUT, und der Computer zeigt

0 0 0 . 0 0 4

an. Das bedeutet, daß der Wert 07.101 in Speicherzelle 004 gespeichert ist.

Beim Eingeben kann man durch Drücken von

9 **OUT**

feststellen, wo der Ein-Ausgabe-Zeiger steht, in welcher Zelle also der nächste einzugebende Wert gespeichert wird. Der Speicherzelleninhalt oder die Zellenadresse lassen sich natürlich nur anzeigen, wenn kein Programm läuft. Es muß gegebenenfalls mit STP angehalten werden.

1.17 Der Computer zieht Lottozahlen

Wollen Sie mal zur Abwechslung den Computer Lottozahlen ziehen lassen? Kein Problem, es muß lediglich der Wert einer einzigen Speicherzelle geändert werden.

Wählen Sie die Zelle 100 an

1 **0** **0** **OUT**

und tippen Sie

0 **0** **0** **5** **0** **INP**

Wie man dieses Programm startet wissen Sie schon:

0 **0** **1** **PC** **RUN**

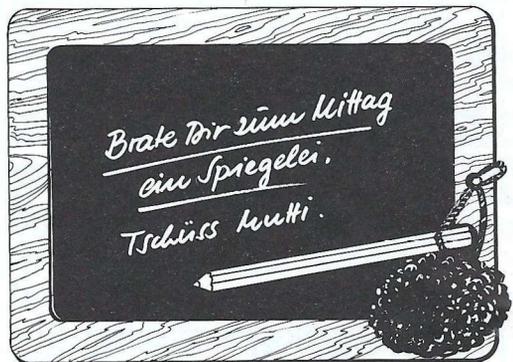
Wenn Sie jetzt auf die Taste STP drücken, zeigt Ihnen der Computer an, welche Zahl Sie für Ihren Lotto-Tip nehmen können. Lassen Sie sich noch weitere Lottozahlen „ziehen“, indem Sie den Computer erneut starten und stoppen.

1.18 Was ist ein Programm?

Soviel kann man an dieser Stelle bereits festhalten: Für seine Arbeit benötigt der Computer ein Programm, und dieses Programm muß in seinen Speicher hineingegeben werden. Ohne Programm ist der Computer nichts wert, je besser das Programm, desto wertvoller die Computerarbeit. Kein Computer der Welt kann ideenreicher, scharfsinniger und kreativer sein als der Mensch, der ihn programmiert hat, also der Programmierer.

Vor dem Programmieren steht das Problem, die Aufgabenstellung. Lassen Sie uns das wie gewohnt an einem Beispiel aus dem täglichen Leben verdeutlichen.

Als Fritzchen aus der Schule nach Hause kommt, stellt er fest, daß seine Mutter zum Einkaufen gegangen ist. Sie hat ihm aber eine Nachricht hinterlassen:



Da Fritzchen noch nie in seinem Leben ein Spiegelei gebraten hat, steht er dieser Aufgabe hilflos gegenüber. Das Problem hätte in viele kleine Schritte unterteilt werden müssen, etwa so:



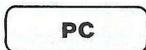
Sie sehen schon, worauf es ankommt: die Ausführung der Tätigkeit muß Schritt für Schritt scharf durchdacht sein. Man nennt dies **Problem-Analyse**. Fehlt in der Liste eine einzige Anweisung, so wird man nicht zum Ziel gelangen.

Die Computerleute arbeiten grundsätzlich nach dem selben Schema:

Aufgabenstellung – Problemanalyse – Programm.

1.19 Der Programmzähler

Für die Einhaltung der vorgegebenen Reihenfolge, also für einen ordnungsgemäßen Ablauf eines Programms, sorgt im Computer der **Programmzähler**. Der Programmzähler zeigt die Adresse des Befehls im Speicher an, der als nächstes ausgeführt wird. Sie können vom Computer jederzeit erfahren, für welchen Befehl er bereit ist, wenn Sie die Taste



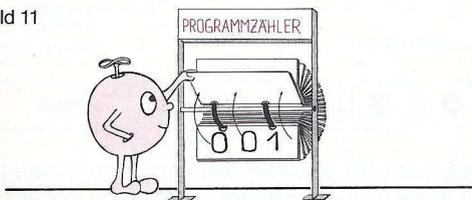
drücken. PC bedeutet „Program Counter“, auf deutsch Programmzähler.

Sie können ihm umgekehrt aber auch vorschreiben, welchen Befehl er ausführen soll, indem Sie die Adresse des gewünschten Befehls, sagen wir mal die Adresse 001 eingeben und dann die Programmzählertaste drücken:



Lassen Sie uns zum Abschluß dieses Kapitels noch einen Blick auf das (zeichnerisch dargestellte) Computer-Innenleben werfen (Bild 11). Der Programmzähler ist als ein Paket von 128 Klapptafeln dargestellt. Er wird bei Bedarf von unserem Computerwesen betätigt.

Bild 11



1.20 Zahlen für die Befehle

Kommen wir nun zurück zu den Computer-Befehlen, die – es wurde in Kapitel 1.14 bereits gesagt – durch dezimale Zahlen dargestellt werden, Fachleute sagen: dezimal codiert sind. Was der Compu-

ter tun soll, müssen Sie ihm also durch eine Zahlenkombination angeben. Wenn man die verschiedenen Zahlenkombinationen – also die „Befehls-codes“ – kennt, kann man ein Programm entwickeln und dem Computer eingeben.

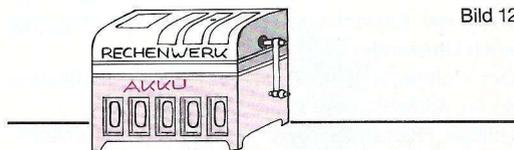
Der „KOSMOS-Computer“ hat 21 verschiedene Befehle, die von 01 bis 21 durchnummeriert sind (für die Ausbauversion gibt es noch drei weitere, aber die sollen uns hier nicht interessieren). Wir werden Ihnen Schritt für Schritt die Befehle vorstellen und die Wirkungen erklären. Und Sie werden zwischendurch immer wieder erfahren, wie man durch Aneinanderreihen von Befehlen zunächst kleinere und einfache, später dann auch längere und kompliziertere Programme entwickelt.

Das erste Programm, das wir gemeinsam mit Ihnen ausarbeiten wollen, soll den Computer dazu bringen, vollautomatisch nacheinander die Inhalte der Speicherzellen Nr. 100 bis Nr. 104 anzuzeigen. Nichts Weltbewegendes, zugegeben, aber für Sie ein Meilenstein auf dem Wege in die faszinierende Computertechnik. Wir werden 4 Befehle benötigen.

1.21 Der Akkumulator

Mit dem ersten Befehl wird der Inhalt der Speicherzelle 100 zunächst in einen Zwischenspeicher transportiert, den man **Akkumulator** oder auch kurz Akku nennt. Der Akku eines Computers ist ein elektronischer Notizzettel, auf dem vorübergehend etwas notiert werden kann. Vielleicht erinnern Sie sich noch an die Aktenordner der Behörde, die wir mit unserem Speicher verglichen haben. Wenn der Sachbearbeiter eine bestimmte Information zu einem Sachverhalt benötigt, wird er den Aktenordner aufschlagen und sich einen kurzen Vermerk auf einem Notizzettel machen. Mit der Information auf dem Zettel kann er dann den Vorgang weiterbearbeiten.

Bild 12



Unser Computer verfährt genauso. Der Inhalt der gewünschten Speicherzelle wird „abgeschrieben“ und zwecks Weiterverarbeitung in den Hilfsspeicher, den Akkumulator, eingeschrieben. Was im Akku steht, kann also direkt weiterverarbeitet werden. Der Befehl, den Inhalt einer Speicherzelle in den Akku zu transportieren, heißt allgemein formuliert

„Lade den Inhalt der Speicherzelle xxx in den Akku“

xxx steht dabei für eine xxx-beliebige Speicherzelle, also z.B. Speicherzelle 100. Das Wort „laden“ ist sicherlich aus der Sprache der Automobilisten bekannt. Jeder Autobesitzer weiß, daß der (Auto-)Akku, also der (Elektrizitäts-)Speicher, geladen werden muß.

1.22 Operationscode und Operand

Der Zahlencode für „Akku laden“ ist 05. Und damit der Computer auch weiß, *welchen* Zelleninhalt er laden soll, wird ihm durch 3 weitere Ziffern die Adresse der betreffenden Speicherzellen angegeben.

05.xxx

ist der komplette Befehl. Er besteht – der Punkt läßt es deutlich erkennen – aus zwei Teilen.

1. Links vom Punkt steht das, **was** gemacht werden soll (Akku laden).
2. Rechts vom Punkt steht, **wo** der Computer sich das holt, das er verarbeiten soll (aus Speicherzelle xxx).

Sie sollten bei dieser Gelegenheit gleich die Fachausdrücke kennenlernen, damit Sie mithalten können, wenn andere Leute Computer-Latein reden. Der linke Teil des Befehls heißt **Operationscode**. Die Zahlenwerte 01 bis 21 sind für die Grundversion unseres Computers gültige Operationscodes. Der rechte Teil kann bei den verschiedenen Befehlen unterschiedliche Bedeutung haben.

Bei einer großen Gruppe von Befehlen geben die drei Ziffern rechts vom Punkt eine Adresse an. Unter dieser Adresse findet der Computer den Zahlenwert, mit dem er etwas tun soll. Diesen Zahlenwert nennt man in der Fachsprache **Datum** (jajawohl, die Einzahl von Daten heißt Datum!) oder auch **Operand**.

Der Computer kann Daten vergleichen, transportieren, addieren oder subtrahieren.

Gültige Operanden bzw. Daten sind für unseren Computer Zahlenwerte von 000 bis 255, die computermäßig als 00.000 bis 00.255 geschrieben werden müssen.

Bei einer zweiten Gruppe von Befehlen steht im rechten Teil eine Adresse, die jedoch angibt, wo der Computer im Programm *fortfahren* soll.

Bei anderen Befehlen wiederum ist der Operand direkt im Befehl enthalten. Die drei rechten Ziffern sind also bereits der Operand, der Computer muß ihn nicht erst aus dem Speicher holen. Solche Operanden heißen auch **Konstanten**.

Eine letzte, etwas abseits stehende Gruppe soll der Vollständigkeit halber noch erwähnt werden. Bei diesen Befehlen enthält der rechte Teil die Adresse einer Speicherzelle, in welcher der Computer dann erst die Adresse für den Operanden findet.

Operanden haben auch eine Schlüsselzahl, einen Code, damit man sie von den Befehlen eindeutig unterscheiden kann. Ein Speicherzellen-Inhalt, der mit 00 beginnt, ist kein Befehl, sondern ein Operand bzw. Datum.

Diese wichtige Erkenntnis wollen wir kurz noch einmal zusammenfassen:

Im Speicher eines Computers können sowohl Befehle (erkennbar an den Operationscodes 01 bis 21) als auch Daten (erkennbar an der Zahlenkombination 00 links vom Punkt) stehen.

Da Sie noch nicht alle Befehle Ihres Computers kennen, werden Sie vielleicht an dieser Stelle Verständnisschwierigkeiten gehabt haben. Das macht aber nichts, denn bei der späteren Erklärung der einzelnen Befehle erfahren Sie am praktischen Beispiel nochmals ganz genau, was die verschiedenen Bestandteile der Befehle für eine Bedeutung haben.

1.23 LDA – Speicherzellen-Inhalte laden

Wir werden jetzt den Befehl

„Lade den Akku mit dem Inhalt der Speicherzelle 100“

in den Computer eingeben, sagen wir mal in Speicherzelle 001. Sie wählen Speicherzelle 001 an:

und geben ein:

Und damit Sie anschließend auch sofort überprüfen können, ob „der Befehl funktioniert“, geben wir als Inhalt in Speicherzelle 100 den Zahlenwert „11“, computermäßig 00.011, ein. Wie das geht, wissen Sie ja bereits: Wählen Sie die Zelle 100 an

und geben Sie ein

Wie bringen Sie den Computer dazu, einen Befehl auszuführen, der in Speicherzelle 001 steht? Das Stichwort heißt Programmzähler (Kapitel 1.19). Stellen Sie den Programmzähler auf 001, indem Sie



drücken.

Auf der Anzeige erscheint



als Zeichen, daß der Computer bereit ist, den Befehl der Zelle 001 auszuführen.

1.24 STEP – mit einem Schritt voran

Sie werden nun eine Möglichkeit kennenlernen, den Computer nur einen einzigen Befehl ausführen zu lassen. Er macht also nur einen Schritt und dann nichts mehr. Man erreicht dies durch Drücken der Taste



Was passiert? Die Anzeige wechselt von P .001 auf P .002. Das ist in Ordnung, denn der Computer hat ja den Befehl von Speicherzelle 001 ausgeführt und signalisiert, daß er bereit ist, den Befehl von Speicherzelle 002 zu erledigen (falls dort einer steht). Aber was ist mit unserem Befehl?

Nun, schauen wir noch einmal an, ob der Akku tatsächlich geladen wurde. Dafür ist die Taste



vorgesehen. Wenn wir sie drücken, erscheint ganz links der Kennbuchstabe A und rechts davon der Akku-Inhalt.

Anzeige also



Wenn Sie ein mißtrauischer Mensch sind, können Sie zusätzlich noch überprüfen, ob der Inhalt der Speicherzelle 100 auch wirklich erhalten geblieben, also nur kopiert worden ist.

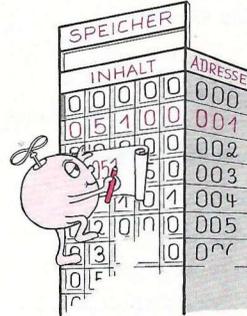
1.25 Was der Befehl alles in Gang setzt

Bevor wir unser Programm weiterentwickeln, sollten wir jetzt einen Blick in das Innere des Compu-

ters tun und unser Computerwesen Computron bei der Ausführung des Lade-Befehls beobachten. Erstaunlicherweise zerstückelt der Computer einen Befehl in eine Reihe von kleinen Unteraufgaben, die nacheinander erledigt werden:

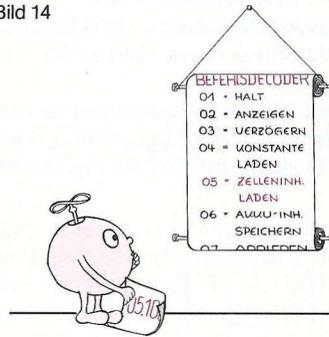
1. Der Inhalt der Speicherzelle, die den Befehl enthält, wird kopiert (Computron schreibt den Inhalt ab, Bild 13).

Bild 13



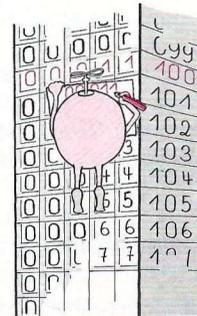
2. Der Befehl wird „entschlüsselt“ (Computron schaut nach, was zu tun ist, Bild 14).

Bild 14



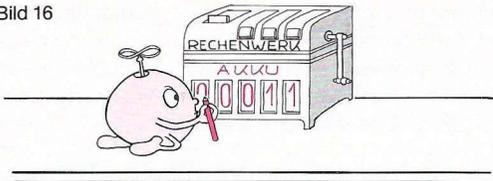
3. Der Inhalt von Speicherzelle 100 wird gelesen (Computron kopiert den Inhalt von Speicherzelle 100, Bild 15).

Bild 15



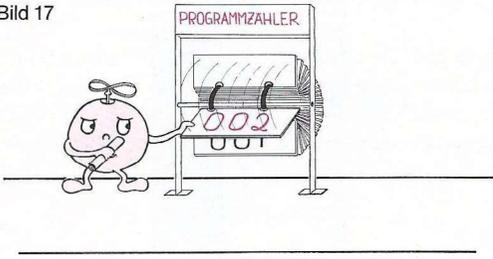
4. Der Speicherzellen-Inhalt wird zum Akku gebracht (Computron schreibt ihn in den Akku ein, Bild 16).

Bild 16



5. Der Programmzähler wird um eins erhöht (Computron klappt die nächste Tafel herunter, Bild 17).

Bild 17



Diese fünf Unterschritte nennt man einen **Befehlszyklus**. Bei anderen Befehlen sind mehr oder auch weniger Schritte pro Befehlszyklus möglich. Über den ordnungsgemäßen Ablauf eines Befehlszyklusses wacht das **Steuerwerk** (Siehe Bild 5 in Kapitel 1.8).

Die Information, was die Operations-Codes bedeuten, gibt der **Befehlsdecoder**. Decodieren heißt auf deutsch entschlüsseln. In Bild 18 ist er als Ar-

Bild 18



chivrolle dargestellt, auf der die Bedeutung aller (Befehls-) Schlüsselzahlen vermerkt ist. Mit einer Kopie des Befehls in der Hand erfährt unser Computron stets am Befehlsdecoder, was zu tun ist.

1.26 Anzeige Probleme

Lassen Sie uns überlegen, welche weiteren Anweisungen wir dem Computer geben müssen, damit er automatisch der Reihe nach die Inhalte der Speicherzellen 100 bis 104 anzeigt.

Durch den Lade-Befehl wurde der Inhalt der Spei-

cherzelle 100 kopiert und im Akku zwischengespeichert. Jetzt muß er noch angezeigt werden. Von allein tut der Computer dies nicht – wir müssen es ihm per Befehl sagen. Sie werden also in Speicherzelle 002 den Befehl eingeben

„Zeige den Akku-Inhalt an“

(Der Zahlencode dafür lautet: 02.000)

Aber ehe wir zur Tat schreiten, schauen wir uns rasch den Rest des Programmes an.

1.27 Erst durch Verzögerung sichtbar

Es gibt noch ein Problem zu lösen. Die hohe Computergeschwindigkeit wird uns zu schaffen machen. Sie müssen dem Computer noch mitteilen, wie lange Sie den Akku-Inhalt auf der Anzeige zu sehen wünschen. Tun Sie's nicht, wird er das gesamte Programm in 6½ Tausendstel Sekunden erledigt haben – und Sie werden buchstäblich gar nichts sehen.

Sie können den Computer durch einen entsprechenden Befehl zwingen, seine Geschwindigkeit der Trägheit des menschlichen Auges anzupassen. Dieser Befehl heißt

„Warte xxx Millisekunden“

Wobei xxx Werte zwischen 000 und 255 annehmen kann (wir werden den Befehl als 03.250 eingeben). 250 Millisekunden sind ¼ Sekunde. Das ist auch für träge Zeitgenossen ein ganz brauchbarer Wert.

1.28 Kein Schluß ohne „Halt“

Und noch ein Letztes müssen Sie beachten. Ein ordentliches Programm muß zum Schluß einen Befehl enthalten, der den Computer anhalten läßt. Er kann ja nicht wissen, wann Ihr Programm zu Ende ist und würde – je nachdem, was sich in den folgenden Speicherzellen befindet – weiterlaufen oder eine Fehleranzeige bringen. Dieser Befehl heißt Halt-Befehl (codiert: 01.000).

Wir haben das komplette Programm nachfolgend aufgelistet. Die Computer-Leute bevorzugen natürlich englische Ausdrücke und nennen so etwas ein **Listing**.

Das Programm besteht aus Wiederholungen der Befehle Laden, Anzeigen und Verzögern und endet mit einem Halt-Befehl. Die Speicherzellen 100 bis 104 enthalten Operanden, also die Werte, die angezeigt werden sollen.

Sie sehen ganz links die Nummern der Speicherzellen, in die Befehle und Operanden eingegeben werden sollen (Spalte „Adresse“).

Listing 1: Speicherzellen-Inhalte automatisch anzeigen

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	LDA 100	05.100	Inhalt von Zelle 100 in den Akku laden
002	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
003	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
004	LDA 101	05.101	Inhalt von Zelle 101 in den Akku laden
005	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
006	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
007	LDA 102	05.102	Inhalt von Zelle 102 in den Akku laden
008	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
009	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
010	LDA 103	05.103	Inhalt von Zelle 103 in den Akku laden
011	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
012	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
013	LDA 104	05.104	Inhalt von Zelle 104 in den Akku laden
014	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
015	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
016	HLT	01.000	Anhalten
100		00.011	} Zahlenwerte, die der Reihe nach angezeigt werden sollen
101		00.022	
102		00.033	
103		00.044	
104		00.055	

1.29 Mnemonics als Gedächtnisstütze



Direkt daneben erscheint eine Spalte „Mnemonics“. Mneme ist griechisch und heißt Gedächtnis. Bei den Befehlen sind in dieser Spalte statt des Zahlenschlüssels Buchstaben-Kombinationen eingetragen, also LDA (= lade den Akku), ANZ (= anzeigen), VZG (= verzögern, warten) usw. Diese Buchstaben-Kürzel sind als Hilfe für den Programmierer gedacht, als Gedächtnisunterstützung sozusagen. Wenn man ein längeres Programm schreibt, kann man anhand dieser Buchstaben viel leichter überschauen, was das Programm tut, als wenn man nur Zahlenwerte aufschreiben würde, die in unserem Listing in der Spalte „Code“ vermerkt sind. Unser Computer wird selbstverständlich nur mit Zahlen „gefüttert“. Buchstaben versteht er nicht. Ganz rechts haben wir zusätzlich zu jedem Befehl einen Kommentar gegeben.

und geben dann der Reihe nach die Befehle ein. Nach jeder Eingabe muß INP gedrückt werden und der Kennbuchstabe E als Quittung erscheinen. Aber Vorsicht: da wir nach Adresse 016 die fortlaufende Reihenfolge verlassen, müssen Sie die Speicherzelle 100 neu anwählen



1.30 Wir probieren das Programm aus

Wenn auf Speicherzelle 001 noch der erste Befehl 05.100 (= lade in den Akku den Inhalt der Speicherzelle 100) steht, beginnen Sie jetzt mit der Eingabe des Programmes beim zweiten Befehl. Sie wählen die Speicherzelle 002 an

und dann nacheinander die letzten fünf Werte eingeben. INP nicht vergessen! Wenn in Zelle 100 der Wert von vorhin noch stand, dann beginnen Sie mit Speicherzelle 101.

Wenn Sie sich beim Eingeben vertippen und Sie bemerken es, bevor das Quittungs-„E“ ganz links erscheint, können Sie den bis dahin eingegebenen Wert mit der CLR-Taste einfach löschen und neu eintippen. War das „E“ schon sichtbar, so müssen Sie die betreffende Speicherzelle zunächst neu anwählen (Speicherzellen-Nummer und dann OUT) und anschließend den richtigen Wert eingeben.

Da sich unser erster Befehl in Speicherzelle 001 befindet, stellen wir den Programmzähler auf



Auf der Anzeige signalisiert der Computer uns, daß er mit dem Befehl auf Adresse 001 beginnen wird (P.001).

Jetzt fehlt noch das Startzeichen

RUN

und los geht's.

Die Werte, die wir in den Speicherzellen 100 bis 104 hinterlegt hatten, erscheinen nun fein säuberlich der Reihe nach auf der Anzeige. Dann wird

P 00.000

angezeigt, und der Computer bleibt stehen. Die Anzeige P.017 gibt Auskunft darüber, welchen Befehl der Computer als nächstes ausgeführt hätte, wenn wir ihm nicht mit dem Befehl in Zelle 016 einen HALT befohlen hätten. Sie können das kleine Programm durch Drücken von 001 – PC – RUN beliebig oft wiederholen. Es steht ja abrufbereit im Speicher und ginge nur durch Ziehen des Netzsteckers verloren.

Wie wär's, wenn Sie sich zur Abwechslung auch einmal andere Zahlenwerte anzeigen ließen? Kein Problem, Sie brauchen nur die Speicherzellen 100 bis 104 zu verändern.

1.31 Computer im Einzelschritt-Betrieb

Übrigens: Sie können das Programm auch schrittweise ablaufen lassen und sich nach jeder Befehlsausführung den Akku anschauen, indem Sie zunächst

0 0 1 PC

und dann fortlaufend

STEP ACC STEP ACC ...

drücken.

Wir werden die STEP-Funktion noch oft benötigen, um den Ablauf eines Programmes in aller Ruhe verfolgen und eventuelle Fehler finden zu können. (Siehe auch Kapitel 1.71.)

1.32 ANZ – per Befehl anzeigen

Der zweite Befehl, den wir bei dem vorigen Programm benutzt haben, sorgte dafür, daß die Speicherzellen-Werte nach dem „Transport“ zum Akku tatsächlich auf der Anzeige erschienen. Denn: Wenn unser Computer arbeitet, schaltet er die Anzeige einfach ab. Er läßt sich eben nicht gern in die

Karten sehen, aber das hat durchaus einen vernünftigen Grund. Wegen der hohen Computer-Geschwindigkeit wechselt bei den meisten Programmen der Akku-Inhalt so rasch, daß es nutzlos wäre, das entstehende Geflimmer anzuschauen. Also spart man Strom und läßt die Anzeige dunkel.

Der Befehl, mit dem man gezielt den Akku-Wert anzeigen kann, heißt Anzeige-Befehl mit der Kurzbezeichnung ANZ und der Schlüsselzahl 02. Wenn man ihn in ein Programm einfügt, wird der Wert, der gerade im Akku steht, während des Programmlaufes sichtbar gemacht. Dieser Wert bleibt nun auf der Anzeige – unabhängig von allem, was im Akku zwischenzeitlich passiert – solange stehen, bis im Programm ein weiterer ANZ-Befehl auftritt.

Etwas sonderbar verhält es sich mit dem rechten Teil dieses Befehls. Man braucht ihn nämlich gar nicht. Denn Akku-Anzeige ist eindeutig und bedarf keiner weiteren Angabe. Da alle Befehle jedoch aus fünfstelligen Dezimalzahlen bestehen müssen, fügen wir irgendeine Zahl von 000 bis 255 an die Schlüsselzahl 02 an, damit „der Befehl komplett wird“. Am einfachsten ist es, wenn man sich angewöhnt, den Anzeige-Befehl immer als

02.000

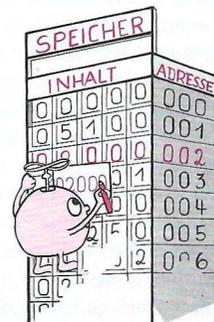
oder in der Buchstaben-Kurzform nur als

ANZ

zu schreiben. Dann kann es nie Probleme geben. Der Computer verarbeitet den Anzeige-Befehl folgendermaßen:

1. Der Befehl wird aus dem Speicher geholt (Bild 19)

Bild 19



2. Der Befehl wird decodiert (Bild 20)
3. Der Akku-Inhalt wird abgeschrieben (Bild 21)
4. Der Akku-Wert wird in die Anzeige eingeschrieben (Bild 22)
5. Der Programmzähler wird um eins weitergeschaltet (Bild 23).

Bild 20



Bild 21

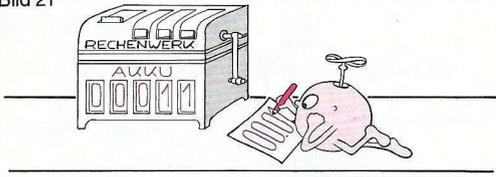


Bild 22

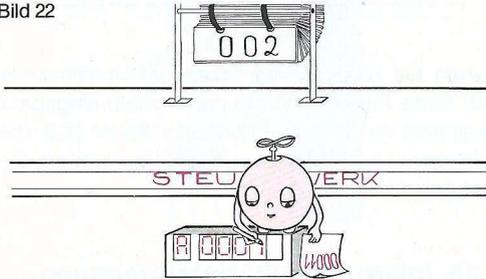
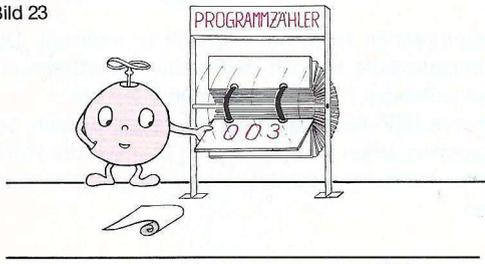


Bild 23



1.33 VZG – die programmierte Verzögerung

Sind sie flott im Rechnen? Wie lange brauchen Sie, um – sagen wir mal – 124 und 77 zusammenzuzählen? Wenn Sie's in 3 Sekunden schaffen, sind sie Spitzenklasse.

Unser Computer benötigt dafür nur 315 Millionstel Sekunden. Und das ist für einen Elektronenrechner nicht einmal besonders schnell. Das Ausarbeiten eines Programmes braucht seine Zeit, und das Eingeben eines Programmes in den Speicher kann ebenfalls eine gute Weile dauern. Aber dann – wenn das Programm einmal eingegeben wurde – erweist sich der Computer wegen seiner Wahr-

sinnsgeschwindigkeit dem Menschen gegenüber als unschlagbar.

Die hohe Verarbeitungsgeschwindigkeit eines Computers kann allerdings auch unerwünscht sein. Erinnern Sie sich bitte an das letzte Programm: hätte man den Computer gewähren lassen, so hätte er in wenigen Tausendstel Sekunden nacheinander alle gewünschten Speicherzellen-Inhalte angezeigt – und Sie hätten nicht einmal gemerkt, daß etwas geschehen ist.

In unser Programm sind daher, wie schon in Kapitel 1.27 erläutert, „Brems“-Befehle eingebaut. Sie stehen in den Speicherzellen 003, 006, 009, 012 und 015. Wir sagten bereits, daß wir sie Verzögerungsbefehle nennen und durch die Buchstaben VZG abkürzen.

VZG xxx

bedeutet, daß der Computer xxx Millisekunden Pause macht. Sie können jede Pausenzeit von 000 bis 255 Millisekunden wählen. Die drei Zahlen rechts vom Punkt geben also (in Millisekunden) an, wie lange der Computer verzögern soll. Die Schlüsselzahl für den VZG-Befehl ist 03. Computermäßig notiert lautet der Befehl:

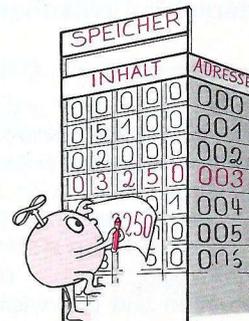
03.xxx

Natürlich sind 255 Millisekunden (also etwas mehr als $\frac{1}{4}$ Sekunde) für den trägen menschlichen Geist immer noch eine kurze Zeit. Das ist jedoch kein Problem: wir können ja dem Computer befahlen, mehrmals Pause zu machen. Durch Programmiertricks, die wir später kennenlernen werden, können Verzögerungszeiten von Minuten, ja sogar von Stunden erreicht werden.

Der Befehlszyklus für den VZG-Befehl läuft folgendermaßen ab:

1. Der Befehl wird aus dem Speicher geholt (Bild 24)

Bild 24



2. Der Befehl wird decodiert (Bild 25)
3. Die Verzögerungszeit wird ausgeführt (Bild 26)

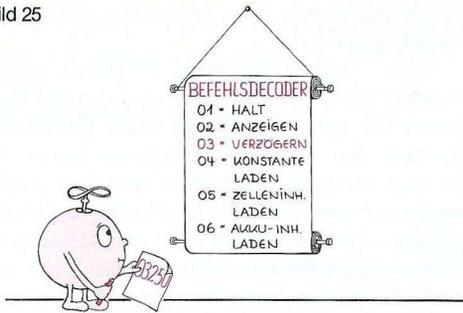
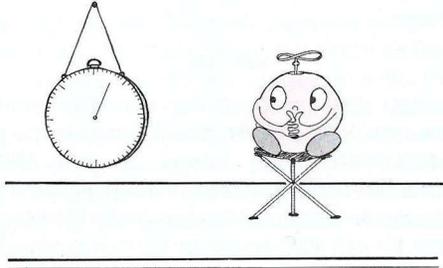
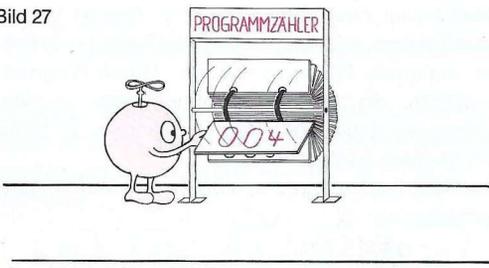


Bild 26



4. Der Programmzähler wird um eins erhöht (Bild 27).

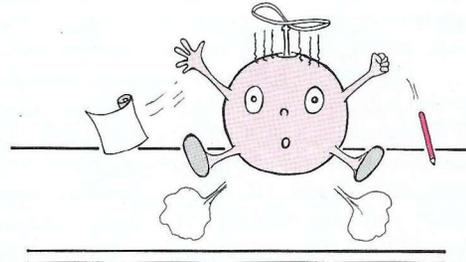
Bild 27



1.34 Der Unterschied zwischen Stop und Halt

Natürlich werden Sie sagen, „Stop“ und „Halt“ sei doch ein und dasselbe. Und das stimmt selbstverständlich auch, wenn Sie erreichen wollen, daß der Computer anhält.

Warum hat unser Computer aber eine Stop-Taste (Funktionstaste) und einen Halt-Befehl? Wenn die Stop-Taste gedrückt wird, läßt das Computron buchstäblich alles fallen und unterbricht auf der Stelle die Arbeit, mit der es sich gerade beschäftigt. Es schwingt sich lediglich noch schnell wie der Blitz zur Speicherzelle 000 hinauf, schreibt den Zellen-Inhalt dort ab, notiert ihn auf der Anzeige und ... setzt sich zur Ruhe.



Warum die Anzeige vom Inhalt der Speicherzelle 000? Diese Funktion wurde nur deshalb eingebaut, damit man verschiedene Computer-Spiele (z. B. das Würfelspiel) leichter spielen kann. Eine weitere Bedeutung hat das nicht.

1.35 Interrupt heißt Unterbrechung

Unterbrechen heißt auf englisch to interrupt. Die Computerleute nennen daher eine Unterbrechung des laufenden Programmes einen **Interrupt**.

Unsere STP-Taste bewirkt also, fachmännisch gesprochen, einen Interrupt. Durch Drücken der RUN-Taste kann der Interrupt wieder aufgehoben werden.

1.36 HLT – das programmierte Ende

Während der Computer auf den Interrupt mit der STP-Taste sofort reagiert, muß ein Halt-Befehl warten, bis er „an der Reihe“ ist.

Im Klartext: Wenn z. B. in einem Programm an 16. Stelle ein Halt-Befehl steht, so werden zunächst die 15 vorangehenden Befehle vom Computer abgearbeitet, und er wird erst dann durch den Halt-Befehl angewiesen, anzuhalten.

Ihnen signalisiert der Computer, daß er den Halt-Befehl ausgeführt hat, indem er den Programmzählerstand automatisch auf der Anzeige anzeigt. Und da Sie wissen, daß jeder Befehlszyklus (also auch der des Halt-Befehls) mit dem Weiterschalten des Programmzählers endet, ist auch klar, warum bei

dem Programm aus Kapitel 1.30 „P .017“ angezeigt wurde.

In Mnemonics wird der Halt-Befehl als

HLT

notiert, wobei wie beim ANZ-Befehl der rechte Teil des Befehls ohne Bedeutung ist, denn Halt ist eben Halt. Wir empfehlen Ihnen aber, den Befehl computermäßig stets als

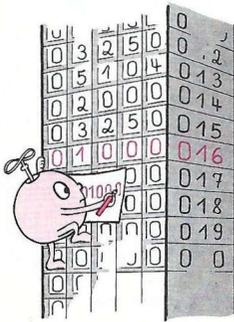
01.000

einzugeben.

Der Befehlsablauf für den Halt-Befehl sieht folgendermaßen aus:

1. Befehl aus dem Speicher holen (Bild 29)

Bild 29



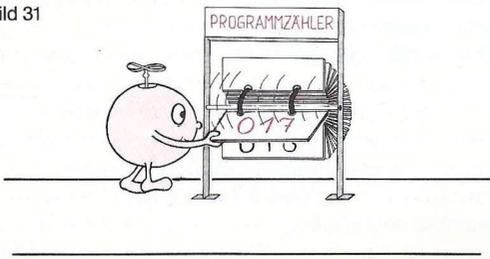
2. Befehl decodieren (Bild 30)

Bild 30



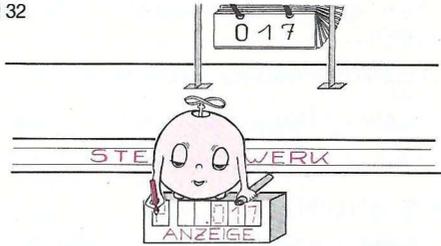
3. Programmzähler weiterschalten (Bild 31)

Bild 31



4. Programmzählerstand auf der Anzeige notieren (Bild 32).

Bild 32



1.37 ABS – vom Akku zur Speicherzelle

Unser Computer kann nicht nur den Inhalt einer beliebigen Speicherzelle in den Akku transportieren (LDA-Befehl), es gibt auch einen Befehl für den umgekehrten Transportweg vom Akku zu einer Speicherzelle. Selbstverständlich muß man dem Computer mitteilen, in welche Speicherzelle (zu welcher Adresse) man den Akku-Inhalt zu bringen wünscht. Der Befehl

06.xxx

bedeutet:

„Speichere den Akku-Inhalt in Speicherzelle xxx“

und mit der Buchstabenkombination

ABS xxx

sollen Sie daran erinnert werden, daß dies der Abspeicher- (oder sprachlich wohl korrekter: der Speicher-) Befehl ist.

Der Befehlszyklus ist dem des Lade-Befehls sehr ähnlich, nur wird hier der Akku-Inhalt abgeschrieben und in die Speicherzelle eingeschrieben.

1.38 AKO – Konstante laden

Und damit Sie mit diesem Befehl auch gleich ein ganz kleines Programm absolvieren können, stellen wir Ihnen sofort noch einen weiteren Befehl vor, der Ihnen später beim Programmieren die Arbeit erleichtern wird. In der Computer-Anweisung

04.xxx

ist xxx keine Adresse, unter der der Computer einen Operanden findet, sondern es ist der Operand selbst, ein beliebiger Zahlenwert zwischen 000 und 255. Wenn Sie also beispielsweise die Zahl 178 in den Akku laden wollen, so müssen Sie diese

Zahl nicht unbedingt vorher in eine Speicherzelle eingegeben haben. Sie schreiben einfach den Befehl „04.178“, lassen ihn ausführen, und schon ist der Akku-Inhalt 00.178. Wir können uns den Befehl so merken

„Lade in den Akku die Konstante xxx“

und für Akku mit Konstante laden kürzen wir ab

AKO xxx

Befehlszyklus AKO:

1. Befehl aus dem Speicher holen (Bild 33)

Bild 33



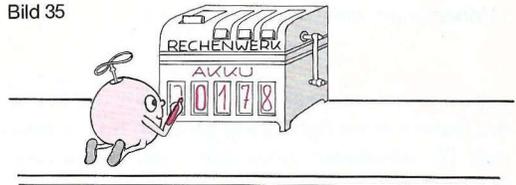
2. Befehl decodieren (Bild 34)

Bild 34



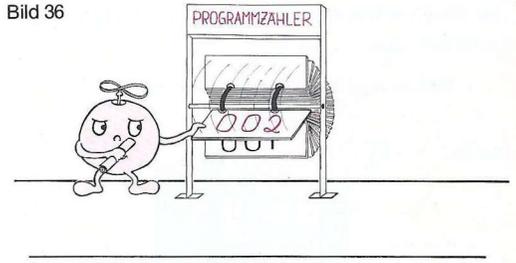
3. Konstante in den Akku schreiben (Bild 35)

Bild 35



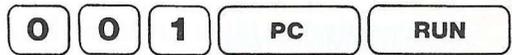
4. Programmzähler eins weiterschalten (Bild 36).

Bild 36



Jetzt also das kleine Programm: laden Sie in den Akku eine Konstante, z.B. die Zahl 178, und speichern Sie sie auf den Speicherzellen 100, 101, 102, 103 und 104 ab (Listing 2).

Starten Sie das Programm mit



Ehe Sie auch nur mit den Augen zwinkern, ist der Computer fertig und zeigt Ihnen seinen Programmzählerstand

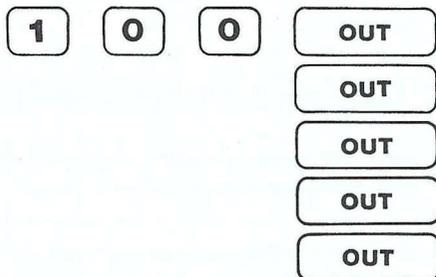


an.

Listing 2: Akku-Inhalt automatisch speichern

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 178	04.178	In den Akku „178“ laden
002	ABS 100	06.100	Akku-Inhalt in Speicherzelle 100 speichern
003	ABS 101	06.101	Akku-Inhalt in Speicherzelle 101 speichern
004	ABS 102	06.102	Akku-Inhalt in Speicherzelle 102 speichern
005	ABS 103	06.103	Akku-Inhalt in Speicherzelle 103 speichern
006	ABS 104	06.104	Akku-Inhalt in Speicherzelle 104 speichern
007	HLT	01.000	anhalten
100		00.xxx	} Speicherzellen, in denen der Akku-Inhalt gespeichert wird
101		00.xxx	
102		00.xxx	
103		00.xxx	
104		00.xxx	

Überprüfen Sie nun, ob die Speicherzellen 100, 101, 102, 103 und 104 den Wert 00.178 enthalten. Wie man das macht, wissen Sie ja von Kapitel 1.16.



Zum Schluß dieses Kapitels sollten wir der guten Ordnung halber noch auf den entscheidenden Unterschied zwischen dem LDA-Befehl und dem AKO-Befehl hinweisen:

Mit dem LDA-Befehl wird grundsätzlich das, was in einer Speicherzelle steht, in den Akku geladen – gleichgültig, ob sich in der Zelle ein Befehl oder ein Datum befindet. Mit dem AKO-Befehl kann ausschließlich ein Zahlenwert, niemals also ein Befehl, in den Akku geladen werden.

1.39 Rechnen und Daten verarbeiten

Wir werden mit Ihnen jetzt ein Programm vorbereiten, bei dem der Computer Rechenaufgaben lösen muß. Das mag Sie verwundern, denn wir hatten ja jede Konkurrenz mit dem Taschenrechner strikt abgelehnt. Aber kann man dann eigentlich einen Computer, der nicht mindestens die fünfte Wurzel aus der dritten Potenz einer siebenstelligen Zahl berechnen kann, überhaupt als richtigen Computer bezeichnen?

Selbstverständlich kann man das. Sicherlich haben Sie schon einmal den Begriff „elektronische Datenverarbeitung“ gehört (abgekürzt EDV). Eine EDV-Anlage enthält natürlich auch einen Computer. Aber einen, der vorwiegend Daten verarbeitet.

Als Daten bezeichnet man Informationen aller Art. Also z.B. Zahlenwerte. Oder aber auch Informationen darüber, ob eine Lichtschranke unterbrochen ist, ob ein Taster gedrückt oder ein Schalter betätigt wurde. Ob es warm oder kalt, Tag oder Nacht, trocken oder feucht ist, ob sich ein Gegenstand schnell oder langsam bewegt, viel oder wenig Licht reflektiert, magnetisch oder unmagnetisch ist usw. usw. Alle diese Daten können elektrisch so aufbereitet werden, daß sie in den Computer eingegeben werden können. Sie werden das an einem Beispiel gleich erfahren.

1.40 Das Parkhausproblem

Die Firma Autopause GmbH & Co. KG betreibt ein Parkhaus mit 100 Stellplätzen, das sie mit Hilfe eines Computers automatisiert hat. Am Eingang steht eine Ampel, die computergesteuert grünes Licht zeigt, solange noch Plätze frei sind. Fährt ein Auto hinein, so wird zu der Menge der geparkten Autos eine „1“ addiert. Verläßt ein Auto das Parkhaus, so wird „1“ subtrahiert.

Damit die Firma abends weiß, was sie eingenommen hat, wird außerdem separat die Anzahl der an einem Tag durch den Eingang gefahrenen Autos durch fortlaufende Additionen registriert.

So ganz nebenbei kann der Computer auch die Parkdauer aus Parkbeginn und Parkende durch eine Subtraktion ausrechnen und nach Multiplikation mit dem Stundensatz dem Kunden anzeigen, was er zu zahlen hat.

Der Computer steuert außerdem die Schranke am Ein- und Ausgang.

Eine solche Parkhaus-Abwicklung bezeichnet man als einen technischen **Prozeß**. Dieser Prozeß wird durch den Computer vollautomatisch gesteuert. Man nennt diesen Computer daher auch **Prozeßrechner**. Der KOSMOS-Computer wäre dank seiner vielen Anschlußklemmen an der Rückseite durchaus (in bescheidenem Rahmen natürlich) in der Lage, einen solchen Prozeß zu steuern. **Er ist ein kleiner Prozeßrechner.**

Was wir Ihnen mit diesem Beispiel zeigen wollten: unser Computer braucht selbstverständlich auch arithmetische (Rechen-) Befehle. Aber seine Stärke liegt in der Prozeß-Steuerung, nicht im Abspulen von mathematischen Funktionen.

Nach dieser grundsätzlichen Klärung sollen nun rasch der Additions- und der Subtraktions-Befehl besprochen werden.

1.41 ADD – der Additionsbefehl

Das einzig Überraschende an diesem ersten arithmetischen Befehl mag sein, daß das, was addiert werden soll, also die beiden Summanden, im Befehl gar nicht enthalten sind. Der Computer muß sie sich erst zusammensuchen.

Einen Summanden findet er im Akku. Genauer gesagt: der Programmierer muß dafür sorgen, daß der erste Summand im Akku ist. Der *zweite* Summand ist in einer beliebigen Speicherzelle gespeichert. Es gilt also, beim Programmieren darauf zu achten, daß Summanden, die im Zuge eines Programmes benötigt werden, im Speicher „hinterlegt“ werden.

Dem Computer wird dann im Additions-Befehl nur noch die Adresse mitgeteilt, unter der er den zwei-

ten Summanden findet. Mit der Buchstaben-Abkürzung ADD lautet der Befehl

ADD xxx

Seine Wirkung kann man so beschreiben:

„Addiere *zum* Akku-Inhalt den Wert, der in Speicherzelle xxx gespeichert ist. Das Additionsergebnis steht im Akku.“

Der Zahlenschlüssel für die Addition ist 07. Computergerecht heißt der Befehl also

07.xxx

Wenn Sie in einem Programm den Additions-Befehl einsetzen, müssen Sie genau überprüfen, ob das Ergebnis der Addition immer kleiner als 256 bleibt, der Zahlenbereich des Computers also nicht überschritten wird. Der Computer ist unbestechlich: entsteht bei einem Programmlauf durch Addition eine Zahl, die größer als 255 ist, so bricht der Computer das Programm ab und zeigt F.006 an. In einem solchen Fall können Sie durch Drücken der PC-Taste feststellen, bei welchem Programmschritt der Fehler aufgetreten ist und gegebenenfalls Ihr Programm korrigieren.

Ablauf des Befehlszyklus ADD:

5. Ersten Summanden aus dem Akku holen und Addition durchführen (Ergebnis erscheint im Akku).

6. Programmzähler weiterschalten (Bild 37).

1.42 SUB – der Subtraktionsbefehl

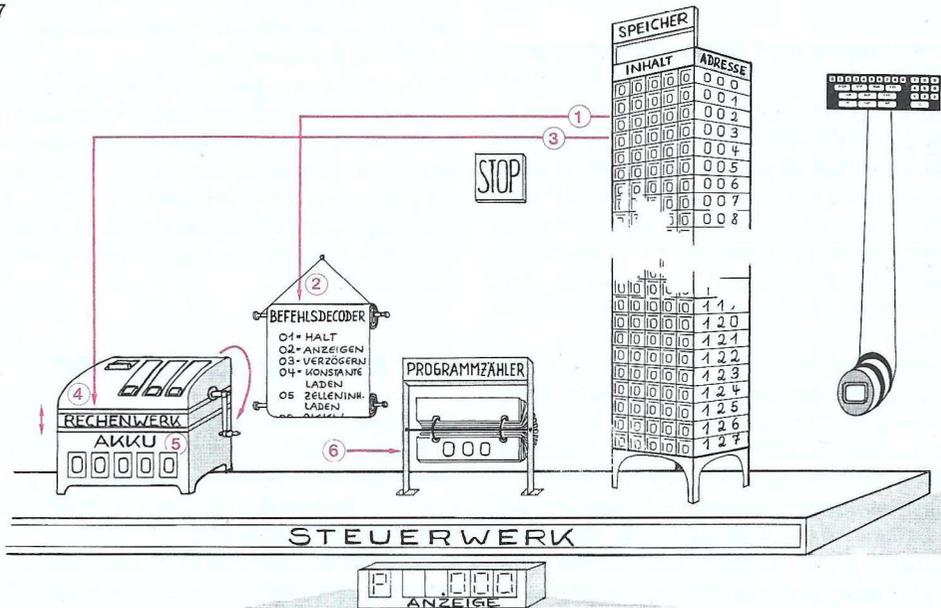
Der zweite arithmetische Befehl, die Subtraktion, läuft nach exakt demselben Schema ab wie die Addition:

„Subtrahiere *vom* Akku-Inhalt den Wert, der in Speicherzelle xxx gespeichert ist. Das Subtraktions-Ergebnis steht dann im Akku.“

Auch hier müssen Sie als Programmierer dafür sorgen, daß die Zahl, von der etwas abgezogen werden soll (der Minuend), zuvor in den Akku transportiert wird und daß die Zahl, die abgezogen wird (der Subtrahend), in einer Speicherzelle „hinterlegt“ wird.

Sollten Sie bei der Entwicklung Ihres Programmes übersehen haben, daß man eine große Zahl nicht von einer kleineren abziehen kann, so wird der Computer das Programm abbrechen und Sie

Bild 37



1. Befehl aus dem Speicher holen.
2. Befehl decodieren.
3. Zweiten Summanden von Speicherzelle xxx abschreiben.
4. Zweiten Summanden ins Rechenwerk eingeben.

durch die Fehleranzeige F.006 dezent auf Ihre Eiselei aufmerksam machen. Drücken Sie die Taste PC, und Sie werden sofort wissen, an welcher Stelle der Fehler aufgetreten ist.

1.43 Ein Automatik-Zähler

Erinnern Sie sich an unser Gedankenspiel „Computer-gesteuertes Parkhaus?“ Dort werden durch Addition und Subtraktion Autos abgezählt. Wir haben jetzt für Sie ein Programm bereit, das selbsttätig von 000 bis 255 zählt. Was dabei abgezählt werden soll, überlassen wir Ihrer Fantasie, es spielt auch gar keine Rolle. Wir nennen das Programm schlicht „automatischer Zähler mit Digitalanzeige“. Wie würden Sie vorgehen, wenn Sie das Programm entwerfen müßten? Sie würden sicher zuerst in den Akku eine „1“ laden und für eine gewisse Dauer anzeigen lassen (Befehle LDA, ANZ und VZG). Dann sollte man eine „1“ addieren, wieder den Akku-Inhalt (der nach der Addition „2“ ist) anzeigen und verzögern. Das sähe dann so aus:

- 001 Lade in den Akku eine „1“
- 002 Zeige den Akku-Inhalt an
- 003 Verzögern
- 004 Addiere zum Akku-Inhalt eine „1“
- 005 Zeige den neuen Akku-Inhalt an
- 006 Verzögern
- 007 Addiere ein weiteres Mal eine „1“
(1. Wiederholung)
- 008 Zeigen den neuen Akku-Inhalt an
- 009 Verzögern
- 010 Addiere ein weiteres Mal eine „1“
(2. Wiederholung)
- usw.

Wenn man diese Prozedur 253mal wiederholen würde, könnte man bis 255 zählen. Aber – der Speicherplatz würde bei weitem nicht ausreichen. Wir haben ja nur 128 Speicherzellen zur Verfügung.

Was tun?

1.44 SPU – der Sprung hilft weiter

Wir befehlen dem Computer (mit einem Befehl, den wir gleich kennenlernen werden), die normale Pro-

Listing 3: Automatischer Zähler mit Digitalanzeige

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	LDA 100	05.100	Inhalt von Zelle 100 in den Akku laden
002	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
003	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
004	ADD 100	07.100	Zum Akku-Inhalt den Inhalt von Zelle 100 addieren
005	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
006	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
007	SPU 004	09.004	Zum Addieren auf Adresse 004 springen
100		00.001	Schrittweite

grammreihenfolge zu verlassen und nach dem Verzögerungsbefehl in Zelle 006 zum Additionsbefehl in Zelle 004 zurückzukehren, Addition, Anzeige und Verzögerung auszuführen, wieder zurückzukehren usw.

Sie erkennen natürlich sofort den Vorteil: Programmteile, die sich ständig wiederholen, müssen nur *einmal* in den Speicher eingegeben werden. Die Befehlsfolge ADD – ANZ – VZG wiederholt der Computer immer wieder bis . . . nun, bis durch die fortlaufenden Additionen im Akku der Wert 255 steht, und der Computer ein weiteres Mal eine „1“ addieren soll. Er wird jetzt das Programm abbrechen und Ihnen durch die Fehleranzeige F.006 signalisieren, daß nunmehr sein Zahlenbereich überschritten wird.

Der Befehl, mit dem wir den Computer zum Verlassen der normalen Befehlsreihenfolge bringen können, heißt **Sprungbefehl**. Der Operationscode ist 09, das Buchstaben-Kürzel SPU (**S**prunge **u**nbe**d**ingt).

09.xxx bzw. SPU xxx

heißt, daß der Computer das Programm mit dem Befehl fortsetzen soll, der auf Adresse xxx steht.

SPU steht als Abkürzung für „Unbedingter Sprung“, der Befehl wird also ohne jede Einschränkung durchgeführt. Sie ahnen schon: es gibt noch einen „Bedingten Sprung“, bei dem der Computer nur unter bestimmten Bedingungen einen Sprung ausführt. Aber davon später.

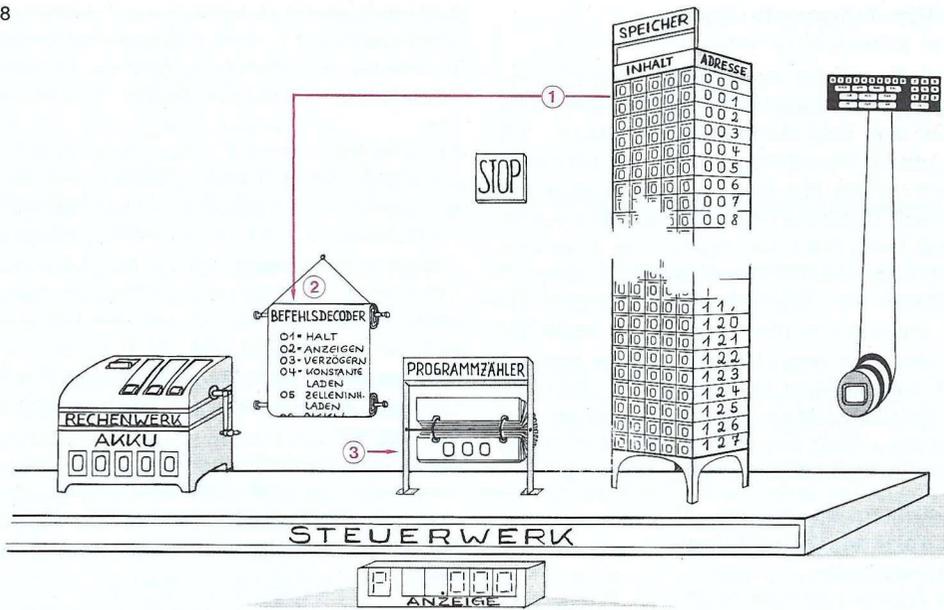
Bevor das Zählprogramm eingegeben wird, schauen wir uns rasch den Befehlszyklus an:

1. Befehl aus dem Speicher holen
2. Befehl decodieren
3. Programmzähler auf die im Befehl angegebene Adresse einstellen (Bild 38).

Starten Sie das Programm (Listing 3) durch



Es hält nach der Anzeige A 00.255 mit der Fehlermeldung F.006 an, da dann der Zahlenbereich überschritten wird.



1.45 Die richtige Speichereinteilung

Vielleicht ist es Ihnen beim letzten Programmlisting bereits aufgefallen: Wir verwenden einen Teil des Speichers für Befehle und einen anderen für Daten. Der Speicherbereich mit den Daten – wir werden in Zukunft vom Datenbereich sprechen – ist in einem gesonderten Kasten unter dem Listing angeordnet. Die Einteilung des Speichers in einen **Befehlsbereich** und einen **Datenbereich** ist Sache des Programmierers. Wir empfehlen zunächst einmal, die *Befehle* in die Adressen 001 bis 099 und *Daten* ab Adresse 100 einzugeben. Andere Einteilungen wären durchaus möglich und manchmal auch notwendig, dem Speicher ist es vollkommen egal, wo Befehle und wo Daten stehen. Man sollte jedoch Befehle und Daten niemals „mischen“. Sonst kann es nämlich passieren, daß bei der Abarbeitung eines Programmes ein Datum zum Befehlsdecoder gebracht wird. Sie erinnern sich: ein Datum beginnt mit 00, und das ist kein gültiger Operations-Code. Der Computer würde prompt reagieren und Ihnen die Fehleranzeige F.002 präsentieren.

Natürlich kann ein automatischer Zähler nicht nur 1, 2, 3, 4, 5 ... 255 zählen, sondern z.B. auch 2, 4, 6 ... 254 oder 3, 6, 9, 12 ... 255. Die „Zählsprünge“ nennt man in der Computer-Fachsprache auch **Schrittweite**. Bei unserem Zählprogramm hatten wir eine Schrittweite von „1“ vorgesehen.

Aufgaben:

Wie muß das Programm für die Schrittweite „2“ verändert werden?
 Sie können aber nicht nur die Schrittweite, sondern auch die Zählgeschwindigkeit variieren. Welche Befehle müssen verändert werden, damit der Zähler schneller zählt? (Lösungen auf Seite 30.)

1.46 Computer-Logik

Pessimistische Zeitgenossen neigen dazu, während den Finger zu erheben und ein düsteres Bild von einer Zukunft zu entwerfen, in der der Computer Entscheidungen trifft, denen sich der Mensch unterzuordnen hat.

Tatsache ist, daß es oft den Anschein hat, als könne ein Computer wie ein Mensch denken. Man stellt ihm eine Frage (man gibt ihm bestimmte Daten ein), und er gibt eine vollkommen logische Antwort (die er anzeigen oder ausdrucken kann). Dies ist für jeden, der das einmal mitgemacht hat, zunächst außerordentlich erstaunlich. Sie sollten sich jedoch nicht allzu sehr verblüffen lassen, sondern versuchen, die Dinge zu durchschauen. Wir geben Ihnen deshalb ein sehr einfaches Beispiel von „Computer-Logik“.

Zwei Wanderer gelangen an eine Weggabelung, von der ein Weg nach A-Dorf und der zweite nach B-Dorf führt. Da sie einander überdrüssig sind, trennen sie sich, und der eine marschiert in Richtung A-Dorf weiter.

Fragen wir den Computer, welche Entscheidung er für den anderen Wanderer treffen würde. Da er „logisch“ denkt, wird er antworten: „Der andere geht nach B-Dorf“.

Sie meinen, das habe mit „Denken“ gar nichts zu tun? Richtig, es geht hier nur um die Auswahl zwischen zwei Möglichkeiten. Wenn die eine Möglichkeit ausgeschlossen wird, bleibt nur die zweite. Das zum Beispiel ist Computer-Logik.

Lassen Sie uns noch ein zweites Beispiel erfinden. In der Firma Gaumenfreuden OHG soll der Lehrling Pralinen abpacken. Immer 25 Stück in einen Karton.

Nach jeder Praline, die er in einen Karton eingelegt hat, muß er eine „Entscheidung“ treffen: entweder eine weitere Praline in denselben Karton oder mit einem neuen Karton weitermachen? Als Entscheidungsgrundlage dient ihm die Anweisung des Chefs, daß jeder Karton 25 Pralinen zu enthalten habe. Ist also die Zahl 25 erreicht, muß ein neuer Karton genommen werden.

Wir wollen jetzt statt des Lehrlings unseren Computer Pralinen zählen und ihn genau wie den Lehrling „Entscheidungen“ fällen lassen.

1.47 VGL – vergleichen und Entscheidungen treffen

Um es klipp und klar zu sagen: das Prinzip der Computer-Entscheidung beruht darauf, zwei Zahlen (davon eine im Akku und die andere in einer Speicherzelle) miteinander zu vergleichen und dann in Abhängigkeit vom Vergleichsergebnis in der normalen Programmreihenfolge fortzufahren oder zu einem anderen Programmteil zu springen. Der erste Vergleichsbefehl, den Sie kennenlernen sollen, läßt den Computer prüfen, ob zwei Zahlen *gleichgroß* sind:

„Prüfe, ob der Akku-Inhalt gleichgroß ist wie der Inhalt der Speicherzelle xxx. Wenn ja, merke Dir dies“.

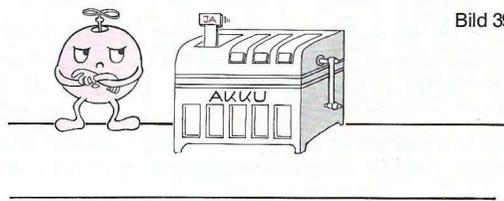
Wie kann ein Computer sich ein Prüfergebnis merken?

Er hat dafür eine winzig kleine Merk-Speicherzelle, die von Computerleuten als **Flag** bezeichnet wird (englisch flag = Fahne, Wimpel). In dieser Minizelle kann entweder eine „1“ (Vergleich ergab Gleichheit der Zahlen) oder „0“ (Zahlen waren ungleich) eingeschrieben werden. Fachleute sagen auch: das Flag ist gesetzt (1) oder das Flag ist nicht gesetzt (0).

Das Flag, den Merker, kann man von außen nicht sehen. Man braucht das auch gar nicht, denn es kommt einzig und allein darauf an, daß der Com-

puter beim nächsten Befehl (den Sie gleich kennenlernen werden), aus dem Inhalt des Flags ablesen kann, wie er im Programm fortfahren soll.

Übrigens, der Vergleich wird im *Rechenwerk* durchgeführt: es kann also nicht nur „rechnen“ sondern auch logische Operationen ausführen. Wie Sie im Bild 39 erkennen können, fährt auf dem Rechenwerk ein Schieber mit der Aufschrift „ja“ heraus, wenn der Vergleich Übereinstimmung ergab. Dieser Schieber symbolisiert also unser Flag.



Der Prüfbefehl auf Gleichheit wird computermäßig notiert als

10.xxx

Dabei ist unter der Adresse xxx die Zahl zu finden, die mit dem Akku-Inhalt verglichen werden soll. Mnemonisch schreiben wir den Befehl als

VGL xxx (Vergleiche, ob gleich)

Der Befehlszyklus läuft folgendermaßen ab:

1. Befehl aus dem Speicher holen
2. Befehl decodieren
3. Inhalt der Speicherzelle xxx kopieren
4. Kopie in das Rechenwerk eingeben
5. Vergleich mit Akkuinhalt im Rechenwerk durchführen, ggf. Flag setzen
6. Programmzähler um eins weiterschalten (Bild 40).

1.48 SPB – Sprung unter Vorbehalt

Der Vergleichsbefehl allein ist genauso wenig wert wie die Frage, ob es draußen regnet, wenn man keinen Regenschirm besitzt.

Das Ergebnis des Vergleichs muß den weiteren Programmlauf beeinflussen, also Konsequenzen haben. Man benutzt dazu den **Bedingten Sprungbefehl**. Wir haben in Kapitel 1.44 den Unterschied zum Unbedingten Sprung schon angedeutet.

Der Bedingte Sprungbefehl bewirkt im Computer folgendes:

„Wenn der Vergleich Übereinstimmung ergab (wenn das Flag gesetzt ist), setze das Programm mit dem Befehl auf Speicherzelle xxx fort (springe auf Speicherzelle xxx)

und lösche das Flag. War keine Übereinstimmung (Flag nicht gesetzt), so fahre mit dem Programm in der normalen Reihenfolge fort."

0 0 0 0 2 INP

Soll der Zähler schneller zählen, so sind die Verzögerungsbeefehle in den Speicherzellen 003 und 006 zu verändern (z. B. VZG 100 für Zählgeschwindigkeit von $\frac{1}{10}$ Sekunden).

Soll der Zähler z. B. im Einsekundentakt zählen, so müssen jeweils vier Verzögerungsbeefehle VZG 250 aufeinander folgen. Das gesamte Programm verschiebt sich dann nach unten, und die Sprungadresse im Sprungbefehl ändert sich (bei vier VZG-Befehlen auf den Adressen 003, 004, 005 und 006 müßte der Sprungbefehl SPU 007 heißen).

Lösungen (zu S. 28)

Soll der Zähler 2, 4, 6, 8, ... 254 zählen (Schrittweite 2), so ist in Speicherzelle 100 der Wert 00.002 einzugeben also:

1 0 0 OUT

Bild 40

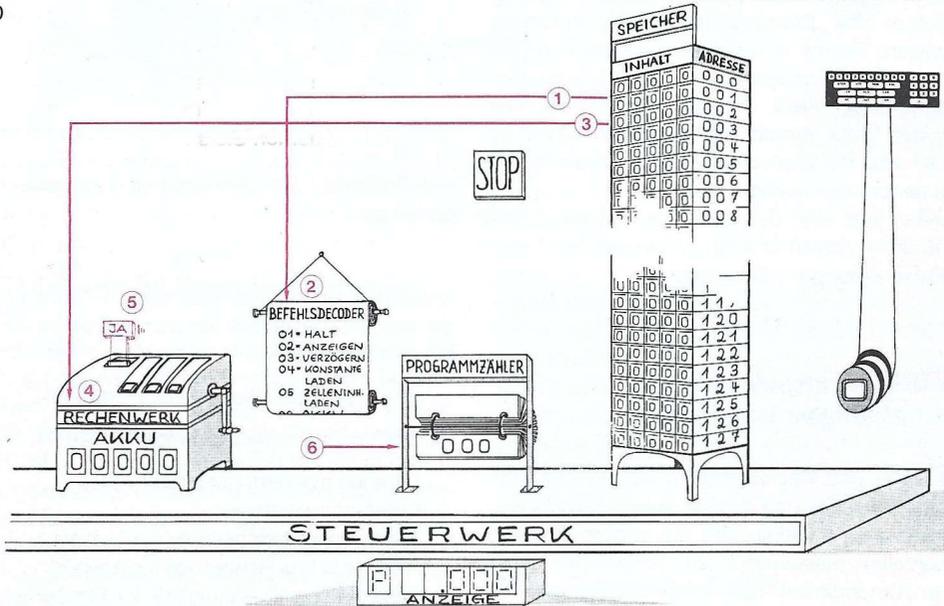
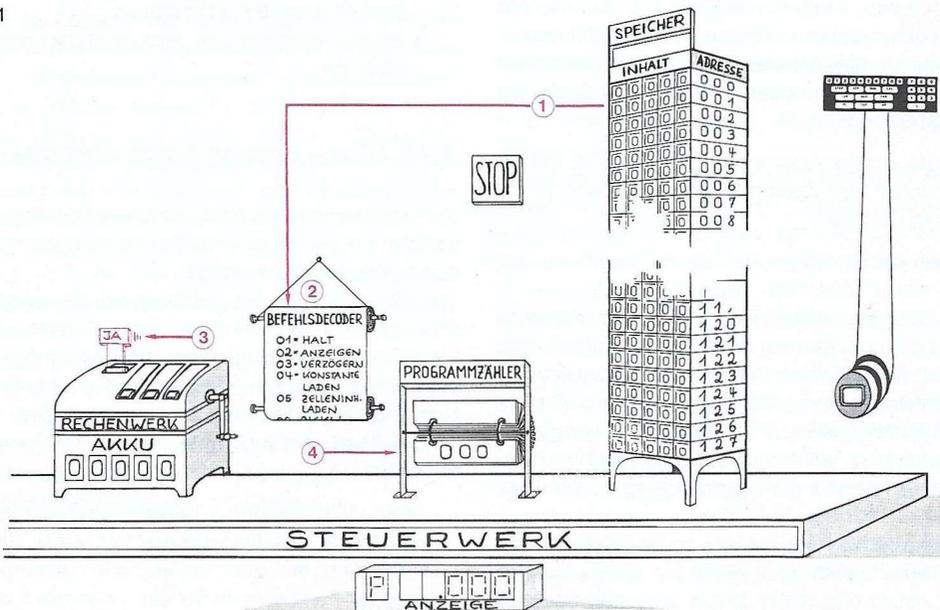


Bild 41



Das ist nun das ganze Geheimnis einer „Computer-Entscheidung“: Vergleich zweier Zahlenwerte und anschließende „Verzweigung“ des Programms. Das Thema Programmverzweigung wird uns auch in Kapitel 1.50 noch weiter beschäftigen. Der Bedingte Sprungbefehl lautet

11.xxx bzw. SPB xxx (**Sprung bedingt**)

Der Befehlszyklus für diesen Befehl besteht aus vier Schritten:

1. Befehl aus dem Speicher holen
2. Befehl decodieren
3. Flag (Merker, Schieber) prüfen
4. Gegebenenfalls Programmzähler auf den Wert xxx einstellen, sonst um eins erhöhen (Bild 41).

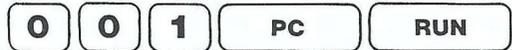
1.49 Der unendliche Zähler

Das angekündigte, entscheidungsträchtige Programm kann jetzt leicht entwickelt und erklärt werden. Wir lassen wiederum den Computer zählen, indem wir ständig eine „1“ addieren. Nach jeder Addition soll der Computer prüfen, ob die Zahl „25“ schon erreicht ist. Die Vergleichszahl, in unserem Falle also 25, muß zu diesem Zweck natürlich in einer Speicherzelle des Datenbereiches hinterlegt sein.

Der Bedingte Sprungbefehl bringt es anschließend an den Tag. Waren Akku-Inhalt und Speicherzellen-Inhalt ungleich (Flag nicht gesetzt) – das wird 24mal der Fall sein – so muß das Programm mit einer Addition fortgesetzt werden. Sind die Inhalte gleich (Flag gesetzt), so muß der Computer wieder bei 1 anfangen zu zählen (Sprung auf den Anfang des Programms).

Wenn Sie Zweifel haben, ob Ihr Programm richtig im Speicher steht, empfiehlt es sich stets, alle Befehle mit dem Listing zu vergleichen. Wählen Sie dazu zunächst die Speicherzelle 001 durch Drücken von 001-OUT an und betätigen Sie dann fortlaufend OUT. Entdecken Sie einen fehlerhaften Befehl, so tippen Sie den richtigen Wert ein und drücken die INP-Taste. Wenn Sie einen Befehl vergessen oder zweimal eingegeben haben, geben Sie am besten das ganze Programm neu ein (Weitere Hinweise zur Fehlersuche siehe Kapitel 1.71).

Sie starten das Programm wie gewohnt mit



und werden feststellen, daß der Computer nur bis 25 zählt und dann wieder bei 0 beginnt. Aber – vielleicht bemerken Sie's mit Schrecken – er hört nie wieder auf (es sei denn, Sie würden auf die STP-Taste drücken). Wenn wir in Gedanken noch einmal zu unserem Lehrling zurückkehren, der Pralinen 25stückweise in Kartons verpackt, so wäre er durch unser Programm bis an sein Lebensende zu dieser Arbeit verdammt.

Aufgabe:

Helfen Sie ihm und versuchen Sie, das Programm so abzuändern, daß er nach 50 Kartons aufhören darf. Schreiben Sie noch ein paar Befehle dazu, so daß der Computer 50mal bis 25 zählt und dann durch einen Halt-Befehl anhält. Die Lösung haben wir für alle Fälle für Sie auf Seite 32 abgedruckt.

Listing 4: Unendlicher Zähler

Adr.	Mnemonics	Code	Kommentar
001	LDA 100	05.100	Inhalt von Zelle 100 in den Akku laden
002	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
003	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
004	ADD 100	07.100	Zum Akku-Inhalt Inhalt von Zeile 100 addieren
005	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
006	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
007	VGL 101	10.101	Akku-Inhalt mit Inhalt von Zelle 101 vergleichen
008	SPB 001	11.001	Wenn Gleichheit dann auf 001 springen
009	SPU 004	09.004	Wenn nicht Gleichheit, auf 004 springen
100		00.001	Schrittweite
101		00.025	Vergleichszahl

Listing 5: Zähler, der 50 mal bis 25 zählt

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	LDA 100	05.100	Inhalt von Zelle 100 in den Akku laden
002	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
003	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
004	ADD 100	07.100	Zum Akku-Inhalt den Inhalt von Zelle 100 addieren
005	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
006	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
007	VGL 101	10.101	Akku-Inhalt mit Inhalt von Zelle 101 vergleichen
008	SPB 010	11.010	Wenn Gleichheit, dann auf 010 springen
009	SPU 004	09.004	Wenn nicht Gleichheit, dann auf 004 springen
010	LDA 103	05.103	Inhalt von Zelle 103 in den Akku laden
011	ADD 100	07.100	Zum Akku-Inhalt den Inhalt von Zelle 100 addieren
012	ABS 103	06.103	Akku-Inhalt in Zelle 103 speichern
013	VGL 102	10.102	Akku-Inhalt mit dem Inhalt von Zelle 102 vergleichen
014	SPB 016	11.016	Wenn Gleichheit, dann auf 016 springen
015	SPU 001	09.001	Wenn nicht Gleichheit, dann auf 001 springen
016	HLT	01.000	Anhalten
100		00.001	Schrittweite
101		00.025	1. Vergleichszahl
102		00.050	2. Vergleichszahl
103		00.xxx	Speicherzelle für Zwischenergebnisse

Sie müssen beachten, daß Sie im Datenbereich des Speichers die Zahlen „1“ (Schrittweite), „25“ (1. Vergleichszahl) und „50“ (2. Vergleichszahl) hinterlegen. Außerdem muß eine Zelle als „Merk-

zelle“ freigehalten und vor jedem Programmstart mit „0“ gefüllt werden. In diese „Merkzelle“ schreibt der Computer während des Programmlaufs hinein, wie oft die Zahl „25“ erreicht wurde.

1.50 Zwischen uns und dem Computer: das Flußdiagramm

Wenn Sie die Lösung für den Pralinenlehrling selbst gefunden haben, dürfen Sie sich (und wir Sie) beglückwünschen. Sie ist nämlich in der Tat ziemlich verzwickelt. Wenn nicht, so ist das kein Beinbruch, dann wird die nachfolgende Betrachtung über grafische Darstellungen von Programmabläufen sicherlich besonders hilfreich sein.

Wie kommt man von einer Aufgabenstellung zu einem Computer-Programm? Der einfachste Weg führt – wie bei allen Problemen auf dem Gebiet der

Technik – über eine Zeichnung. Am einfachsten ist die Sache natürlich bei einem Programm, das ohne Sprünge Befehl für Befehl der Reihe nach abarbeitet und auf einem Halt-Befehl stehen bleibt. Ein solches Programm heißt **linear**.

Stellen Sie sich bitte vor, Sie müssen Ihren Wagen zur Inspektion geben. Wenn Sie sich vor unliebsamen Überraschungen schützen wollen, folgen Sie dem Rat der Automobilclubs und geben der Werkstatt ganz klare Anweisungen, was am Auto gemacht werden soll.

In Form einer Zeichnung könnte die Anweisung z. B. so aussehen:

Bild 42

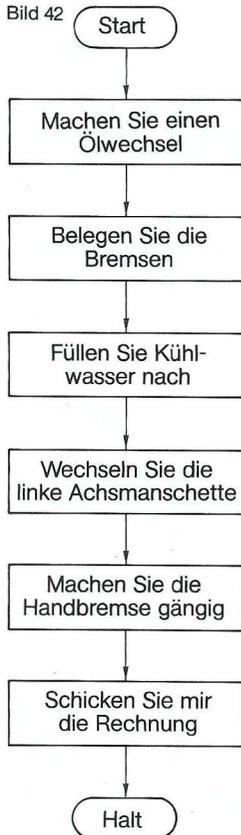
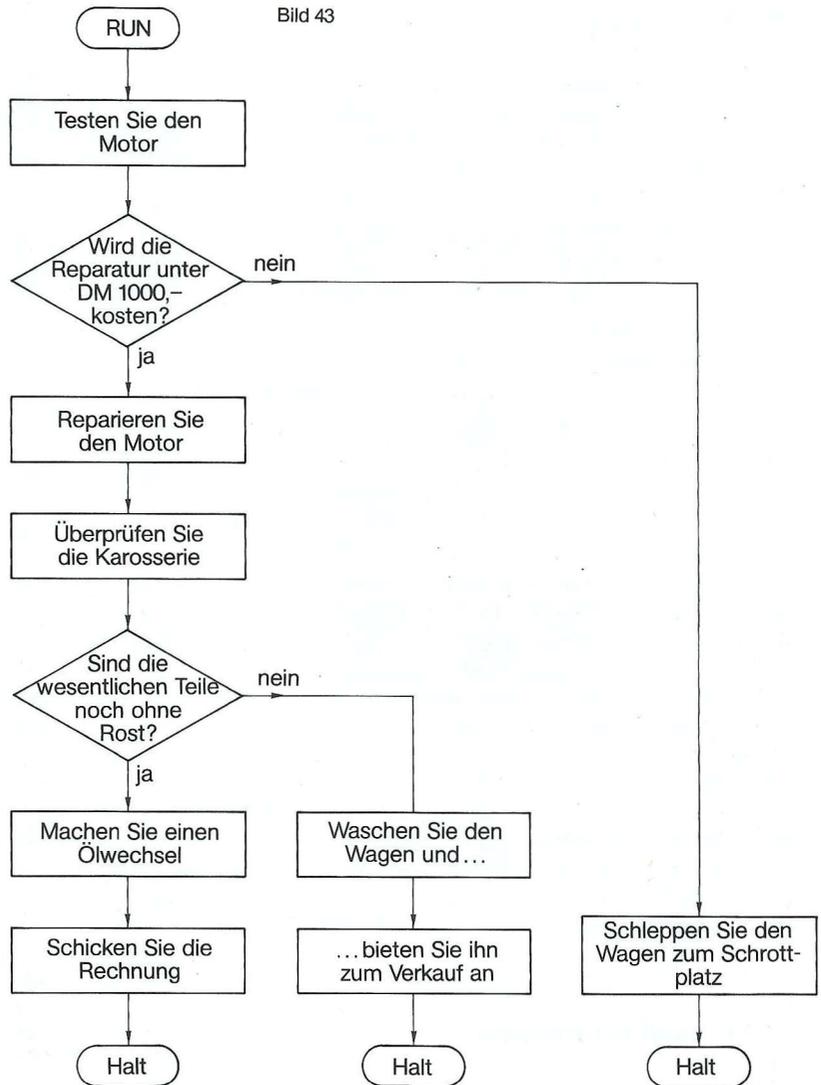


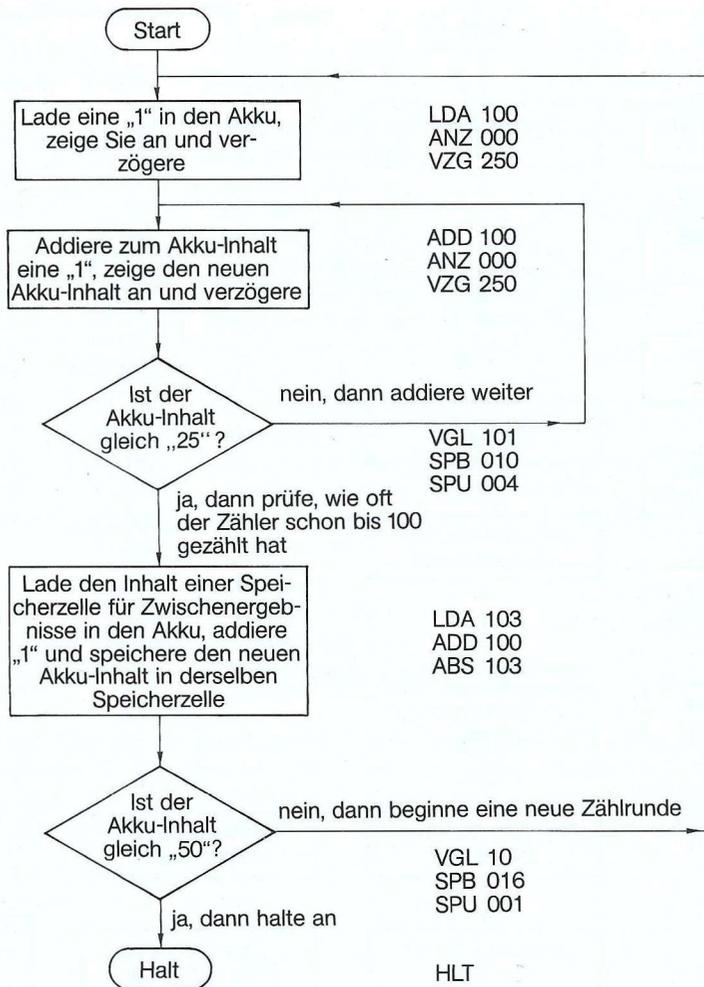
Bild 43



Schwieriger wird die Sache schon, wenn sie feststellen, daß der Motor seinen Geist aufgegeben hat und der Allgemeinzustand des Autos ohnehin zu wünschen übrig läßt. Ihr Auftrag an die Werkstatt könnte dann so aussehen wie in Bild 43 oben rechts.

Sie sehen, daß es an den Stellen, wo die Rauten eingezeichnet sind, zwei Möglichkeiten gibt, im (Werkstatt-) Programm fortzufahren. Die Rauten sind **Verzweigungspunkte** des Programmes. Man bezeichnet es daher auch als **verzweigtes Programm**. Bei einem Computer können Vergleichsbefehle eine Programmverzweigung zur Folge haben.

Die zeichnerische Darstellung eines Computerprogramms nennt man **Flußdiagramm**. Das Flußdiagramm zeigt den logischen Ablauf eines Programmes. Hat man eine Problemstellung in ein Flußdiagramm umgesetzt, ist es ein leichtes, die einzelnen Funktionsblöcke des Diagramms durch einen oder mehrere Computerbefehle zu ersetzen. Wie hilfreich ein Flußdiagramm sein kann, werden Sie erkennen, wenn Sie sich die Aufgabe des Zählers bis 25, der den Zählvorgang 50mal durchführen soll, noch einmal vergegenwärtigen. Schauen Sie sich das nachfolgende Flußdiagramm an, und Sie werden das Programm nun ohne Mühe verstehen können.



1.51 Spaß am Knobeln

Wir können Ihnen an dieser Stelle feierlich versichern, daß der Spaß am Computer mit dem Kennenlernen von verzweigten Programmen jetzt erst so richtig beginnt. Das Austüfteln von Programmlösungen mit Verzweigungen, die sich wiederum verzweigen, dann noch einmal verzweigen usw. ist spannender als ein Krimi, anregender als eine Patience, lehrreicher als ein Mengenlehrbuch und amüsanter als ein Gesellschaftsspiel. Darin ist wohl auch der Grund zu sehen, warum sich immer mehr Menschen dem faszinierenden Computer-Hobby zuwenden, Computer-Clubs gründen, untereinander Programme und Erfahrungen austauschen und einfach Freude daran haben, daß ein Programm, das sie entwickelt haben, vom Computer gehorsam abgearbeitet wird.

Zwei weitere Vergleichsbefehle sollen Sie daher gleich kennenlernen, die wiederum eine Fülle von neuen Programmiermöglichkeiten erschließen.

„Prüfe, ob der Akku-Inhalt *größer* als der Inhalt der Speicherzelle xxx ist. Wenn ja, merke Dir dies.“

Die Logik dieses Befehls ist für Sie kein Problem mehr, sie ist identisch mit der des VGL-Befehls. Daher beschränken wir uns darauf, Ihnen Code und Mnemonic anzugeben:

12.xxx bzw. VGR xxx (Vergleiche, ob **größer**)

Der letzte Vergleichsbefehl lautet:

„Prüfe, ob der Akku-Inhalt *kleiner* ist als der Inhalt der Speicherzelle xxx. Wenn ja, merke Dir dies.“

Dieser Befehl wird so notiert:

13.xxx bzw. VKL xxx (Vergleiche ob **kleiner**)

Beide Befehle bleiben völlig wirkungslos, wenn Sie nicht unmittelbar oder später einen Bedingten Sprung SPB anfügen.

Aufgabe:

Haben Sie Lust, ein bißchen zu knobeln? Schreiben Sie das Würfelprogramm von Kapitel 1.15 um. Benutzen Sie statt des VGL-Befehls einmal den VGR- und einmal den VKL-Befehl. Ein kleiner Tip: es gibt eine ganze Reihe richtiger Lösungen. Eventuell müssen Sie die Vergleichszahl in Speicherzelle 100 verändern. Lösungsvorschläge finden Sie auf Seite 36.

1.52 Mensch und Computer

Nicht zu Unrecht wird der Computer immer wieder mit dem Menschen verglichen, und in vielen Punkten ist der Vergleich auch gar nicht falsch. Auch der Mensch kann Daten verarbeiten. Für die Dateneingabe verfügt er über seine fünf Sinne, die Datenverarbeitung besorgt das Gehirn, und zur Ausgabe der Ergebnisse benutzt er die Stimme, die Arme, die Beine usw.

Eine EDV-Anlage ist grundsätzlich nach demselben Schema aufgebaut: sie besitzt eine oder mehrere Eingabe-Einheiten (Kartenleser, Tastatur, Magnetbandgerät), eine Verarbeitungseinheit (die sogenannte Zentral-Einheit mit Speicher, Rechenwerk und Steuerwerk) und ein oder mehrere Ausgabe-Einheiten (Drucker, Stanzer, Bildschirm, Magnetband oder -platte). Aber wir sollten uns nicht täuschen. Die Unterschiede zwischen Mensch und Computer sind beträchtlich. Die wichtigsten haben wir in einer kleinen Gegenüberstellung zusammengefaßt.

Mensch	Computer
arbeitet langsam kann Fehler machen ist vergeßlich	arbeitet schnell macht keine Fehler vergißt nie (solange er eingeschaltet ist)
hat weniger Ausdauer denkt selbst ist kreativ	hat Ausdauer kann nicht denken ist nicht kreativ

Sie haben alle wesentliche Merkmale einer EDV-Anlage an Ihrem KOSMOS-Computer bereits kennengelernt:

Er hat eine Eingabe-Einheit (Tastatur)

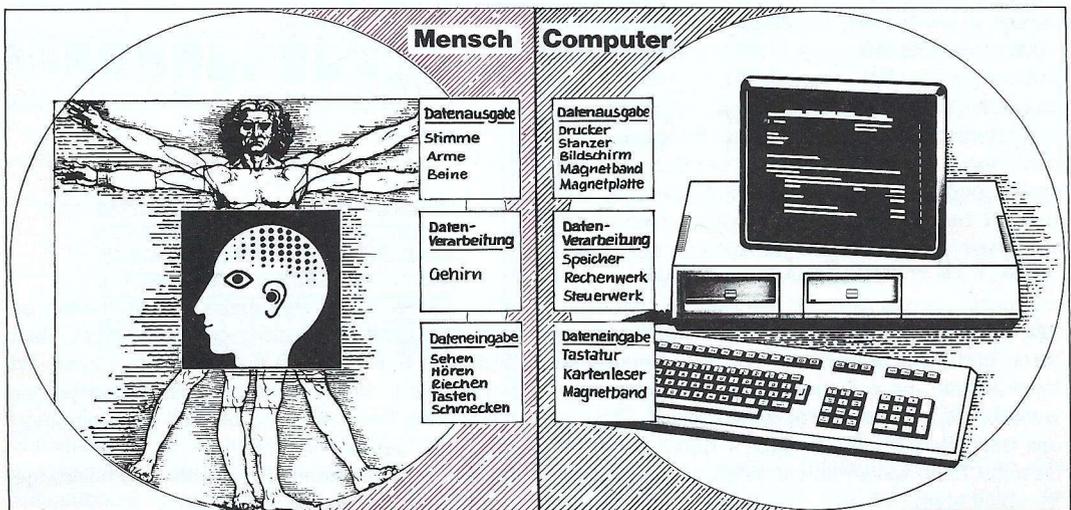
Er hat eine Zentraleinheit (Speicher, Steuerwerk, Rechenwerk)

Er hat eine Ausgabe-Einheit (Leuchtanzeige)

Auch die typischen Computer-Eigenschaften – Schnelligkeit, Fehlerfreiheit, Gedächtnis, Ausdauer und Unvermögen, selbst zu denken – konnten Sie bereits an ihm feststellen.

Das allerdings, was ihn gegenüber vielen Computern seiner Klasse auszeichnet, ist bislang noch nicht zur Sprache gekommen. Ganz zu Beginn dieses Buches wiesen wir Sie schon auf die vielen Anschlußklemmen an der Rückseite des Computers hin. Davon soll jetzt erneut die Rede sein. Und von den fast unbegrenzten Möglichkeiten, zwischen dem Computer und seiner Umwelt im wahrsten Sinne des Wortes eine gute Verbindung herzustellen.

Bild 45



Listing 6: **Würfelprogramm mit VGL**

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 001	04.001	In den Akku eine „1“ laden
002	ABS 101	06.101	Akku-Inhalt in Speicherzelle 101 speichern
003	ABS 000	06.000	Akku-Inhalt in Speicherzelle 000 speichern
004	ADD 101	07.101	Zum Akku-Inhalt „1“ addieren
005	VGL 100	10.100	Prüfen, ob Akku-Inhalt gleich „7“ ist
006	SPB 001	11.001	Wenn ja, bei 001 neu beginnen
007	SPU 003	09.003	Wenn nein, zum Speichern springen
100		00.007	Vergleichszahl
101		00.001	Schrittweite

Listing 7: **Würfelprogramm mit VGR**

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 001	04.001	In den Akku eine „1“ laden
002	ABS 101	06.101	Akku-Inhalt in Speicherzelle 101 speichern
003	ABS 000	06.000	Akku-Inhalt in Speicherzelle 000 speichern
004	ADD 101	07.101	Zum Akku-Inhalt eine „1“ addieren
005	VGR 100	12.100	Prüfen, ob Akku-Inhalt größer als „6“ ist
006	SPB 001	11.001	Wenn ja, bei 001 neu beginnen
007	SPU 003	09.003	Wenn nein, zum Speichern springen
100		00.006	Vergleichszahl
101		00.001	Schrittweite

Listing 8: **Würfelprogramm mit VKL**

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 001	04.001	In den Akku eine „1“ laden
002	ABS 101	06.101	Akku-Inhalt in Speicherzelle 101 speichern
003	ABS 000	06.000	Akku-Inhalt in Speicherzelle 000 speichern
004	ADD 101	07.101	Zum Akku-Inhalt eine „1“ addieren
005	VKL 100	13.100	Prüfen, ob Akku-Inhalt kleiner als „7“ ist
006	SPB 003	11.003	Wenn ja, zum Speichern springen
007	SPU 001	09.001	Wenn nein, bei 001 neu beginnen
100		00.007	Vergleichszahl
101		00.001	Schrittweite

1.53 P1E – vom Port zum Akku

Wir wollen wie gewohnt eine kleine Aufgabe formulieren und dann überlegen, wie der Computer sie lösen könnte. Es soll eine Stoppuhr programmiert werden, die auf Tastendruck losläuft und – das ist das Besondere an der Aufgabe – durch Druck auf dieselbe Taste wieder anhält. Wie eine lebensechte Stoppuhr eben.

Also, um es gleich zu sagen: mit den Tasten auf unserem Computer selbst geht das nicht, denn RUN und STP sind nun mal getrennte Tasten. Wir wollen dafür eine Eingabe-Einheit *außerhalb* des Computers benutzen, und die soll jetzt mal angeschlossen werden.

Folgende vorbereitende Handgriffe sind bei **ausgeschaltetem Computer** zu erledigen.

1. Die **Masseschiene** wird an der ganz rechten Klemme der Anschlußleiste angeschraubt (Bild 46)

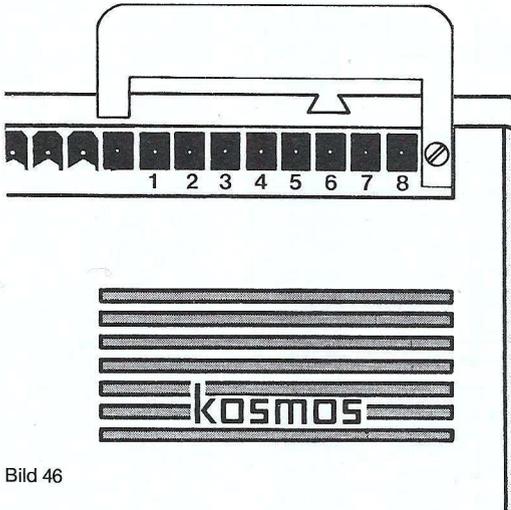


Bild 46

Die ganz rechte Klemme und zusätzlich die dritte Klemme von links sind mit dem Minuspol der internen Computerstromversorgung verbunden. Elektroniker pflegen den Minuspol auch als Masse- oder Null-Volt-Klemme zu bezeichnen, und so wollen wir es im folgenden auch halten: wenn wir von null Volt (0V) sprechen, so wird damit stets der Minuspol gemeint sein.

2. Ein **Kontaktbügel** wird nun an die vorletzte rechte Klemme mit der Aufschrift 8 geschraubt (Bild 47)

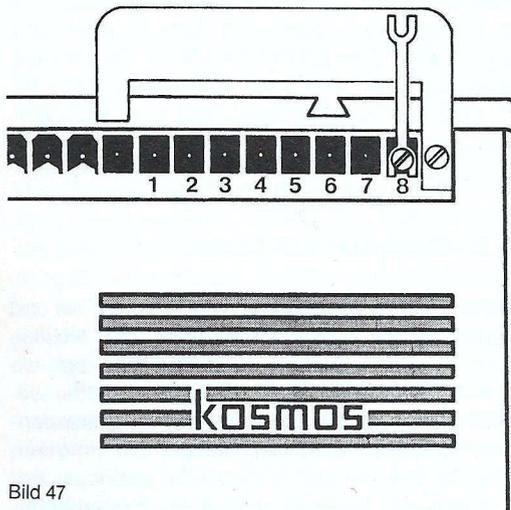


Bild 47

Masseschiene und Kontaktbügel bilden einen sehr komfortablen „Taster“: ein leichtes Tippen auf den Kontaktbügel genügt, um zwischen den beiden

Blechteilen eine leitende Verbindung herzustellen, also Klemme 8 mit null Volt zu verbinden. Wir werden diese einfache, aber zweckmäßige Konstruktion sehr bald ausprobieren. Sie können den Computer zunächst wieder einschalten und mit uns gemeinsam die weiteren Überlegungen anstellen.

1.54 Externe Dateneingabe

Unser Thema ist die externe Dateneingabe. Was man alles unter Daten verstehen kann, wurde in Kapitel 1.39 schon gesagt. Es wurde dort auch angedeutet, daß diese Daten elektrisch aufbereitet sein müssen. Und damit ist folgendes gemeint:

Der Computer braucht exakte Angaben: Licht an (ja) oder Licht aus (nein). Temperatur über 0 Grad Celsius (ja) oder Temperatur unter 0 Grad Celsius (nein), Taste in Ruhestellung (ja) oder Taste nicht in Ruhestellung (nein). Die Reihe der Beispiele ließe sich noch beliebig fortsetzen.

Der KOSMOS-Computer wird Ihre Daten bereitwillig verarbeiten, wenn Sie dafür sorgen, daß an seinen Klemmen die Aussage „ja“ einer Spannung von **fünf Volt** (5 V) und die Aussage „nein“ einer Spannung von **null Volt** (0 V) entspricht. Mit Zwischenwerten kann er nichts anfangen.

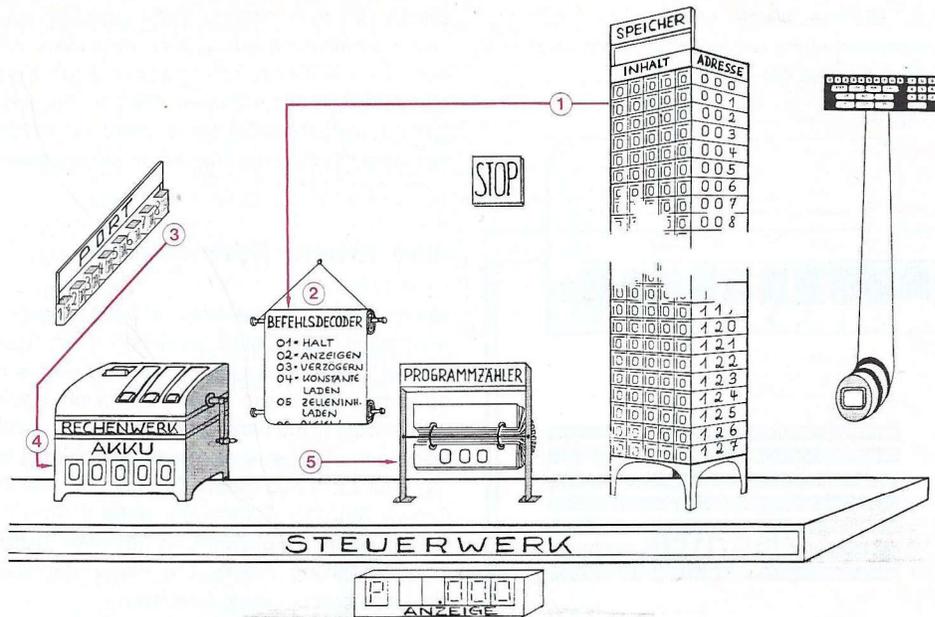
Alles, was Sie wissen müssen, ist nun folgendes: Der Computer ist (mit einem Befehl, den wir Ihnen gleich vorstellen werden) in der Lage, die Information, also die elektrischen Werte 0 V oder 5 V, von den Anschlußklemmen als „Ja-oder-Nein-Angabe“ in den Akku zu übernehmen. Und wenn man schon ein gewisses Gespür für die Computer-Logik hat, erscheint es einsichtig, daß eine Ja-Information (also 5 V) im Akku als eine „1“ (computermäßig 00.001) und eine Nein-Information (also 0 V) als eine „0“ (computermäßig 00.000) erscheint.

Die Elektronik-Konstrukteure Ihres Computers haben sich natürlich die Frage gestellt, wie er reagieren soll, wenn an den Eingangsklemmen nichts angeschlossen ist. Und weil der Computer mit „nichts“ nichts anfangen kann, haben sie durch eine elektrische Schaltung innen im Computer vorgesehen, daß bei „offenen Klemmen“ in den Akku eine Ja-Information, also eine „1“ eingegeben wird. Sie hätten's auch andersherum machen können, aber diese Lösung hat, wie Sie später feststellen werden, eine Reihe von Vorteilen.

Beginnen wir also mit der praktischen Arbeit und geben dem Computer auf Speicherzelle 001 den Befehl

1 6 0 0 8 INP

zunächst ohne weitere Erklärung ein, stellen den Programmzähler auf 001 und drücken einmal die



Taste STEP. Damit ist der Befehl ausgeführt, und wir können uns das Ergebnis im Akku betrachten (Taste ACC). Sie werden feststellen, daß der Akku-Inhalt erwartungsgemäß 00.001 ist.

Machen Sie nun gewissermaßen die „Gegenprobe“. Stellen Sie den Programmzähler nochmals auf 001, drücken Sie den Taster (so daß Klemme 8 mit 0V verbunden ist) und betätigen Sie *gleichzeitig* die STEP-Taste. Ganz klar, die Information 0V ist in den Akku als 00.000 übernommen worden.

Mit diesem Befehl, den wir einfach schon einmal ausprobiert haben, kann man jede der rechten 8 Leitungen „abfragen“. Man braucht nur die letzte Ziffer des Adreßcodes zu verändern, also 16.001, 16.002 ... 16.008. Allgemein formuliert lautet der Befehl

16.00x

und mnemonisch

P1E 00x

P steht hier für den Computer-Fachausdruck **Port** (englisch port = Tür, Pforte). Eine Gruppe von 8 Computer-Eingangs- und Ausgangsleitungen werden als Port bezeichnet. Die rechte Achter-Gruppe heißt P1 und die linke Achter-Gruppe heißt P2. Daß in diesem Fall „E“ Dateneingabe bedeutet, bedarf sicher keiner weiteren Erläuterung. Wir wollen die Wirkung des Befehls noch einmal kurz zusammenfassen.

„Gib die Ja- oder Nein-Information der Klemme 00x von Port 1 in den Akku“

Der Befehlszyklus läuft folgendermaßen ab

1. Befehl aus dem Speicher holen
2. Befehl decodieren
3. Den Zustand der Klemme 00x abfragen
4. Entsprechend der Ja/Nein-Information an der Klemme in den Akku eine „0“ oder eine „1“ schreiben
5. Programmzähler eins weiterschalten (Bild 48).

Wir wollen an dieser Stelle die eingangs gegebene **Warnung** noch einmal deutlich wiederholen: An keine Klemme des Computers darf eine Spannung gelegt werden, die **größer als 5 V** ist. Eine höhere Spannung oder aber auch eine Spannung unter 0 V (also eine negative Spannung) kann den Computer beschädigen.

1.55 Stoppuhr mit Taste

Geben Sie jetzt das Stoppuhren-Programm ein und starten Sie es durch 001-PC-RUN. Die Anzeige bleibt zunächst dunkel. Wenn Sie jetzt auf die „Taste“ an Klemme 8 tippen und sofort wieder loslassen, beginnt der Computer mit $\frac{1}{10}$ -Sekundengeschwindigkeit zu zählen. Stoppen Sie ihn durch erneutes Drücken auf die Taste. Die gestoppte Zeit erscheint auf der Anzeige direkt in Zehntelsekunden. Aber Vorsicht, auch wenn Sie es nicht sehen können: der Computer läuft weiter (und zwar in einer Schleife). Wenn Sie probierhalber versuchen, et-

Listing 9: Stoppuhr mit externer Start/Stop-Taste

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	} Zahlenwerte im Datenbereich speichern
002	ABS 100	06.100	
003	ABS 102	06.102	
004	AKO 001	04.001	
005	ABS 101	06.101	
006	P1E 008	16.008	Bringe die Information von Port 1/8 in den Akku
007	VGL 100	10.100	Prüfe, ob Akku-Inhalt „0“ ist
008	SPB 010	11.010	Wenn ja, springe nach 010
009	SPU 006	09.006	Wenn nein, springe zurück nach 006
010	P1E 008	16.008	Bringe die Information von Port 1/8 in den Akku
011	VGL 101	10.101	Prüfe, ob Akku-Inhalt „1“ ist
012	SPB 014	11.014	Wenn ja, springe zum Laden nach 014
013	SPU 010	09.010	Wenn nein, springe zurück nach 010
014	LDA 102	05.102	Lade den Inhalt der Zählzelle in den Akku
015	ADD 101	07.101	Addiere „1“ dazu
016	ABS 102	06.102	Speichere den neuen Akku-Inhalt in Zelle 102
017	ANZ	02.000	Zeige ihn an
018	VZG 087	03.087	Verzögere 87 ms
019	P1E 008	16.008	Bringe die Information von Port 1/8 in den Akku
020	VGL 100	10.100	Prüfe, ob Akku-Inhalt „0“ ist
021	LDA 102	05.102	Lade den Inhalt der Zählzelle in den Akku
022	SPB 024	11.024	Wenn Akku-Inhalt „0“ war, springe zum Anzeigen
023	SPU 015	09.015	Wenn nicht, springe zum Addieren
024	ANZ	02.000	Zeige den Akku-Inhalt an
025	VZG 250	03.250	Verzögere 250 ms
026	VZG 250	03.250	Verzögere nochmal 250 ms
027	SPU 001	09.001	Springe zum Anfang zurück
100		00.000	Vergleichszahl
101		00.001	Vergleichszahl und Schrittweite
102		00.xxx	Zählzelle

was einzugeben, wird er nicht reagieren. Erst wenn Sie die STP-Taste drücken, würde er anhalten. Abermaliges Drücken auf die Taste startet die Stoppuhr wieder bei Null.

Wenn sich beim Eintippen ein Fehler eingeschlichen haben sollte, kann das Programm natürlich nicht ordnungsgemäß laufen. Überprüfen Sie, ob alle Befehle richtig im Speicher stehen. Wählen Sie dazu Speicherzelle 001 an (001-OUT) und drücken Sie fortlaufend OUT. Vergleichen Sie die angezeigten Werte (Kennbuchstabe „C“ für Speicherzellen-Inhalt) mit dem Listing.

Das Programm ist mit Hilfe der Kommentare leicht zu verstehen. Ein Hinweis vielleicht: auf Adresse 010 steht ein zweiter Eingabebefehl, dem ein Vergleich auf „1“ (Taste nicht mehr gedrückt?) folgt. Damit wird sichergestellt, daß man das Programm nur stoppen kann, wenn die Taste nach dem Start erst einmal losgelassen wurde (Dauerdrücken ignoriert der Computer).

1.56 P1A – vom Akku zum Port

Glücklicherweise ist die Verbindung zwischen Port 1 und dem Akku keine Einbahnstraße. Das heißt: man kann sowohl Daten von Port 1 zum Akku befördern als auch umgekehrt vom Akku zum Port. In der Praxis sieht das so aus: Sie laden z.B. in den Akku eine „1“ aus einer Speicherzelle und befahlen dem Computer, diese Ja-Information auf eine Klemme von Port 1 auszugeben. An der im Ausgabe-Befehl angegebenen Klemme wird eine Spannung von 5 V erscheinen. Wir werden den Befehl kurz erläutern und Ihnen dann anhand eines kleinen Beispiel-Programmes sagen, was Sie praktisch damit anfangen können.

P1A 00x

bedeutet

„Gib die Ja-oder-Nein-Information aus dem Akku auf die Klemme 00x von Port 1“

Für x kann man je nachdem, welche Klemme man anwählen will, die Zahlen 1 bis 8 einsetzen. Der Computer-Code lautet

17.00x

Der Befehlszyklus läuft wie beim Eingabe-Befehl ab, nur daß Unterschritte 3 und 4 sinngemäß gegeneinander vertauscht sind, also eine „0“ oder eine „1“ vom Akku an die Port-Klemme gegeben wird.

1.57 Blinkschaltung per Computer

Wenn Sie Elektronik-Bastler sind oder irgendeinen KOSMOS-Elektronik-Experimentierkasten besitzen, so sind Ihnen Blinkschaltungen aller Art geläufig. Sie wissen dann auch, daß bei einer solchen Schaltung Widerstände und Kondensatoren für die Blinkgeschwindigkeit (Blinkfrequenz) verantwortlich sind. Bei einem computergesteuerten Blinklicht können Sie die Blinkfrequenz natürlich elegant per Befehl (fast) beliebig verändern.

In Bild 49 haben wir ein Computer-Blinklicht mit den Teilen aus dem KOSMOS-Kasten „Spiele mit Elektronik“ dargestellt. (Es läßt sich natürlich auch das Material anderer KOSMOS-Kästen verwenden, und man kann ohne weiteres das Lämpchen durch eine Reihenschaltung aus einer Leuchtdiode und einem 120 Ω -Widerstand ersetzen. Übrigens: sämtliche Elektronikteile können Sie beim örtlichen Fachhandel beziehen oder bei uns bestellen. Ein Bestellschein liegt bei.) Da man den Klemmen des Computers nur einen sehr geringen Strom entnehmen kann, müssen für den Betrieb von Lämpchen oder Leuchtdioden (LEDs) Verstärker-Transistoren verwendet werden. Eine Ja-Information (also 5 V) an der gewählten Klemme bewirkt dann, daß das Lämpchen brennt, eine Nein-Information (0 V) hat zur Folge, daß es dunkel ist.

Das nachfolgende Programm ist sehr einfach zu verstehen. Es besteht aus den Befehls-Folgen

In den Akku eine „0“ laden und auf Klemme 1 ausgeben (Lämpchen ausschalten)

Verzögern (Festlegen der Ausschaltdauer)

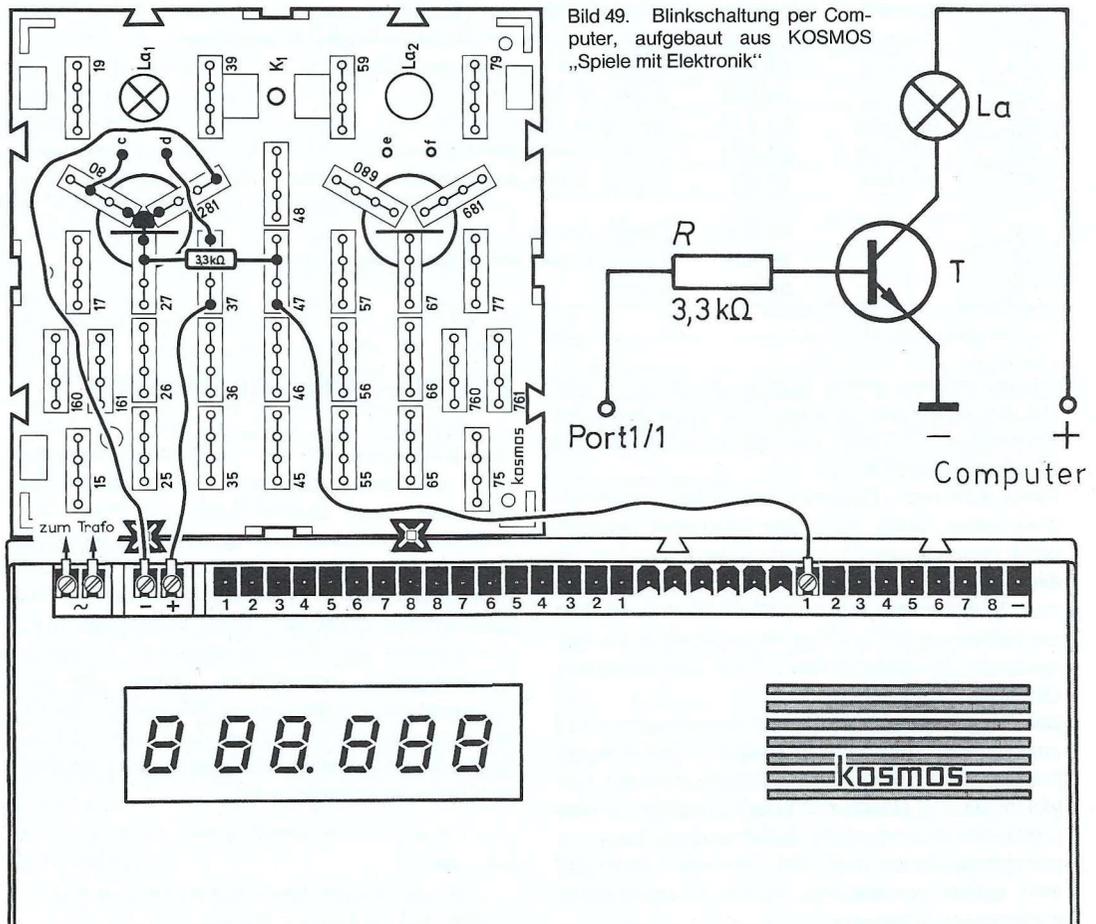


Bild 49. Blinkschaltung per Computer, aufgebaut aus KOSMOS „Spiele mit Elektronik“

Listing 10: Einfacher Blinker

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	In den Akku eine „0“ laden
002	P1A 001	17.001	Akku-Inhalt auf Klemme 1 des Port 1 bringen
003	VZG 100	03.100	100 ms verzögern
004	AKO 001	04.001	In den Akku „1“ laden
005	P1A 001	17.001	Akku-Inhalt auf Klemme 1 des Port 1 bringen
006	VZG 100	03.100	100 ms verzögern
007	SPU 001	09.001	Zurück nach 001 springen

In den Akku eine „1“ laden und auf Klemme 1 ausgeben (Lämpchen einschalten)

Verzögerung (Festlegen der Einschaltdauer)

Rücksprung

Stellen Sie bitte alle Verbindungen zum Elektronikteil her, **bevor** Sie den Computer einschalten. Wenn Sie nun den Netzstecker einstecken, werden Sie feststellen, daß das Lämpchen brennt. Das ist in Ordnung, denn der Computer gibt beim Einschalten automatisch und einheitlich auf alle Port-Klemmen eine Ja-Information, also 5V aus. Sie können jetzt auch verstehen, warum wir in unserem Blinkprogramm das Lämpchen zuerst ausschalten – eben weil es nach dem Einschalten schon brannte.

Aufgaben:

1. Ändern Sie die Blinkfrequenz
2. Ändern Sie das Programm so, daß unterschiedliche Ein- und Ausschaltzeiten entstehen
3. Schalten Sie ein zweites Lämpchen dazu und lassen Sie die Lämpchen abwechselnd blinken
4. Ergänzen Sie das Programm so, daß ein „Tastendruck“ den Blinkvorgang startet und ein weiterer ihn stoppt (Lösungen auf Seite 42)

1.58 P2A – ein zweiter Port zum Ausgeben

Ein kurzes Wort zu den Klemmen 1 bis 8 auf der linken Seite, zu Port 2. Durch einen weiteren Ausgabe-Befehl kann der Akku per Befehl mit diesen Klemmen „verbunden“ werden. Allerdings funktioniert die Sache nur in einer Richtung: Port 2 dient ausschließlich der Ausgabe von Informationen aus dem Akku.

Port 1 ist ein sogenannter **bidirektionaler** Port (von $bi=2$); es können Daten über dieses Port sowohl ein- als auch ausgegeben werden.

Port 2 ist ein **reiner Ausgabeport**.

Der Ausgabe-Befehl für Port 2 lautet

P2A 00x bzw. 18.00x

Der Befehlszyklus ist identisch mit dem für den Ausgabe-Befehl für Port 1.

Aufgabe (ohne Lösung):

Entwickle ein Programm für eine Blinkschaltung mit Port 2 als Ausgabe für die Lämpchen und mit Port 1 als Eingabe für 2 Taster. Nur wenn beide Taster gleichzeitig gedrückt sind, soll der Start- bzw. Stop-Vorgang ausgelöst werden.

1.59 Logeleien à la Boole

Die Ja/Nein-Aussagen und die zugehörigen 1- und 0-Werte, die Sie im letzten Kapitel kennengelernt haben, nennt man **logische Werte**. Nicht etwa, daß alles andere unlogisch wäre. Die Bezeichnung weist vielmehr auf eine besondere Art der Zahlenzuordnung hin, auf die nach dem irischen Mathematiker Lincoln Boole benannte **Boolesche Algebra**.

In der Computertechnik leistet diese Art Algebra hervorragende Dienste, so daß wir Ihnen ein paar kleine Kostproben davon servieren wollen.

Herr Boole könnte z.B. behaupten:

„Wenn es regnet, **und** wenn außerdem die Sonne scheint, gibt es einen Regenbogen.“

Das scheint uns logisch. Fehlt eine der beiden Bedingungen (Regen oder Sonnenschein), so wird man vergeblich auf den Regenbogen warten.

Eine solche Verknüpfung von zwei Aussagen nennt man eine **Konjunktion** oder **UND-Verknüpfung**. (Sie werden auch oft die englische Bezeichnung AND finden.) Man kann die Möglichkeiten

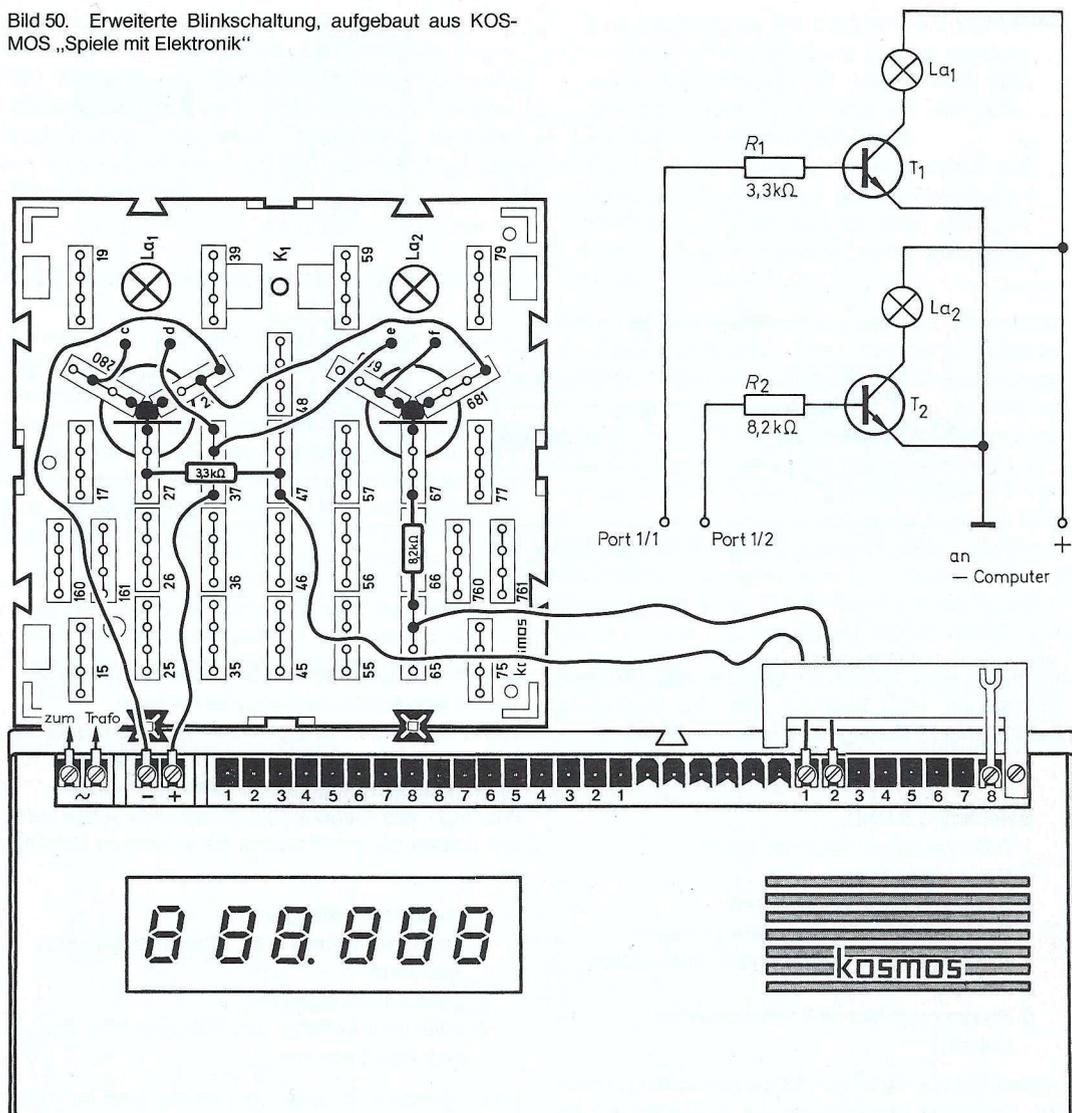
Listing 11: Wechselblinker

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	In den Akku eine „0“ laden
002	P1A 001	17.001	Akku-Inhalt auf Klemme 1 des Port 1 bringen
003	AKO 001	04.001	In den Akku eine „1“ laden
004	P1A 002	17.002	Akku-Inhalt auf Klemme 2 des Port 1 bringen
005	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
006	AKO 001	04.001	In den Akku eine „1“ laden
007	P1A 001	17.001	Akku-Inhalt auf Klemme 1 des Port 1 bringen
008	AKO 000	04.000	In den Akku eine „0“ laden
009	P1A 002	17.002	Akku-Inhalt auf Klemme 2 des Port 1 bringen
010	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
011	SPU 001	09.001	Zurück nach 001 springen

Listing 12: Wechselblinker mit externer Start/Stop-Taste

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	In den Akku eine „0“ laden
002	P1A 001	17.001	Akku-Inhalt auf Klemme 1 des Port 1 ausgeben
003	P1A 002	17.002	Akku-Inhalt auf Klemme 2 des Port 1 ausgeben
004	P1E 008	16.008	Information von Klemme 8 des Port 1 in den Akku bringen
005	VGL 100	10.100	Akku-Inhalt mit Inhalt v. Zelle 100 vergleichen
006	SPB 008	11.008	Wenn Gleichheit, dann nach 008 springen
007	SPU 004	09.004	Wenn nicht Gleichheit, nach 004 springen
008	P1E 008	16.008	Information v. Klemme 8 des Port 1 in den Akku bringen
009	VGL 101	10.101	Akku-Inhalt mit Inhalt von Zelle 101 vergleichen
010	SPB 012	11.012	Wenn Gleichheit, dann auf 012 springen
011	SPU 008	09.008	Wenn nicht Gleichheit, auf 008 springen
012	AKO 001	04.001	In den Akku eine „1“ laden
013	P1A 001	17.001	Akku-Inhalt auf Klemme 1 des Port 1 ausgeben
014	AKO 000	04.000	In den Akku eine „0“ laden
015	P1A 002	17.002	Akku-Inhalt auf Klemme 2 des Port 1 ausgeben
016	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
017	AKO 000	04.000	In den Akku eine „0“ laden
018	P1A 001	17.001	Akku-Inhalt auf Klemme 1 des Port 1 ausgeben
019	AKO 001	04.001	In den Akku eine „1“ laden
020	P1A 002	17.002	Akku-Inhalt auf Klemme 2 des Port 1 ausgeben
021	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
022	P1E 008	16.008	Information v. Klemme 8 des Port 1 in den Akku bringen
023	VGL 100	10.100	Akku-Inhalt mit Inhalt von Zelle 100 vergleichen
024	SPB 026	11.026	Wenn Gleichheit, dann auf 026 springen
025	SPU 012	09.012	Wenn nicht Gleichheit, auf 012 springen
026	VZG 250	03.250	Verzögere 250 ms
027	VZG 250	03.250	Verzögere nochmals 250 ms
028	SPU 004	09.004	Springe zum Anfang (nach 004) zurück
100		00.000	1. Vergleichszahl
101		00.001	2. Vergleichszahl

Bild 50. Erweiterte Blinkschaltung, aufgebaut aus KOS-MOS „Spiele mit Elektronik“



einer solchen Verknüpfung sehr übersichtlich in einer Tabelle zusammenfassen, etwa so:

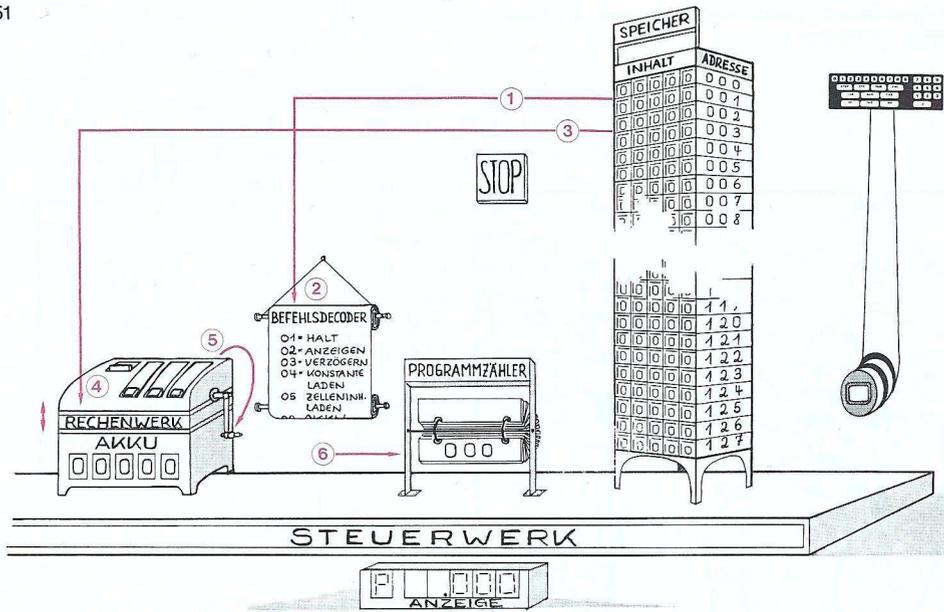
Regen	Sonnenschein	Regenbogen
nein	nein	nein
nein	ja	nein
ja	nein	nein
ja	ja	ja

Regen	Sonnenschein	Regenbogen
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Eine solche Tabelle heißt **Wahrheitstabelle**, wohl deshalb, weil man das „ja“ als wahr, das „nein“ dagegen als falsch einordnen würde.

Unser Computer kann zwei Boolesche Werte (also „0“ oder „1“, ja oder nein) logisch mit dem sog. Konjunktions- oder UND-Befehl miteinander verknüpfen. Der eine Wert muß dazu im Akku, der

Und wenn man, was wir bereits in Kapitel 1.54 getan haben, statt ja eine „1“ und statt nein eine „0“ setzt, sieht die Tabelle folgendermaßen aus:



andere in einer beliebigen Speicherzelle (Adresse xxx) stehen. UND bedeutet: die eine Bedingung **und** die andere Bedingung müssen erfüllt sein.

UND xxx bzw. 15. xxx

Befehlszyklus UND:

1. Befehl aus dem Speicher holen
2. Befehl decodieren
3. Inhalt von Zelle xxx kopieren
4. Zelleninhalt ins Rechenwerk eingeben
5. UND-Verknüpfung ausführen, Ergebnis steht im Akku
6. Programmzähler eins weiterschalten (Bild 51).

Lassen Sie uns das Regenbogen-Beispiel an unserem Computer durchexerzieren. Schließen wir an Klemme 1 von Port 1 die „Regentaste“ und an Klemme 2 die „Sonnentaste“ an. Für die Tasten soll folgendes gelten:

Wird die Regentaste gedrückt, so hört der Regen

endlich auf. Betätigt man die Sonnentaste, so verkrleicht sich die Sonne hinter den Wolken.

Wenn also keine Taste gedrückt wird, so regnet es, und die Sonne scheint. Alle Voraussetzungen für einen hübschen Regenbogen sind dann erfüllt.

Wie muß das Regenbogen-Programm aussehen? Wir deuten zunächst einmal die einzelnen Schritte an:

1. Regentaste abfragen
2. Abfrage-Ergebnis in Speicherzelle xxx speichern
3. Sonnentaste abfragen
4. UND-Verknüpfung des Akku-Inhaltes mit dem Inhalt von xxx

Das Ergebnis („1“ oder „0“) würde jetzt im Akku stehen.

Geben wir das kurze Programm ein.

Listing 13: „Regenbogen“-Programm

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	P1E 001	16.001	Information von Klemme 1 des Port 1 in den Akku bringen
002	ABS 100	06.100	Akku-Inhalt in Zelle 100 speichern
003	P1E 002	16.002	Information von Klemme 2 des Port 1 in den Akku bringen
004	UND 100	15.100	Akku-Inhalt und Inhalt v. Speicherz. 100 UND-verknüpfen
005	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
006	SPU 001	09.001	Zurück nach 001 springen
100		00.00x	Speicherzelle zum Zwischenspeichern

Der Start erfolgt mit 001-PC-RUN. Nun betätigen wir die Tasten. Sie können alle Möglichkeiten, die in der „Regenbogen-Tabelle“ aufgeführt sind, durchprobieren. Im Akku wird nur dann eine „1“ (Regenbogen) erscheinen, wenn Taste 1 nicht gedrückt (es regnet) **und** wenn Taste 2 nicht gedrückt (die Sonne scheint) sind.

1.60 Boolesche Algebra in der Praxis

Sie werden einwenden wollen, daß unser meteorologisches Beispiel bestenfalls akademischen Wert hat, denn Regen und Sonnenschein per Tastendruck gehören zum Glück noch in das Reich der Utopie. Damit haben Sie natürlich völlig recht, und deshalb wollen wir noch ein paar Anwendungen praktisch brauchbarer Art für UND-Verknüpfungen aufzählen.

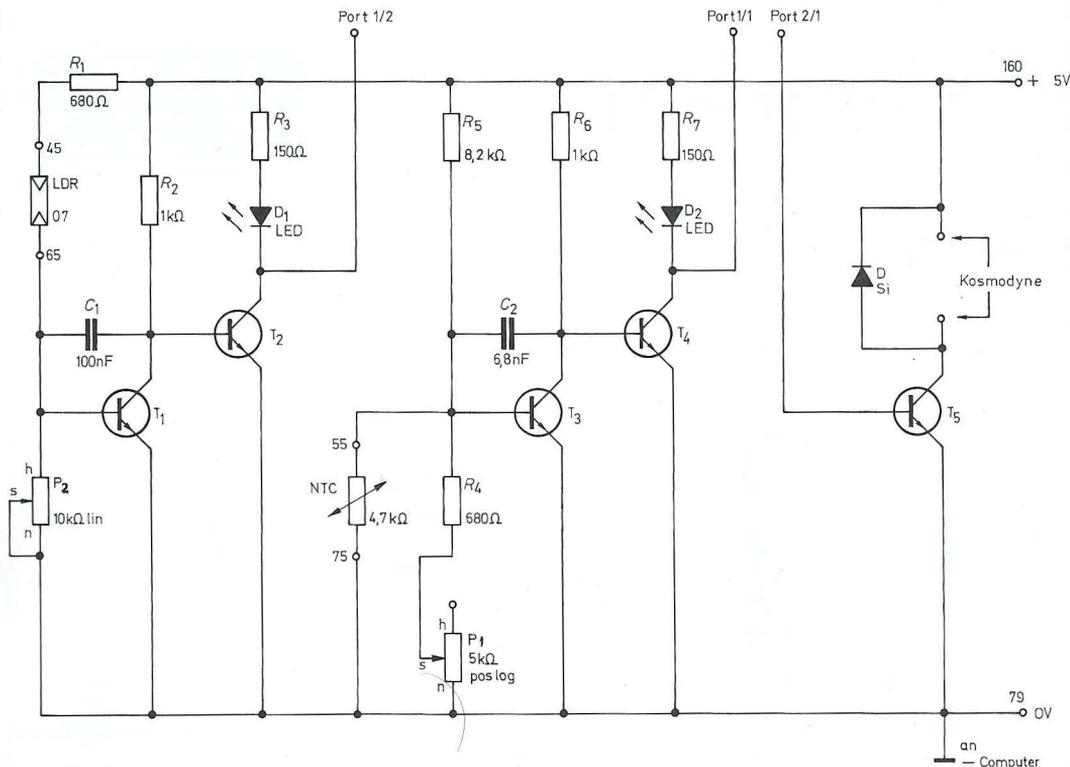
Die Tür einer Straßenbahn läßt sich nur öffnen, wenn die Bahn hält **und** der Fahrer die Türöffnungssicherung freigegeben hat **und** ein Fahrgast einen Türöffnerknopf betätigt.

Bild 52 Schaltbild Heizungsregelung

Eine hydraulische Presse kann aus Sicherheitsgründen nur in Gang gesetzt werden, wenn der Arbeiter mit einer Hand den Sicherheitshebel drückt **und** mit der anderen Hand den Startknopf betätigt.

Die Heizung eines Einfamilienhauses soll computergesteuert nur dann eingeschaltet werden, wenn es Tag ist **und** wenn es draußen kalt ist (natürlich, sonst wäre es ja reinste Verschwendung).

Wenn Sie ein Einfamilienhaus besitzen, können Sie ohne Schwierigkeiten Ihren Computer nutzbringend für eine energiesparende Heizungssteuerung einsetzen. Was Sie elektronisch dazu vorbereiten müssen, zeigen Ihnen die Bilder 52 u. 53. Wenn die Temperatur *unter* einen am Potentiometer P1 vorwählbaren Wert absinkt, liegt an Klemme 1 von Port 1 eine Ja-Information. Wenn Licht auf den LDR fällt, liegt an Klemme 2 ebenfalls eine Ja-Information. Die Heizung wird über Klemme 1 von Port 2 eingeschaltet. In der Praxis muß dafür ein Schaltrelais (z.B. das Netzschaltgerät KOSMODYNE von KOSMOS) über einen Verstärkertransistor angesteuert werden. Das Programm für die Heizungssteuerung ist denkbar einfach. (Programme für raffiniertere Steuerungen sind natürlich aufwendiger.)



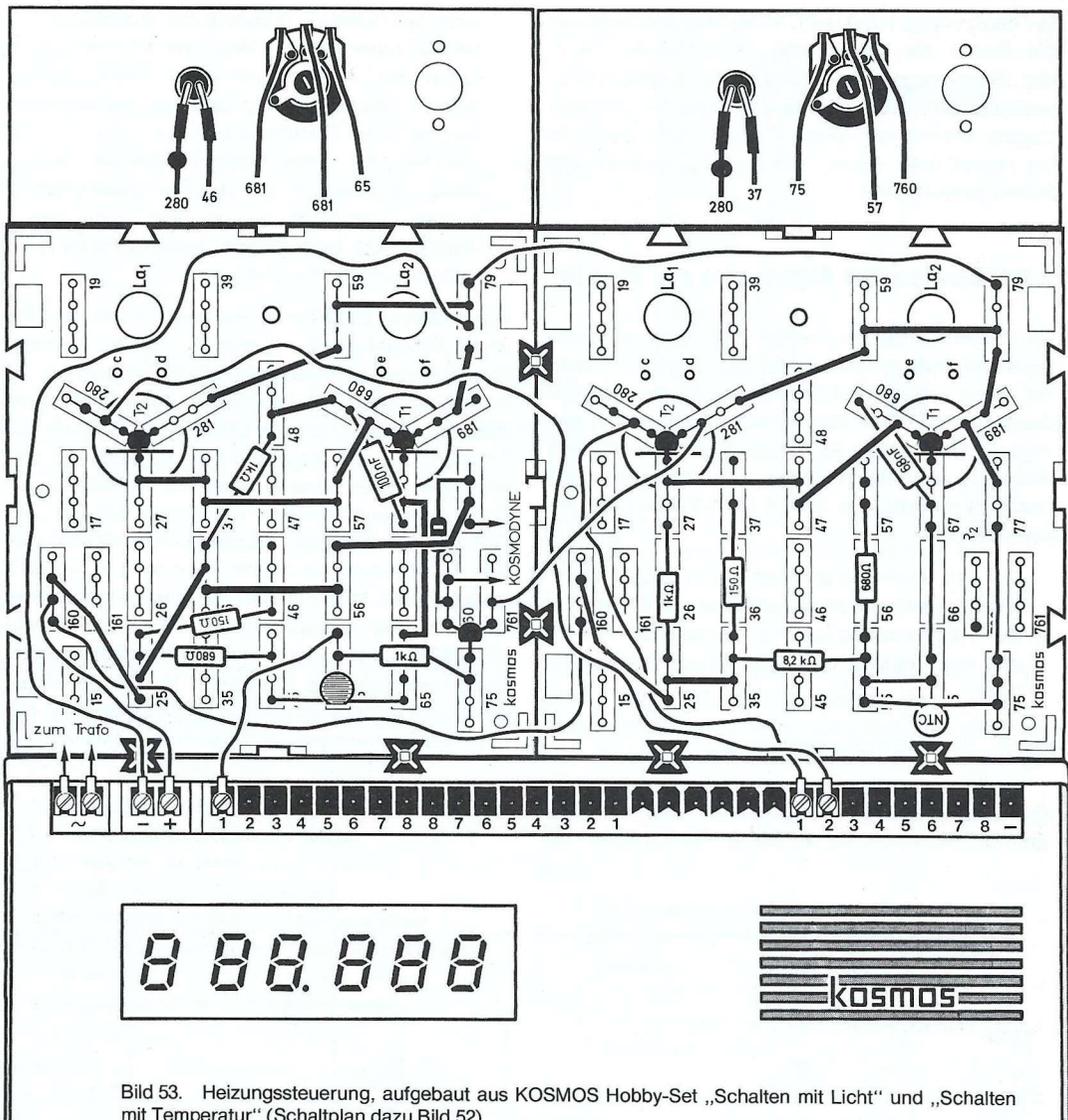


Bild 53. Heizungssteuerung, aufgebaut aus KOSMOS Hobby-Set „Schalten mit Licht“ und „Schalten mit Temperatur“ (Schaltplan dazu Bild 52)

Listing 14: Heizungssteuerung

Adresse	Menmonics	Code	Kommentar
001	P1E 001	16.001	Information von Port 1/1 in den Akku bringen
002	ABS 100	06.100	Akku-Inhalt in 100 speichern
003	P1E 002	16.002	Information von Port 1/2 in den Akku bringen
004	UND 100	15.100	UND-Verknüpfung mit Zelle 100
005	ANZ	02.000	Anzeigen
006	P2A 001	18.001	Akku-Inhalt an Port 2/1 ausgeben
007	VZG 250	03.250	} 1 Sekunde verzögern
008	VZG 250	03.250	
009	VZG 250	03.250	
010	VZG 250	03.250	
011	SPU 001	09.001	Sprung Zurück an den Anfang
100		00.00x	Zwischenspeicher

1.61 NEG – logische Umkehr

Wenn man sich mit dem Entwurf von Programmen für selbst ausgedachte Steuerungsaufgaben beschäftigt, stößt man garantiert auf das Problem, daß man als Ergebnis einer UND-Verknüpfung eine Ja-Information (also im Akku eine „1“) erhält, während man für die Weiterverarbeitung oder für die Ansteuerung eines Gerätes eine Nein-Information benötigt. Klassisches Beispiel dafür ist die Alarmanlage beim Safe einer Bank die gerade dann *nicht* ausgelöst werden soll (nein), wenn es Tag ist (ja) und man versucht, den Safe mit dem richtigen Schlüssel (ja) zu öffnen. Schauen Sie sich die „Safe-Tabelle“ an. Man kann sofort ablesen, wie die Alarmanlage zu arbeiten hat:

Ist es Tag?	Richtiger Schlüssel?	Alarm auslösen?
ja	ja	nein
ja	nein	ja
nein	ja	ja
nein	nein	ja

Der Computer-Befehl, der eine im Akku stehende Ja/Nein-Information in ihr jeweiliges Gegenteil verkehrt, heißt Negations-Befehl. Ein UND-Befehl, gefolgt von einem Negationsbefehl, ergibt eine UND-NICHT-Verknüpfung (englisch NOT-AND = NAND). Der Negationsbefehl lautet:

Bild 14.

„Verkehre einen logischen Akku-Inhalt in sein Gegenteil (aus „0“ wird „1“ und aus „1“ wird „0“).“

und wird notiert als

14.000 bzw. NEG

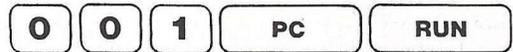
Die drei Ziffern rechts vom Punkt haben wie beim ANZ- und HLT-Befehl keinerlei Bedeutung, aber Sie wissen schon: wir empfehlen Ihnen, sich den Befehl der Einfachheit halber so zu merken, wie wir ihn oben notiert haben.

Der Befehlszyklus läuft so ab:

1. Befehl aus dem Speicher holen
2. Befehl decodieren
3. Befehl ausführen
4. Programmzähler um eins weiterschalten (Bild 54)

Anhand eines ganz kleinen Programmes können wir die Wirkungsweise des NEG-Befehls verfolgen. Wir laden in den Akku eine „1“, zeigen sie an, verzögern, negieren den Akku-Inhalt und springen zurück zum Anzeigen.

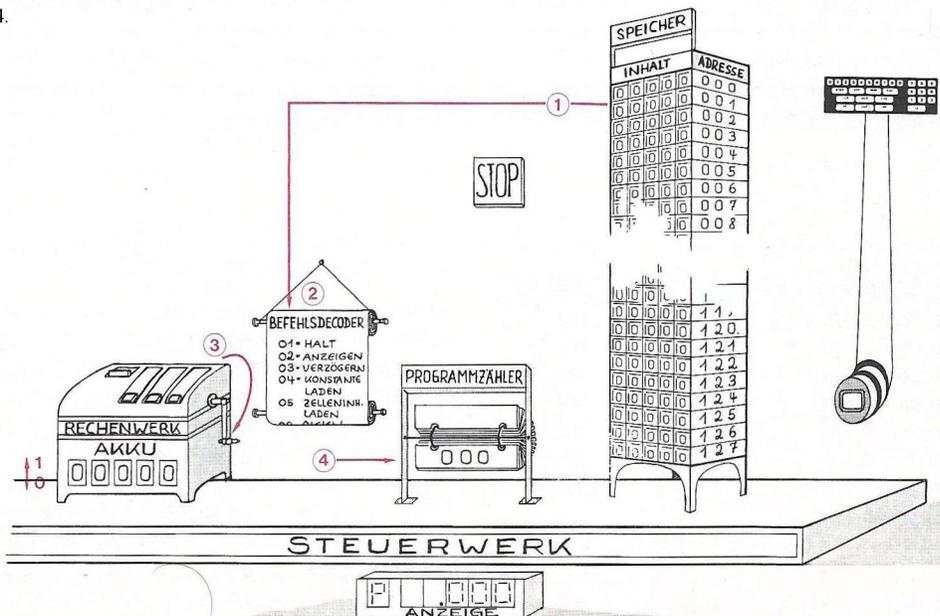
Das Programm wird wie gewohnt durch



gestartet.

Zum Abschluß unserer Ausführungen über „Computerlogik“ geben wir Ihnen noch einen wichtigen Hinweis.

Eigentlich versteht es sich von selbst, aber es könnte im Eifer des Gefechtes doch einmal übersehen werden: Die Befehle



Listing 15: Prüfprogramm für Negation

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 001	04.001	„1“ in den Akku laden
002	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
003	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
004	NEG	14.000	Akku-Inhalt negieren
005	SPU 002	09.002	Zurück zum Anzeigen springen

P1A 00x, P2A 00x, UND xxx und NEG

sind nur auf die logischen Werte „0“ und „1“ anwendbar. Bieten Sie dem Computer zur Ausführung dieser Befehle andere Werte an, so wird er Sie durch die Fehleranzeige F. 005 auf Ihren Irrtum aufmerksam machen.

1.62 Zahlenbetrachtungen

Hand aufs Herz: ist es Ihnen bis hierhin irgendwie bemerkenswert vorgekommen, daß Ihr Computer mit dezimalen Zahlen, also mit den Ziffern 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, arbeitet?

Natürlich nicht, jeder gewöhnliche Taschenrechner tut das ja. Das ist doch die selbstverständlichste Sache der Welt!

Sicher, aber was wir als normal empfinden, ist in den allermeisten Fällen lediglich eine Frage der Gewohnheit. Die „magische“ Zahl 10, die unser Rechnen bestimmt, ist uns deshalb lieb und teuer geworden, weil wir eben gerade (zufällig) 10 Finger haben. Wenn wir über 9 hinauszählen, landen wir wieder bei 0 und müssen also zur Kennzeichnung, daß wir über 9 hinaus sind, eine zweite Stelle, eine 1 (die Zehnerstelle) hinzufügen. Das machen wir tagtäglich wie im Schlaf, ohne auch nur im geringsten darüber nachzudenken.

Denken Sie beispielsweise an den mechanischen Kilometerzähler im Auto. Wenn seine letzte Stelle

wieder bei 0 angekommen ist, springt die vorletzte Stelle um eins weiter, und die letzte Stelle zählt wieder von 1 bis 0. Sie kann eben nur 10 Werte, nämlich die Ziffern von 0 bis 9 anzeigen und heißt daher Dezimalstelle (dezi = 10).

1.63 Das Dual-System

Grundsätzlich anders ist es bei einem elektronischen Gerät, also auch bei Ihrem Computer. Seine Transistoren können leitend sein oder nicht. Durch seine Bauteile kann Strom fließen oder nicht. An seinen Schaltkreisen kann Spannung liegen (5 V) oder nicht (0 V). Zwei Möglichkeiten kann der Computer nur unterscheiden, so als ob er zwei Finger hätte. 0 V oder 5 V, ja oder nein; oder in Ziffern ausgedrückt: 0 oder 1. Sie haben das ja eigentlich bei der Betrachtung der Ein-Ausgabe-Ports in Kapitel 1.54 schon kennengelernt.

In seinem Innern arbeitet ein Computer entsprechend der Anzahl seiner „Finger“, also dem Ziffernvorrat 0 und 1, in einem Zweiersystem, dem sogenannten Dual-System (duo = 2). Dabei muß er, wie wir es bei dem dezimalen Auto-Kilometerzähler beobachten konnten, eine neue Stelle hinzunehmen, wenn sein Ziffernvorrat 0 und 1 erschöpft ist. Das würde bei einem dualen Kilometerzähler nach dem zweiten, vierten, achten, sechzehnten, usw. Zählschritt der Fall sein:

gefahren Kilometer	dezimaler Kilometerzähler	dualer Kilometerzähler
Auto fabrikneu:	000	0000000
nach dem 1. km	001	0000001
nach dem 2. km	002	0000010
nach dem 3. km	003	0000011
nach dem 4. km	004	0000100
nach dem 5. km	005	0000101
nach dem 6. km	006	0000110
nach dem 7. km	007	0000111
nach dem 8. km	008	0001000
•	•	•
•	•	•
nach dem 255. km	255	1111111

Wozu wir Ihnen das hier vorführen? Nun, erstens sollte man darüber ein wenig Bescheid wissen, wenn man sich mit Computern befaßt. Aber zweitens können wir Ihnen die Umwandlung vom dualen ins dezimale Zahlensystem (und umgekehrt), die der Computer automatisch zu ihrer Erleichterung ausführt, an den Ein-Ausgabe-Ports sichtbar machen.

Sie werden es geahnt haben: es war kein Zufall, daß wir den dezimalen Kilometerzähler bis 255 zählen ließen und daß der duale Kilometerzähler gerade 8 Stellen hat. Natürlich, der Zahlenumfang des KOSMOS-Computers beträgt genau 255, und jeder Port hat genau 8 Klemmen. Und damit bieten wir Ihnen folgende Möglichkeiten: wenn Sie bei den Ein-Ausgabe-Befehlen P1E und P1A für das „x“ der Klemmen-Nummer eine 0 setzen (Klemme 0 gibt es ja nicht!!), so können Sie jede (dezimale) Zahl, die im Akku steht, als duale Zahl auf einen beliebigen Port geben. Die Tabelle auf Seite 50 zeigt, daß Sie mit den Zahlenwerten 000 bis 255 im Akku sage und schreibe 256 verschiedene Möglichkeiten haben, die Klemmen an den Ports unterschiedliche Zustände annehmen zu lassen. Und natürlich gibt es 256 Eingabe-Kombinationen (an Port 1), die Sie in den Akku übernehmen lassen können. Diese enorme Vielfalt der Daten-Ein- und Ausgabe-Möglichkeiten ist es, die den KOSMOS-Computer für Prozeß-Steuerungen so geeignet macht. Wir deuten es in Kapitel 1.40 schon an.

1.64 Umwandlung von dual in dezimal und umgekehrt

Probieren Sie doch jetzt einmal aus, was im Akku erscheint, wenn Sie die Information an den Klemmen von Port 1 einlesen, aber an Port 1 nichts anschließen.

Also: Befehl 16.000 auf Speicherzelle 001 eingeben, dann 001-PC und einmal STEP drücken. Die ACC-Taste bringt die Anzeige

A 00.255

Wir erinnern uns: „Nichts angeschlossen“ bedeutet (da „nichts“ für den Computer keine gültige Aussage ist) eine Ja-Information, also eine logische „1“ (siehe Kapitel 1.54). Logische Einsen an allen Klemmen ergeben die Dual-Information 11111111. Ein Blick in die Tabelle auf Seite 50 zeigt Ihnen, daß dies der dezimalen Zahl 255 entspricht.

Sie können jetzt jede beliebige Klemme von Port 1 auf 0 V legen (stellen Sie die Verbindung mit den beigelegten Drähten her) und den Eingabe-Befehl 16.000 wiederholen. Anhand der Tabelle können

Sie dann mühelos die Dual-Dezimal-Wandlung des Computers verfolgen.

Natürlich kann Ihr Computer die Wandlung von einem Zahlensystem ins andere auch in umgekehrter Richtung erledigen: Jede Dezimalzahl von 000 bis 255, die im Akku steht, kann in eine Dualzahl umgewandelt und zu Port 1 oder Port 2 transportiert werden. Die entsprechenden Befehle lauten folgerichtig

17.000 bzw. P1A 000 für Port 1
18.000 bzw. P2A 000 für Port 2

Für alle Arten von Prozeßsteuerungen liegt der Vorteil dieser Befehle auf der Hand: Diverse an den Computer angeschlossene Geräte (Lampen, Relais für Modellbahnweichen und -signale, tonerzeugende Elektronik-Schaltungen usw.) können sozusagen „auf einen Schlag“, also gleichzeitig ein- oder ausgeschaltet werden. Wenn Ihnen die mathematischen Hintergründe der Dezimal-Dualwandlung nicht geläufig sind, so suchen Sie einfach aus der Tabelle (Seite 50) die gewünschte 0-1-Kombination heraus, lesen die zugehörige Dezimalzahl ab, laden sie in den Akku und geben sie mit einem der obigen Befehle auf den entsprechenden Port aus.

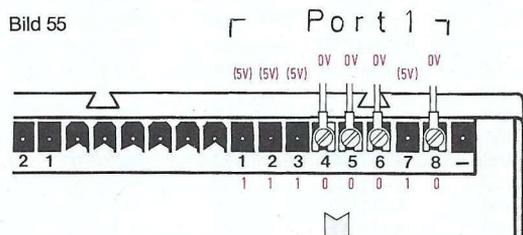
Zur Vertiefung des Verständnisses geben wir Ihnen nachfolgend drei Beispiele für Ein- und Ausgabe mit Umwandlung von einem Zahlensystem ins andere, und wenig später werden wir ein paar Aufgaben formulieren, so daß Sie mit der Wirkungsweise der Befehle vertraut werden.

Erstes Beispiel:

Ja/Nein-Kombination an Port 1: 01000111

Nach Umwandlung im Akku erscheinende dezimale Zahl: 071 (*Hinweis:* bei beiden Ports ist aus technischen Gründen die niedrigstwertige Stelle links, die höchstwertige Stelle rechts angeordnet. Dies mag zu Beginn etwas verwirrend sein, aber betrachten Sie Ihren Computer einmal von hinten: da stimmt es dann!)

Bild 55



↓ P1E 000

A 00.071

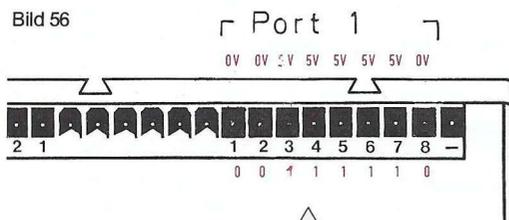
dezimal	dual	dezimal	dual	dezimal	dual	dezimal	dual
000	00000000	064	01000000	128	10000000	192	11000000
001	00000001	065	01000001	129	10000001	193	11000001
002	00000010	066	01000010	130	10000010	194	11000010
003	00000011	067	01000011	131	10000011	195	11000011
004	00000100	068	10001000	132	10000100	196	11000100
005	00000101	069	01000101	133	10000101	197	11000101
006	00000110	070	01000110	134	10000110	198	11000110
007	00000111	071	01000111	135	10000111	199	11000111
008	00001000	072	01001000	136	10001000	200	11001000
009	00001001	073	01001001	137	10001001	201	11001001
010	00001010	074	01001010	138	10001010	202	11001010
011	00001011	075	01001011	139	10001011	203	11001011
012	00001100	076	01001100	140	10001100	204	11001100
013	00001101	077	01001101	141	10001101	205	11001101
014	00001110	078	01001110	142	10001110	206	11001110
015	00001111	079	01001111	143	10001111	207	11001111
016	00010000	080	01010000	144	10010000	208	11010000
017	00010001	081	01010001	145	10010001	209	11010001
018	00010010	082	01010010	146	10010010	210	11010010
019	00010011	083	01010011	147	10010011	211	11010011
020	00010100	084	01010100	148	10010100	212	11010100
021	00010101	085	01010101	149	10010101	213	11010101
022	00010110	086	01010110	150	10010110	214	11010110
023	00010111	087	01010111	151	10010111	215	11010111
024	00011000	088	01011000	152	10011000	216	11011000
025	00011001	089	01011001	153	10011001	217	11011001
026	00011010	090	01011010	154	10011010	218	11011010
027	00011011	091	01011011	155	10011011	219	11011011
028	00011100	092	01011100	156	10011100	220	11011100
029	00011101	093	01011101	157	10011101	221	11011101
030	00011110	094	01011110	158	10011110	222	11011110
031	00011111	095	01011111	159	10011111	223	11011111
032	00100000	096	01100000	160	10100000	224	11100000
033	00100001	097	01100001	161	10100001	225	11100001
034	00100010	098	01100010	162	10100010	226	11100010
035	00100011	099	01100011	163	10100011	227	11100011
036	00100100	100	01100100	164	10100100	228	11100100
037	00100101	101	01100101	165	10100101	229	11100101
038	00100110	102	01100110	166	10100110	230	11100110
039	00100111	103	01100111	167	10100111	231	11100111
040	00101000	104	01101000	168	10101000	232	11101000
041	00101001	105	01101001	169	10101001	233	11101001
042	00101010	106	01101010	170	10101010	234	11101010
043	00101011	107	01101011	171	10101011	235	11101011
044	00101100	108	01101100	172	10101100	236	11101100
045	00101101	109	01101101	173	10101101	237	11101101
046	00101110	110	01101110	174	10101110	238	11101110
047	00101111	111	01101111	175	10101111	239	11101111
048	00110000	112	01110000	176	10110000	240	11110000
049	00110001	113	01110001	177	10110001	241	11110001
050	00110010	114	01110010	178	10110010	242	11110010
051	00110011	115	01110011	179	10110011	243	11110011
052	00110100	116	01110100	180	10110100	244	11110100
053	00110101	117	01110101	181	10110101	245	11110101
054	00110110	118	01110110	182	10110110	246	11110110
055	00110111	119	01110111	183	10110111	247	11110111
056	00111000	120	01111000	184	10111000	248	11111000
057	00111001	121	01111001	185	10111001	249	11111001
058	00111010	122	01111010	186	10111010	250	11111010
059	00111011	123	01111011	187	10111011	251	11111011
060	00111100	124	01111100	188	10111100	252	11111100
061	00111101	125	01111101	189	10111101	253	11111101
062	00111110	126	01111110	190	10111110	254	11111110
063	00111111	127	01111111	191	10111111	255	11111111

Zweites Beispiel:

Dezimale Zahl im Akku: 124

Ja/Nein-Kombination an Port 1: 01111100

Bild 56



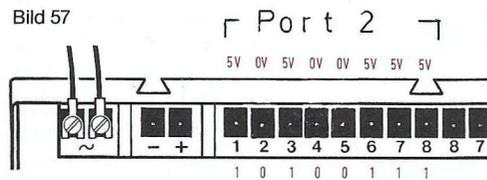
A 00.124

Drittes Beispiel:

Dezimale Zahl im Akku: 229

Ja/Nein-Kombination an Port 2: 11100101

Bild 57



A 00.229

Aufgaben:

Ändern Sie das Blinkprogramm von Kapitel 1.57 so ab, daß Sie ausschließlich P1A 000-Befehle benutzen.

Ändern Sie das Blinkprogramm so ab, daß die Lämpchen zyklisch nacheinander die vier Zustände

- beide Lämpchen dunkel
- linkes Lämpchen brennt
- rechtes Lämpchen brennt
- beide Lämpchen brennen

einnehmen. (Lassen Sie dieses Programm zur Kontrolle doch einmal schrittweise ablaufen, also 001-PC-STEP-STEP-STEP...)

Ändern Sie das Blinkprogramm so ab, daß beide Lämpchen *gleichzeitig* ein- und ausgeschaltet werden.

(Lösungen auf Seite 52)

1.65 Von Bits und Bytes und anderen Fachausdrücken

Bevor Sie die neuen Befehle anwenden, wollen wir Ihnen noch ein paar Fachausdrücke erklären, mit denen die Computer-Spezialisten nur so um sich werfen.

Da wäre zunächst einmal das Wort **Bit**. Ein Bit ist eine Stelle einer Dualzahl, also die kleinstmögliche Speichereinheit, die „0“ oder „1“ enthalten kann. Unser Computer kann gleichzeitig 8 Bits verarbeiten. Daher hat jedes Port auch 8 Klemmen. Eine beliebige Ja/Nein-Kombination an einem Port nennt man auch **Bitmuster**.

Eine Gruppe von 8 Bits nennt man **Byte**. Jeder Port des KOSMOS-Computers ist also 1 Byte breit. Bit kann auch als Maßeinheit verwendet werden, dann schreibt man es aber klein und sagt z.B.: der KOSMOS-Computer ist ein 8 bit-Computer. Als Maßeinheit kleingeschrieben darf es dann allerdings nicht in die Mehrzahl gesetzt werden.

Sie werden mit Sicherheit auch auf den Begriff **binär** stoßen (bi=2) und fragen, wieso es zwei Zweiersysteme gibt. Die Antwort ist einfach.

Während die Bezeichnung „binär“ lediglich darüber Auskunft gibt, daß zwei Zeichen verwendet werden (z.B. „0“ und „1“), sind bei einer Dualzahl die 0- und 1-Symbole nach Wertigkeiten geordnet: ganz rechts ist die niedrigstwertige und ganz links die höchstwertige Stelle (so wie ja z.B. auch bei einer vierstelligen Dezimalzahl rechts die Einer und links die Tausender stehen). Bei einem Binärwert können auch andere Verabredungen zur Zahlendarstellung getroffen werden, so daß ein Binärwert nicht unbedingt einer Dualzahl entspricht.

In Fachkreisen wird das Dualsystem übrigens auch als „reines Binärsystem“ bezeichnet.

Als **Interface** bezeichnet man eine elektronische Schaltung zur Anpassung des Computers an seine „Außenwelt“. Zum Betrieb einer computergesteuerten Modellbahn-Anlage benötigt man z.B. ein sog. Relais-Interface (siehe Kap. 2.24).

Schließlich sollten Sie noch den Unterschied zwischen **Hardware** und **Software** kennenlernen.

Listing 16: Wechselblinker mit dem P1A 000-Befehl

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 001	04.001	In den Akku „1“ laden
002	P1A 000	17.000	Akku-Inhalt als Dualzahl auf Port 1 bringen
003	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
004	AKO 002	04.002	In den Akku „2“ laden
005	P1A 000	17.000	Akku-Inhalt als Dualzahl auf Port 1 bringen
006	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
007	SPU 001	09.001	Zurück nach 001 springen

Listing 17: Blinkprogramm mit 4 Zuständen

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	In den Akku „0“ laden
002	P1A 000	17.000	Akku-Inhalt als Dualzahl auf Port 1 bringen
003	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
004	AKO 001	04.001	In den Akku „1“ laden
005	P1A 000	17.000	Akku-Inhalt als Dualzahl auf Port 1 bringen
006	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
007	AKO 002	04.002	In den Akku eine „2“ laden
008	P1A 000	17.000	Akku-Inhalt als Dualzahl auf Port 1 bringen
009	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
010	AKO 003	04.003	In den Akku eine „3“ laden
011	P1A 000	17.000	Akku-Inhalt als Dualzahl auf Port 1 bringen
012	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
013	SPU 001	09.001	Zurück nach 001 springen

Listing 18: Blinkprogramm mit zwei Lämpchen im Parallelbetrieb

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	In den Akku eine „0“ laden
002	P1A 000	17.000	Akku-Inhalt als Dualzahl auf Port 1 bringen
003	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
004	AKO 003	04.003	In den Akku eine „3“ laden
005	P1A 000	17.000	Akku-Inhalt als Dualzahl auf Port 1 bringen
006	VZG 250	03.250	250 ms verzögern
007	SPU 001	09.001	Zurück nach 001 springen

Hardware ist die Elektronik, die Geräte, also alles, was körperlich vorhanden ist. Software hingegen ist „nur“ Papier, also die Programme für einen Computer. Ein Computer-Elektroniker wird als Hardware-Mann und ein Programmierer als Software-Mann bezeichnet.

1.66 AIS – indirekt speichern

Die höhere Kunst des Programmierens beginnt mit einem Trick, den man als „Adreß-Modifikation“ bezeichnet. **Modifizieren** heißt verändern, und in die-

sem Fall wird eine Adresse verändert. Zur Erklärung eines „modifizierten“ Speicherbefehls greifen wir noch einmal auf das Beispiel des Lottozahlen-generators von Kapitel 1.17 zurück, stellen jetzt aber die Forderung, daß alle „gezogenen“ Lottozahlen fein säuberlich der Reihe nach in den Speicherzellen 030 bis 035 gespeichert werden sollen, damit man sie später noch einmal anschauen kann.

Natürlich könnte man „normale“ Speicherbefehle (ABS) benutzen. Das wäre aber umständlich. Man müßte dann nämlich den Computer mitzählen lassen, die wievielte Lottozahl gerade gezogen wurde

und für jede „Ziehung“ Vergleichs-, Sprung- und Speicherbefehle vorsehen. Das ergäbe rund 30 Befehle nur für das geordnete Speichern, das eigentliche Lottozahlen-Programm käme noch hinzu. Speicherplatz ist kostbar, und so lassen wir den Computer selbst dafür sorgen, daß er für jede neue Lottozahl eine andere Speicherzelle parat hat. Er kann dies mit dem „Indirekten Speicherbefehl“.

Indirekt speichern heißt für unser Computerwesen: Gehe mit dem Akku-Inhalt zu der im Befehl angegebenen Adresse. Du findest dort in der Speicherzelle einen Zahlenwert, den Du notieren sollst. Betrachte diesen Zahlenwert als neue Adresse, bei der Du den Akku-Inhalt endgültig abliefern sollst. Das klingt kompliziert, ist aber nicht anders als bei einem Nachsende-Antrag, den man seiner Zimmerwirtin erteilt, wenn man auf Reisen geht. Bei eingehender Post streicht die Wirtin die auf dem Kuvert vermerkte Adresse durch und notiert stattdessen die neue, unter der der Empfänger z. Zt. zu erreichen ist.

Kommen wir zurück zu unserem Problem. Nehmen wir an, das Computron findet nach dem Ziehen der ersten Lottozahl unter der Adresse, die im Indirekten Speicherbefehl angegeben ist, den Zahlenwert „30“ (computermäßig 00.030). Es wird den Akku-Inhalt (in unserem Fall die Lottozahl) also zur Speicherzelle 030 bringen und dort hineinschreiben. Wenn wir den Computer jetzt zu dem Zahlenwert „30“ eine „1“ hinzuaddieren lassen, wird das Computron die nächste Lottozahl bei Speicherzelle 031, die nächste dann bei Speicherzelle 032 abliefern usw., und . . . unser Problem ist gelöst!

Sie sehen jetzt den enormen Vorteil einer **Indirekten Adressierung**: der Zahlenwert, der die letztendliche Adresse darstellt (man nennt sie Zieladresse) ist änderbar. Man kann ihn durch eine Addition größer oder durch eine Subtraktion kleiner machen. Entsprechend ändert sich auch die Zieladresse. Mit ein und demselben Befehl (dem Indirekten Speicherbefehl) kann man also Akku-Inhalte in beliebigen Speicherzellen speichern. Der Befehl lautet

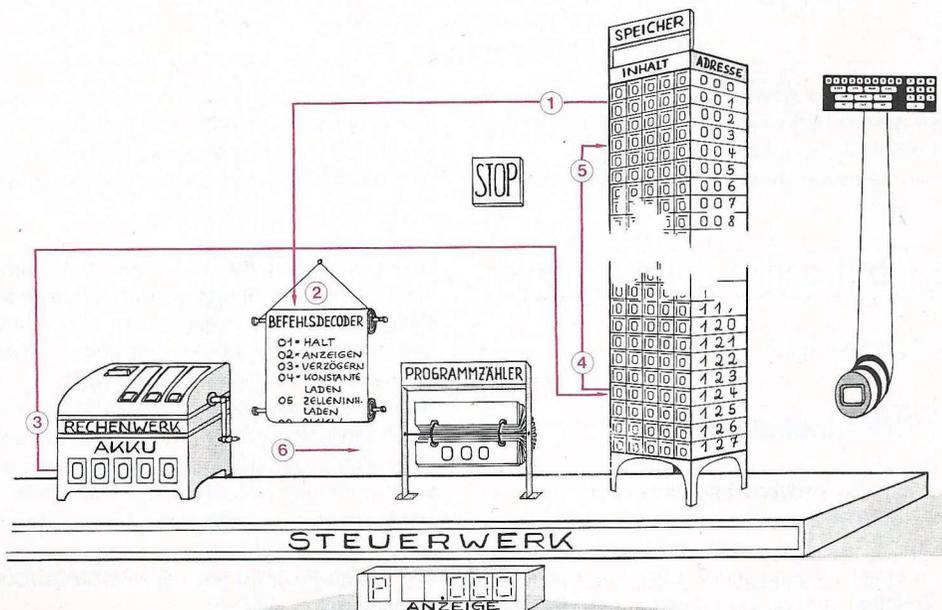
20.xxx bzw. AIS xxx
(Akku-Inhalt indirekt speichern)

und wir wollen den Befehlszyklus noch einmal zusammenstellen:

1. Befehl aus dem Speicher holen
2. Befehl decodieren
3. Akku-Inhalt abschreiben
4. Inhalt der Speicherzelle xxx abschreiben (neue Adreßangabe)
5. Akku-Inhalt in die Speicherzelle der neuen Adresse einschreiben
6. Programmzähler um eins weiterschalten (Bild 58)

Das Lottozahlen-Programm ist gegenüber dem von Kapitel 1.17 etwas verändert worden, da wir jetzt eine externe Start- und Stopp-Taste benutzen müssen (Start des Programms wie gewohnt durch 001-PC-RUN, dann Stop des Zahlenlaufes mit Taste 1 am Port 1, erneuter Start mit Taste 1). Es ist auch etwas länger geworden, aber mit den vier Befehlen auf den Speicherzellen 017, 018, 019 und

Bild 58



Listing 19: Automatisch speichernder Lottozahlen-Generator

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 001	04.001	} Zahlenwerte im Datenbereich speichern
002	ABS 100	06.100	
003	AKO 030	04.030	
004	ABS 104	06.104	
005	AKO 049	04.049	
006	ABS 101	06.101	
007	AKO 000	04.000	
008	ABS 103	06.103	
009	ABS 102	06.102	
010	ADD 100	07.100	Addiere „1“ zum Akku-Inhalt
011	ANZ	02.000	Zeige den Akku-Inhalt an
012	ABS 102	06.102	Speichere ihn in der Zählzelle
013	P1E 001	16.001	Bringe die Information von Klemme 1 des Port 1 in den Akku
014	VGR 103	12.103	Prüfe, ob Taste 1 <i>nicht</i> gedrückt ist
015	LDA 102	05.102	Lade den Inhalt der Zählzelle in den Akku
016	SPB 025	11.025	Wenn Taste <i>nicht</i> gedrückt, springe zum Vergleich nach 025
017	AIS 104	20.104	Speichere den Akku-Inhalt in der Speicherzelle, deren Adresse in 104 steht
018	LDA 104	05.104	Lade den Inhalt von 104 in den Akku
019	ADD 100	07.100	Addiere „1“ dazu
020	ABS 104	06.104	Speichere den neuen Akku-Inhalt in 104
021	P1E 001	16.001	Bringe die Information von Klemme 1 des Port 1 in den Akku
022	VGL 103	10.103	Prüfe, ob Taste 1 gedrückt ist
023	SPB 021	11.021	Wenn Taste gedrückt, springe zur Abfrage zurück
024	SPU 007	09.007	Sonst springe zurück zu einem neuen Durchlauf
025	VGL 101	10.101	Prüfe, ob die Zählgrenze erreicht ist
026	SPB 007	11.007	Wenn ja, springe zum Anfang zurück
027	SPU 010	09.010	Sonst springe zum Addieren
100		00.001	Schrittweite und Vergleichszahl
101		00.049	Vergleichszahl
102		00.xxx	Zählzelle
103		00.000	Vergleichszahl
104		00.030	Startadresse

020 können (falls gewünscht) bis zu 70 (!) Lottozahlen gespeichert werden, ohne daß man irgendwelche Befehle hinzufügen muß.

Wie wir die gespeicherten Zahlen anschauen können, indem wir



drücken, wissen Sie ja.

1.67 LIA – indirekt laden

Um auch die Möglichkeit kennenzulernen, „indirekt“ Speicherzellen-Inhalte in den Akku zu laden, stellen wir uns einen Reiseveranstalter vor, der im Hotel „Meeresperle“ über ein Kontingent von 90 Betten verfügt. Und damit in der Hektik der

Hauptreisezeit keine Überbuchungen vorkommen, läßt er seinen Computer die Ferienbetten verwalten. Im Computer ist ein freies Bett durch den Wert „0“ (00.000) und ein belegtes Bett durch den Wert „1“ (00.001) gekennzeichnet.

Immer wenn ein Kunde kommt und nach einem momentan freien Bett fragt, startet der Reiseveranstalter sein Computer-Programm mit 001-PC-RUN, und der Computer zeigt (nach kurzem „Nachdenken“) die Anzahl der freien Betten an.

Wenn der Kunde bucht, muß der Reiseveranstalter durch Eingabe einer „1“ in eine der „Betten-Speicherzellen“ von 030 bis 119 die Buchung im Computer vermerken (auch diese Handgriffe könnte man noch vereinfachen, siehe Anregung später).

Wie dieses Problem mit dem KOSMOS-Computer zu lösen ist?

Ganz einfach. Mit dem Indirekten Lade-Befehl (den Sie sicher an dieser Stelle erwartet haben) werden nacheinander die Inhalte der Speicherzellen 030 bis 119 in den Akku geladen und mit „0“ verglichen.

Bei Gleichheit (freies Bett), wird der Inhalt der „Betten-Zählzelle“ in den Akku geladen, eine „1“ addiert und der neue Akku-Inhalt in derselben Zelle wieder gespeichert. Durch einen weiteren Vergleich stellt der Computer fest, wann er die Zelle 119 abgefragt hat.

Dann lädt er den Inhalt der „Betten-Zählzelle“ in den Akku und zeigt (in einer Dauerschleife) den Akku-Inhalt an.

Der Indirekte Lade-Befehl lautet

„Lade den Inhalt derjenigen Speicherzelle in den Akku, deren Adresse sich in der Zelle xxx befindet“

Code und Kürzel sind

19.xxx bzw. LIA xxx

(Lade Speicherzelleninhalt indirekt in den Akku)

Der Befehlszyklus ist dem des Indirekten Speicherbefehls sehr ähnlich und wird daher nicht noch einmal erläutert.

Anregung (ohne Lösung):

Ändern Sie das Programm so ab, daß der Reiseveranstalter, wenn ein Kunde ein Bett gebucht hat, nur eine Taste (z.B. Port 1/Klemme 8) zu drücken braucht, um den neuen Stand an freien Betten angezeigt zu bekommen.

Hinweis:

Für diese Programm-Erweiterung müssen einige der Speicherzellen geopfert werden, die das Betten-Kontingent darstellen.

Listing 20: **Reisebüro-Computer**

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 001	04.001	} Zahlenwerte im Datenbereich abspeichern
002	ABS 123	06.123	
003	AKO 000	04.000	
004	ABS 124	06.124	
005	ABS 126	06.126	
006	AKO 119	04.119	
007	ABS 125	06.125	
008	AKO 030	04.030	
009	ABS 127	06.127	
010	LIA 127	19.127	Akku indirekt laden. Die Lade-Adresse steht in Zelle 127
011	VGL 124	10.124	Ist Akku-Inhalt gleich „0“?
012	SPB 019	11.019	Wenn ja, nach 019 springen
013	LDA 127	05.127	Wenn nein, den Inhalt von 127 in den Akku laden
014	ADD 123	07.123	Zum Akku-Inhalt „1“ addieren
015	ABS 127	06.127	Neuen Akku-Inhalt in 127 speichern
016	VGR 125	12.125	Ist Akku-Inhalt größer als „119“?
017	SPB 023	11.023	Wenn ja, nach 023 springen
018	SPU 010	09.010	Wenn nein, nach 010 springen
019	LDA 126	05.126	Inhalt von 126 in den Akku laden
020	ADD 123	07.123	Zum Akku-Inhalt eine „1“ addieren
021	ABS 126	06.126	Neuen Akku-Inhalt in 126 speichern
022	SPU 013	09.013	Nach 013 springen
023	LDA 126	05.126	Inhalt von 126 in den Akku laden
024	ANZ	02.000	Akku-Inhalt anzeigen
025	SPU 024	09.024	Nach 024 springen (Dauerschleife, Akku-Inhalt soll angezeigt bleiben)
123		00.001	Schrittweite
124		00.000	Vergleichszahl
125		00.119	119 = Schlußadresse
126		00.000	„Betten-Zählzelle“
127		00.030	030 = Startadresse

1.68 SIU – indirekt springen

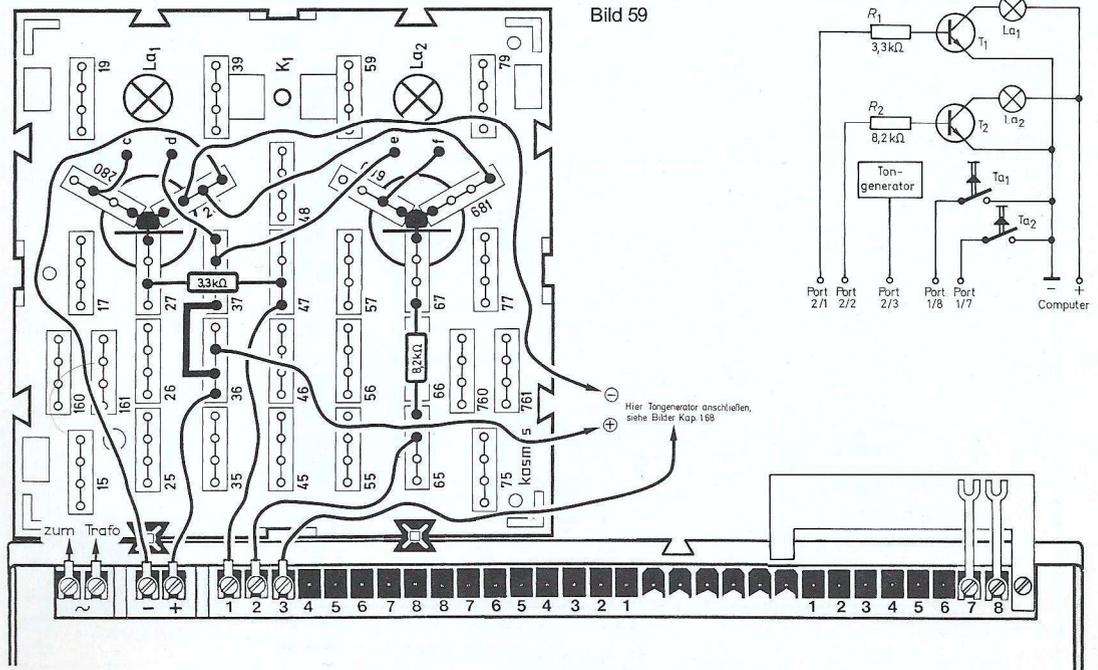
Sie kennen jetzt alle Befehle Ihres Computers – bis auf einen. Und mit diesem letzten Befehl begeben wir uns in Gedanken nach Cape Canaveral, um unseren Computer den Countdown eines Raketenstarts steuern zu lassen. Sie wissen um die Bedeutung eines Countdowns. Ab einem festgesetzten Zeitpunkt läuft die Uhr rückwärts, und bei der Sekunde Null wird die Rakete gezündet. Wenn jedoch – und oft genug ist dies ja der Fall – eine technische Schwierigkeit auftritt, wird die Uhr angehal-

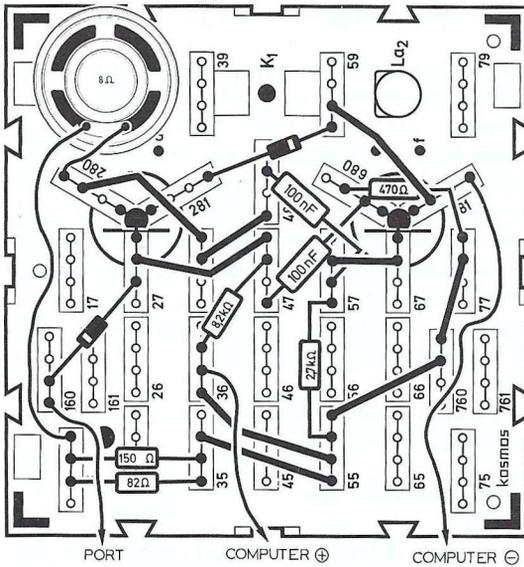
ten, Unterbrechungsalarm gegeben, der Fehler repariert, und dann werden der Uhrenlauf und sämtliche Vorbereitungssteuerungen exakt an der Stelle fortgesetzt, an der sie unterbrochen worden waren. Und das ist genau das, was wir zeigen wollen: wir lassen den Computer bei 240 beginnen, im Sekundentakt rückwärts zählen und außerdem zwei getrennte Steuerimpulse ausgeben. Bei uns werden durch die Steuerimpulse zwei Lämpchen zum abwechselnden Blinken gebracht, für den „Ernstfall“ können Sie sich Impulse für wichtige Triebwerkfunktionen vorstellen.

Listing 21: Countdown

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	Zahlenwerte im Datenbereich speichern
002	ABS 100	06.100	
003	AKO 001	04.001	
004	ABS 101	06.101	
005	AKO 240	04.240	
006	ABS 102	06.102	
007	ANZ	02.000	Zeige zu Beginn „240“ an
008	VZG 250	03.250	Verzögere 250 ms
009	VZG 250	03.250	Verzögere nochmals 250 ms
010	AKO 015	04.015	Lade die Adresse, zu der aus dem Unterprogramm zurückgesprungen werden soll
011	ABS 103	06.103	Speichere sie in 103
012	P1E 008	16.008	Frage die Alarmtaste ab
013	VGL 100	10.100	Ist sie gedrückt?
014	SPB 050	11.050	Wenn ja, springe ins Unterprogramm
015	VZG 250	03.250	Wenn nein, fahre mit 250 ms Verzögerung fort
016	VZG 250	03.250	Verzögere nochmals 250 ms
017	LDA 102	05.102	Lade den Inhalt der Zählzelle in den Akku
018	SUB 101	08.101	Subtrahiere „1“
019	ANZ	02.000	Zeige den neuen Akku-Inhalt an
020	VGL 100	10.100	Prüfe, ob „0“ bereits erreicht ist
021	SPB 070	11.070	Wenn ja, springe zum Raketenstart nach 070
022	ABS 102	06.102	Wenn nein, speichere Akku-Inhalt in Zählzelle
023	AKO 000	04.001	Lade „0“ in den Akku, um das Blinkprogramm zu beginnen
024	P2A 001	18.001	Gib die Information an Klemme 1 des Port 2
025	VZG 250	03.250	Verzögere 250 ms
026	NEG	14.000	Ändere die „0“ im Akku durch Negieren in eine „1“
027	P2A 001	18.001	Gib diese Information an Klemme 1 des Port 2
028	VZG 250	03.250	Verzögere 250 ms
029	AKO 034	04.034	Lade die Adresse, zu der aus dem Unterprogramm zurückgesprungen werden soll
030	ABS 103	06.103	Speichere sie in 103
031	P1E 008	16.008	Frage die Alarmtaste ab
032	VGL 100	10.100	Ist sie gedrückt?
033	SPB 050	11.050	Wenn ja, springe ins Unterprogramm
034	AKO 001	04.001	Wenn nein, beginne ein weiteres Blinkprogramm
035	P2A 002	18.002	Gib die Akku-Information an Klemme 2 des Port 2
036	VZG 250	03.250	Verzögere 250 ms
037	NEG	14.000	Ändere die „0“ im Akku durch Negieren in eine „1“

038	P2A 002	18.002	Gib diese Information an Klemme 2 des Port 1
039	VZG 250	03.250	Verzögere 250 ms
040	AKO 045	04.045	Lade die Adresse, zu der aus dem Unterprogramm zurückgesprungen werden soll
041	ABS 103	06.103	Speichere sie auf 103
042	P1E 008	16.008	Frage die Alarmtaste ab
043	VGL 100	10.100	Ist sie gedrückt?
044	SPB 050	11.050	Wenn ja, springe ins Unterprogramm
045	SPU 017	09.017	Wenn nein, fahre mit dem Countdown auf Zeile 017 fort
Ab hier: Unterprogramm			
050	AKO 001	04.001	Lade „1“ in den Akku
051	P2A 002	18.003	Gib die Akku-Information auf Klemme 3 des Port 2
052	VZG 250	03.250	Verzögere 250 ms
053	NEG	14.000	Ändere die „1“ im Akku durch Negieren in eine „0“
054	P2A 003	18.003	Gib diese Information auf Klemme 3 des Port 2
055	VZG 250	03.250	Verzögere 250 ms
056	P1E 007	16.007	Frage die Taste „Alarm aufheben“ ab
057	VGR 100	12.100	Ist sie nicht gedrückt?
058	SPB 050	11.050	Wenn nicht gedrückt, dann springe zum Alarmanfang zurück
059	SIU 103	21.103	Wenn gedrückt, zu der Stelle des Programms zurückkehren, an der unterbrochen wurde
Ab hier: Programmteil „Daueralarm“			
070	AKO 001	04.001	Lade „1“ in den Akku für den Raketenstart
071	P2A 003	18.003	Gib die Akku-Information auf Klemme 3 des Port 2 (Daueralarm = Raketen-Start)
072	HLT	01.000	Halte an
100		00.000	Vergleichszahl
101		00.001	Schrittweite
102		00.0xx	Speicherzelle für aktuellen Zählerstand
103		00.xxx	Rücksprungadresse





Bilder 59–61. Raketen-Countdown, aufgebaut aus KOSMOS „Radio + Elektronik 100“, „Spiele mit Elektronik“ und 2 zus. Si-Dioden

Wir simulieren eine technische Panne und drücken Taste 8. Augenblicklich stoppt der Countdown, die Steuersignale bleiben aus, und stattdessen ertönt ein Alarmsignal. Das Verblüffende ist nun – und das erreichen wir mit dem „Indirekten Unbedingten Sprung“ – daß wir durch Drücken der Taste 7 (Freigabe des Countdown) das Programm an genau der Adresse fortsetzen können, an der es unterbrochen wurde. Ein kleines Modell also für den großen Raketenbahnhof.

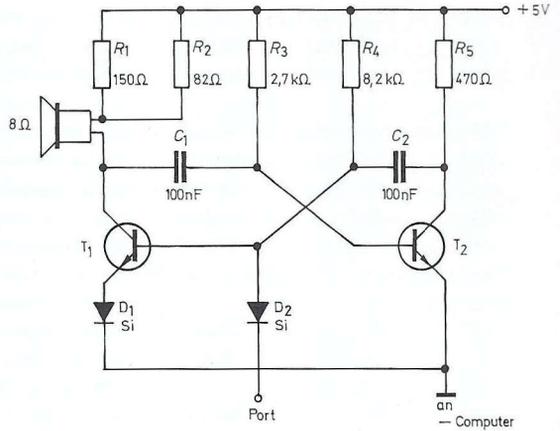
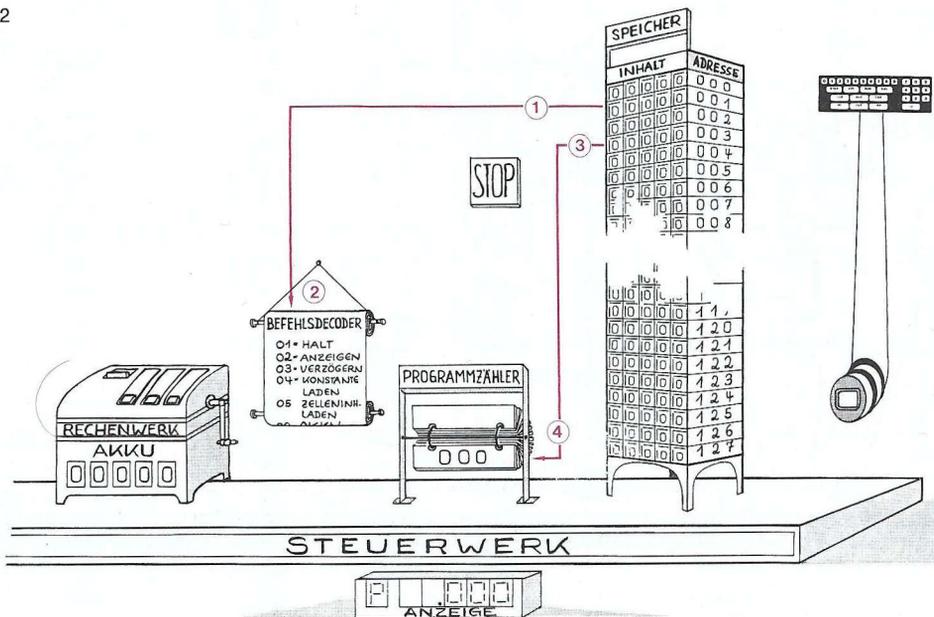


Bild 61. Tongenerator

Sie erinnern sich sicher an den Begriff der „Adreß-modifikation“ (s. Kapitel 1.67), also die Änderung der in einem Befehl angegebenen Adresse.

Die **Rücksprung-Adresse** vom Alarmprogramm (**Unterprogramm**) in das Countdown-Programm (**Hauptprogramm**) ist änderbar. Bevor der Computer aus dem Hauptprogramm springt, hat er sich die Rücksprung-Adresse „gemerkt“, d.h. in einer Speicherzelle (dafür kann eine beliebige Speicherzelle des Speichers gewählt werden) gespeichert. Wird nun (per Tastendruck) das Alarmprogramm beendet, so wird durch den Indirekten Unbedingten Sprung die Adreß-Speicherzelle abgefragt, die die Rücksprungadresse enthält.

Bild 62



Der Indirekte Unbedingte Sprungbefehl lautet:

„Springe auf die in der Speicherzelle xxx angegebene Adresse“

Code und Kürzel sind

21.xxx bzw. SIU xxx (**S**prung **i**ndirekt **u**nbedingt)

Befehlszyklus des Indirekten Sprungbefehls SIU:

1. Befehl aus dem Speicher holen
2. Befehl decodieren
3. Inhalt der Speicherzelle xxx abschreiben (neue Adreßangabe)
4. Programmzähler auf die neue Adresse einstellen (Bild 62).

Additionsschleife laufen und fragt bei jedem Durchlauf durch einen Vergleichsbefehl ab, ob es die neunte Addition war. Wenn nicht, wird noch einmal addiert, wenn ja, ist die Aufgabe beendet, und man läßt das Programm in einer Anzeigeschleife laufen. Eine Befehlsfolge zur Lösung einer bestimmten Aufgabe nennt man in der Fachsprache **Algorithmus**.

Mit den angegebenen Kommentaren sind Sie sicher ohne weiteres in der Lage, das Programm zu verstehen. Als Programmierer müssen Sie darüber wachen, daß das Endergebnis einer Multiplikation unter 256 bleibt . . . sofern man nicht den Programmiertrick anwendet, der in Kapitel 2.15 beschrieben ist.

1.69 Multiplizieren durch Addieren

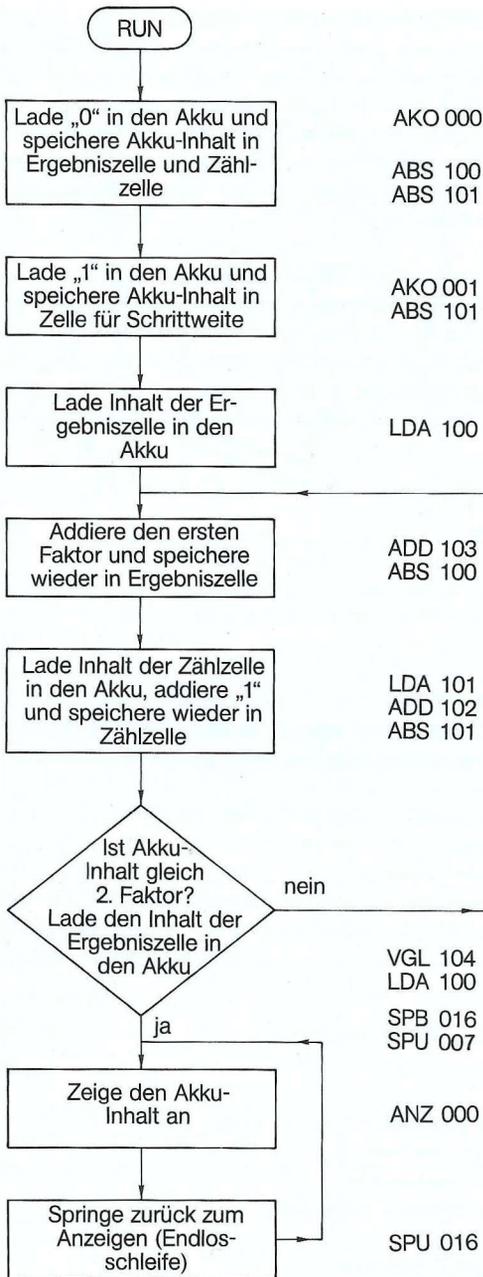
Eine Multiplikation ist – hoffen wir, daß es Ihnen in der Grundschule so vermittelt wurde – nichts weiter als eine abgezählte Folge von Additionen. Bei einem Taschenrechner läuft beim Druck auf die Multiplikationstaste eine solche Additionsroutine ab. Unserem Computer müssen wir diese Routine erst einprogrammieren. Für ihn bedeutet z.B. die Aufgabe 25×9 , daß er die Zahl Fünfundzwanzig neunmal addieren soll. Man läßt ihn also in einer

Aufgabe:

Zeichnen Sie zu dem Multiplikationsprogramm das Flußdiagramm (Lösung Seite 60).

Listing 22: **Multiplikation 25×9**

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	} Zahlenwerte im Datenbereich speichern
002	ABS 100	06.100	
003	ABS 101	06.101	
004	AKO 001	04.001	
005	ABS 102	06.102	
006	LDA 100	05.100	Lade den Inhalt der Ergebniszelle in den Akku
007	ADD 103	07.103	Addiere „25“ dazu (erster Faktor)
008	ABS 100	06.100	Speichere das Additionsergebnis
009	LDA 101	05.101	Lade den Inhalt der Zählzelle in den Akku
010	ADD 102	07.102	Addiere „1“ dazu
011	ABS 101	06.101	Speichere den neuen Zählerstand
012	VGL 104	10.104	Prüfe (vergleiche), ob bereits 9 mal (zweiter Faktor) addiert wurde
013	LDA 100	05.100	Lade den Inhalt der Ergebniszelle in den Akku
014	SPB 016	11.016	Wenn Gleichheit bei 012, dann springe zur Anzeige
015	SPU 007	09.007	Wenn nicht, fahre auf 007 mit dem Addieren fort
016	ANZ	02.000	Zeige das Ergebnis an
017	SPU 016	09.016	Springe zurück zum Anzeigen
100			Ergebniszelle (wird zu Beginn auf 00.000 gesetzt)
101			Zählzelle (wird zu Beginn auf 00.000 gesetzt)
102		00.001	Schrittweite
103		00.025	Erster Faktor
104		00.009	Zweiter Faktor



Computer muß also am Ende einer Division zwei Zahlen vorweisen können: das Ergebnis und den Rest.

Bei unserem Beispielprogramm wird nach Eingabe von 001-PC-RUN das Divisionsergebnis sofort angezeigt. Drückt man die STP-Taste, so wird automatisch der Rest der Division angezeigt (der Rest wird im Programm auf Zelle 000 gespeichert, Bedeutung der Zelle 000 im Zusammenhang mit der STP-Taste siehe Kapitel 1.34). Der Dividend (also die Zahl, die geteilt werden soll) wird in Zelle 100, der Divisor (also die Zahl, die teilt) in Zelle 101 eingegeben.

Beispiel:

213 : 15
 Dividend Divisor

213 (00.213) wird in Zelle 100, 15 (00.015) wird in Zelle 101 eingegeben.

Wie man mit dem KOSMOS-Computer ein Divisionsergebnis mit beliebig vielen Stellen hinter dem Komma erzielen kann, erfahren Sie in Kapitel 2.16.

1.71 Fehler finden – erfolgreich programmieren

Es ist geradezu eine Seltenheit, daß ein Programm auf Anhieb funktioniert. In der Regel treten beim Eingeben Tipp-Fehler auf oder man läßt versehentlich eine Zeile aus oder speichert einen Befehl im Eifer des Gefechts zweimal ein oder man vertut sich mit dem Befehlscode – kurz: als guter Programmierer muß man in der Lage sein, Fehler möglichst rasch zu finden und zu beseitigen. Der KOSMOS-Computer gibt Ihnen bei der Fehlersuche einige sehr wertvolle Hilfestellungen. Die wichtigste ist die Fehleranzeige „F.001“ bis „F.007“. Lassen Sie uns ein einfaches Beispiel wählen. Beim Divisionsprogramm von Kapitel 1.70 haben Sie statt 02.000 versehentlich 00.200 eingetippt. Sie starten das Programm, und der Computer bringt Ihnen die Fehleranzeige „F.002“ (Bedeutung der verschiedenen Fehleranzeigen siehe beiliegende Tabelle). Der Computer hat also einen ungültigen Operationscode erkannt. Prüfen Sie nun, an welcher Stelle des Programms dieser Fehler auftritt und drücken Sie die PC-Taste. Der Computer wird Ihnen „P.017“ anzeigen. Sie brauchen sich nunmehr nur noch den Inhalt von Speicherzelle 017 anzeigen zu lassen (017-OUT), und Ihr Irrtum wird sofort offenbar werden. Achtzig Prozent aller Fehler lassen sich nach dieser Methode finden. Was aber machen Sie in einem Fall, der in die restlichen zwanzig Prozent fällt?

1.70 Dividieren durch Subtrahieren

Bekanntlich ist die Division die Umkehrung der Multiplikation: Es wird abgezählt, wie oft man eine Zahl von einer anderen subtrahieren kann. Das Zählergebnis ist gleichzeitig das Ergebnis der Division, und außerdem gibt es in den meisten Fällen noch das „was übrig bleibt“, den Rest. Unser

Listing 23: Division

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	} Zahlenwerte im Datenbereich
002	ABS 102	06.102	
003	ABS 101	04.001	
004	AKO 103	06.103	
005	LDA 100	05.100	Dividenden in den Akku laden . . .
006	ABS 000	06.000	und in der Restzelle speichern
007	LDA 000	05.000	Restzelle in den Akku laden
008	VKL 101	13.101	Kleiner als Divisor?
009	SPB 016	11.016	Wenn ja, keine Division möglich, zum Anzeigen springen
010	SUB 101	08.101	Wenn nein, Divisor subtrahieren
011	ABS 000	06.000	Zwischenergebnis in „Restzelle“ speichern
012	LDA 102	05.102	Inhalt der „Ergebniszelle“ in den Akku laden
013	ADD 103	07.103	Eine „1“ addieren . . .
014	ABS 102	06.102	. . . und wieder in „Ergebniszelle“ speichern
015	SPU 007	09.007	Einen neuen Durchlauf beginnen
016	LDA 102	05.102	Inhalt der „Ergebniszelle“ in den Akku laden
017	ANZ	02.000	Ergebnis anzeigen
018	SPU 017	09.017	Zurückspringen zum Anzeigen
100		00.xxx	Dividend
101		00.xxx	Divisor
102			„Ergebniszelle“
000			„Restzelle“

Prüfen Sie zunächst einmal Schritt für Schritt nach, ob Ihr Programm wirklich ordnungsgemäß im Speicher ist.

Wählen Sie die Speicherzelle an, die Ihren ersten Befehl enthält (Adreß-Nummer und OUT-Taste), und drücken Sie dann fortlaufend OUT. Vergleichen Sie Ihr Listing mit den angezeigten Zelleninhalten. Wenn Sie zwischendurch die Übersicht verlieren, welcher Befehl Ihnen gerade angezeigt wird (wo der Ein-Ausgabezeiger steht, siehe Kapitel 1.11), so tippen Sie 9-OUT, und die Adresse der Speicherzelle, deren Inhalt Sie als letztes gesehen haben, wird angezeigt (mit dem Kennbuchstaben C).

Und wenn Sie bei dieser Prozedur nichts Verdächtiges entdecken können, sollten Sie als nächstes anhand unserer beiliegenden Befehlsliste überprüfen, ob in Ihrem Listing die Mnemonics und Codes übereinstimmen.

Viele Fehler treten dadurch auf, daß man sich bei der Adresse eines Lade- bzw. Speicherbefehls irrt, also falsche Zelleninhalte lädt oder den Akku-Inhalt zu einer nicht sinnvollen Adresse transportiert. Wenn Sie ein Programm mit Sprungbefehlen geschrieben und dieses Programm im Laufe der Entwicklung mehrmals verbessert haben, könnte sich eine falsche Sprungadresse eingeschlichen haben. Überprüfen Sie also, ob Ihre Sprungadressen einen Sinn ergeben.

Wenn alle diese Maßnahmen nicht zum Erfolg führen, müssen Sie das Programm Schritt für Schritt mit der STEP-Taste abarbeiten. Stellen Sie den Programmzähler auf die Adresse des ersten Befehls (Adreß-Nummer und PC-Taste) und betätigen Sie die STEP-Taste. Auf der Anzeige erscheint nun der Programmzählerstand. War der abgearbeitete Befehl kein Sprung, so wurde der Programmzähler um eins erhöht. Im Falle eines Sprunges erscheint die Sprungadresse als neuer Programmzählerstand. Überprüfen Sie nach jeder STEP-Betätigung den Akku-Inhalt mit der ACC-Taste. In sehr vielen Fällen gibt die Akku-Anzeige Aufschluß, was im Programm passiert ist. Bei den ABS-(Speicher-)Befehlen können Sie in der betreffenden Zelle nachschauen, ob der Akku-Inhalt richtig gespeichert, bei den LDA-(Lade-)Befehlen überprüfen, ob der Inhalt der richtigen Zelle geladen wurde.

Überlegungsfehler kann Ihnen der Computer natürlich nicht signalisieren. Er ist eine Maschine und führt nur gehorsam Ihre Befehle aus – auch solche, die nicht zum Ziel führen können. Aber mit den vielfältigen Anzeigemöglichkeiten hilft er Ihnen, Ihr Programm nochmals auf seine Logik und Folgerichtigkeit zu überprüfen.

Computerfachleute schwören auf das bissige Zitat „Alle auftretenden Fehler liegen vor der Maschine“. Da ist natürlich durchaus was dran. Deshalb verdächtigen Sie bitte nicht zuallererst Ihren Compu-

ter, wenn etwas nicht funktioniert. Auf 99,3% aller Fälle trifft das obige Zitat zu.

Zum Abschluß dieser Betrachtungen noch ein Ausdruck der Computerfachsprache: das Aufspüren von Fehlern am Computer heißt „debugging“ (englisch bug eigentlich Wanze, aber in der amerikanischen Umgangssprache auch „Macke“, Fehler).

1.72 Tips und Tricks für den Programmierer

Listing 24: 1-Minuten-Verzögerung

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
•	•	•	} Irgendein Programmteil
•	•	•	
•	•	•	
068	VZG 250	03.250	Verzögere 250 ms
069	LDA 100	05.100	Lade den Inhalt von Zelle 100 in den Akku
070	SUB 101	08.101	Subtrahiere „1“
071	ABS 100	06.100	Speichere neuen Akku-Inhalt in 100
072	VGR 102	12.102	Ist der Akku-Inhalt größer als „0“
073	SPB 068	11.068	Wenn ja, springe zurück zum Verzögern
100		00.240	Zählerzelle
101		00.001	Schrittweite
102		00.000	Vergleichszahl

Zu den besonderen Künsten des Programmierers gehört eine optimale Ausnutzung des vorhandenen Speicherplatzes. Mit der Angabe einiger Tricks wollen wir Sie nachfolgend in die Geheimnisse der Programm-Optimierung einweihen.

Zuerst eine goldene Regel. Machen Sie sich bei der Entwicklung eines Programmes ein exaktes Listing und versuchen Sie nicht, einen Teil des Programms „aus dem Kopf“ dem Computer einzugeben. Wir können Ihnen versichern, daß dies meistens schiefgeht. Keinesfalls schafft man es jedoch dergestalt „freihändig“, die günstigste Möglichkeit zu überblicken (zum Thema „eigene Programmentwicklung“ siehe Kapitel 1.78).

Benutzen Sie für verschiedene Programmteile wenn möglich denselben Datenbereich (Datenbereich siehe Kapitel 1.45). Wenn Sie also beispielsweise im Zuge eines Programms mehrmals die gleiche Schrittweite (Schrittweite siehe Kapitel 1.45) benötigen, so reicht es aus, wenn sie im Datenbereich einmal hinterlegt ist. Sinngemäß gilt das natürlich für alle Zahlenwerte, die in einem Programm auftauchen können.

Für Routinearbeiten – wenn z.B. mehrmals, aber an verschiedenen Stellen durch die gleiche Zahl dividiert werden soll – sehen Sie ein Unterprogramm mit dem Indirekten Unbedingten Sprung vor (siehe Kapitel 1.68). Durch die Unterprogrammtechnik kann enorm viel Platz eingespart werden.

Scheuen Sie sich nicht, für lange Verzögerungszeiten ein kleines Schleifenprogramm zu schreiben. Für eine Verzögerungszeit von beispielsweise einer Minute würden Sie mit einem linearen Programm zweihundertvierzig VZG 250-Befehle benötigen, also mehr Platz brauchen, als überhaupt zur Verfügung steht. Elegant löst man dieses Problem gemäß Listing 24.

Wenn Sie die benötigten Datenspeicherezellen mitzählen, brauchen Sie für die einminütige Verzögerung nur noch 9 Speicherezellen! Übrigens: Würden Sie das obige Programm testen, könnten Sie feststellen, daß die erzielte Verzögerungszeit in Wirklichkeit eine Minute und acht Sekunden beträgt. Des Rätsels Lösung: Der Computer braucht zur Ausführung der Befehle LDA, SUB, ABS, VGR und SPB natürlich auch eine – wenn auch äußerst geringe – Zeit. Da die Verzögerungsschleife aber 240mal durchlaufen wird, schlägt diese Zeit mit vollen 8 Sekunden zu Buche (siehe auch Kapitel 1.77). Abhilfe: machen Sie die Verzögerungszeit kürzer (z.B.: VZG 217).

Vermeiden Sie unnötige „Transportbefehle“ wie LDA, ABS, LIA, AIS und AKO. Wenn Sie also beispielsweise eine Information von einem Port in den Akku geholt haben, lassen Sie diese auch *sofort* verarbeiten, anstatt sie erst einmal in einer Speicherezelle des Datenbereiches „aufzubewahren“. Meistens gewinnen Sie mit derartigen Überlegungen höchstens ein, zwei Speicherezellen. Aber ein einfallsreiches Programm, das Sie entwickelt ha-

ben, könnte u.U. genau an zwei Speicherzellen scheitern. In diesem Sinne noch ein weiterer Trick. Wenn bei einer Programmverzweigung in beiden Programmzweigen als nächstes der gleiche Befehl gebraucht wird, so legen Sie diesen Befehl *zwischen* den Vergleich und den Bedingten Sprung. Wir haben dies schon einmal gemacht, ohne daß Sie es vielleicht bewußt registriert haben. Schauen Sie sich das Flußdiagramm Kapitel 1.69 an. In die Raute der Programmverzweigung ist außer dem Vergleichsbefehl auch noch ein Lade-(LDA)-Befehl eingetragen. Sowohl vor dem Addieren als vor dem Anzeigen wird dort nämlich der Inhalt der „Ergebniszelle“ im Akku benötigt.

1.73 Die Rucksack-Methode

Anfängern passiert es recht häufig, daß sie beim Entwickeln eines Programms einen Befehl vergessen, der später, wenn das Programm bereits eingetippt ist und ausgetestet wird, noch eingefügt werden müßte.

Zwei Methoden bieten sich für einen solchen Fall an. Man kann einen (oder mehrere) Befehle „hinten anhängen“, d.h. an das Programmende anfügen. Ein solches Anhängsel nennt man einen **Rucksack**.

Beispiel: Beim Würfelprogramm von Kapitel 1.15 haben Sie den Additionsbefehl vergessen. Auf Adresse 004 steht also statt des Additionsbefehls bereits der Vergleichsbefehl. Machen Sie nun folgendes: Überschreiben Sie den Vergleichsbefehl durch einen Sprung nach 007 und bringen Sie den fehlenden Additionsbefehl nun in Zelle 007, den Vergleichsbefehl in Zelle 008 und in Zelle 009 schließlich einen Rücksprungbefehl nach Adresse 005 des Hauptprogramms.

Listing 25: Rucksackprogramm

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 001	04.001	Lade „1“ in den Akku
002	ABS 101	06.101	Speichere den Akku-Inhalt in 101
003	ABS 000	06.000	Speichere den Akku-Inhalt in 000

004	SPU 007	09.007	Springe zum „Rucksack“

005	SPB 001	11.001	Wenn ja, beginne wieder von vorn
006	SPU 003	09.003	Wenn nein, mache bei 003 weiter

007	ADD 101	07.101	Addiere eine „1“
008	VGL 100	10.100	Ist Akku-Inhalt schon „7“?
009	SPU 005	09.005	Springe zurück nach 005

} Rucksack

1.74 NOP – tue nichts

Bei der zweiten Methode plant man von vornherein ein, daß es Probleme geben könnte und fügt in gewissen Abständen im Programm Befehle ein, die buchstäblich „nichts“ bewirken. Ein solcher Befehl ist z.B.

VZG 000 („Warte nicht“)

Er stört den Programmablauf überhaupt nicht, kann jedoch gegebenenfalls durch einen anderen Befehl ersetzt werden, der vergessen wurde. Ein Befehl ohne Wirkung heißt in der Computer-Fachsprache **NOP-Befehl** (NOP = No Operation).

1.75 Mehrere Programme im Speicher

Eine (an sich selbstverständliche) Möglichkeit, die der Computer bietet, soll nicht unerwähnt bleiben. Man kann im Speicher *ein langes*, jedoch auch *mehrere kurze* Programme gleichzeitig unterbringen. Sie können z.B. Programm I von Adresse 001 bis 027, Programm II von 028 bis 074 und Programm III von 075 bis 099 in den Speicher eingeben. Möchten Sie, daß der Computer Programm II abarbeitet, so stellen Sie den Programmzähler auf 028 (028-PC) und starten es durch Drücken der RUN-Taste.

1.76 Programm-Schieber

Besonders trickreich können Sie vorgehen, wenn z.B. gerade am Programmanfang ein oder mehrere Befehle vergessen wurden. Ein solcher Fehler ist besonders ärgerlich, weil man eigentlich das gesamte Programm neu eingeben müßte. Hier hilft

die Methode des Programmschiebens: das gesamte Programm wird einfach um ein paar Zeilen nach unten verschoben, so daß am Programm-anfang einige Speicherplätze frei werden.

Natürlich braucht man ein kleines Zusatz-Programm, das dieses Schieben bewerkstelligt. Es kann irgendwo in den Speicher eingegeben werden. In unserem unten angeführten Beispiel beginnt es auf Adresse 088.

Zum Ausprobieren lassen wir das Zählprogramm von Kapitel 1.43 um sechs Zeilen verschieben. Es beginnt ursprünglich bei Speicherzelle 001 und endet bei Zelle 007. Wir wollen es das **Urprogramm** und das um sechs Zeilen verschobene das **Zielprogramm** nennen. Das Zielprogramm soll also bei Zelle 007 beginnen und bei 013 enden (in der Praxis lohnt sich das Schieben natürlich nur bei wesentlich längeren Programmen!).

Geben Sie also zunächst das Zählprogramm ab Adresse 001 und dann das Schiebeprogramm ab Adresse 088 in den Computer ein.

Starten Sie das Schiebeprogramm mit



Mit der Anzeige



Listing 26: Schiebeprogramm

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
•	•		
•	•		
•	•		
088	LIA 100	19.100	Lade in den Akku den Inhalt der Zelle, deren Adresse in Zelle 100 steht
089	AIS 101	20.101	Speichere den Akku-Inhalt in der Zelle, deren Adresse in Zelle 101 steht
090	LDA 101	05.101	Lade den Inhalt von Zelle 101 in den Akku
091	SUB 103	08.103	Subtrahiere „1“ vom Akku-Inhalt
092	ABS 101	06.101	Speichere den neuen Akku-Inhalt in Zelle 101
093	LDA 100	05.100	Lade den Inhalt der Zelle 100 in den Akku
094	SUB 103	08.103	Subtrahiere „1“ vom Akku-Inhalt
095	ABS 100	06.100	Speichere den neuen Akku-Inhalt in Zelle 100
096	VKL 102	13.102	Ist der Akku-Inhalt kleiner als die Anfangsadresse des Urprogramms?
097	SPB 099	11.099	Wenn ja, springe zum Halt
098	SPU 088	09.088	Wenn nein, beginne wieder von vorn
099	HLT	01.000	Halte an
100		00.007	Endadresse des Urprogramms
101		00.013	Endadresse des Zielprogramms
102		00.001	Anfangsadresse des Urprogramms
103		00.001	Schrittweite

bleibt der Computer stehen – das Verschieben ist bereits geschehen! Schauen Sie sich den Inhalt der Zelle 007 bis 013 an, das Zählprogramm wird sich jetzt dort befinden. Natürlich sind die Zellen 001 bis 006 unverändert geblieben, aber sie stehen jetzt für andere Dinge zur Verfügung.

1.77 Computer-Geschwindigkeit

Wie schnell ist denn unser Computer nun wirklich? Bei verschiedenen Programmen konnten Sie bereits beobachten, daß der Computer Zeit zum „Nachdenken“ braucht (siehe Bemerkung in Kapitel 1.67). Natürlich, die Ausführung eines Befehls dauert eine kurze, aber doch meßbare Zeit (zwischen 0,153 und 1,025 Millisekunden), und wenn der Computer sehr viele Programmschritte durchläuft (bei einer Programmschleife können es Tausende sein), dann ist diese Zeit auch vom menschlichen Auge registrierbar.

Wir haben für Sie ein Zählprogramm entwickelt, das nicht einen einzigen Verzögerungsbefehl enthält und dennoch die einzelnen Zählschritte gut ablesbar anzeigt. Allerdings: wir haben es so gestaltet, daß es im Laufe des Zählvorganges automatisch immer schneller wird und schließlich auf einem Halt-Befehl stehenbleibt.

Das Prinzip ist eigentlich sehr einfach: wir lassen

Listing 27: Automatisch schneller werdender Zähler

Adresse	Mnemonic	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	} Zahlenwerte im Datenbereich speichern
002	ABS 100	06.100	
003	AKO 120	04.120	
004	ABS 101	06.101	
005	AKO 001	04.001	
006	ABS 102	06.102	
007	AKO 030	04.030	
008	ABS 103	06.103	
009	ABS 104	06.104	
010	LIA 104	19.104	Lade in den Akku den Inhalt der Zelle, deren Adresse in Zelle 127 steht
011	LDA 104	05.104	Lade in den Akku den Inhalt der Zelle 104 (Anfangsadresse)
012	ADD 102	07.102	Addiere „1“ dazu . . .
013	ABS 104	06.104	. . . und speichere den neuen Akku-Inhalt in Zelle 104
014	VKL 101	13.101	Ist Akku-Inhalt noch kleiner als „120“? (Endadresse)
015	SPB 010	11.010	Wenn ja, lade weitere Speicherzellen-Inhalte in den Akku
016	LDA 100	05.100	Wenn nein, so ist der Durchlauf beendet, daher lade Inhalt von Zählerzelle
017	ADD 102	07.102	Addiere „1“ dazu . . .
018	ABS 100	06.100	. . . und speichere den neuen Akku-Inhalt in Zelle 100
019	ANZ	02.000	Zeige ihn an
020	LDA 103	05.103	Lade die Anfangsadresse in den Akku
021	ADD 102	07.102	Addiere „1“ dazu . . .
022	ABS 103	06.103	. . . und speichere die neue Anfangsadresse in Zelle 103
023	ABS 104	06.104	Speichere auch hier die neue Anfangsadresse
024	VKL 101	13.101	Ist Akku-Inhalt noch kleiner als Endadresse?
025	SPB 010	11.010	Wenn ja, beginne den nächsten Durchlauf mit der neuen Startadresse
026	HLT	01.000	Wenn nein, halte an
100		00.000	Speicherzelle für Zählerstand (Anfangswert 00.000)
101		00.120	Vergleichszahl für Endadresse
102		00.001	Schrittweite
103		00.030	} Vergleichszahlen für } Anfangsadressen
104		00.030	

der Reihe nach (mit Hilfe des Indirekten Ladebefehls) die Inhalte der Speicherzellen 030 bis 119 in den Akku laden und sodann einen Zähler schritt ausführen und anzeigen. In einem zweiten Durchlauf werden die Inhalte aller Speicherzellen von 031 bis 119 in den Akku geladen, sodann von 032 bis 119, dann von 033 bis 119, bis im letzten Durchlauf schließlich nur noch der Inhalt von 119 geladen wird und der Computer anhält.

Sie können sofort erkennen, daß die Durchlaufzeiten immer kleiner werden, die letzten Zähler schritte gehen in einem Flimmern unter.

Anregung (ohne Lösung):

Ändern Sie das Programm so ab, daß der Zähler auch wieder rückwärts zählt, schnell beginnend und langsam endend, dann wieder von vorn beginnt usw.

1.78 Kochrezepte für die eigene Programmierarbeit

Sicherlich werden Sie nun auch eigene Ideen wirklichen und selbst Programme entwickeln wollen. Deshalb wollen wir Ihnen eine Art „Kochrezept“ für die Umsetzung menschlicher Ideen in die formale Sprache unseres Computers an die Hand geben. Wir gehen dabei *vom Menschen* aus und setzen die Gedanken Schritt für Schritt um, bis ein Programm mit den dezimal codierten Befehlen entstanden ist, das wir in den Computer eingeben können. Nur so stellt man auch sicher, daß das Programm das tut, was man mal als Idee und Zielvorstellung hatte!

1. Schritt: Das Flußdiagramm

Der Zweck des Flußdiagramms ist es, sich den logischen Ablauf eines Programmes klarzumachen. Auch hier geht man vom Groben zum Feinen, zuerst stellt man also die Frage, welche *Funktionen* und *logischen Blöcke* eine Idee eigentlich enthält und wie diese miteinander verknüpft sind. Dann geht man daran, die einzelnen Blöcke genauer in ihrem Ablauf zu untersuchen: welche Daten werden benötigt und wie werden sie beeinflusst, wann muß z. B. Port 1 eingelesen werden usw.?

So füllen sich die logischen Blöcke nach und nach mit detaillierten Einzelanweisungen.

2. Schritt: Namensgebung

Im Flußdiagramm wird das Problem noch in Worten geschildert und auch die Operationen mit „Namen“ benannt, zum Beispiel: „lade das Zwischenergebnis – addiere den ersten Faktor dazu – spei-

chere das Zwischenergebnis wieder – ist es gleich der Obergrenze?“ usw.

Das ist auch sehr vernünftig, weil es menschenorientiert ist. Wir können das Flußdiagramm in klaren Worten lesen und sofort verstehen. Mit dem Begriff „Zähler, Grenze“ können wir sofort bestimmte Funktionen verbinden, was bei Adressangaben wie 100 oder 117 kaum mehr möglich ist. Deshalb wird auch der Text des Flußdiagramms den wichtigsten Teil Ihres späteren Programmkommentars ausmachen. Aber soweit sind wir noch nicht; zunächst müssen Sie die Blöcke und Funktionen in den Mnemonic-Code übersetzen. Dabei halten Sie aber an den Namen für die Datenzellen und Sprungadressen fest, damit auch diese Stufe der Programmentwicklung noch leicht lesbar bleibt.

Bei dieser Umsetzung dürfen Sie mit dem Papier nicht geizen; beginnen Sie mit dem ersten logischen Block irgendwo mitten auf dem Papier. Das sollte dann etwa so aussehen:

```
...
weiter: LDA Zähler
        ADD Summand
        ABS Zähler
        VGL Grenze
        SPB heraus
        SPU weiter
heraus: LDA Ergebnis
        ANZ
...
```

Hier sind also noch alle Daten und Sprünge mit Namen versehen, und wenn Sie es aufmerksam lesen, können Sie es sofort verstehen. Werden Operationen mit festen Werten durchgeführt (zum Beispiel „ADD Summand“), so können Sie diese auch direkt angeben, also etwa ADD „1“. Das ist Geschmackssache.

So entwickeln Sie nach und nach alle Bruchstücke des Flußdiagramms im leicht verständlichen Mnemonic-Code und schreiben sie alle hintereinander auf das Papier.

3. Schritt: Adreßzuweisung

Legen Sie nun eine Liste aller Namen an, die Sie im Programm für Daten verwendet haben; bei unserem Minibeispiel sähe das so aus:

```
Zähler
Summand „1“
Grenze
Ergebnis (am Anfang „0“)
```

Wenn es sich dabei um feste Werte handelt, sollten Sie sie jetzt gleich dazuschreiben, so wie wir es bei „Summand“ getan haben. Bei anderen Daten ist es oft notwendig, sie am Programmumfang auf einen

bestimmten Wert zu setzen (man nennt das „Vorbelegen“); auch das sollten Sie bei der Datenliste wie gezeigt tun.

Das ist nämlich wichtig für den nächsten Schritt: Sie fügen vor den ersten logischen Programmblock noch die Vorbelegung des Datenbereichs. Etwa so:

```
AKO 001
ABS Summand
AKO 000
ABS Ergebnis
...
```

Dann haben Sie alles, was für das Programm nötig ist und können mit der Durchnummerierung beginnen. Fangen Sie bei der Vorbelegungsroutine mit 001 an und schreiben Sie vor jede Programmzeile die Adresse, wo der Befehl später gespeichert werden wird. Natürlich können Sie zu diesem Zeitpunkt auch ein paar der früher erwähnten Leerbefehle VZG 000 mit einbauen, um später noch Luft für Programmergänzungen zu haben.

Auch den Datenteil nummerieren Sie durch; wo Sie damit anfangen, bleibt Ihnen überlassen. Wir haben ja in der Regel bei 100 damit begonnen.

4. Schritt: Ersetzen der Namen

Schreiben Sie nun das Programm nochmal ab und ersetzen Sie dabei die Namen der angesprochenen Datenzellen durch ihre Adressen und lösen Sie die Sprunganweisungen auf, indem Sie die jetzt feststehenden Adressen angeben. Aber ein Punkt ist an dieser Stelle ganz wichtig: der Kommentar! Wenn jetzt nur noch Zahlenkolonnen hinter den Mnemonics auftauchen, wird das Programm zunehmend unverständlicher. Deshalb ist eine ausführliche Kommentierung unerlässlich. Wie erwähnt, können Sie ja dabei auf den Text des Flußdiagramms zurückgreifen. Unser Beispiel sieht dann so aus:

```
001 AKO 001      Lade „1“
002 ABS 101      speichere als Schritt-
                  weite
003 AKO 000      Lade „0“
004 ABS 103      speichere als Ergeb-
                  nis-Startwert
... ..         ...
010 LDA 100      lade den Zähler
011 ADD 101      addiere „1“ dazu
012 ABS 100      speichere den Zähler
                  wieder
013 VGL 102      ist er gleich der
                  Grenze?
014 SPB 016      falls ja, springe zur
                  Ergebnisanzeige
015 SPU 010      sonst springe zum
                  Weiterzählen
```

```
016 LDA 103      lade das Ergebnis
017 ANZ          und zeige es an
... ..         ...
... ..         ...
100             -      Zähler
101             00.001 „1“ als Schrittweite
                  (Summand)
102             -      Grenze des Zählers
103             -      Ergebnis
```

5. Schritt: Der Operationscode

Was nun noch folgt, ist die Übersetzung der Mnemonics in den Operationscode, den der Computer versteht. Zu diesem Zweck haben wir oben im Beispiel zwischen der Mnemonics- und der Kommentarspalte noch viel Platz gelassen, in den wir jetzt den Operationscode noch Zeile für Zeile einfügen. Damit sind Sie fertig. Das Programm braucht nur noch eingetippt zu werden und funktioniert (hoffentlich)!

1.79 Computersprachen

In unserer Zeit weltweiter Touristik ist schon manch einer auf Verständnislosigkeit gestoßen, weil es mit seinen Sprachkenntnissen haperte.

Auch Computer haben ihre eigene Sprache, die sogenannte Maschinensprache. Und die Computer-Maschinensprachen unterscheiden sich durchaus genauso voneinander wie Französisch und Chinesisch. Pfiffige Computerleute haben daher allgemein verständliche Computersprachen erdacht, die man höhere Programmiersprachen nennt. Die bekanntesten sind **BASIC**, **FORTRAN** und **COBOL** – um nur einige zu nennen. Die Übersetzungsarbeit in die Maschinensprache überläßt man dabei gestrost dem Computer selbst, der Benutzer weiß also gar nicht mehr, in welcher Maschinensprache sein Computer arbeitet. Der Computer benötigt lediglich ein Übersetzungsprogramm, den sog. **Compiler** (engl. to compile = zusammentragen), das einmal für den betreffenden Computertyp erstellt werden muß.

Auch unser Computer hat in seinem ROM (ROM s. Kapitel 1.80) ein Übersetzungsprogramm für die Umwandlung der Ihnen bekannten Befehle mit dezimal codierten Operationscodes, so wie sie für uns Menschen ohne große Mühe benutzbar sind, in die Maschinenbefehle des von uns verwendeten Mikrocomputers 8049.

Dem Ziel, den Computer dem Menschen anzupassen, dient auch unser Mnemonic-Code, der der Gruppe der sog. Assembler-Sprachen zuzuordnen ist. Als Assembler- oder Assemblersprache bezeichnet man eine maschinenorientierte, symbolische Programmiersprache.

1.80 Vom Mikroprozessor zum Computer

Das Herz des KOSMOS-Computers ist ein sogenannter **Mikrocomputer** des Typs 8049. Mikrocomputer sind komplette miniaturisierte Computer auf einem Siliziumplättchen von Daumennagelgröße.

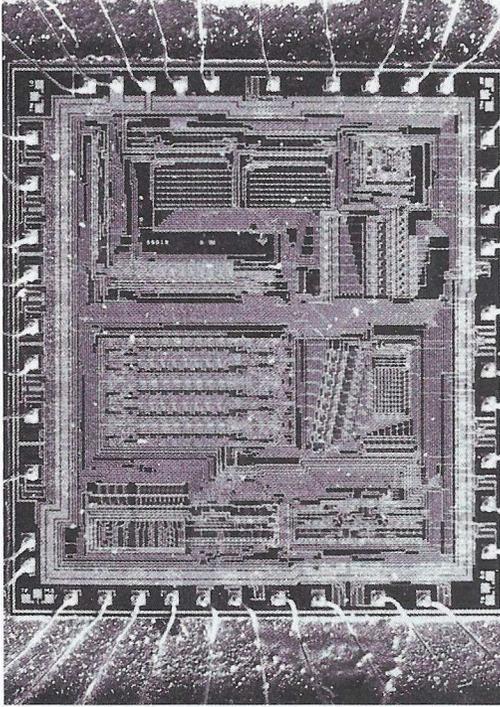


Bild 64a

Ein solches Siliziumplättchen, auf dem nach einem außerordentlich komplizierten technologischen Verfahren zehntausende von Transistorfunktionen integriert sind, heißt **Chip**. Bei dem **Integrierten Schaltkreis** (engl. Integrated Circuit = IC), den Sie in Bild 64b sehen, ist der winzige Chip von einer schwarzen Plastikmasse umpreßt und seine 40 (!) Anschlüsse seitlich in zwei Reihen herausgeführt, damit man ihn bequem in eine gedruckte Schaltung (Leiterplatte) einlöten kann.

Ein Mikrocomputer besteht aus den Funktionseinheiten **Zentralprozessor** (engl. Central Processing Unit = CPU) mit dem Steuerwerk und dem Rechenwerk, sowie dem **Zentralspeicher**. Bausteine, bei denen der Zentralspeicher fehlt, heißen **Mikroprozessoren**.

Es ist Ihnen inzwischen geläufig, daß ein Computer nichts ohne Programm tut. Was Sie allerdings er-

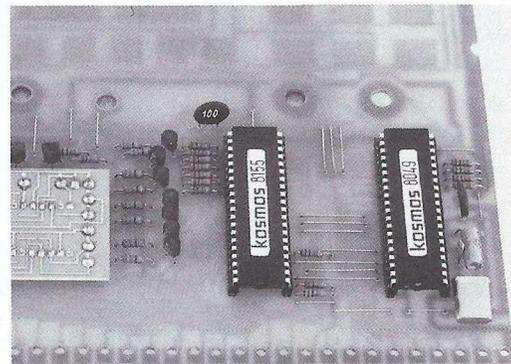


Bild 64b

staunen wird: es würde nicht einmal die Anzeige leuchten, und kein Tastendruck würde ohne Programm funktionieren. Dieses Programm, das sog. Monitor-Programm oder Betriebssystem, haben Sie nicht kennengelernt, weil es fest und unveränderlich in einen speziellen Speicher im Werk hineingebracht wurde, den man **ROM** (engl. Read-Only-Memory = Nur-Lese-Speicher) nennt. In den 2048 Speicherzellen des ROM befinden sich u.a. Programmteile zur Ansteuerung der Anzeige, zur Abfrage der Tastatur, zur Umwandlung von Dual- in Dezimalzahlen, zur Erkennung von Fehlern und zu deren Anzeige, zur Vereinfachung der fast 100 Befehle, die der Prozessor intern ausführt, in die Ihnen bekannten 21 KOSMOS-Befehle usw. ... und natürlich: das Selbstprüfprogramm (9-RUN) und der Reaktionstest (8-RUN) sind ebenfalls im ROM fest gespeichert.

Damit Sie den Computer nach Ihren Wünschen und Vorstellungen programmieren können, gibt es

Bild 64c



noch eine zweite Speicherart, das **RAM** (engl. Random Access Memory = Speicher mit wahlfreiem Zugriff) oder auch Arbeitsspeicher genannt wird. Wie der Name es schon sagt, können Sie mit diesem Speicher arbeiten, d. h. Ihre Daten und Befehle hineinbringen.

Unser Mikrocomputer selbst enthält 128 RAM-Speicherzellen zu je 8 bit, die auch **Register** genannt werden. Diese Register werden allerdings für die interne „Verwaltungsarbeit“ des Prozessors benötigt, so daß sie bis auf die Akkumulator-Register für den Benutzer nicht zugänglich sind. Der KOSMOS-Computer enthält daher noch einen zusätzlichen RAM-Baustein – Sie sehen ihn in Bild 64c links neben dem Microcomputer.

An der Rückseite des KOSMOS-Computers befinden sich zwischen den beiden Ports noch 14 Anschlußklemmen, an die die Speichererweiterung (s. S. 69) angeschlossen werden kann. Sie sollten an diese Klemmen unter keinen Umständen irgendwas anderes anschließen und die Klemmen möglichst auch nicht mit den Fingern berühren.

Die 8 Klemmen rechts neben Port 2 dienen dem Austausch von Befehlen und Daten mit der Speichererweiterung und heißen **Datenbus**, während über die 6 folgenden Klemmen Steuersignale von und zur Speichererweiterung laufen. Diese Klemmen heißen **Steuerbus**.

Ein Bus ist in der Computertechnik eine Sammelleitung, auf der elektrische Signale zwischen verschiedenen Computereinheiten (Speicher, Akkumulator, Rechenwerk, Anzeige) hin- und hertransportiert werden können. Über den Steuerbus werden die Computereinheiten „aufgefordert“, Daten aufzunehmen oder abzusenden. Der Vorteil eines solchen Bussystems liegt in der enormen Leitungsersparnis. Verschiedene Computereinheiten sind direkt über ein und dieselben Leitungen (eben über den Bus) untereinander verbunden. Trotzdem beeinflussen oder stören sie sich gegenseitig nicht, da sie erst über den Steuerbus „aktiviert“, d. h. zu- oder abgeschaltet werden.

1.81 Wie geht es weiter?

Sie haben Ihren Computer jetzt gründlich kennengelernt, wissen, was die einzelnen Befehle bewirken und haben verschiedene Programme eingegeben und ausprobiert. Der zweite Teil dieses Buches hält noch eine Fülle von weiteren, reizvollen Spiel- und Anwendungsprogrammen bereit. Aber Ihr neues Hobby ist damit keinesfalls beendet. Im Gegenteil: Sie können es durch Erweiterungs- und Zusatzmodule noch ausbauen und vertiefen.

KOSMOS-Kassetten-Interface:

Mit Hilfe des KOSMOS-Kassetten-Interfaces (Best.-Nr. 612211) können Programme, die über die Tastatur in den Speicher eingegeben wurden, auf einer handelsüblichen Tonbandcassette gespeichert und bei Bedarf von der Tonband-Cassette wieder in den Speicher geladen werden. Man erspart sich dadurch das neuerliche Eingeben über die Tastatur, wenn der Computer abgeschaltet war. Die Funktionstasten CAS und CAL sind für diese Zusatzleistung bereits im Computer vorgesehen.

KOSMOS-Speicher-Erweiterung:

Für längere, noch interessantere Programme bietet KOSMOS die Möglichkeit, mit einem Erweiterungsmodul (Best.-Nr. 612111) die Anzahl der Speicherzellen zu verdoppeln und die Anzahl der Ein-Ausgabe-Leitungen auf insgesamt 38 (!) zu erhöhen. Eine Anleitung mit genauer Anschlußbeschreibung und weiteren Programmbeispielen liegt dem Erweiterungsmodul bei.

Weitere Zusätze in Vorbereitung:

Für „lebensechte“ Prozeßsteuerungen, wie Modellbahnanlagen und dergleichen, ist ein Relais-Interface mit 8 Treiberstufen, 8 Schwachstromrelais und 8 entstörten Eingängen in Vorbereitung. Ein Ein-Ausgabe-Interface ist ebenfalls geplant.

1.82 Technische Daten

Der KOSMOS-Computer ist ein kleiner Prozeßrechner zum Lernen, Spielen und Experimentieren.

Zentraleinheit:	Ein-Chip 8 bit-Mikrocomputer 8049
Speicher:	Im Chip integriertes 2048 Byte ROM sowie 128 Byte RAM. Zusätzlicher Speicherbaustein 8155 mit 256 Byte RAM und E/A-Erweiterung.
Taktfrequenz:	6 MHz.
Befehlssatz:	21 allgemeingültige, leistungsfähige Befehle (3 zusätzliche Befehle in der Ausbauversion).
Ein/Ausgabe:	8 Eingabe- u. Ausgabe- oder 16 Ausgabe-Leitungen (programmabhängig), TTL-kompatibel.
Anzeige:	Sechs 0,5 Zoll 7-Segment-Leuchtziffern.
Tastatur:	Moderne Flachastatur mit Ziffern- und Funktionstasten.
Stromversorgung:	8...14 V Wechsel- oder Gleichspannung, ca. 0,5 Ampère. Zur Stromversorgung geeignet ist jeder beliebige Modell- oder Experimentiertransformator oder das KOSMOS-Computernetzteil. Gleichrichtung und elektronische Stabilisierung auf 5 V im Computer integriert.
Integrierte Festprogramme:	Selbstprüfungsprogramm, Reaktionstestspiel, Prüfprogramm für die Speichererweiterung, automatisches Laden von Nullen in den Speicher beim Einschalten, Fehleranzeige-Programm, Speicherinhalt auf Tonbandcassette überspielen und von einer Tonbandcassette in den Speicher laden.
Erweiterungen:	Die Anzahl der Speicherplätze kann durch die KOSMOS-Speichererweiterung (Bestell-Nr. 612111) auf 256 verdoppelt werden. Verschiedene Interface-Module (Kassetten-Interface, Bestell-Nr. 612211) Relais-Interface, Ein-Ausgabe-Interface in Vorbereitung.
Prozeß-Steuerungen:	Der KOSMOS-Computer ist mit allem KOSMOS-Experimentierkästen kombinierbar. Dadurch ergibt sich eine Fülle von reizvollen Steuerungsmöglichkeiten (u. a. auch durch Verwendung des KOSMOS-Schaltrelais KOSMODYNE B, Best.-Nr. 662511)

Zweiter Teil

Programmvorschlage zum Spielen, Knobeln, Steuern, Messen und Lernen

2.0 Vorbemerkung

Nachdem Sie jetzt Ihren Computer kennengelernt haben, konnen Sie naturlich selbst Programme schreiben. Aber erfahrungsgema bereiten kompliziertere Probleme dem Anfanger immer noch betrachtliche Schwierigkeiten. Das beginnt mit der Erstellung des logischen Ablaufplans, dem Fludiagramm und der anschließenden Fehlersuche. Im ersten Teil des Buches waren ja schon einige kleinere Aufgaben enthalten, die zum Selbstprogrammieren anleiten sollten, doch waren sie zum Zwecke der ubersichtlichkeit immer recht kurz gehalten. In diesem Abschnitt wollen wir nun eine Reihe zum Teil sehr umfangreicher Programme vorstellen, die zwei Bedurfnisse erfullen sollen: Zum einen sind sie einfach dazu da, um mit dem Computer spielen zu konnen, ihn also zu benutzen. Das heit, da Sie nicht unbedingt das Programm durchschauen mussen, um es zu verwenden. Dabei handelt es sich vorwiegend um Computerspiele (vom Nim-Spiel bis zur Mondlandung). Zum anderen soll aber auch hoheren Anspruchen genugt werden, die von den angehenden „Profis“ an den Computer gestellt werden. Zu diesem Zweck haben wir die Programme stets ausfuhrlich kommentiert und beschrieben. Auch die Elektronik-Spezialisten werden dabei nicht zu kurz kommen, da wir typische Anschlubeispiele mit Schaltung und Aufbaubild fur KOSMOS-Elektronikmaterial beigefugt haben.

Das Prinzip, den Befehlsbereich in der Regel bei 001 und den Datenbereich bei 100 anfangen zu lassen, haben wir zumeist beibehalten. Mitunter war es aber gar nicht moglich, die Trennung exakt bei 100 zu machen, so da die Daten manchmal auch woanders gespeichert werden. Sie haben jedoch im ersten Teil des Buches gelernt, da es im Prinzip egal ist, wo was gespeichert wird, und wenn man das im Hinterkopf behalt, fallt das Verstehen der Programme sicher nicht schwer. Noch etwas zu den Datenbereichen: Sie sind stets am Ende des Programmlistings angegeben; dazu wird

Beispiel:

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
...
040	A2: LDA 104	05.104	Zahlerschleife – Lade den Zahler
...
055	SPU 040 (A2)	09.040	Springe in die Zahlerschleife
...

dann jede benotigte Datenzelle mit Adresse, Inhalt und Name aufgefuhrt.

Da sich einige Inhalte wahrend des Programmablaufs andern – zum Teil werden sie nur als Zwischenspeicher (Hilfszelle) verwendet – sind nicht bei allen Speicherzellen bestimmte Werte als Inhalt angegeben. In der Liste steht dann dort ein „-“. Andere Zellen *mussen* dagegen vor dem Programmstart mit Werten gefullt werden. Sie sind mit einem „*“ hinter der Adresse versehen. Manchmal handelt es sich dabei um feste Werte (wie 00.000), die das Programm selbst nicht mehr andert, zum Teil bleibt es aber auch Ihnen ubelassen, was Sie eingeben wollen; dann steht als Inhaltsangabe ein „xxx“. Ein Beispiel dazu:

100*	00.000	Vergleichszahl „0“ (mu eingegeben werden)
101*	00.001	Schrittweite „1“ (mu eingegeben werden)
102*	00.xxx	Startwert fur Zufallszahlzeugung (mu eingegeben werden)
103*	00.xxx	Multiplikationsfaktor (mu eingegeben werden)
104	-	Zahler (vom Programm belegt)
105	-	Hilfszelle (vom Programm belegt)
106	-	Ergebniszelle (vom Programm belegt)

In diesem Beispiel mussen also in die Zellen 100 bis 103 vor dem Programmstart vom Benutzer Zahlenwerte eingegeben werden, die Zellen 104 bis 106 dagegen fullt das Programm selbst. Wenn das Programm aber am Anfang die Zellen 100 und 101 mit den festen Werten „0“, „1“ u. a. belegt, ware dort der „*“ in der Liste weggelassen worden.

Die Programmlistings sind so kommentiert, da ein Zugriff auf eine Datenzelle immer mit ihrem Namen erfolgt („05.104 Lade den Zahler“); auerdem sind Sprunge in der Mnemonicspalte zusatzlich mit einem **Sprungnamen** versehen.

Das erleichtert das Lesen des Programms und das Verständnis einzelner logischer Blöcke sehr. Die Sprungnamen bestehen dabei immer aus einer Buchstabe-Zahl-Kombination, also zum Beispiel „A2“, „Z1“ usw. Manchmal taucht auch eine Kombination der Art „RX“ auf; dies ist dann die Be-

Port 1 in den Akku übernehmen (P1E 000) und haben eine neue Zahl!

Nun sind nicht alle Vertauschungen gleich gut, um viele verschiedene Zahlen zu erzeugen. Eine der besten ist die folgende, und sie wird bei zahlreichen Programmen dann Verwendung finden:

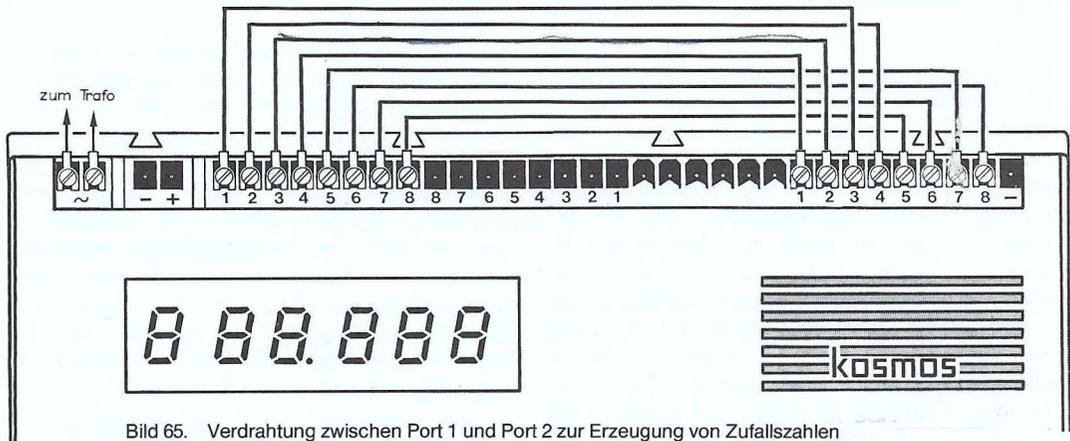


Bild 65. Verdrahtung zwischen Port 1 und Port 2 zur Erzeugung von Zufallszahlen

zeichnung für einen Indirekten Sprung, dessen Zieladresse ja nicht direkt beim Befehl, sondern in einer Datenzelle steht. Das Füllen der Sprung-adreßzelle wurde in der Regel mit einem AKO- und ABS-Befehl gemacht, wo dann die entsprechende Kombination, beispielsweise „R3“, dahinter angegeben ist.

Noch etwas zu den Spielprogrammen: Einige von ihnen benötigen Zufallszahlen, um den Benutzer zu überraschen. Nun ist ja der Computer an sich ein völlig logischer und schlüssiger Zeitgenosse und überhaupt nicht in der Lage, etwas „aus Zufall“ zu machen (sonst wäre er ja kreativ). Deshalb müssen wir einen Trick anwenden, um „Pseudozufallszahlen“ zu erzeugen. Wir erinnern uns an die Darstellung der Zahlen im Dualsystem, wie wir es im ersten Teil des Buches bei der Port-Ein- und -Ausgabe kennengelernt haben. Jede Dezimalzahl hat also eine eindeutige Zuordnung zu einer achtstelligen Dualzahl, wie sie in der Tabelle Seite 50 nachgesehen werden kann. Nehmen wir nun zwei der acht Bits und vertauschen sie, erhalten wir unter Umständen eine ganz andere Zahl. Und wenn wir gar alle acht miteinander vermischen und neu sortieren, kommt in den allermeisten Fällen eine neue Kombination und damit auch eine neue Dezimalzahl heraus. So weit, so gut. Wie aber können wir die computerinterne Dualdarstellung mischen? Ganz einfach: wir geben die Dezimalzahl als Dualzahl an Port 2 aus (P2A 000), schließen dort acht Drähte an und führen diese dann zu Port 1, wobei wir einfach die Reihenfolge vertauschen. Die so „vermischten“ Bits lassen wir von

Einige Programme sind ziemlich kurz und deshalb schnell zu durchschauen, andere dagegen sehr komplex und benötigen einige Geduld; aber wenn man sie verstanden hat, sind sicher zusätzlich ein paar gute Ideen für eigene Programme herausgekommen.

2.1 Uhr mit wechselnder Stunden-/Minutenanzeige

Um es gleich vorweg zu sagen: kritische Geister könnten bei dieser Uhr die Art der Anzeige bemängeln. Sie wechselt im Sekundenrhythmus zwischen der Stunden- und der Minutenanzeige. Das Programm schiebt die Stundenanzeige vor den Punkt, also dorthin, wo normalerweise der Operationscode steht. Wir machen uns dabei die Tatsache zunutze, daß wir auch *Befehle* in den Akku laden können (siehe Kapitel 1.38, letzter Abschnitt). Im Programm ist deshalb eine Vergleichstabelle eingebaut, die dafür sorgt, daß immer der „richtige“ Befehl, den wir als Stundenanzeige mißbrauchen, geladen wird. Und wenn wir dann z.B. die Anzeigefolge 00.012–07.000 usw. sehen, ist die Uhrzeit klar: 7.12 Uhr!

Vor dem Programmstart muß in Zelle 003 die aktuelle (also Start-) Minute und in Zelle 005 die aktuelle Stunde als Operand der AKO-Befehle eingegeben werden. Das Programm und die Daten müssen bis einschließlich Zelle 116 eingegeben werden.

Wem das Programm, so wie es geschrieben wurde, zu lang ist, kann ja seinen Grips mal anstrengen: die lange Latte von Vergleichs- und Sprungbefehlen zum Stundenladen könnte man nämlich sehr elegant mit den Indirekten Befehlen LIA und AIS

kürzen; so etwa mit folgender Überlegung: momentane Stunde als Adresse für die Anzeigetabelle speichern und damit indirekt den richtigen „Befehl“ laden. Nur Mut, es ist gar nicht so schwer!

Listing 28: Uhr mit wechselnder Stunden- und Minutenanzeige

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
000	AKO 000	04.000	lade „0“
001	ABS 118	06.118	speichere als Viertelsekundenzähler . . .
002	ABS 121	06.121	und als Sekundentakt
003	AKO XXX	04.XXX	lade die aktuelle Minute (Uhr!)
004	ABS 119	06.119	speichere in 119
005	AKO YYY	04.YYY	lade die aktuelle Stunde (Uhr!)
006	ABS 120	06.120	speichere in 120
007	SPU 044 (B1)	09.044	das Programm fängt so richtig erst bei 044 an
008	A1: AKO 001	04.001	lade „1“
009	ADD 121	07.121	addiere den Sekundentakt zu dieser „1“ . . .
010	ABS 121	06.121	und speichere den Sekundentakt wieder
011	VGR 092	12.092	ist er größer als „4“, also eine Sekunde vorbei?
012	SPB 015 (A2)	11.015	falls ja, springe zu 015 (Stunde laden)
013	LDA 119	05.119	sonst lade die Minute in den Akku . . .
014	SPU 020 (A4)	09.020	und springe zum Anzeigen
015	A2: VKL 096	13.096	ist der Takt noch kleiner als „8“?
016	SPB 019 (A3)	11.019	falls ja, springe direkt zum Stunde-Laden
017	AKO 000	04.000	sonst lade „0“ . . .
018	ABS 121	06.121	und speichere als Sekundentakt: Neubeginn
019	A3: LDA 117	05.117	lade den Inhalt der Anzeigezelle in den Akku . . .
020	A4: ANZ	02.000	und zeige den Wert an (Minute und Stunde im Sekundentakt)
021	A5: VZG 217	03.217	warte kurz
022	AKO 001	04.001	lade „1“
023	ADD 118	07.118	addiere den Viertelsekundenzähler dazu . . .
024	ABS 118	06.118	und speichere den erhöhten Wert
025	VKL 116	13.116	ist er kleiner als „240“?
026	SPB 008 (A1)	11.008	dann ist die Minute noch nicht rum – weiterzählen
027	AKO 000	04.000	sonst lade „0“
028	ABS 118	06.118	speichere als Viertelsekundenzähler: Neubeginn
029	AKO 001	04.001	lade „1“ . . .
030	ADD 119	07.119	und addiere dazu den bisherigen Minutenwert
031	ABS 119	06.119	speichere die neue Minute wieder
032	VZG 000	03.000	warte – (Zeitkorrektur möglich)
033	VKL 115	13.115	ist die Minute kleiner als „60“?
034	SPB 021 (A5)	11.021	falls ja, weiter bei 021 (neuer Start der Viertelsekunden)
035	AKO 000	04.000	sonst lade „0“
036	ABS 119	06.119	speichere als Minutenwert: eine Stunde ist rum
037	AKO 001	04.001	deshalb lade „1“ . . .
038	ADD 120	07.120	und addiere dazu den bisherigen Stundenwert
039	ABS 120	06.120	speichere die Stunde wieder
040	VKL 114	13.114	ist die Stunde „13“ noch nicht erreicht?
041	SPB 044 (B1)	11.044	falls ja, springe zum Anzeigevorbereiten
042	AKO 001	04.001	sonst lade „1“

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
043	ABS 120	06.120	speichere als Stundenwert
044	B1: VKL 113	13.113	Ist die Stunde (immer noch im Akku!) noch kleiner als „2“?
045	SPB 069 (C1)	11.069	falls ja, springe mal zu 069: Stundenaufbereitung
046	VKL 091	13.091	ist sie kleiner als „3“?
047	SPB 071 (C2)	11.071	falls ja, zu 071 springen
048	VKL 092	13.092	kleiner als „4“?
049	SPB 073 (C3)	11.073	dann weiter bei 073
050	VKL 093	13.093	kleiner als „5“?
051	SPB 075 (C4)	11.075	dann zu 075
052	VKL 094	13.094	kleiner als „6“?
053	SPB 077 (C5)	11.077	dann zu 077
054	VKL 095	13.095	kleiner als „7“?
055	SPB 079 (C6)	11.079	dann zu 079
056	VKL 096	13.096	kleiner als „8“?
057	SPB 081 (C7)	11.081	dann zu 081
058	VKL 097	13.097	kleiner als „9“?
059	SPB 083 (C8)	11.083	dann zu 083
060	VKL 098	13.098	kleiner als „10“?
061	SPB 085 (C9)	11.085	dann zu 085
062	VKL 099	13.099	kleiner als „11“?
063	SPB 087 (D1)	11.087	dann zu 087
064	VKL 100	13.100	kleiner als „12“?
065	SPB 089 (D2)	11.089	dann geht es bei 089 weiter
066	LDA 112	05.112	sonst ist „12“ drin – lade deshalb Zelle 112 (12.000) . . .
067	B2: ABS 117	06.117	und speichere in 117 (Anzeigezelle)
068	SPU 008 (A1)	09.008	Dann fange wieder bei 008 an
069	C1: LDA 101	05.101	lade Zelle 101 (1. Stunde, also 01.000) in den Akku
070	SPU 067 (B2)	09.067	springe zum Umspeichern in die Anzeigezelle bei 067
071	C2: LDA 102	05.102	lade Zelle 102 (2. Stunde, also 02.000) in den Akku
072	SPU 067 (B2)	09.067	springe zum Umspeichern in die Anzeigezelle bei 067
073	C3: LDA 103	05.103	lade Zelle 103 (3. Stunde, also 03.000) in den Akku
074	SPU 067 (B2)	09.067	springe zum Umspeichern in die Anzeigezelle bei 067
075	C4: LDA 104	05.104	lade Zelle 104 (4. Stunde, also 04.000) in den Akku
076	SPU 067 (B2)	09.067	springe zum Umspeichern in die Anzeigezelle bei 067
077	C5: LDA 105	05.105	lade Zelle 105 (5. Stunde, also 05.000) in den Akku
078	SPU 067 (B2)	09.067	springe zum Umspeichern in die Anzeigezelle bei 067
079	C6: LDA 106	05.106	lade Zelle 106 (6. Stunde, also 06.000) in den Akku
080	SPU 067 (B2)	09.067	springe zum Umspeichern in die Anzeigezelle bei 067
081	C7: LDA 107	05.107	lade Zelle 107 (7. Stunde, also 07.000) in den Akku
082	SPU 067 (B2)	09.067	springe zum Umspeichern in die Anzeigezelle bei 067
083	C8: LDA 108	05.108	lade Zelle 108 (8. Stunde, also 08.000) in den Akku
084	SPU 067 (B2)	09.067	springe zum Umspeichern in die Anzeigezelle bei 067
085	C9: LDA 109	05.109	lade Zelle 109 (9. Stunde, also 09.000) in den Akku
086	SPU 067 (B2)	09.067	springe zum Umspeichern in die Anzeigezelle bei 067
087	D1: LDA 110	05.110	lade Zelle 110 (10. Stunde, also 10.000) in den Akku
088	SPU 067 (B2)	09.067	springe zum Umspeichern in die Anzeigezelle bei 067
089	D2: LDA 111	05.111	lade Zelle 111 (11. Stunde, also 11.000) in den Akku
090	SPU 067 (B2)	09.067	springe zum Umspeichern in die Anzeigezelle bei 067
091		00.003	Vergleichszahlen für den Stundenwert: Stunde 3
092		00.004	Stunde 4

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
093		00.005	Stunde 5
094		00.006	Stunde 6
095		00.007	Stunde 7
096		00.008	Stunde 8
097		00.009	Stunde 9
098		00.010	Stunde 10
099		00.011	Stunde 11
100		00.012	Stunde 12
101		01.000	Anzeigezahlen für den Stundenwert: Stunde 1
102		02.000	Stunde 2
103		03.000	Stunde 3
104		04.000	Stunde 4
105		05.000	Stunde 5
106		06.000	Stunde 6
107		07.000	Stunde 7
108		08.000	Stunde 8
109		09.000	Stunde 9
110		10.000	Stunde 10
111		11.000	Stunde 11
112		12.000	Stunde 12
113	*	00.002	noch ein Stundenvergleich: „2“
114	*	00.013	„13“ als Obergrenze der Stundenanzeige
115	*	00.060	„60“ als Obergrenze für Minutenzähler
116	*	00.240	„240“ als Grenze für Viertelsekunden­zähler
117		–	Anzeigezelle (Stundenwert als „Befehl“)
118		–	Viertelsekunden­zähler
119		–	momentane Minute
120		–	momentane Stunde
121		–	Sekundentakt zum Anzeigewechsel

2.2 Reaktionstester mit variabler Vorlaufzeit

Das folgende Programm ist ähnlich aufgebaut wie der im ROM gespeicherte, durch 8-RUN abrufbare Reaktionstester. Die variable Vorlaufzeit wird dadurch erzeugt, daß jeweils das vorangegangene Testergebnis durch zehn dividiert und der Rest mit einer Verzögerungszeit von 200 ms multipliziert wird. Also: war z.B. die letzte Reaktionszeit 158, so wird 8×200 ms gewartet, bei 121 nur 1×200 ms und bei 110 gar nicht (Rest ist 0).

Nach der Verzögerungszeit leuchtet die Anzeige auf, und der Zählvorgang wird angezeigt, bis die STP-Taste gedrückt wird. Bei einem erneuten Start durch 001-PC-RUN wird das in Zelle 000 gespeicherte Testergebnis zur Berechnung der neuen Verzögerungszeit benutzt.

Statt des Zehnerwerts kann natürlich (durch Ändern der Zelle 005) auch jeder andere Rest genommen werden. Die 200 ms-Verzögerung in Zelle 014 kann ebenfalls leicht geändert werden.

2.3 Telefonzeittakt-Gebührenanzeiger

Seit einiger Zeit hat die Deutsche Bundespost einen Zeittakt für Orts- und Nahgespräche eingeführt. Für eine Gebühreneinheit (zur Zeit 23 Pfennig) kann man tagsüber 8, abends und am Wochenende sogar 12 Minuten telefonieren. Um zu wissen, wieviel Geld man schon wieder „verquasselt“ hat, kann man ein Computerprogramm verwenden: Man startet es bei Gesprächsbeginn, der Computer zählt die anfallenden Gebühreneinheiten und zeigt sie an.

Dabei enthält das Programm sogar schon ein paar Feinheiten, die man bei seiner Kürze gar nicht erwartet: zum einen kann es ohne weiteres vom 8-Minuten-Takt auf den 12-Minuten-Takt umgestellt werden (Zelle 008), des weiteren geht die Berechnung genau wie bei der Post auch: jeder angebrochene Takt muß bezahlt werden! Die Anzeige beginnt also sofort nach dem Start des Programms bei 001 mit „A 00.023“ und erhöht sich bei Beginn der neunten Minute auf „A 00.046“ usw.

Listing 29: Reaktionstester mit variabler Vorlaufzeit

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 001	04.001	lade „1“ in den Akku . . .
002	ABS 102	06.102	und speichere sie in 102 (Zählerschrittweite)
003	AKO 000	04.000	lade „0“ in den Akku . . .
004	ABS 101	06.101	und speichere sie in 101 (Vergleichszahl)
005	AKO 010	04.010	lade „10“. . .
006	ABS 100	06.100	und speichere sie in 100 (zum Zehnerabtrennen)
007	LDA 000	05.000	lade Inhalt von 000: letzter Zählerstand
008	A0: VGR 100	12.100	ist er größer als „10“?
009	SPB 011 (A1)	11.011	falls ja, Sprung zu 011 (Abtrennen des Zehneranteils)
010	SPU 013 (A2)	09.013	sonst Sprung zu 013
011	A1: SUB 100	08.100	subtrahiere „10“ vom Akkuinhalt . . .
012	SPU 008 (A0)	09.008	und mache weiter beim Vergleich
013	A2: VGL 101	10.101	Akku ist kleiner als „10“! Ist er schon „0“?
014	VZG 200	03.200	warte ein bißchen
015	SPB 018 (A3)	11.018	falls ja, springe zu 018 (Ende der Verzögerung)
016	SUB 102	08.102	sonst subtrahiere „1“ vom Akku . . .
017	SPU 013 (A2)	09.013	und springe zurück zum Vergleich mit „0“
018	A3: AKO 000	04.000	variable Verzögerung zuende – „0“ als Zeitanfang der Reaktionszeit laden
019	ANZ	02.000	Anzeige des Akkuinhalts
020	A4: ADD 102	07.102	addiere „1“. . .
021	ANZ	02.000	und zeige erneut an
022	ABS 000	06.000	speichere den Zählerstand in Zelle 000
023	VZG 005	03.005	warte kurz . . .
024	SPU 020 (A4)	09.020	und springe dann zum Weiterzählen
100		00.010	„10“ zum Zehnerabtrennen
101		00.000	Vergleichszahl „0“
102		00.001	Zählerschrittweite „1“
000		–	Ergebniszelle (Zeitähler)

Listing 30: **Telefonzeittakt-Gebührenanzeiger**

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	lade „0“
002	ABS 100	06.100	speichere als Vergleichszahl
003	AKO 001	04.001	lade „1“
004	ABS 101	06.101	speichere als Schrittweite
005	AKO 023	04.023	lade „23“
006	ABS 102	06.102	speichere als Gebühreneinheit. . .
007	ABS 105	06.105	und als Anfangswert des Endpreises
008	A1: AKO 008	04.008	lade „8“
009	ABS 103	06.103	speichere als Taktlänge (8-Minuten-Takt)
010	A2: AKO 240	04.240	lade „240“
011	ABS 104	06.104	speichere als Viertelsekundenzähler
012	LDA 105	05.105	lade den Endpreis
013	ANZ	02.000	zeige ihn an . . .
014	ABS 000	06.000	und speichere ihn in 000 zum Anzeigen
015	A3: LDA 104	05.104	lade den Viertelsekundenzähler
016	VZG 219	03.219	warte 219 ms (korrigierte Viertelsekunde)
017	SUB 101	08.101	verringere den Zähler um „1“
018	ABS 104	06.104	speichere ihn wieder
019	VGL 100	10.100	ist er schon bei „0“, also Minute vorbei?
020	SPB 022 (A4)	11.022	falls ja, springe zur Minutenzählung
021	SPU 015 (A3)	09.015	sonst springe zurück (während der Minute)
022	A4: LDA 103	05.103	lade den Minutenstand des Taktes
023	SUB 101	08.101	verringere ihn um „1“ . . .
024	ABS 103	06.103	und speichere ihn wieder
025	VGL 100	10.100	ist die Minute bei „0“, also Taktende angelangt?
026	SPB 028 (A5)	11.028	falls ja, springe zum neuen Taktbeginn
027	SPU 010 (A2)	09.010	sonst springe zurück (während des Taktes)
028	A5: LDA 105	05.105	ein neuer Takt beginnt! Lade den Gesamtpreis
029	ADD 102	07.102	erhöhe ihn um die Gebühreneinheit
030	ABS 105	06.105	und speichere ihn wieder
031	SPU 008 (A1)	09.008	springe zurück zur Taktmessung
000		–	Endpreis für die Anzeige nach STP
100		00.000	„0“ als Vergleichszahl
101		00.001	„1“ als Schrittweite
102		00.023	„23“ als Gebühreneinheit
103		00.008	„8“ als Taktlänge in Minuten
104		–	Viertelsekundenzähler (240 pro Minute)
105		–	Endpreis bzw. Zwischenstand

Beim Gesprächsende wird die STP-Taste gedrückt; dann wird ja bekanntlich der Inhalt von Zelle 000 angezeigt. Da aber gerade in dieser Zelle die Gesprächskosten gespeichert werden, sieht man den Endpreis unmittelbar.

2.4 Digitalvoltmeter

Mit wenig zusätzlichem Elektronikaufwand kann unser Computer auch als Meßgerät eingesetzt wer-

den. Was kann gemessen werden? Nun, alle physikalischen Größen, die in eine ihrem Wert entsprechende Frequenz umgesetzt und in dieser Form dem Computer eingegeben werden. Der Computer kann Frequenzen bis etwa 100 Hz messen.

Den Besitzern des KOSMOS Elektronik-Labors ist die Schaltung des Spannungs-Frequenz-Wandlers in Bild 67 wohlbekannt, es werden für die Anpassung an den Computer lediglich einige Bauteile ausgetauscht.

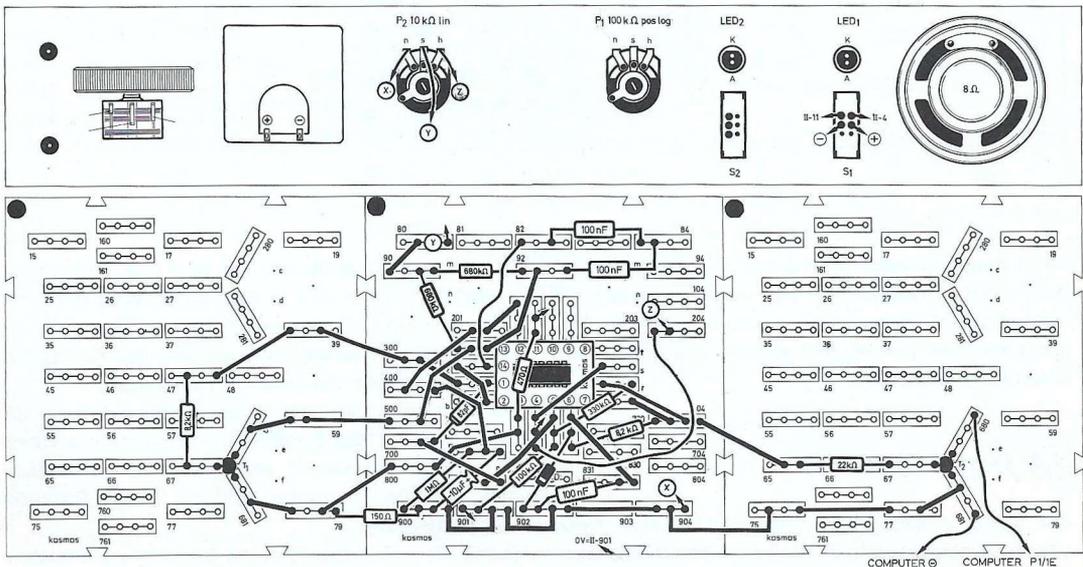
Damit die Computer-Anzeige mit dem zu messen-

Listing 31: Digitalvoltmeter

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 189	04.189	lade „189“ (oder einen anderen passenden Wert) . . .
002	ABS 100	06.100	als Zeitgrenze der Schleife speichern
003	A1: AKO 000	04.000	lade „0“ . . .
004	ABS 101	06.101	als Start-Zustand der Leitung,
005	ABS 102	06.102	als Flankenzähleranfang . . .
006	ABS 103	06.103	und als Zeitnullpunkt speichern
007	A2: P1E 001	16.001	lies Port 1 Klemme 1: Pulseingabe
008	VGL 101	10.101	Zustand noch wie bei der letzten Eingabe?
009	ABS 101	06.101	speichere den jetzigen Zustand ab
010	SPB 014 (A3)	11.014	falls ja, ist keine Flanke aufgetaucht: Nur Zeit zählen
011	AKO 001	04.001	sonst lade „1“ . . .
012	ADD 102	07.102	und erhöhe so den Flankenzähler
013	ABS 102	06.102	speichere ihn wieder
014	A3: AKO 001	04.001	Zeitmessung: lade „1“
015	ADD 103	07.103	erhöhe so die Zeit-Zelle . . .
016	ABS 103	06.103	und speichere sie wieder
017	VKL 100	13.100	ist die Zeit noch kleiner als die gesetzte Grenze?
018	SPB 007 (A2)	11.007	falls ja, weiter einlesen und zählen
019	LDA 102	05.102	sonst lade den Flankenzähler
020	ANZ	02.000	zeige ihn an . . .
021	SPU 003 (A1)	09.003	und starte einen neuen Zyklus
100	-	-	Zeitschleifenlänge (Zeitbasis)
101	-	-	letzter Zustand von Port 1 Klemme 1
102	-	-	Flankenzähler (Frequenzmessung)
103	-	-	Zeitzähler

den Spannungswert übereinstimmt, kann die Konstante im AKO-Befehl auf Adresse 001 und damit die Dauer der Abfrageschleife verändert werden. Die Anzeige „A 00.152“ entspricht dann beispielsweise einem Meßwert von 1,52 V.

Bild 66. Digitalvoltmeter, aufgebaut aus KOSMOS „Elektronik-Labor E 200“ (Schaltplan dazu Bild 67)



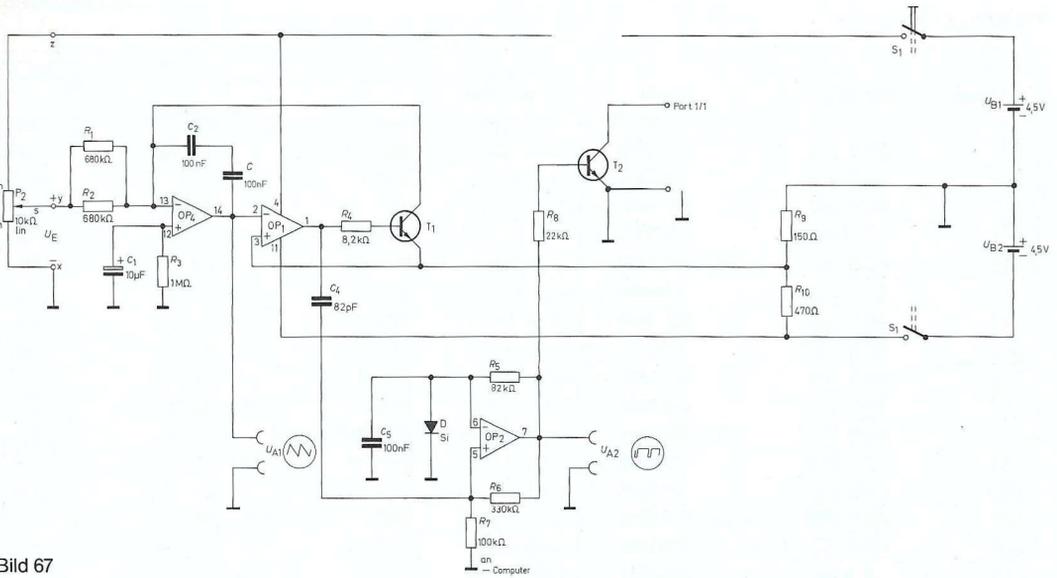
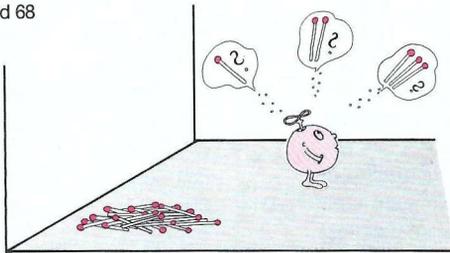


Bild 67

2.5 Nim-Spiel

Bild 68



Es handelt sich um ein uraltes Spiel, bei dem es darum geht, aus einem Haufen von 15 Streichhölzern abwechselnd 1, 2 oder 3 wegzunehmen. Es gewinnt, wer das letzte Hölzchen nicht nehmen muß (oder umgekehrt: wer das letzte nimmt, verliert!).

Wir spielen hier gegen den Computer und beginnen mit dem „Wegnehmen“. Als nächstes macht der Computer einen Zug, dann wieder wir usw. Die

15 Hölzchen sind natürlich nur eine Zahl im Speicher, und das Wegnehmen ist nichts anderes als eine entsprechende Subtraktion. Wie nehmen wir weg? Ganz einfach, bei Port 1 müssen an den Klemmen 1, 2 und 3 Taster angeschlossen werden (siehe Kapitel 1.53). Wird Taste 1 gedrückt, signalisieren wir, daß wir ein Hölzchen wegnehmen wollen. Bei Taste 2 dann zwei und bei Taste 3 drei Hölzchen. Haben wir „gezogen“, ist der Computer an der Reihe: Auf der Anzeige erscheint kurz, was er nimmt, dann die Anzahl der restlichen Hölzchen. Ist schließlich das Ende erreicht, zeigt er entweder „A 00000“ (Spieler hat gewonnen) oder „A 11111“ (Computer hat gewonnen).

In der Eingabeschleife, wo der Computer auf unseren Zug wartet, ist übrigens eine Verzögerung eingebaut, die den Kontakt „entprellt“, das heißt, es macht nichts, wenn wir versehentlich hintereinander mehrmals den Kontakt berühren. Erst nach etwa einer halben Sekunde ist der Port wieder „scharf“.

Listing 32: Nim-Spiel

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 001	04.001	} Vorbelegen des Datenbereichs
002	ABS 111	06.111	
003	AKO 002	04.002	
004	ABS 112	06.112	
005	AKO 003	04.003	
006	ABS 113	06.113	
007	AKO 015	04.015	

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar	
008	ABS 100	06.100	} Vorbelegen des Datenbereichs	
009	AKO 014	04.014		
010	ABS 101	06.101		
011	AKO 013	04.013		
012	ABS 102	06.102		
013	AKO 012	04.012		
014	ABS 103	06.103		
015	AKO 011	04.011		
016	ABS 104	06.104		
017	AKO 010	04.010		
018	ABS 105	06.105		
019	AKO 009	04.009		
020	ABS 106	06.106		
021	AKO 008	04.008		
022	ABS 107	06.107		
023	AKO 007	04.007		
024	ABS 108	06.108		
025	AKO 006	04.006		
026	ABS 109	06.109		
027	AKO 005	04.005		
028	ABS 110	06.110		
029	AKO 000	04.000		
030	ABS 117	06.117		
031	LDA 100	05.100		lade den Hölzchenrest („15“)
032	A0: ANZ	02.000		zeige ihn an
033	VZG 255	03.255		warte eine Viertelsekunde
034	A1: P1E 001	16.001		lies Port 1 Klemme 1 in den Akku
035	VGL 117	10.117		ist sie „0“, also betätigt?
036	SPB 044 (A2)	11.044		falls ja, springe zu 044
037	P1E 002	16.002		sonst lies Port 1 Klemme 2
038	VGL 117	10.117	ist diese „0“, also betätigt?	
039	SPB 046 (A3)	11.046	falls ja, springe zu 046	
040	P1E 003	16.003	sonst lies Port 1 Klemme 3	
041	VGL 117	10.117	ist diese „0“, also betätigt?	
042	SPB 048 (A4)	11.048	falls ja, springe zu 048	
043	SPU 034 (A1)	09.034	sonst ist gar keine betätigt – springe zu 034	
044	A2: AKO 001	04.001	lade „1“ (ein Hölzchen genommen)	
045	SPU 049 (A5)	09.049	springe zu 049	
046	A3: AKO 002	04.002	lade „2“ (zwei Hölzchen genommen)	
047	SPU 049 (A5)	09.049	springe zu 049	
048	A4: AKO 003	04.003	lade „3“ (drei Hölzchen genommen)	
049	A5: ABS 114	06.114	speichere die Wegnahme des Spielers in 114	
050	VZG 255	03.255	warte kurz	
051	LDA 100	05.100	lade den alten Hölzchenrest aus Zelle 100 . . .	
052	SUB 114	08.114	und subtrahiere, was der Spieler wegnimmt	
053	ABS 100	06.100	speichere den neuen Hölzchenrest wieder	
054	VGL 101	10.101	ist der Hölzchenrest jetzt „14“?	
055	SPB 076 (B1)	11.076	falls ja, springe zu 076	
056	VGL 102	10.102	ist der Hölzchenrest jetzt „13“?	
057	SPB 076 (B1)	11.076	falls ja, springe zu 076	
058	VGL 103	10.103	ist der Hölzchenrest jetzt „12“?	

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
059	SPB 080 (B3)	11.080	falls ja, springe zu 080
060	VGL 104	10.104	ist der Hölzchenrest jetzt „11“?
061	SPB 078 (B2)	11.078	falls ja, springe zu 078
062	VGL 105	10.105	ist der Hölzchenrest jetzt „10“?
063	SPB 076 (B1)	11.076	falls ja, springe zu 076
064	VGL 106	10.106	ist der Hölzchenrest jetzt „9“?
065	SPB 076 (B1)	11.076	falls ja, springe zu 076
066	VGL 107	10.107	ist der Hölzchenrest jetzt „8“?
067	SPB 080 (B3)	11.080	falls ja, springe zu 080
068	VGL 108	10.108	ist der Hölzchenrest jetzt „7“?
069	SPB 078 (B2)	11.078	falls ja, springe zu 078
070	VGL 109	10.109	ist der Hölzchenrest jetzt „6“?
071	SPB 076 (B1)	11.076	falls ja, springe zu 076
072	VGL 110	10.110	ist der Hölzchenrest jetzt „5“?
073	SPB 090 (E1)	11.090	falls ja, springe zu 090 (Spieler gewinnt)
074	VKL 110	13.110	ist der Hölzchenrest kleiner als „5“?
075	SPB 093 (E3)	11.093	falls ja, springe zu 093 (Computer gewinnt)
076	B1: LDA 111	05.111	lade „1“ . . .
077	SPU 081 (B4)	09.081	und springe zum Speichern
078	B2: LDA 112	05.112	lade „2“ . . .
079	SPU 081 (B4)	09.081	und springe zum Speichern
080	B3: LDA 113	05.113	lade „3“
081	B4: ABS 115	06.115	speichere als Computer-Wegnahme
082	ANZ	02.000	zeige sie an . . .
083	VZG 255	03.255	} für eine Dreiviertelsekunde
084	VZG 255	03.255	
085	VZG 255	03.255	
086	LDA 100	05.100	lade den alten Hölzchenrest
087	SUB 115	08.115	subtrahiere davon die Computer-Wegnahme
088	ABS 100	06.100	speichere als neuen Hölzchenrest wieder
089	SPU 032 (A0)	09.032	springe zurück zu 032 und warte dort auf die nächste Eingabe am Port 1
090	E1: AKO 000	04.000	lade „0“ als Zeichen des Spieler-Sieges
091	E2: ANZ	02.000	zeige den Akku-Inhalt an . . .
092	SPU 091 (E2)	09.091	in einer Anzeigeschleife
093	E3: LDA 116	05.116	lade „11.111“ als Zeichen des Computer-Sieges . . .
094	SPU 091 (E2)	09.091	und springe zum Anzeigen
100		00.015	Start-Hölzchenzahl und Zwischenstand
101		00.014	} Vergleichszahlen
102		00.013	
103		00.012	
104		00.011	
105		00.010	
106		00.009	
107		00.008	
108		00.007	
109		00.006	
110		00.005	
111		00.001	„1“ Hölzchen zum Wegnehmen
112		00.002	„2“ Hölzchen zum Wegnehmen
113		00.003	„3“ Hölzchen zum Wegnehmen
114		–	Wegnahme des Spielers (über Port 1)
115		–	Wegnahme des Computers (berechnet)
116	*	11.111	„11.111“ als Zeichen des Computer-Sieges
117		00.000	„0“ als Zeichen des Spieler-Sieges

2.6 Code-Knacker

Hier wird unser Grips vom Computer gefordert, denn er denkt sich drei Ziffern aus, die wir herausfinden müssen. Die drei Ziffern merkt er sich in den

Zellen 104, 105 und 106. Wenn wir das Programm bei 001 starten, zeigt er uns zunächst „A 00.111“ an als Zeichen dafür, daß wir raten dürfen. Wir tun das, indem wir das Programm durch Drücken von STP zunächst einmal anhalten, sodann unsere

Listing 33: Code-Knacker

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	LDA 108	05.108	lade die aktuelle Rundenzahl in den Akku . . .
002	ADD 111	07.111	und addiere den Zufallszahlenwert dazu
003	A1: SUB 110	08.110	subtrahiere „10“ davon
004	VGR 110	12.110	ist jetzt noch mehr als „10“ im Akku?
005	SPB 003 (A1)	11.003	falls ja, weiterhin subtrahieren bei 003
006	ABS 104	06.104	sonst ist eine Ziffer zwischen 0 und 9 übrig; speichere sie als 1. Computerziffer
007	AKO 014	04.014	lade „14“
008	ADD 104	07.104	addiere die 1. Computerziffer dazu
009	ADD 108	07.108	addiere die Rundenzahl dazu
010	A2: SUB 110	08.110	subtrahiere „10“ vom Akku-Inhalt
011	A5: VGR 110	12.110	ist der Wert jetzt noch größer als „10“?
012	SPB 010 (A2)	11.010	falls ja, weiterhin subtrahieren bei 010
013	VGL 104	10.104	sonst vergleiche es mit der 1. Computerziffer
014	SPB 032 (B2)	11.032	falls Gleichheit, springe zu 032 (Korrektur)
015	ABS 105	06.105	sonst speichere Akku als 2. Computerziffer
016	AKO 017	04.017	lade „17“
017	ADD 104	07.104	addiere die 1. Computerziffer . . .
018	ADD 105	07.105	und die 2. Computerziffer
019	A3: SUB 110	08.110	subtrahiere „10“ vom Akku-Inhalt
020	A6: VGR 110	12.110	ist der Wert jetzt noch größer als „10“?
021	SPB 019 (A3)	11.019	falls ja, subtrahiere weiter bei 019
022	VGL 104	10.104	sonst – ist der Wert gleich der 1. Computerziffer?
023	SPB 034 (B3)	11.034	falls ja, springe zu 034 (Korrektur)
024	VGL 105	10.105	ist der Wert gleich der 2. Computerziffer?
025	SPB 034 (B3)	11.034	falls ja, springe zu 034 (Korrektur)
026	ABS 106	06.106	sonst speichere als 3. Computerziffer
027	AKO 000	04.000	lade „0“
028	ABS 108	06.108	speichere als Rundenzahl fürs Raten
029	AKO 111	04.111	lade „111“
030	A4: ANZ	02.000	zeige dies an als Ende der Zufallszahlenerzeugung
031	SPU 030 (A4)	09.030	springe zum Anzeigen zurück (Schleife)
032	B2: ADD 109	07.109	Addiere „1“ zum Akku-Inhalt (2. Computerziffer) . . .
033	SPU 011 (A5)	09.011	und springe zurück zum Test des Wertes
034	B3: ADD 109	07.109	Addiere „1“ zum Akku-Inhalt (3. Computerziffer) . . .
035	SPU 020 (A6)	09.020	und springe zurück zum Test des Wertes
Auswertung der Eingabe:			
036	C1: AKO 000	04.000	lade „0“ und . . .
037	ABS 107	06.107	speichere als Ergebnis (Ausgangswert)
038	AKO 001	04.001	lade „1“ . . .
039	ADD 108	07.108	und erhöhe so den Rundenzähler
040	ABS 108	06.108	speichere ihn wieder
041	LDA 101	05.101	lade die 1. Spielerziffer
042	VGL 104	10.104	ist sie gleich der 1. Computerziffer?
043	SPB 065 (X1)	11.065	falls ja, springe zu 065 (addiere „10“)
044	VGL 105	10.105	sonst: ist sie gleich der 2. Computerziffer?

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
045	SPB 077 (Y1)	11.077	falls ja, springe zu 077 (addiere „1“)
046	VGL 106	10.106	sonst: ist sie gleich der 3. Computerziffer?
047	SPB 077 (Y1)	11.077	falls ja, springe zu 077
048	C2: LDA 102	05.102	lade die 2. Spielerziffer
049	VGL 105	10.105	ist sie gleich der 2. Computerziffer?
050	SPB 069 (X2)	11.069	falls ja, springe zu 069 (addiere „10“)
051	VGL 104	10.104	sonst: ist sie gleich der 1. Computerziffer?
052	SPB 081 (Y2)	11.081	falls ja, springe zu 081 (addiere „1“)
053	VGL 106	10.106	sonst: ist die gleich der 3. Computerziffer?
054	SPB 081 (Y2)	11.081	falls ja, springe zu 081
055	C3: LDA 103	05.103	lade die 3. Spielerziffer
056	VGL 106	10.106	ist sie gleich der 3. Computerziffer?
057	SPB 073 (X3)	11.073	falls ja, springe zu 073 (addiere „10“)
058	VGL 104	10.104	sonst: ist sie gleich der 1. Computerziffer?
059	SPB 085 (Y3)	11.085	falls ja, springe zu 085 (addiere „1“)
060	VGL 105	10.105	sonst: ist sie gleich der 2. Computerziffer?
061	SPB 085 (Y3)	11.085	falls ja, springe zu 085
062	LDA 107	05.107	lade das Ergebnis der Auswertung
063	E1: ANZ	02.000	zeige es an
064	SPU 063 (E1)	09.063	springe zurück zum Anzeigen (Schleife)
065	X1: LDA 107	05.107	lade die Ergebniszelle . . .
066	ADD 110	07.110	und erhöhe sie um „10“: Platz stimmt!
067	ABS 107	06.107	speichere das Ergebnis wieder . . .
068	SPU 048 (C2)	09.048	und komme zum Test der 2. Ziffer
069	X2: LDA 107	05.107	lade die Ergebniszelle . . .
070	ADD 110	07.110	und erhöhe sie um „10“: Platz stimmt!
071	ABS 107	06.107	speichere das Ergebnis wieder . . .
072	SPU 055 (C3)	09.055	und komme zum Test der 3. Ziffer
073	X3: LDA 107	05.107	lade die Ergebniszelle . . .
074	ADD 110	07.110	und erhöhe sie um „10“: Platz stimmt!
075	ABS 107	06.107	speichere das Ergebnis wieder . . .
076	SPU 063 (E1)	09.063	und springe zum Anzeigen des Ergebnisses
077	Y1: LDA 107	05.107	lade die Ergebniszelle . . .
078	ADD 109	07.109	und erhöhe sie um „1“: Ziffer stimmt!
079	ABS 107	06.107	speichere das Ergebnis wieder . . .
080	SPU 048 (C2)	09.048	und komme zum Test der 2. Ziffer
081	Y2: LDA 107	05.107	lade die Ergebniszelle . . .
082	ADD 109	07.109	und erhöhe sie um „1“: Ziffer stimmt!
083	ABS 107	06.107	speichere das Ergebnis wieder . . .
084	SPU 055 (C3)	09.055	und komme zum Test der 3. Ziffer
085	Y3: LDA 107	05.107	lade die Ergebniszelle . . .
086	ADD 109	07.109	und erhöhe sie um „1“: Ziffer stimmt!
087	ABS 107	06.107	speichere das Ergebnis wieder . . .
088	SPU 063 (E1)	09.063	und springe zum Anzeigen des Ergebnisses
101	*	00.xxx	1. Spielerziffer
102	*	00.xxx	2. Spielerziffer
103	*	00.xxx	3. Spielerziffer
104		–	1. Computerziffer
105		–	2. Computerziffer
106		–	3. Computerziffer
107		–	Ergebnis der Auswertung
108		–	Rundenzähler
109	*	00.001	„1“ zum Weiterzählen
110	*	00.010	„10“ zum Weiterzählen
111	*	00.xxx	Zufallszahlenstartwert (min. „10“, max. „220“)

Zahlen in die Zellen 101, 102 und 103 eingeben und das Programm bei **036** starten. Der Computer vergleicht unsere Eingabe mit dem, was er sich „ausgedacht“ hat und zeigt uns das Ergebnis an. (Die Zahlen bewegen sich übrigens im Bereich 0–9, damit es nicht so schwer ist.) Die Ergebnisanzeige ist wie folgt: Die *Zehnerstelle* zeigt uns, *wieviele* Ziffern richtig sind und an der *richtigen* Stelle stehen – aber natürlich nicht welche. Die *Einerstelle* zeigt uns, *wieviele* Ziffern richtig geraten wurden, aber noch *falsch* stehen.

1. Beispiel: Computer denkt sich: 9 und 0 und 7
Wir versuchen: 1 und 2 und 7
Anzeige: A 00.010
(eine richtige Ziffer am richtigen Platz)
2. Beispiel: Computer denkt sich: 3 und 4 und 8
Wir versuchen: 4 und 5 und 3
Anzeige: A 00.002
(zwei richtige Ziffern am falschen Platz)

Zeigt der Computer als Ergebnis A 00.030 an, sind wir fertig – alle drei Ziffern stehen an der richtigen Stelle! Erscheint aber etwas Anderes, so müssen

wir den Computer stoppen und durch neue Eingaben in 101 bis 103 weiterarbeiten, bis wir die richtige Lösung gefunden haben; also drei neue Ziffern eingeben und wieder bei **036** starten.

Noch ein Hinweis: Für gutes Arbeiten des Zufallszahlengenerators (Programmzeilen 001–035) sollte vor dem ersten Start in Zelle 111 irgendetwas eingegeben werden. Das Programm ist außerdem so geschrieben, daß sich die drei Ziffern *stets* unterscheiden; doppelte tauchen nicht auf.

2.7 Computer-Schaltuhr

Mechanische und elektronische Schaltuhren, die zu einer bestimmten Zeit ein Gerät ein- und zu einer anderen Zeit ausschalten, können ohne Schwierigkeiten durch unseren vielseitigen Computer ersetzt werden. Unser Programm arbeitet wie folgt: Vor dem Start wird die aktuelle Uhrzeit in die Zellen 125–127, die Einschaltzeit (nur Minute und Stunde) in 123 und 124, sowie die Ausschaltzeit in 121 und 122 eingegeben. Bei den Schaltminuten ist übrigens *immer eine weniger als tatsächlich ge-*

Bild 69

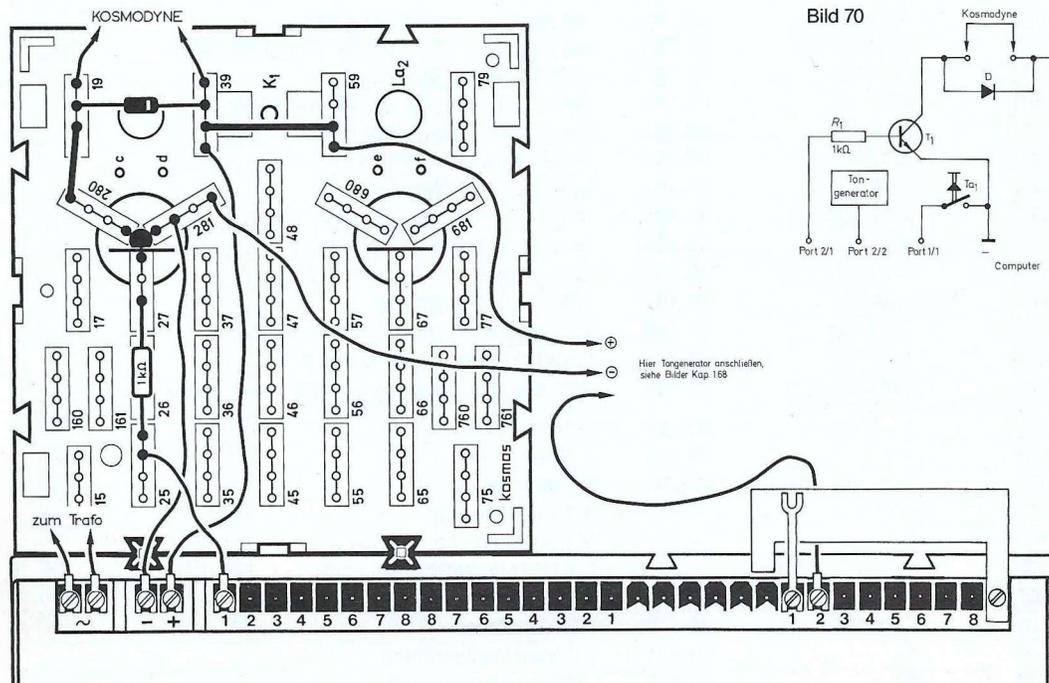
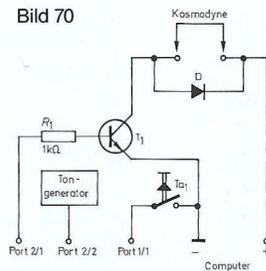


Bild 70



Hier Tongenerator anschließen, siehe Bilder Kap. 168

wünscht einzugeben; das liegt am VGR-Befehl in Zelle 068. Und noch eine Bemerkung zu den vielleicht etwas merkwürdigen Werten bei den VZG-Befehlen: da der Computer zur Ausführung der Befehle eine gewisse Zeit benötigt, muß diese für eine korrekte Zeitählung berücksichtigt werden. So haben wir bei der Erstellung des Programms einfach ausprobiert, mit welchen Verzögerungen die richtige Zeit am besten erreicht wird.

Was wir schalten wollen, müssen wir natürlich auch anschließen: An Port 2 Klemme 1 beispielsweise über einen Treibertransistor ein Relais, das dann den Strom zum Gerät schaltet. Ist das zum Beispiel ein Radio, so wird es durch den Computer zum Radiowecker! Wir starten das Programm bei 001. Es zählt die aktuelle Uhrzeit fort, und sobald die Einschaltzeit erreicht ist, wird an Port 2 Klemme 1 eine „1“ ausgegeben. Das Relais zieht an, und das Gerät wird eingeschaltet. Sobald die Ausschaltzeit erreicht ist, gibt das Programm eine „0“ an Port 2 Klemme 1 und schaltet das Relais wieder aus. An dieser Stelle stoppt das Programm! Es ist aber

nicht allzu schwer, es so umzuschreiben, daß die Zeit danach noch weiterlaufen kann. Nur Vorsicht: nach dem Einschaltvorgang wird diese Zeit mit der Ausschaltzeit überschrieben! Wenn der Ein- und Ausschaltvorgang täglich wiederholt werden soll, muß dafür gesorgt werden, daß die Einschaltzeit nicht verlorengeht. Das heißt, in Zeile 076 ff. muß ein echter Austausch zwischen Ein- und Ausschaltzeit programmiert werden!

Mit zusätzlichen elektronischen Bauteilen können noch zwei Besonderheiten des Programms verwendet werden. Legt man zwischen 0 V und Port 1 Klemme 1 einen Taster und betätigt diesen, so wird die aktuelle Zeit (erst Stunde, dann Minute) angezeigt.

Weiterhin kann an Port 1 Klemme 2 ein Tongenerator angeschlossen werden, der bei jedem Stunden-schlag einen Ton abgibt. Bei der Verwendung als Radiowecker ist das aber nicht unbedingt zu empfehlen; wer will schon jede Stunde der Nacht einen Pieps hören?

Listing 34: **Computer-Schaltuhr**

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 024	04.024	lade „24“
002	ABS 120	06.120	speichere als Stundenvergleichszahl
003	AKO 060	04.060	lade „60“
004	ABS 119	06.119	speichere als Minuten-/Sekundenvergleich
005	AKO 000	04.000	lade „0“
006	ABS 118	06.118	speichere als Vergleichszahl . . .
007	ABS 117	06.117	und als AUS-Zustand des Gerätes
008	P1A 000	17.000	gib die „0“ aus an Port 1 . . .
009	P2A 000	18.000	und an Port 2: alles ausschalten
010	LDA 120	05.120	lade „24“
011	VKL 127	13.127	ist dies kleiner als die aktuelle Stunde?
012	SPB 027 (E0)	11.027	falls ja, springe zu 027 (Fehleingabe-Halt)
013	VKL 124	13.124	ist dies kleiner als die Einschalt-Stunde?
014	SPB 027 (E0)	11.027	falls ja, springe zu 027 (Fehleingabe-Halt)
015	VKL 122	13.122	ist dies kleiner als die Ausschalt-Stunde?
016	SPB 027 (E0)	11.027	falls ja, springe zu 027 (Fehleingabe-Halt)
017	LDA 119	05.119	lade „60“
018	VKL 126	13.126	ist dies kleiner als die aktuelle Minute?
019	SPB 027 (E0)	11.027	falls ja, springe zu 027 (Fehleingabe-Halt)
020	VKL 125	13.125	ist dies kleiner als die aktuelle Sekunde?
021	SPB 027 (E0)	11.027	falls ja, springe zu 027 (Fehleingabe-Halt)
022	VKL 123	13.123	ist dies kleiner als die Einschalt-Minute?
023	SPB 027 (E0)	11.027	falls ja, springe zu 027 (Fehleingabe-Halt)
024	VKL 121	13.121	ist dies kleiner als die Ausschalt-Minute?
025	SPB 027 (E0)	11.027	falls ja, springe zu 027 (Fehleingabe-Halt)
026	SPU 028 (C1)	09.028	sonst springe zu 028 (Zeit läuft)
027	E0: HLT	01.000	anhalten – fehlerhafte Eingabe einer Zeit

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
028	C1: VZG 200	03.200	} warte 1 Sekunde
029	C2: VZG 187	03.187	
030	VZG 250	03.250	
031	VZG 250	03.250	
032	P1E 001	16.001	Lies Port 1 Klemme 1: Tasteninformation
033	VGL 118	10.118	ist sie „0“, also Taste gedrückt?
034	SPB 082 (Z1)	11.082	falls ja, springe zum Anzeigen bei 082
035	AKO 001	04.001	sonst lade „1“
036	ADD 125	07.125	und erhöhe damit die Sekunden
037	ANZ	02.000	und zeige sie an . . .
038	ABS 125	06.125	und speichere sie wieder
039	VKL 119	13.119	sind sie noch kleiner als „60“?
040	SPB 028 (C1)	11.028	falls ja, Rücksprung zum Weiterzählen
041	C3: AKO 000	04.000	sonst lade „0“
042	ABS 125	06.125	als Sekundenstand speichern
043	AKO 001	04.001	lade „1“
044	ADD 126	07.126	addiere dazu den Minutenstand
045	ABS 126	06.126	und speichere die neue Minute wieder
046	VKL 119	13.119	ist die Minute noch kleiner als „60“?
047	SPB 062 (S1)	11.062	falls ja, zur nächsten Sekunde springen
048	VZG 180	03.180	Zeitkorrektur – siehe Text
049	AKO 000	04.000	eine neue Stunde bricht an: lade „0“
050	ABS 126	06.126	speichere sie als Minutenstand
051	AKO 001	04.001	lade „1“
052	P1A 002	17.002	Ausgabe an Port 1 Klemme 2: Tongenerator an
053	VZG 200	03.200	für 200 ms
054	ADD 127	07.127	addiere zur „1“ im Akku die bisherige Stunde . . .
055	ABS 127	06.127	und speichere sie wieder
056	VKL 120	13.120	ist die Stunde noch kleiner als „24“?
057	AKO 000	04.000	lade mal schon „0“
058	P1A 002	17.002	Ausgabe an Port 1 Klemme 2: Tongenerator aus
059	SPB 063 (S2)	11.063	falls Vergleich in 056 richtig, springe zu 063
060	ABS 127	06.127	sonst speichere die „0“ als neue Stunde
061	SPU 063 (S2)	09.063	fertig mit dem Ton: weiter in der Zeitschleife
062	S1: VZG 160	03.160	Zeitkorrektur – siehe Text
063	S2: LDA 124	05.124	lade die Schaltstunde
064	VGL 127	10.127	ist sie gleich der aktuellen Stunde?
065	SPB 067 (S3)	11.067	falls ja, springe zur Minutenkontrolle
066	SPU 029 (C2)	09.029	sonst Rücksprung in die Sekundenroutine, da Schaltzeit noch nicht erreicht
067	S3: LDA 123	05.123	lade die Schaltminute
068	VGR 126	12.126	ist sie noch größer als die aktuelle Minute?
069	SPB 029	11.029	falls ja, wird noch nicht geschaltet: weiter in der Schleife
070	LDA 117	05.117	sonst lade den Gerätezustand („1“ oder „0“)
071	NEG	14.000	invertiere ihn: AUS wird EIN und umgekehrt
072	P2A 001	18.001	Ausgabe an Port 2 Klemme 1: Relaissteuerung
073	ABS 117	06.117	dann speichere den Zustand wieder
074	VGL 118	10.118	ist er „0“, das Gerät also aus?
075	SPB 027 (E0)	11.027	falls ja, springe zum HALT
076	LDA 122	05.122	sonst lade die Ausschaltstunde . . .

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
077	ABS 124	06.124	und speichere sie in der Einschalt-Zelle!
078	LDA 121	05.121	lade auch die Ausschaltminute . . .
079	ABS 123	06.123	und speichere sie: Einschaltzeit ist jetzt weg!
080	AKO 001	04.001	lade „1“ zur Zeitkorrektur
081	SPU 093 (K0)	09.093	dann zur Korrekturroutine springen
082	Z1: LDA 127	05.127	Unterprogramm zur Zeitanzeige: Stunde laden
083	ANZ	02.00	anzeigen
084	VZG 250	03.250	} 750 ms warten
085	VZG 250	03.250	
086	VZG 250	03.250	
087	LDA 126	05.126	Minute laden . . .
088	ANZ	02.000	und anzeigen
089	VZG 250	03.250	} 750 ms warten
090	VZG 250	03.250	
091	VZG 250	03.250	
092	AKO 002	04.002	Zeitkorrektur: 2 Sekunden mehr sind vergangen
093	KO: ADD 125	07.125	diese zur aktuellen Sekunde addieren . . .
094	ABS 125	06.125	und wieder speichern
095	VKL 119	13.119	ist sie noch kleiner als „60“?
096	SPB 029 (C2)	11.029	falls ja, weiterzählen in der normalen Schleife
097	SUB 119	08.119	sonst um „60“ verringern
098	ABS 125	06.125	speichern der Sekunde . . .
099	SPU 041 (C3)	09.041	und zur Minutenkontrolle springen
117		00.000	Vergleichszahl
118		00.000	Vergleichszahl
119		00.060	Vergleichszahl (Minuten u. Sekunden)
120		00.024	Vergleichszahl (Stunden)
121	*	00.0xx	Minuten } Ausschaltzeit
122	*	00.0xx	Stunden }
123	*	00.0xx	Minuten } Einschaltzeit
124	*	00.0xx	Stunden }
125	*	00.0xx	Sekunden }
126	*	00.0xx	Minuten } aktuelle Uhrzeit
127	*	00.0xx	Stunden }

2.8 Gedächtnistraining

Mit diesem Programm können Sie Ihre Auffassungsgabe und Ihr Kurzzeitgedächtnis testen. Dazu zeigt Ihnen der Computer eine Reihe von Zahlen, die Sie sich merken sollen. Dann stoppt das Programm, und Sie müssen die Zahlen, die Sie sich merken konnten, in den Speicher eingeben (Zellen 111–120). Nach einem erneuten Programmstart an der Stelle, wo er automatisch anhielt, wird die Trefferquote berechnet und angezeigt. Aber Achtung: Zahlen werden nur dann als Treffer anerkannt, wenn sie auch an der richtigen Stelle in der Reihe stehen; tauchte beispielsweise die Zahl „73“ an der vierten Stelle auf, wird aber als zweite eingegeben (also in Zelle 112), so wird dies nicht als richtig ausgewertet.

Um Zufallszahlen zu erzeugen, müssen wir vor dem Programmstart die beiden Ports miteinander verbinden, wie dies in Kapitel 2.0 beschrieben wurde. So erreichen wir eine gute, „wilde“ Zahlenverteilung. Außerdem müssen wir in Zelle 124 einen Startwert für die Zufallszahlenerzeugung eingeben. In Zelle 123 können wir dann angeben, wieviele Zahlen uns nacheinander vorgeführt werden sollen. Es sind maximal „10“ möglich – aber die merkt sich zu Anfang wohl niemand! Wird in 123 etwas Größeres als „10“ eingegeben, so gibt das Programm „A 00.111“ als Fehlermeldung aus. Die Zufallszahlenerzeugung und -vorstellung beginnt bei **001**, die Auswertung bei **047**. (Siehe Listing S. 88 u. 89.)

Listing 35: Gedächtnistraining

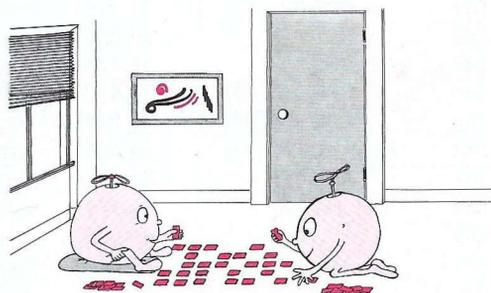
Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	lade „0“
002	ABS 100	06.100	speichere als Trefferquote,
003	ABS 125	06.125	als Zähler . . .
004	ABS 122	06.122	und als Vergleichszahl
005	AKO 001	04.001	lade „1“
006	ABS 121	06.121	speichere als Schrittweite
007	AKO 010	04.010	lade „10“
008	VKL 123	13.123	ist das kleiner als die gewünschte Anzahl?
009	SPB 072 (E1)	11.072	falls ja, springe zur Fehlermeldung
010	A1: LDA 125	05.125	lade den Zähler
011	ADD 121	07.121	erhöhe um „1“ . . .
012	ABS 125	06.125	und speichere wieder
013	VGR 123	12.123	Zähler größer als Anzahl, also genug erzeugt?
014	SPB 031 (B1)	11.031	falls ja, springe zum Anzeigen
015	AKO 100	04.100	lade „100“ . . .
016	ADD 125	07.125	und addiere den Zähler dazu
017	ABS 126	06.126	speichere dies als Adresse (Zeile 029)
018	LDA 124	05.124	lade die Zufallszahl
019	VGR 122	12.122	ist sie größer als „0“?
020	SPB 022 (A2)	11.022	falls ja, springe zu 022
021	ADD 126	07.126	sonst ist sie „0“! Erhöhe sie um die Adresse
022	A2: P2A 000	18.000	Ausgabe der Zufallszahl an Port 2
023	VZG 010	03.010	warte kurz
024	P1E 000	16.000	lies Port 1: bitvertauschte Zufallszahl
025	VKL 123	13.123	ist sie kleiner als die Anzahl?
026	SPB 028 (A3)	11.028	falls ja, springe direkt zum Speichern
027	SUB 121	08.121	sonst verringere sie um „1“
028	A3: ABS 124	06.124	speichere als Zufallszahl . . .
029	AIS 126	20.126	und als Computerzahl zum Vorzeigen
030	SPU 010 (A1)	09.010	dann erzeuge die nächste in der Schleife
031	B1: AKO 001	04.001	Anzeigeroutine – lade „1“
032	B2: ABS 125	06.125	speichere als Zähler fürs Anzeigen
033	VGR 123	12.123	ist er größer als die Anzahl?
034	SPB 046 (B3)	11.046	falls ja, sind alle angezeigt und wir stoppen
035	AKO 100	04.100	sonst lade „100“ . . .
036	ADD 125	07.125	und addiere den Zähler dazu
037	ABS 126	06.126	speichere als Adresse
038	LIA 126	19.126	lade damit indirekt die Computerzahl . . .
039	ANZ	02.000	und zeige sie an
040	VZG 200	03.200	} drei Verzögerungen, die insgesamt eine halbe Sekunde ausmachen; sie können beliebig geändert werden (Anzeigedauer)
041	VZG 100	03.100	
042	VZG 200	03.200	
043	LDA 125	05.125	lade den Zähler
044	ADD 121	07.121	erhöhe ihn um „1“ . . .
045	SPU 032 (B2)	09.032	und mache weiter in der Anzeigeroutine
046	B3: HLT	01.000	hier stoppt die Anzeigeroutine
047	AKO 001	04.001	Vergleichsroutine – lade „1“
048	C1: ABS 125	06.125	speichere als Zähler fürs Vergleichen
049	VGR 123	12.123	schon mehr als die gewünschte Anzahl?
050	SPB 069 (D1)	11.069	falls ja, zum Endresultat springen
051	AKO 100	04.100	sonst lade „100“
052	ADD 125	07.125	addiere dazu den Zähler

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
053	ABS 126	06.126	speichere als Adresse der Computerzahl
054	LIA 126	19.126	lade damit indirekt die Computerzahl . . .
055	ABS 127	06.127	und speichere sie in 127
056	AKO 110	04.110	dann lade „110“
057	ADD 125	07.125	addiere dazu den Zähler
058	ABS 126	06.126	speichere als Adresse der Benutzerzahl
059	LIA 126	19.126	lade damit die vom Spieler geratene Zahl
060	VGL 127	10.127	ist sie gleich der Computer-Zahl?
061	SPB 065 (C3)	11.065	falls ja, springe zum Verrechnen
062	C2: LDA 125	05.125	sonst lade den Zähler
063	ADD 121	07.121	erhöhe um „1“ . . .
064	SPU 048 (C1)	09.048	und mache weiter in der Auswertung
065	C3: LDA 100	05.100	Verrechnungsroutine – lade die Trefferquote
066	ADD 121	07.121	erhöhe sie um „1“ . . .
067	ABS 100	06.100	und speichere sie wieder
068	SPU 062 (C2)	09.062	springe zum Vergleich der nächsten Zahl
069	D1: LDA 100	05.100	Anzeigeroutine – lade die Trefferquote . . .
070	D2: ANZ	02.000	und zeige sie an
071	SPU 070 (D2)	09.070	in einer Anzeigeschleife
072	E1: AKO 111	04.111	Fehlerroutine – lade „111“
073	E2: ANZ	02.000	zeige sie an: In 123 steht mehr als „10“!!
074	SPU 073 (E2)	09.073	in einer Anzeigeschleife
100		–	Trefferquote
101		–	} maximal zehn Computerzahlen
...		...	
110		–	
111	*	00.xxx	} die maximal zehn (vom Spieler geratene) Benutzerzahlen
...	*	...	
120	*	00.xxx	
121		00.001	„1“ als Schrittweite
122		00.000	„0“ als Vergleichszahl
123	*	00.0xx	Anzahl vorzustellender Zahlen
124	*	00.xxx	Startwert für Zufallszahlenerzeugung
125		–	Zähler
126		–	Adresszelle für indirekte Adressierung
127		–	Hilfzelle beim Vergleichen

2.9 Pärchen-Suche

Spielen Sie zuhause auch „Memory“? Dann wissen Sie, wie das normalerweise geht: Es gibt einen Kartensatz mit Bildern, wobei jedes Bild zweimal vorkommt. Diese Karten werden verdeckt (also mit dem Bild nach unten) auf dem Tisch verteilt, und das Ziel ist es nun, die Paare zu entdecken. Dazu dürfen alle Mitspieler reihum immer zwei Karten aufdecken, und wenn die Bilder übereinstimmen, darf sie der „Entdecker“ behalten. Außerdem kann er noch ein weiteres Paar suchen, also nochmals aufdecken. Weisen sie jedoch zwei unterschiedliche Bilder auf, müssen sie an der alten Stelle wieder verdeckt abgelegt werden. Dann ist der nächste Spieler dran. Es ist natürlich am Anfang



des Spiels ziemlich unergiebig, weil andauernd nur unterschiedliche Bilder aufgedeckt werden, aber mit der Zeit merken sich die Spieler, wo einzelne Bilder schon einmal aufgetaucht sind und können

dann beim Erscheinen des anderen gezielt das erste aufdecken.

Und das spielen wir jetzt mit dem Computer; natürlich nicht gegen ihn, er hat ja bekanntlich ein phänomenales Gedächtnis. Nein, er soll nur Spielergerät und Schiedsrichter zwischen zwei Menschen sein, die gegeneinander spielen. Der Computer mischt also nur die Karten, legt sie aus und zählt dann, wieviele Paare jeder Spieler gefunden hat. Die „Karten“ sind natürlich nur Zahlen, und „ausge-

legt“ werden sie nur im Speicher, nicht auf dem Tisch. Aber jetzt im Einzelnen, was alles passiert:

1. Beim Programmstart bei **037** werden 36 Felder, die man sich in einem 6 × 6-Quadrat vorstellen kann, mit Zahlenpaaren von 0 bis 17 belegt; das Spielfeld sieht also so aus:

	2	3	4	5	6
7	8	9	10	11	12
13	14	15	16	17	18
19	20	21	22	23	24
25	26	27	28	29	30
31	32	33	34	35	36

Listing 36: **Pärchen-Suche**

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
037	LDA 024	05.024	lade den Inhalt von Feld 024 als Startwert
038	ABS 120	06.120	für die Zufallsbelegung in 120 speichern
039	AKO 001	04.001	mit Feld 1 soll angefangen werden
040	ABS 116	06.116	deshalb die „1“ in der Feldadresszelle speichern
041	AKO 043 (I1)	04.043	lade „043“ als Rücksprungadresse
042	SPU 090 (Z1)	09.090	und springe in die Zufallsbelegung
043	I1: LDA 011	05.011	lade den Inhalt von Feld 011 als Startwert
044	ABS 120	06.120	für die Belegung der 2. Hälfte speichern
045	AKO 047 (I2)	04.047	„047“ ist die Rücksprungadresse
046	SPU 090 (Z1)	09.090	aus der hier aufgerufenen Belegungsroutine
047	I2: AKO 000	04.000	lade „0“ für folgende Speicherzellen:
048	ABS 125	06.125	Spielernummer
049	ABS 118	06.118	Punktekonto 0. Spieler
050	ABS 119	06.119	Punktekonto 1. Spieler
051	HLT	01.000	HALT – Feldbelegung ist fertig
052	AKO 066 (A3)	04.066	lade „066“ als Rücksprungadresse . . .
053	ABS 117	06.117	und speichere für den indirekten Sprung
054	LIA 127	19.127	lade das 2. Geratene über die Adrefzelle 127
055	VKL 123	13.123	ist es noch kleiner als „100“, also nicht gefunden?
056	SPB 058 (A1)	11.058	falls ja, weiter auswerten
057	HLT	01.000	sonst ist Fehleingabe erfolgt: Feld ist schon weg!
058	A1: ABS 120	06.120	speichere das 2. Geratene zwischendurch für den Vergleich
059	LIA 126	19.126	lade über die andere Adrefzelle 126 das 1. Geratene
060	VKL 123	13.123	ist es kleiner als „100“, also noch nicht gefunden?
061	SPB 063 (A2)	11.063	falls ja, zum direkten Vergleich der beiden springen
062	HLT	01.000	sonst HALT – Fehleingabe wie oben! Nochmal versuchen
063	A2: VGL 120	10.120	vergleiche den 1. mit dem zwischengespeicherten 2.
064	SPB 070 (A4)	11.070	falls gleich, zur Paaranzeige springen
065	SPU 084 (B1)	09.084	sonst zum Anzeigen des 1. Wertes springen
066	A3: AKO 080 (A5)	04.080	„080“ als Rücksprungadresse laden
067	ABS 117	06.117	und speichern in 117
068	LDA 120	05.120	lade den 2. Wert . . .
069	SPU 084 (B1)	09.084	und zeige auch ihn an in der Anzeigeroutine
070	A4: ANZ	02.000	Paar gefunden! Den Wert anzeigen
071	ADD 123	07.123	um „100“ erhöhen
072	AIS 126	20.126	und so den 1. wie den . . .
073	AIS 127	20.127	2. Wert als „gefunden“ markieren
074	AKO 118	04.118	lade „118“ als Punktekontenanzfangsadresse
075	ADD 125	07.125	erhöhe diese um die Spielernummer (0 oder 1) . . .

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
076	ABS 116	06.116	und speichere in der Adreßzelle
077	LIA 116	19.116	lade so indirekt das richtige Punktekonto (118 oder 119) . .
078	ADD 121	07.121	und erhöhe es um „1“
079	AIS 116	20.116	dann speichere es wieder
080	A5: LDA 125	05.125	jetzt ist der andere dran – lade die Spielernummer
081	NEG	14.000	negiere sie („1“ wird „0“ und umgekehrt) . . .
082	ABS 125	06.125	und speichere sie wieder
083	HLT	01.000	HALT – jetzt Eingabe machen durch den anderen Spieler
084	B1: ANZ	02.000	Anzeige des 1. bzw. 2. Wertes
085	VZG 255	03.255	} für 1 Sekunde
086	VZG 255	03.255	
087	VZG 255	03.255	
088	VZG 255	03.255	
089	SIU 117 (AX)	21.117	dann Rücksprung, wie vor dem Aufruf in 117 gespeichert
090	Z1: ABS 117	06.117	Zufallsbelegungsroutine – speichere den Akkuinhalt als Rücksprungadresse in 117
091	AKO 000	04.000	lade „0“ . . .
092	ABS 000	06.000	und speichere als Rundenzahl für Belegung
093	Z2: LDA 120	05.120	lade den Ausgangswert
094	P2A 000	18.000	gib ihn an Port 2 aus . . .
095	P1E 000	16.000	und an Port 1 wieder hinein – bitvertauscht
096	VGR 122	12.122	größer als „17“, also nicht erlaubt?
097	SPB 102 (Z3)	11.102	falls ja, spare Dir das Speichern
098	AIS 116	20.116	sonst speichere den Wert indirekt über die Spielfeldadreßzelle
099	AKO 001	04.001	lade „1“
100	ADD 116	07.116	erhöhe so die Spielfeldadresse um „1“ . . .
101	ABS 116	06.116	und speichere sie wieder
102	Z3: LDA 000	05.000	lade die Rundenzahl
103	VGL 124	10.124	ist sie schon bei „255“ angelangt?
104	SPB 115 (Z6)	11.115	falls ja, herausspringen aus der Schleife
105	ADD 121	07.121	sonst um „1“ erhöhen . . .
106	ABS 000	06.000	und wieder speichern
107	LDA 120	05.120	lade den Ausgangswert der Zufallszahlerzeugung
108	VGL 124	10.124	ist er „255“?
109	SPB 112 (Z4)	11.112	falls ja, zurücksetzen bei 112 auf „0“
110	ADD 121	07.121	sonst um „1“ erhöhen . . .
111	SPU 113 (Z5)	09.113	und zum Speichern springen
112	Z4: AKO 000	04.000	setze den Ausgangswert auf „0“
113	Z5: ABS 120	06.120	speichere ihn . . .
114	SPU 093 (Z2)	09.093	und weiter in der Zufallsschleife
115	Z6: SIU 117 (IX)	21.117	fertig – Rücksprung wie gewünscht indirekt
116		–	Adreßzelle für Feldadressierung
117		–	Rücksprungadresse für indirekte Sprünge
118		–	Punktekonto Spieler 0
119		–	Punktekonto Spieler 1
120		–	Hilfszelle (Zwischenspeicher)
121	*	00.001	Schrittweite
122	*	00.017	Maximalwert eines Feldes
123	*	00.100	„100“ zum Paaremarkieren
124	*	00.255	Vergleichszahl – Obergrenze des Zahlbereichs
125		–	Spieler, der gerade dran ist (0 oder 1)
126	*	00.xxx	1. geratenes Feld
127	*	00.xxx	2. geratenes Feld
000		–	Zählerzelle für Zufallsbelegung

(Das Spielfeld benutzt übrigens gerade die Speicherzellen 001 bis 036 – aber nicht mogeln und anschauen!)

Wenn jede Zahl zwischen 0 und 17 zweimal im Speicher ist, stoppt das Programm mit der Anzeige P 052.

(Noch eine Bemerkung zur Feldbelegung: Als Startwert für die Zufallszahlenerzeugung wird der Inhalt von Zelle 024 verwendet. Um also eine unterschiedliche Belegung des Feldes zu erhalten, sollte nach dem Eintippen des Programms dort eine beliebige Zahl eingegeben werden.)

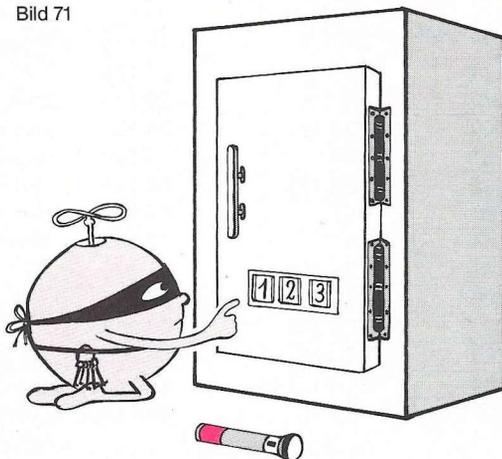
2. Jetzt kann der erste Spieler raten, wo sich ein Paar versteckt hält. Die beiden Feldnummern gibt er dazu in die Speicherzellen 126 und 127 ein. Ein Start des Programmes bei **052** zeigt dann für jeweils eine Sekunde den Inhalt der beiden Felder an. Wahrscheinlich waren sie nicht gleich, und das Programm stoppt mit der Meldung P 084. Die Spieler müssen sich natürlich merken, welche Zahlen in den beiden Feldern stehen – aber bitte nicht notieren!
3. Wenn aber ein Paar gefunden wurde, blitzt die Anzeige nur kurz auf und stoppt bei P 084. In diesem Fall dürfen die beiden Felder als gefunden markiert werden (vielleicht mit einem Bleistiftkreuz), damit sie nicht noch einmal aufgedeckt werden. Auch das Programm notiert die beiden gefundenen Felder und erhöht das Punktekonto des Spielers um 1.
4. Dann ist *immer* der andere Spieler dran. Das geht genauso wie unter 2. beschrieben. Der Computer weiß schon, daß der andere dran ist. (Die Spieler haben übrigens programmintern die Nummern „0“ und „1“, der aktive Spieler ist in Zelle 125 notiert.)
5. Sind alle Felder aufgedeckt, können beide Punktekonto in den Zellen 118 und 119 angesehen werden.
6. Wird versehentlich ein Feld eingegeben, dessen Inhalt schon erraten wurde, taucht automatisch ein HALT auf; auf der Anzeige steht dann P 058, wenn das erste Feld schon aufgedeckt ist bzw. P 063, wenn das zweite Feld schon aufgedeckt ist. Dann kann die Eingabe vom *selben* Spieler wiederholt werden.

Vor dem Start müssen aber noch die beiden Ports, wie in Kapitel 2.0 beschrieben, miteinander verbunden werden. Dann klappt auch die gute Zufallsbelegung des Feldes.

Außerdem müssen (natürlich) das Programm sowie die Daten in die Zellen 121–124 eingegeben werden. Und los geht's bei Punkt 1!

2.10 Codeschloß mit Alarmanlage

Bild 71



Der Computer kann hervorragend als „intelligente Alarmanlage“ benutzt werden, um einen Safe, die Haustür oder ein Auto zu sichern. Aber auch dazu braucht er natürlich ein Programm. Das hier vorgestellte arbeitet wie folgt: Vor dem Start werden drei Taster an Port 1, Klemmen 1 bis 3 angeschlossen, außerdem ein Tongenerator an Port 2, Klemme 1 und über einen Treibertransistor ein Relais an Port 2, Klemme 6 (z. B. KOSMOS-Schaltrelais KOS-MODYNE B).

Mit dem Relais kann z. B. ein handelsüblicher Türöffner geschaltet werden; er ist in unserem Bild 73 nicht eingezeichnet.

Dann werden drei Zahlen in die Speicherzellen 101, 102 und 103 eingegeben, als „Codierung“, wie oft die Tasten gedrückt werden müssen, damit das Relais schaltet und so das Schloß geöffnet wird.

Gibt man in die Speicherzellen z. B. folgende Werte ein

0004 in Zelle 101
0000 in Zelle 102
0002 in Zelle 103

so muß zum Öffnen des Schloßes Taste 1 viermal, dann Taste 2 einmal, Taste 3 zweimal und zum Schluß (gleichgültig wie die Tasten „codiert“ sind) stets noch einmal Taste 1 betätigt werden.

Bei einem fehlerhaften Tastendruck gibt der Tongenerator einen kurzen, bei mehr als insgesamt sieben Fehlern einen langen Ton ab (Alarm).

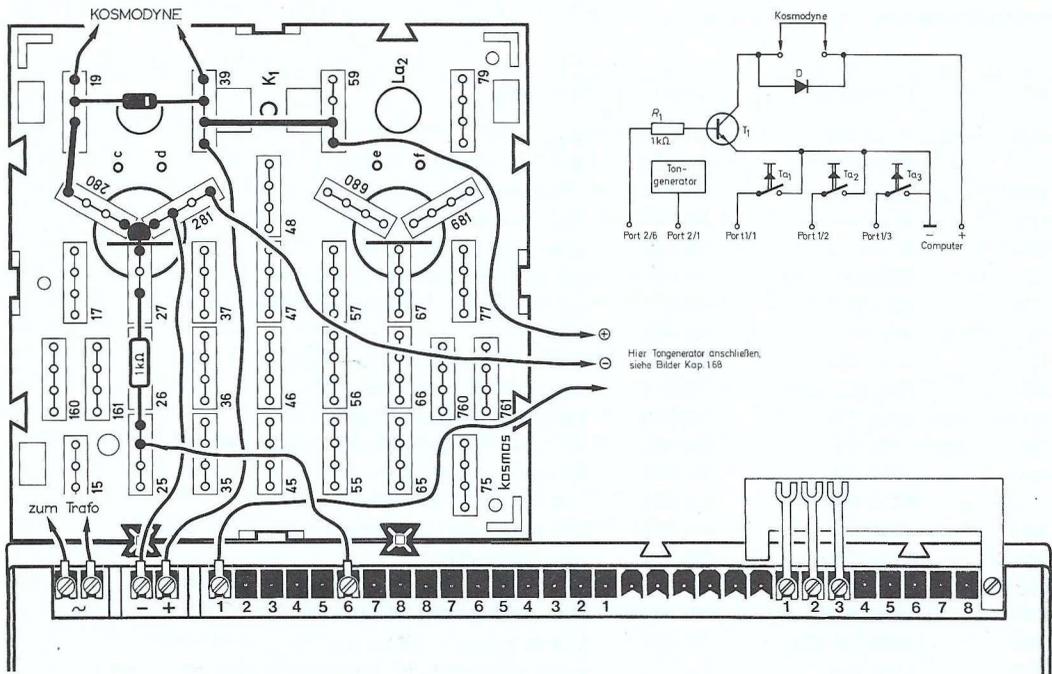
Diese computergesteuerte Alarmanlage hat gegenüber „klassischen“ Systemen den enormen Vorteil, daß die Codierung absolut mühelos geändert werden kann. Da außerdem die Anzahl der zulässigen Tastendrucke (bis 255 je Taste!) beliebig auf die

Listing 37: Codeschloß mit Alarmanlage

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 255	04.255	lade „255“
002	ABS 105	06.105	speichere als Vergleichszahl
003	AKO 254	04.254	lade „254“
004	ABS 106	06.106	speichere als Vergleichszahl für T1
005	AKO 253	04.253	lade „253“
006	ABS 107	06.107	speichere als Vergleichszahl für T2
007	AKO 251	04.251	lade „251“
008	ABS 108	06.108	speichere als Vergleichszahl für T3
009	AKO 007	04.007	lade „7“
010	ABS 109	06.109	speichere als Maximalfehlerzahl
011	S1: AKO 000	04.000	lade „0“
012	ABS 110	06.110	speichere als Fehlerzahl (aktuell)
013	S2: ABS 111	06.111	als Zähler für T1
014	ABS 112	06.112	als Zähler für T2
015	ABS 113	06.113	als Zähler für T3
016	P2A 000	18.000	gib die „0“ an Port 2 aus: alles abschalten
017	AKO 027	04.027	lade „027“ als Rücksprungadresse
018	U1: ABS 114	06.114	speichere Akku-Inhalt in Adreßzelle
019	R1: P1E 000	16.000	hier Port 1 (Tasteninformation)
020	VGL 105	10.105	ist der Wert „255“, also nichts gedrückt?
021	SPB 019 (R1)	11.019	falls ja, springe zurück zum Lesen
022	ABS 104	06.104	sonst speichere den Wert in 104
023	R2: P1E 000	16.000	lies wieder Port 1
024	VKL 105	13.105	ist der Wert noch kleiner als „255“, also Taste noch gedrückt?
025	SPB 023 (R2)	11.023	falls ja, weiterhin einlesen
026	SIU 114	21.114	sonst springe zurück wie in 144 gespeichert
027	LDA 104	05.104	die Taste ist wieder losgelassen – lade den Wert wieder
028	VKL 106	13.106	ist der Wert kleiner als „254“?
029	SPB 034 (A1)	11.034	falls ja, ist nicht T1 gedrückt
030	AKO 001	04.001	sonst lade „1“
031	ADD 111	07.111	addiere dazu den T1-Zähler
032	ABS 111	06.111	und speichere ihn wieder
033	SPU 019 (R1)	09.019	Rücksprung zum Lesen des Ports
034	A1: LDA 111	05.111	lade den T1-Zähler
035	VGL 101	10.101	ist er gleich dem Sollwert?
036	SPB 038 (A2)	11.038	falls ja, springe zur nächsten Stufe
037	SPU 069 (F1)	09.069	sonst springe in die Fehleroutine
038	A2: LDA 104	05.104	lade die Tasteninformation wieder
039	VKL 107	13.107	ist der Wert kleiner als „253“, also T2 nicht gedrückt?
040	SPB 045 (B1)	11.045	falls ja, springe zum Sollwert-Vergleich
041	AKO 001	04.001	sonst lade „1“
042	ADD 112	07.112	addiere dazu den T2-Zähler
043	ABS 112	06.112	und speichere ihn wieder
044	SPU 019 (R1)	09.019	springe zurück zum Lesen des Ports
045	B1: LDA 112	05.112	lade den T2-Zähler
046	VGL 102	10.102	ist er gleich dem Sollwert?
047	SPB 049 (B2)	11.049	falls ja, springe zur dritten Stufe
048	SPU 069 (F1)	09.069	sonst springe in die Fehleroutine
049	B2: LDA 104	05.104	lade die Tastenformation wieder
050	VGL 108	10.108	ist der Wert „251“, also T3 gedrückt?
051	SPB 053 (C1)	11.053	falls ja, springe zum Zähler

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
052	SPU 058 (E1)	09.058	sonst springe zum Sollwert-Vergleich
053	C1: AKO 001	04.001	lade „1“
054	ADD 113	07.113	addiere dazu den T3-Zähler
055	ABS 113	06.113	speichere ihn wieder
056	AKO 049	04.049	lade Rücksprungadresse „049“ in den Akku
057	SPU 018 (R1)	09.018	springe zurück zum Lesen des Ports
058	E1: LDA 113	05.113	lade den T3-Zähler
059	VGL 103	10.103	ist der Wert gleich dem Sollwert?
060	SPB 062 (E2)	11.062	falls ja, springe zur Endstufe
061	SPU 069 (F1)	09.069	sonst springe in die Fehlerroutine
062	E2: LDA 104	05.104	lade die Tasteninformation wieder
063	VKL 106	13.106	ist der Wert kleiner als „254“, also T1 nicht gedrückt?
064	SPB 069 (F1)	11.069	falls ja, springe in die Fehlerroutine
065	AKO 001	04.001	sonst lade „1“
066	P2A 006	18.006	gib sie an Port 2 Klemme 6 (Relais) aus
067	VZG 250	03.250	warte eine Viertelsekunde
068	SPU 011 (S1)	09.011	Rücksprung zum Neuanfang
069	F1: AKO 001	04.001	Fehlerroutine – lade „1“
070	ABS 100	06.100	speichere sie in 100
071	P2A 001	18.001	gib sie am Summer (Port 2 Klemme 1) aus
072	VZG 250	03.250	} warte insgesamt eine halbe Sekunde
073	VZG 250	03.250	
074	ADD 110	07.110	addiere die bisherige Fehlerzahl zu dieser „1“
075	ABS 110	06.110	speichere als neue Fehlerzahl
076	ANZ	02.000	zeige sie auch an
077	VKL 109	13.109	ist der Wert noch kleiner als die Maximalzahl?
078	AKO 000	04.000	lade „0“
079	SPB 013 (S2)	11.013	falls ja, ein neuer Versuch gestattet
080	F2: ADD 100	07.100	sonst addiere „1“ zum Akkuinhalt
081	VZG 040	03.040	warte 40 msec.
082	VKL 106	13.106	ist „254“ noch nicht erreicht?
083	SPB 080 (F2)	11.080	falls ja, weiterhin warten und tönen
084	SPU 011 (S1)	09.011	nach insgesamt 10 Sekunden: Neuanfang
100		00.001	Schrittweite
101	*	00.XXX	Sollzahl für T1
102	*	00.XXX	Sollzahl für T2
103	*	00.XXX	Sollzahl für T3
104		–	Tasteninformation an Port 1
105		00.255	} Vergleichszahlen für Tastenbetätigung
106		00.254	
107		00.253	
108		00.251	
109		00.007	Maximalfehlerzahl
110		–	aktuelle Fehlerzahl
111		–	Zähler für T1
112		–	Zähler für T2
113		–	Zähler für T3
114		–	Rücksprungadreßzelle



drei Tasten verteilt werden, ergibt sich eine unübersehbare Zahl von Kombinationsmöglichkeiten.

Bild 72 und 73. Codeschloß mit Alarmanlage, aufgebaut aus KOSMOS „Radio + Elektronik 100“ und Hobby-Set „Alarmanlage“

Aufbau und Schaltung der gesamten Anlage sind den Bildern 72 und 73 zu entnehmen.

Listing 38: Doppelwürfel mit Paschanzeige (siehe dazu Text S. 97)

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	A0: AKO 006	04.006	lade „6“ . . .
002	ABS 102	06.102	als Grenze für jeden Würfel
003	AKO 001	04.001	lade „1“ und speichere sie . . .
004	ABS 101	06.101	als Schrittweite,
005	ABS 103	06.103	als Startwert des 1. Würfels und . . .
006	ABS 104	06.104	als Startwert des 2. Würfels
007	AKO 000	04.000	lade „0“ . . .
008	ABS 100	06.100	als Vergleichszahl . . .
009	ABS 105	06.105	und in der Anzeigezelle speichern
010	ANZ	02.000	zeige, daß das Programm läuft
011	A1: P1E 001	16.001	lies Port 1 Klemme 1: Tasteninformation
012	VGL 100	10.100	ist sie „0“, also gedrückt?
013	SPB 030 (B1)	11.030	falls ja, bereite die Anzeige vor bei 030
014	LDA 103	05.103	sonst lade den ersten Würfel
015	VGL 102	10.102	ist er schon bei „6“?
016	SPB 020 (A2)	11.020	falls ja, springe zu 020
017	ADD 101	07.101	sonst addiere noch „1“ dazu
018	ABS 103	06.103	speichere wieder als neuen Würfelstand
019	SPU 011 (A1)	09.011	dann zähle weiter bei 011

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
020	A2: AKO 001	04.001	lade „1“ . . .
021	ABS 103	06.103	und setze so den 1. Würfel zurück
022	ADD 104	07.104	addiere den 2. Zähler zu dieser „1“ . . .
023	ABS 104	06.104	und speichere ihn wieder
024	VGR 102	12.102	ist er jetzt größer als „6“?
025	SPB 027 (A3)	11.027	falls ja, setze ihn auch zurück bei 027
026	SPU 011 (A1)	09.011	sonst „würfele“ den ersten weiter bei 011
027	A3: AKO 001	04.001	lade „1“ . . .
028	ABS 104	06.104	und setze den 2. Würfel zurück
029	SPU 011 (A1)	09.011	weiterzählen beim 1. Würfel
030	B1: AKO 010	04.010	Taste war gedrückt! Lade „10“
031	B2: ABS 106	06.106	als Zähler für Multiplikation speichern
032	LDA 105	05.105	lade die Anzeigezelle
033	ADD 104	07.104	addiere den 2. Würfelwert dazu . . .
034	ABS 105	06.105	und speichere ihn wieder
035	LDA 106	05.106	lade den Zähler
036	SUB 101	08.101	subtrahiere „1“ davon
037	VGR 100	12.100	ist er noch größer als „0“?
038	SPB 031 (B2)	11.031	falls ja, weiter addieren bei 031
039	LDA 105	05.105	sonst wurde mit „10“ multipliziert; lade Anzeigezelle . . .
040	ADD 103	07.103	und zähle den 1. Würfel hinzu
041	ABS 105	06.105	speichere den anzeigbaren Wert in 105 . . .
042	ANZ	02.000	und zeige ihn an
043	LDA 103	05.103	lade den 1. Zähler (1. Würfel)
044	VGL 104	10.104	ist er gleich dem 2. Zähler (2. Würfel)?
045	SPB 052 (C2)	11.052	falls ja, springe zum Blinken
046	AKO 000	04.000	sonst lade „0“ als Verzögerungszählerstart
047	C1: VZG 250	03.250	Verzögerungsschleife: 6 × 250 ms
048	ADD 101	07.101	erhöhe um „1“
049	VKL 102	13.102	noch kleiner als „6“?
050	SPB 047 (C1)	11.047	falls ja, weiter verzögern
051	SPU 001 (A0)	09.001	fertig – neuer Würfelstart am Programmanfang
052	C2: AKO 012	04.012	Blinken erwünscht! Lade „12“
053	C3: ABS 106	06.106	in der Zählerzelle speichern
054	VZG 250	03.250	warte 1/4 Sekunde
055	AKO 100	04.100	lade „100“
056	ANZ	02.000	zeige sie an
057	VZG 025	03.025	aber nur kurz
058	LDA 105	05.105	lade den erwürfelten Wert
059	ANZ	02.000	zeige ihn an
060	LDA 106	05.106	lade den Zähler
061	SUB 101	08.101	verringere ihn um „1“
062	VGR 100	12.100	ist er noch größer als „0“?
063	SPB 053 (C3)	11.053	falls ja, weiterblinken
064	SPU 001 (A0)	09.001	sonst fertig – neuer Start am Programmanfang
100		00.000	„0“ als Vergleichszahl
101		00.001	„1“ als Schrittweite
102		00.006	„6“ als Grenze des Zählers
103		–	1. Zähler (1. Würfel)
104		–	2. Zähler (2. Würfel)
105		–	Doppelwürfelanzeige
106		–	Hilfzelle

2.11 Doppelwürfel mit Paschanzeige

Das Programm simuliert zwei Würfel. Das Ergebnis wird so angezeigt, daß der eine in der Zehnerstelle der Anzeige auftaucht, der andere in der Einerstelle. Außerdem blinkt die Anzeige, wenn ein Pasch, also beispielsweise „11“, „erwürfelt“ wurde. Und wie würfeln wir? Diesmal nicht mit der STP-Taste, sondern über unsere externe Taste zwischen Port 1, Klemme 1 und 0 V. Ganz einfach ist auch das Programm: Es läuft wie beim simplen Würfel ein Zähler ständig durch, der beim Erreichen der „7“ eben nicht nur auf „1“ zurücksetzt, sondern gleichzeitig auch einen zweiten Zähler (den zweiten Würfel) um „1“ erhöht, sozusagen einen Übertrag auf den zweiten Würfel durchführt. Und wenn dann der zweite Würfel ebenfalls die „7“ erreicht, wird auch er auf „1“ zurückgesetzt. Sobald der Kontakt geschlossen wird, springt das Programm in eine Anzeigeroutine, so daß die momentanen Würfelwerte für die Anzeige aufbereitet und sichtbar gemacht werden; dann startet der Zähler automatisch wieder.

2.12 Computersimulierte Mondlandung

Das nachfolgende Programm simuliert die Landung einer Rakete auf dem Mond. Es berechnet zu jedem Zeitpunkt die Höhe, die Geschwindigkeit und den Treibstoffvorrat des Raumschiffs. Und der Mensch vor dem Computer ist dann der Astronaut, der darüber zu entscheiden hat, wieviel Treibstoff er in jeder Sekunde durch das Triebwerk pfeifen lassen will – je mehr, desto stärker wird gebremst; ist es zuviel, kehrt sich sogar das Sinken in ein Steigen um, und die Rakete fliegt wieder vom Mond weg!

Die Wahl der Treibstoffmenge erfolgt über einen Kontakt zwischen 0 V und einer Klemme des Ports 1. Wird Klemme 1 mit 0 V verbunden, so sieht das Programm dieses als Verbrauch von 0 Treibstoffeinheiten in der nächsten Sekunde an, bei Klemme 2 nimmt es 1 Treibstoffeinheit, bei Klemme 3 dann 2 usw. bis zu Klemme 8, wo 7 Treibstoffeinheiten in der nächsten Sekunde verbrannt werden sollen. Dort ist natürlich auch die Bremskraft am größten. Man geht bei der Berechnung davon

Listing 39: Computersimulierte Mondlandung

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 100	04.100	Treibstoffmenge am Anfang: 100 Einheiten . . .
002	ABS 105	06.105	in der dafür vorgesehenen Speicherzelle speichern
003	AKO 127	04.127	Starthöhe: 127 m . . .
004	ABS 106	06.106	speichern
005	AKO 101	04.101	Startgeschwindigkeit: 1 m/s fallend . . .
006	ABS 108	06.108	speichern
007	AKO 001	04.001	lade „1“ als erste Vergleichszahl
008	ABS 120	06.120	speichere sie in der Hilfszelle
009	AKO 111	04.111	lade die Startadresse „111“ für die Vergleichszahlen . . .
010	ABS 119	06.119	und speichere sie
011	I1: ABS 110	06.110	speichere Akkuinhalt als aktuelle Adresse
012	LDA 120	05.120	lade die Hilfszelle . . .
013	AIS 110	20.110	und speichere sie unter der Adresse in 110
014	VGL 121	10.121	ist „128“ schon erreicht?
015	SPB 082 (H3)	11.082	falls ja, sind alle Zellen 111 – 118 richtig belegt
016	ADD 120	07.120	sonst verdopple den Akkuinhalt . . .
017	ABS 120	06.120	und speichere ihn in der Hilfszelle
018	LDA 110	05.110	dann lade die Adreßzelle
019	ADD 101	07.101	erhöhe die aktuelle Adresse um „1“ . . .
020	SPU 011 (I1)	09.011	und gehe weiter in der Schleife
021	R0: LDA 105	05.105	lade die Treibstoffmenge . . .
022	ANZ	02.000	und zeige sie an
023	AKO 025 (R1)	04.025	lade „25“ als 1. Rücksprungadresse . . .

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
024	SPU 032 (U1)	09.032	und springe in die Einleseroutine
025	R1: LDA 106	05.106	dann lade die Höhe
026	ANZ	02.000	zeige sie an
027	AKO 029 (R2)	04.029	lade „29“ als 2. Rücksprungadresse . . .
028	SPU 032 (U1)	09.032	für die Einleseroutine
029	R2: LDA 107	05.107	dann die Geschwindigkeit . . .
030	ANZ	02.000	anzeigen . . .
031	AKO 021 (R0)	04.021	und den Anzeigeschleifen-Anfang als Rücksprungadresse
032	U1: ABS 122	06.122	Beginn der Einleseroutine: Rücksprung speichern
033	VZG 250	03.250	} warte eine dreiviertel Sekunde
034	VZG 250	03.250	
035	VZG 250	03.250	
036	P1E 000	16.000	lies Information an Port 1 in den Akku
037	VKL 104	13.104	ist eine Leitung gesetzt, also Eingabe erfolgt?
038	SPB 041 (F1)	11.041	falls ja, mache weiter bei der Berechnung
039	VZG 250	03.250	warte anderenfalls
040	SIU 122 (RX)	21.122	springe zurück zu derjenigen Adresse, die bei 032 in 122 gespeichert wurde
041	F1: ABS 109	06.109	speichere das Eingelesene
042	LDA 104	05.104	lade stattdessen „255“ . . .
043	SUB 109	08.109	und subtrahiere das Eingelesene davon
044	ABS 109	06.109	jetzt liegt das Gelesene als Rest zu „255“ vor
045	LDA 119	05.119	lade Startadresse für Vergleichsserie
046	F2: ABS 110	06.110	speichere die aktuelle Vergleichsadresse
047	LIA 110	19.110	lade den Vergleichswert, der über 110 zu finden ist
048	VGL 109	10.109	ist er so groß wie das Eingelesene?
049	LDA 110	05.110	lade die Adresse des Vergleichs
050	SPB 053 (F3)	11.053	falls beim vorletzten Befehl Gleichheit vorlag, ist die richtige Adresse gefunden
051	ADD 101	07.101	erhöhe die aktuelle Adresse um „1“ . . .
052	SPU 046 (F2)	09.046	und mache weiter in der Schleife
053	F3: SUB 119	08.119	gefunden: subtrahiere die Startadresse von der aktuellen . . .
054	ABS 109	06.109	und nimm dies als effektiven Treibstoffverbrauch (0 – 7)
055	LDA 105	05.105	lade die Treibstoffmenge
056	VKL 109	13.109	ist sie kleiner als der gewünschte Verbrauch?
057	SPB 094 (E1)	11.094	falls er nicht reicht, springe zur Ende-Routine
058	SUB 109	08.109	sonst subtrahiere den gewünschten Verbrauch vom Vorrat
059	ABS 105	06.105	speichere den neuen Rest Treibstoff
060	H1: AKO 104	04.104	lade „104“ als Grundhöhenänderung durch Mondanziehung
061	ADD 108	07.108	addiere die alte Geschwindigkeit dazu
062	SUB 103	08.103	subtrahiere „100“
063	ADD 108	07.108	das Ganze . . .
064	SUB 103	08.103	nochmal . . .
065	SUB 109	08.109	subtrahiere den Treibstoffverbrauch und . . .
066	SUB 109	08.109	nochmal
067	VKL 103	13.103	ist der Akkuinhalt kleiner als „100“, die Rakete also im Steigen begriffen?
068	SPB 077 (H2)	11.077	falls ja, springe zur Höhenaddition
069	SUB 103	08.103	sonst subtrahiere „100“, um auf reales Sinken zu kommen

Fortsetzung siehe nächste Seite

070	VGR 106	12.106	ist der Sinkbetrag größer als die letzte Höhe?
071	SPB 097 (E2)	11.097	falls ja, ist der Boden erreicht; springe zum Ende
072	ABS 120	06.120	sonst in der Hilfszelle zwischenspeichern
073	LDA 106	05.106	lade stattdessen die Höhe . . .
074	SUB 120	08.120	und subtrahiere den Sinkbetrag
075	ABS 106	06.106	dann speichere die Höhe wieder . . .
076	SPU 082 (H3)	09.082	und springe zur neuen Geschwindigkeitsberechnung
077	H2: ABS 120	06.120	speichere das Ansteigen mal in der Hilfszelle
078	AKO 100	04.100	lade „100“ . . .
079	SUB 120	08.120	und subtrahiere die Hilfszelle davon: reiner Steigbetrag . . .
080	ADD 106	07.106	zu dem die alte Flughöhe addiert wird
081	ABS 106	06.106	dies ist die neue Höhe
082	H3: LDA 108	05.108	lade die Geschwindigkeit (interne Darstellung)
083	ADD 102	07.102	addiere „2“ als Steigerung durch die Mondanziehung . . .
084	SUB 109	08.109	und subtrahiere den durch das Triebwerk verursachten Betrag
085	ABS 108	06.108	speichere die neue Geschwindigkeit
086	ABS 107	06.107	auch für die Anzeige
087	VGR 103	12.103	ist der Wert größer als „100“, also sinken?
088	SPB 021 (R0)	11.021	falls ja, springe zur Anzeige und neuen Eingabe
089	AKO 200	04.200	sonst steigt die Rakete – Aufbereitung der Geschwindigkeitsanzeige:
090	SUB 107	08.107	subtrahiere die interne Darstellung von „200“ . . .
091	ADD 103	07.103	und addiere „100“ dazu: Steigen hat jetzt . . .
092	ABS 107	06.107	„2“ als Hunderterstelle, Sinken „1“
093	SPU 021 (R0)	09.021	dann springe zur Anzeige und Eingabe
094	E1: AKO 000	04.000	wir haben keinen Treibstoff mehr!
095	ABS 109	06.109	der Verbrauch ist deshalb auch null
096	SPU 060 (H1)	09.060	Weiter zur Berechnung
097	E2: LDA 107	05.107	wir sind unten! Lade die Geschwindigkeit . . .
098	E3: ANZ	02.000	und zeige sie an
099	SPU 098 (E3)	09.098	immer weiter so!
100	*	00.000	„0“
101	*	00.001	„1“
102	*	00.002	„2“
103	*	00.100	„100“
104	*	00.255	„255“
105		–	Treibstoffvorrat
106		–	Flughöhe
107		–	Geschwindigkeit (für Anzeige aufbereitet)
108		–	Geschwindigkeit (intern)
109	*	00.000	Treibstoffverbrauch wie an Port 1 gelesen
110		–	Adresszelle zur Einlesedecodierung
111		00.001	„1“
112		00.002	„2“
113		00.004	„4“
114		00.008	„8“
115		00.016	„16“
116		00.032	„32“
117		00.064	„64“
118		00.128	„128“
119		00.111	„111“ als Startadresse dieses Vergleichszahlenbereichs
120		–	Hilfszelle während der Rechnung
121	*	00.128	Vergleichszahl „128“
122		–	Rücksprungadresse für Einleseroutine

Vergleichszahlen

Vergleichszahlen zur Eingabedecodierung

aus, daß die Bremskraft dem Treibstoffverbrauch gerade entspricht. Wird also nichts verbraucht, gibt es nur den freien Fall zur Mondoberfläche hin!

Nach der Eingabe über eine der Klemmen zeigt uns das Programm den verbliebenen Treibstoff, die momentane Höhe und Geschwindigkeit an; dies geht immer so weiter, bis die nächste Eingabe gemacht wird. Der Treibstoffvorrat ist aber begrenzt! Noch eine Bemerkung zur Anzeige der Geschwindigkeit: Ist sie auf den Mond **z**ugerichtet, so wird in der Hunderterstelle eine 1 gezeigt, weist sie vom Mond **w**eg, dagegen eine 2.

Die Berechnungsweise ist wie folgt:
Ist die Höhe vor der nächsten Zeiteinheit H und danach H' , so besteht zwischen diesen der Zusammenhang:

$$H' = H - v \cdot t - \frac{1}{2} \cdot a \cdot t^2 + \frac{1}{2} \cdot b \cdot t^2$$

v ist hierin die momentane Geschwindigkeit, a die Mondanziehung (im Programm mit 2 m/s^2 angesetzt, in Wirklichkeit etwas geringer), und b die Beschleunigung vom Mond weg durch das Triebwerk (also der Treibstoffverbrauch in der Sekunde). Die Geschwindigkeit selbst ändert sich natürlich auch von v (vorher) zu v' (nachher):

$$v' = v + a \cdot t - b \cdot t$$

Im Programm wird jetzt nach jeder Eingabe von b über Port 1 der Zustand (H' und v') 2 Sekunden später (also für $t = 2$) berechnet und angezeigt. Am Programmende schließlich – wenn die Mondoberfläche erreicht ist – bleibt die Anzeige mit der Landegeschwindigkeit stehen. Ist der Wert größer als 2 (Anzeige also 102), ging das Raumschiff dabei wohl zu Bruch!

2.13 Computer als Melodiengenerator

Wir können in unseren Computer ein Programm eingeben, das mit Hilfe von ein paar zusätzlichen elektronischen Bauteilen verschiedene Melodien erzeugt. Das Programm ist sehr kurz, so daß im Speicher noch viel Platz für verschlüsselte Melodien bleibt. Es läßt einen Zähler laufen und benutzt diesen dazu, sich nacheinander die Inhalte von Datenzellen in den Akku zu laden und dann an Port 2 auszugeben. Entsprechend dem ausgegebenen Wert werden unterschiedliche Töne angesteuert. Die Klemmen von Port 2 sind also bestimmten Tonhöhen zugeordnet. Das geht mit folgender Tabelle:

Tonhöhe	c	d	e	f	g	a	h	c'
Klemme	1	2	3	4	5	6	7	8
Code	1	2	4	8	16	32	64	128

Den Code zur Ansteuerung der verschiedenen Klemmen müssen wir im Datenbereich („Musikspeicher“) eingeben; um z.B. den Ton „a“ zu erzeugen, muß also 00.032 gespeichert werden.

Das Programm weiß natürlich nicht von selbst, wie lange jeder einzelne Ton dauern soll. Deshalb speichern wir die Tonlänge immer unmittelbar nach der Tonhöhe und zwar in Einheiten von Achtelnoten. Für eine Viertelnote ist also 00.002, für drei Achtel 00.003 usw. zu speichern. Als Beispiel sei hier das Motiv „Stille Nacht, Heilige Nacht“ verschlüsselt:

Adresse	Datum	Bedeutung
033	00.016	Tonhöhe: g
034	00.006	Länge: 6/8
035	00.032	Tonhöhe: a
036	00.002	Länge: 2/8
037	00.016	Tonhöhe: g
038	00.004	Länge: 4/8 = 1/2
039	00.004	Tonhöhe: e
040	00.012	Länge: 12/8 = 3/2
041	00.000	Tonhöhe: gar kein Ton (Pause)
042	00.008	Dauer der Pause: 8/8 = 1/1
043	00.000	Tonhöhe: gar kein Ton (Musik aus)
044	00.000	Länge: 0 – Ende der Melodie

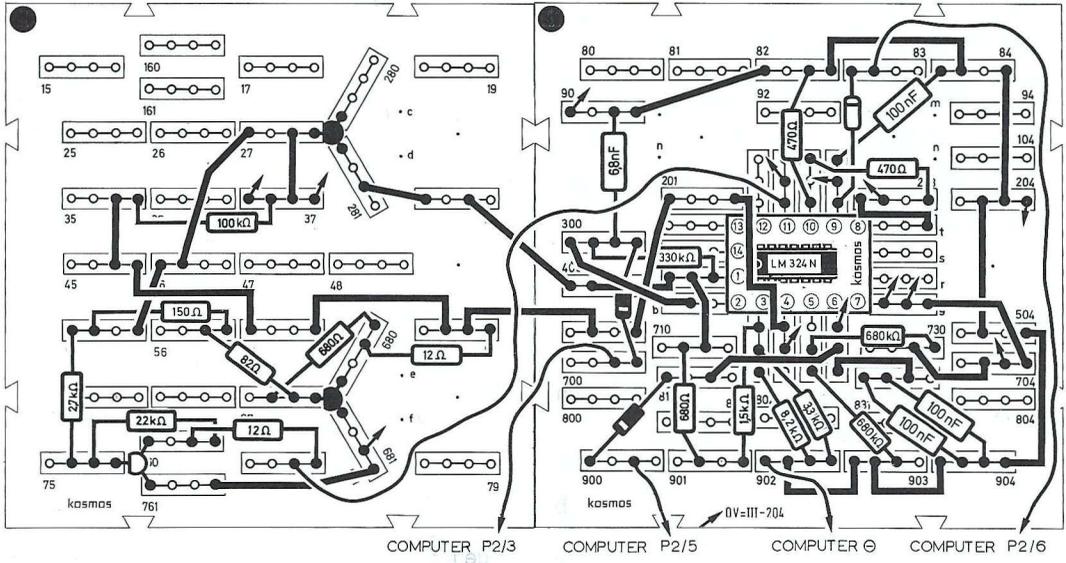
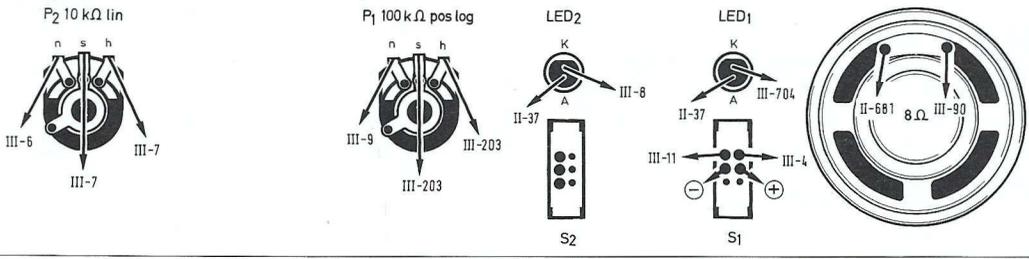


Bild 74. Computer als Melodiengenerator, aufgebaut aus KOSMOS „Elektronik-Labor E 200“ (Schaltplan dazu Bild 75)

Die Pausen zwischen den Tönen werden als „Tonhöhe 0“ (= kein Ton) codiert, die Länge der Pause entspricht dann der Dauer dieses „nicht vorhandenen“ Tones. Für das Ende der Melodie wird 00.000 sowohl für die Tonhöhe als auch für die Tonlänge eingegeben.

Eine „1“ in Zelle 031 bewirkt, daß die Melodie ständig wiederholt wird, bei einer „0“ läuft sie dagegen nur einmal ab; sie wird aber nicht gelöscht, so daß sie noch mehrmals neu gestartet werden kann. Die automatische Wiederholung ist natürlich besonders beim Tonhöhenabgleich nützlich, um mit den Potentiometern die Tonoszillatoren exakt einzustellen. Bild 75 zeigt eine Schaltung mit drei Oszillatoren; das genügt auch zum Abspielen der beiden angegebenen Melodien, die mit den Tönen e, g und a auskommen. Mit mehr Oszillatoren kann man selbstverständlich die ganze weiter oben codierte Oktave hörbar machen.

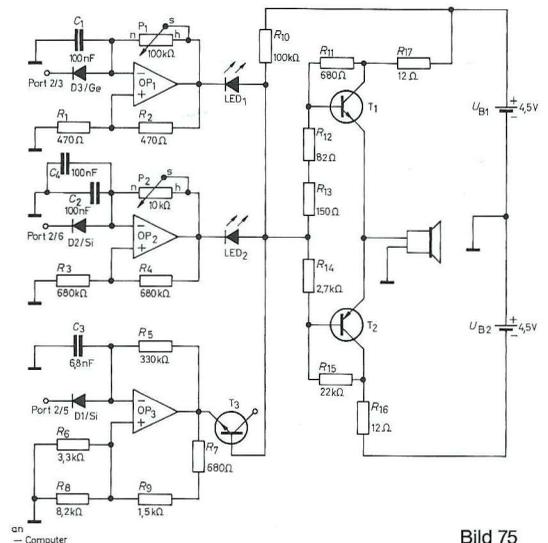


Bild 75

Hier sei noch eine längere Melodie mit den Tönen e, g und a angegeben. Es handelt sich um „If I had a hammer“ von Lee Hays und Pete Seeger. Sie paßt auch noch gut in den Speicher hinter der Testmelodie:

Adresse	Datum	Adresse	Datum	Adresse	Datum	Adresse	Datum
045	00.004	055	00.016	065	00.016	082	00.001
046	00.001	056	00.004	066	00.001	083	00.016
047	00.016	057	00.000	067	00.016	084	00.004
048	00.002	058	00.002	068	00.001	085	00.016
049	00.016	059	00.032	069	00.004	086	00.002
050	00.001	060	00.002	070	00.004	087	00.032
051	00.032	061	00.016	071	00.004	088	00.002
052	00.001	062	00.001	072	00.002	089	00.032
053	00.016	063	00.004	073	00.000	090	00.001
054	00.004	064	00.001	074	00.002	091	00.032
				075	00.004	092	00.001
				076	00.002	093	00.032
				077	00.016	094	00.002
				078	00.001	095	00.016
				079	00.016	096	00.006
				080	00.001	097	00.000
				081	00.032	098	00.000

Listing 40: Computer als Melodiengenerator

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 001	04.001	lade „1“ ...
002	ABS 029	06.029	und speichere sie als Schrittweite und Vergleichszahl
003	A1: AKO 000	04.000	lade „0“ ...
004	ABS 028	06.028	und speichere sie als Vergleichszahl
005	LDA 032	05.032	lade die Startadresse der Melodie ...
006	A2: ABS 030	06.030	und speichere sie in der Zählerzelle
007	LIA 030	19.030	lade indirekt die Tonhöhe ...
008	P2A 000	18.000	und gib ihn aus: Ton wird eingeschaltet!
009	LDA 030	05.030	dann lade den Zähler
010	ADD 029	07.029	erhöhe ihn um „1“ ...
011	ABS 030	06.030	und speichere ihn wieder
012	LIA 030	19.030	lade so indirekt die Tonlänge
013	VGL 028	10.028	ist sie „0“?
014	SPB 024 (A4)	11.024	falls ja, ist die Melodie am Ende
015	A3: VZG 100	03.100	sonst warte 100 ms
016	SUB 029	08.029	erniedrige die verbliebene Dauer um „1“
017	VGR 028	12.028	ist sie noch größer als „0“?
018	SPB 015 (A3)	11.015	falls ja, dehne den Ton noch weiter
019	P2A 000	18.000	sonst gib die „0“ aus
020	VZG 020	03.020	kurze Pause zum Töne-Trennen
021	LDA 030	05.030	lade den Zähler
022	ADD 029	07.029	erhöhe ihn um „1“ ...
023	SPU 006 (A2)	09.006	und mache beim nächsten Ton weiter
024	A4: LDA 031	05.031	Ende – lade die Wiederholungszelle
025	VGL 029	10.029	ist sie „1“?
026	SPB 003 (A1)	11.003	falls ja, fange wieder von vorne an
027	HLT	01.000	sonst HALT
028		00.000	„0“ als Vergleichszahl
029		00.001	„1“ als Schrittweite
030		–	Zähler für Melodie
031	*	00.00x	Wiederholung: ja = „1“, nein = „0“
032	*	00.xxx	Startadresse der Melodie

2.14 Strategie am Schachbrett

Dieses reizvolle Spiel beruht auf den Bewegungen der Dame eines Schachspiels. Hier ist es aber der Dame nur gestattet, sich nach rechts, nach unten oder diagonal nach rechts zu bewegen. Im Spiel gegen den Computer müssen Sie versuchen, als erster die Dame in das Feld 158 (in der Ecke rechts unten) zu bringen. Die Züge wechseln zwischen Ihnen und dem Computer ab. Sie beginnen, indem Sie die Dame auf irgendein Feld der obersten Reihe oder der linken Spalte setzen (Startzone). Das ist Ihr erster Zug. Den nächsten Zug macht dann der Computer usw.

Das Spielbrett ist wie folgt numeriert:

Geben Sie für Ihren ersten Zug in Zelle 100 die Nummer desjenigen Feldes aus der Startzone ein, auf dem Sie starten wollen. Setzen Sie den Programmzähler auf 001 und drücken Sie die RUN-Taste. In der Anzeige erscheint die Feldnummer, auf die der Rechner zieht. Stoppen Sie die Anzeigenschleife und geben Sie die neue Position Ihrer Wahl in Zelle 100 ein und starten Sie erneut bei 001. Gelingt es Ihnen, als erste(r) das Zielfeld zu erreichen, so können Sie beobachten, wie sich der Rechner „ärger“; andernfalls zeigt er zum Zeichen

Bild 76

seines Sieges das Gewinnerfeld, also 158, als Ziel seines Zuges an. Das Programm überprüft nicht, ob auch nach den Spielregeln gezogen wurde! Nur soviel ist sicher: Der Computer spielt ehrlich!

Listing 41: Strategie am Schachbrett

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 005 (R1)	04.005	1. Rücksprungadresse laden ...
002	ABS 116	06.116	und in 116 speichern
003	LDA 100	05.100	Spielerposition laden ...
004	SPU 061 (U1)	09.061	und im Unterprogramm testen
005	R1: VGL 105	10.105	ist die Position gut?
006	SPB 045 (A1)	11.045	falls ja, mache einen Verlegenheitszug
007	AKO 070	04.070	lade „70“ als Zählergrundwert (Spalten) ...
008	ABS 103	06.103	und speichere in 103
009	AKO 007	04.007	lade „7“ als Grundwert (Reihen)
010	ABS 102	06.102	in 102 speichern
011	L0: AKO 017 (R2)	04.017	2. Rücksprungadresse laden ...
012	ABS 116	06.116	und in 116 speichern
013	LDA 103	05.103	lade den Zählergrundwert ...
014	ADD 100	07.100	und addiere ihn zur Spielerposition
015	ABS 101	06.101	dies ist die neue Computerposition (gleiche Reihe)
016	SPU 061 (U1)	09.061	teste sie im Unterprogramm
017	R2: VGL 105	10.105	ist sie gut?
018	SPB 058 (A4)	11.058	falls ja, zeige sie an
019	AKO 025 (R3)	04.025	sonst lade 3. Rücksprungadresse ...
020	ABS 116	06.116	und in 116 speichern
021	LDA 102	05.102	lade Reihengrundwert ...
022	ADD 101	07.101	und addiere die Computerposition (gleiche Spalte)
023	ABS 101	06.101	wieder speichern ...
024	SPU 061 (U1)	09.061	und testen der neuen Position

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
025	R3: VGL 105	10.105	ist sie gut?
026	SPB 058 (A4)	11.058	falls ja, anzeigen lassen . . .
027	AKO 035 (R4)	04.035	4. Rücksprungadresse laden . . .
028	ABS 116	06.116	und in 116 speichern
029	LDA 101	05.101	Computerposition laden . . .
030	VGR 114	12.114	und nachschauen, ob sie größer als „158“ ist
031	SPB 037 (L1)	11.037	falls ja, muß sie verringert werden
032	ADD 103	07.103	sonst addiere den Spaltenzähler hinzu . . .
033	ABS 101	06.101	und speichere als neue Position
034	SPU 061 (U1)	09.061	teste sie
035	R4: VGL 105	10.105	ist sie gut?
036	SPB 058 (A4)	11.058	falls ja, anzeigen
037	L1: LDA 103	05.103	sonst lade den Zähler für Spalten
038	SUB 106	08.106	und verringere ihn um „10“
039	ABS 103	06.103	wieder abspeichern
040	LDA 102	05.102	ebenso den Reihenzähler laden
041	SUB 105	08.105	um „1“ verringern . . .
042	ABS 102	06.102	und wieder speichern
043	VGR 104	12.104	ist er noch nicht bei „0“ angelangt?
044	SPB 011 (L0)	11.011	falls ja, eine neue Testrunde starten
045	A1: LDA 100	05.100	sonst lade die Spielerposition
046	VGL 114	10.114	ist sie das Gewinnfeld?
047	SPB 051 (A3)	11.051	falls ja, zum „Ärgern“ springen
048	ADD 106	07.106	sonst addiere „10“ (eine Reihe weiterrücken)
049	A2: ANZ	02.000	zeige diesen Verlegenheitszug an
050	SPU 049 (A2)	09.049	dauernd
051	A3: LDA 104	05.104	lade „0“ . . .
052	ANZ	02.000	und zeige sie an
053	VZG 050	03.050	kurze Zeit
054	LDA 115	05.115	dann „11.111“ laden und . . .
055	ANZ	02.000	anzeigen
056	VZG 080	03.080	etwas länger
057	SPU 051 (A3)	09.051	weiter „ärgern“ – der Spieler hat gewonnen
058	A4: LDA 101	05.101	lade die Rechnerposition . . .
059	A5: ANZ	02.000	und zeige sie . . .
060	SPU 059 (5)	09.059	dauernd an
ab hier: Unterprogramm zum Testen der Position			
061	U1: VGL 114	10.114	ist sie gerade „158“?
062	SPB 077 (E1)	11.077	falls ja, springe zu 077
063	VGL 113	10.113	ist sie „127“?
064	SPB 077 (E1)	11.077	falls ja, springe zu 077
065	VGL 112	10.112	ist sie „126“?
066	SPB 077 (E1)	11.077	falls ja, springe zu 077
067	VGL 111	10.111	ist sie „75“?
068	SPB 077 (E1)	11.077	falls ja, springe zu 077
069	VGL 110	10.110	ist sie „73“?
070	SPB 077 (E1)	11.077	falls ja, springe zu 077
071	VGL 109	10.109	ist sie „44“?
072	SPB 077 (E1)	11.077	falls ja, springe zu 077
073	VGL 108	10.108	ist sie „41“?
074	SPB 077 (E1)	11.077	falls ja, springe zu 077

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
075	AKO 000	04.000	Position ist nicht gut: „0“ zurückbringen
076	SIU 116 (RX)	21.116	Rücksprung gemäß Adreßzelle
077	E1: AKO 001	04.001	Position ist gut: „1“ zurückbringen
078	SIU 116 (RX)	21.116	wie oben!
100	*	00.xxx	einggegebenes Feld
101		–	vom Programm ermitteltes Feld
102		–	Zähler für Reihen
103		–	Zähler für Spalten
104	*	00.000	„0“
105	*	00.001	„1“
106	*	00.010	„10“
107	*	00.029	„29“
108	*	00.041	„41“
109	*	00.044	„44“
110	*	00.073	„73“
111	*	00.075	„75“
112	*	00.126	„126“
113	*	00.127	„127“
114	*	00.158	„158“
115	*	11.111	für blinkende Anzeige
116		–	Rücksprungadreßzelle

Vergleichszahlen

2.15 Multiplikation—die aufwendige Art

Wir haben Ihnen im ersten Teil des Buches ein Multiplikationsprogramm vorgestellt, das leider einen Nachteil hatte: einfache Rechnungen, die wir im Kopf meist schneller machen können, waren damit möglich, während „richtig schwierige“ an der 255er Grenze für das Produkt scheiterten! Unser neues Programm vermeidet dies nun, es kann bis maximal 156×255 rechnen (den Experten unter Ihnen wird es aber sicher nicht schwerfallen, es für noch größere Faktoren umzuschreiben). Nun ist aber $156 \times 255 = 39\,780$ – wie sollen wir diese Zahl anzeigen lassen?

Ganz einfach: Wir zerpflücken sie in Zweiergruppen, also 03, 97, 80 und speichern jede Gruppe in einer eigenen Datenzelle. Das geht, weil ja bei zwei Ziffern maximal „99“ auftreten kann, und das läßt unser Zahlenbereich noch zu. Und was das Programm nun macht, ist sofort klar: es addiert den ersten Faktor zur Zehner + Einer-Zelle (Z + E).

Wird dieses Zwischenergebnis größer als „99“, also eine dritte Stelle benötigt, trennt er diese einfach ab und addiert dafür „1“ in der Tausender + Hunderter-Zelle (T + H). Und wenn diese Zelle dann überläuft, also „99“ überschreitet, wird der Übertrag zur Zehntausender-Zelle (ZT) gemacht.

Dies ist übrigens genau das gleiche Vorgehen, wie wir es üblicherweise bei der Addition von Zahlenkolonnen machen. Dabei addieren wir aber immer nur *eine* Stelle und machen einen Übertrag auf die nächste. Das Programm hätte natürlich genauso geschrieben werden können, wäre dann aber länger und langsamer geworden; deshalb also in Zweiergruppen.

Am Schluß wird übrigens der Inhalt der drei benötigten Datenzellen hintereinander angezeigt, beginnend mit dem Zehntausender.

Hinweis: Will man dieselbe Aufgabe mehrmals lösen lassen, müssen die Faktoren in die Zellen 102 und 103 jeweils neu eingegeben werden.

Listing 42: Multiplikation – die aufwendige Art

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 100	04.100	lade „100“ . . .
002	ABS 104	06.104	und speichere sie als Vergleichszahl
003	AKO 001	04.001	lade „1“ . . .

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
004	ABS 101	06.101	und speichere sie als Vergleichszahl
005	AKO 000	04.000	lade „0“ ...
006	ABS 100	06.100	und speichere sie als Vergleichszahl ...
007	ABS 105	06.105	ebenso in den Produktzellen: (Z + E) ...
008	ABS 106	06.106	(T + H) ...
009	ABS 107	06.107	(ZT)
010	A0: ADD 102	07.102	addiere 1. Faktor zum Akku
011	V0: VKL 104	13.104	ist Akku jetzt noch kleiner als „100“?
012	SPB 014 (A1)	11.014	falls ja, nichts abtrennen
013	SPU 022 (A2)	09.022	sonst springe zur Hunderterabtrennung
014	A1: ABS 105	06.105	speichere die (Z + E) wieder
015	LDA 103	05.103	lade den 2. Faktor ...
016	SUB 101	08.101	und verringere ihn um „1“: einmal mehr wurde addiert
017	VGL 100	10.100	ist „0“ und damit das Ende schon erreicht?
018	SPB 036 (A4)	11.036	wenn ja, springe zur Anzeige
019	ABS 103	06.103	sonst speichere den 2. Faktor wieder ...
020	LDA 105	05.105	lade die Zwischensumme (Z + E) ...
021	SPU 010 (A0)	09.010	und springe zur nächsten Addition
022	A2: SUB 104	08.104	subtrahiere „100“ von (Z + E) ...
023	ABS 105	06.105	und speichere (Z + E). Dann ...
024	LDA 106	05.106	lade dafür (T + H) ...
025	ADD 101	07.101	erhöhe sie um „1“ ...
026	ABS 106	06.106	und speichere sie wieder
027	VKL 104	13.104	ist (T + H) noch kleiner als „100“?
028	SPB 034 (A3)	11.034	falls ja, springe zur nächsten Addition
029	SUB 104	08.104	sonst reduziere sie um „100“ ...
030	ABS 106	06.106	und speichere (T + H) wieder
031	LDA 107	05.107	dann lade die (ZT) ...
032	ADD 101	07.101	erhöhe sie um „1“ ...
033	ABS 107	06.107	und speichere sie wieder
034	A3: LDA 105	05.105	lade die Zwischensumme (Z + E) ...
035	SPU 011 (V0)	09.011	und mache weiter beim Vergleich
036	A4: LDA 107	05.107	lade die (ZT) ...
037	ANZ	02.000	und zeige sie an
038	VZG 250	03.250	} für insgesamt eine halbe Sekunde
039	VZG 250	03.250	
040	LDA 106	05.106	lade ebenso die (T + H)
041	ANZ	02.000	zeige sie an
042	VZG 250	03.250	} für eine halbe Sekunde ...
043	VZG 250	03.250	
044	LDA 105	05.105	und lade die (Z + E)
045	ANZ	02.000	zeige sie an
046	SPU 045	09.045	weiterhin (Anzeigeschleife)
100		00.000	Vergleichszahl „0“
101		00.001	Schrittweite „1“
102	*	00.xxx	1. Faktor (maximal „156“)
103	*	00.xxx	2. Faktor (maximal „255“)
104		00.100	Vergleichszahl zum Abspalten
105		-	Z + E des Produkts
106		-	T + H des Produkts
107		-	ZT des Produkts

Listing 43: Das endlose Divisionsprogramm (siehe dazu Text S. 108)

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	S0: AKO 010	04.010	lade „10“ . . .
002	ABS 105	06.105	und speichere sie als Multiplikationsfaktor
003	AKO 001	04.001	lade „1“ . . .
004	ABS 103	06.103	und speichere sie als Schrittweite
005	AKO 000	04.000	lade „0“
006	ABS 102	06.102	setze das Ergebnis zurück . . .
007	ABS 104	06.104	ebenso den Divisionsrest . . .
008	ABS 106	06.106	und den Multiplikationszähler
009	A0: LDA 100	05.100	lade den Dividenden
010	VKL 101	13.101	ist er kleiner als der Divisor?
011	SPB 018 (A1)	11.018	falls ja, springe zur Anzeige des Ergebnisses
012	SUB 101	08.101	sonst subtrahiere den Divisor . . .
013	ABS 100	06.100	und speichere den Rest der Dividenden wieder
014	LDA 102	05.102	dann lade das Ergebnis (Zähler der Subtraktionen)
015	ADD 103	07.103	erhöhe um „1“ . . .
016	ABS 102	06.102	und speichere wieder
017	SPU 009 (A0)	09.009	dann springe zurück zur nächsten Subtraktion
018	A1: ABS 104	06.104	genug geteilt – speichere den Dividenden als Rest
019	LDA 102	05.102	lade dafür das Ergebnis . . .
020	ANZ	02.000	und zeige es an
021	VZG 250	03.250	} 1 Sekunde lang
022	VZG 250	03.250	
023	VZG 250	03.250	
024	VZG 250	03.250	
025	LDA 104	05.104	alten Rest in den Akku laden
026	VGL 106	10.106	ist er bei „0“ angelangt?
027	SPB 038 (E0)	11.038	falls ja, springe zum Programmende
028	AKO 000	04.000	sonst fange mit der Multiplikation des Rests mit „10“ an
029	A2: ADD 104	07.104	addiere den Rest zum Akku . . .
030	ABS 100	06.100	und speichere als Dividenden
031	LDA 106	05.106	lade den Multiplikationszähler
032	ADD 103	07.103	erhöhe ihn um „1“ . . .
033	VGL 105	10.105	und vergleiche mit „10“. Schon erreicht?
034	SPB 001 (S0)	11.001	falls ja, ist der neue Dividend fertig; springe zum neuen Dividieren
035	ABS 106	06.106	sonst speichere den Zähler wieder ab . . .
036	LDA 100	05.100	und lade den (noch nicht fertigen) Dividenden
037	SPU 029 (A2)	09.029	springe zurück in der Multiplikationsschleife
038	E0: AKO 000	04.000	lade „0“ – wir sind am Ende
039	ANZ	02.000	zeige sie . . .
040	VZG 250	03.250	kurz an . . .
041	HLT	01.000	und halte an.
100	*	00.xxx	Dividend
101	*	00.xxx	Divisor (\leq „26“)
102		–	Ergebnis
103		00.001	Schrittweite
104		–	Rest bei Division
105		00.010	Multiplikationsfaktor
106		–	Zähler für Multiplikation

2.16 Das endlose Divisionsprogramm

Im ersten Teil des Buches haben wir ein Divisionsprogramm kennengelernt. Es arbeitete nach dem Prinzip der Reihen-Subtraktion, bis vom Dividenten weniger übrigblieb als der Divisor betrug. Rest und Ergebnis wurden in zwei Zellen gespeichert.

Jetzt gehen wir noch einen Schritt weiter: Wir multiplizieren den Rest mit „10“, teilen diesen daraufhin wie oben bis zum nächsten Rest usw.

Das ist genau dasselbe, was wir bei der schriftlichen Division machen: Null anhängen, weiterteilen. Ein Beispiel:

$$\begin{array}{r}
 30 : 7 = 4,285 \dots \\
 \underline{28} \\
 20 \\
 \underline{14} \\
 60 \\
 \underline{56} \\
 40 \\
 \underline{35} \\
 5 \\
 \dots \\
 \dots \\
 \dots
 \end{array}$$

Unser Programm tut also dasselbe, und zwar genauso lange, wie wir es auch machen würden: nämlich teilen, bis der Rest null wird; gibt es aber kein Ende (wie in obigem Beispiel), dann teilt das Programm ewig weiter!

Wie zeigt uns das Programm das Ergebnis an?

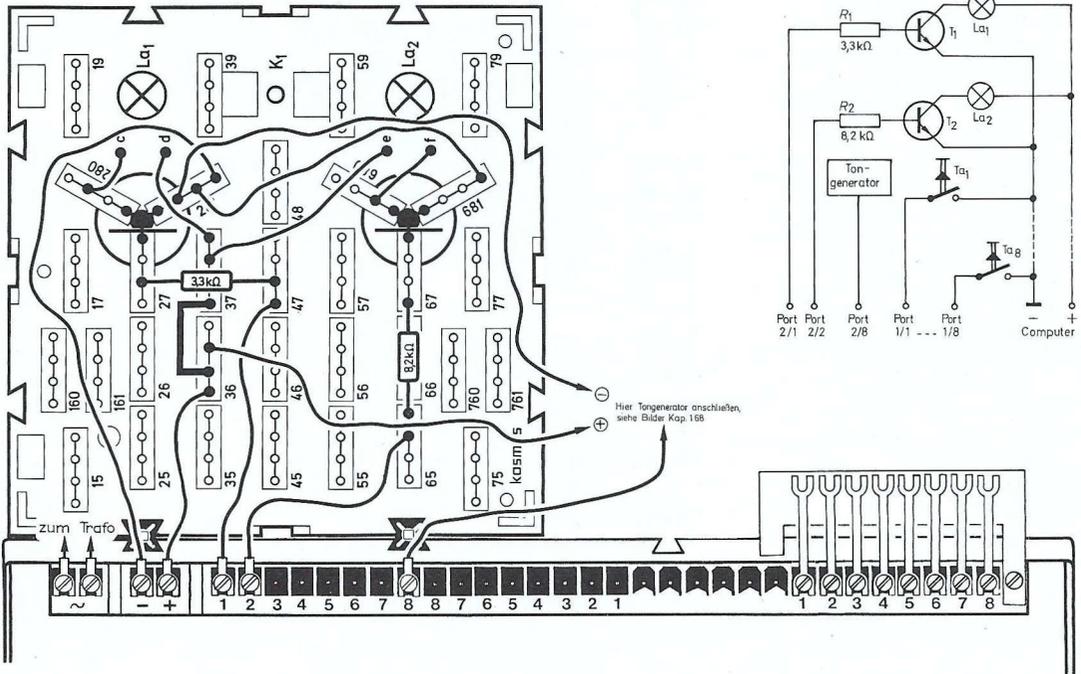
Die **erste Anzeige** gibt uns den **ganzzahligen Teil**, die zweite, dritte usw. dann hintereinander die erste, zweite usw. **Stelle hinter dem Komma**. Um „unendlich viele“ Stellen zu speichern, reicht unser Speicherplatz natürlich nicht aus.

Hinweis: Will man dieselbe Aufgabe mehrmals lösen lassen, müssen der Divident und der Divisor in die Zellen 100 und 101 jeweils neu eingegeben werden. Der Divisor muß kleiner oder gleich „25“ gewählt werden.

2.17 Computergesteuerte Personenrufanlage

In vielen Betrieben, Instituten usw. findet man optisch-akustische Personenrufanlagen, mit denen die Mitarbeiter darauf aufmerksam gemacht werden können, daß sie am Telefon verlangt werden. Das Prinzip ist sehr einfach: durch ein akustisches Signal (in unserem Fall ein Tongenerator) wird angekündigt, daß jemand gesucht wird, und durch ein „optisches Muster“ von zwei Lampen (oder zwei LEDs), die ein- oder ausgeschaltet sein können oder blinken, wird die betreffende Person „angesprochen“. Jedem Mitarbeiter ist also ein bestimmtes „Muster“ zugeordnet, z.B. nach folgendem Schema:

Bild 77. Personenrufanlage, aufgebaut aus KOSMOS „Spiele mit Elektronik“. Tongenerator, falls gewünscht, wie Bild 61



Personen-Nummer (Klemme von Port 1)	Name	Lampe 1 bzw. LED 1 (Klemme 1, Port 2)	Lampe 2 bzw. LED 2 (Klemme 2, Port 2)
1	Herr Meyer	an	aus
2	Frau Schultz	aus	an
3	Frau Müller	an	an
4	Fr. Zeisig	blinkt	aus
5	Herr Hansen	aus	blinkt
6	Herr Wagner	an	blinkt
7	Fr. Schmitz	blinkt	an
8	alle zusammen	blinkt	blinkt

Der Tongenerator wird an Klemme 8 von Port 2 angeschlossen.

Wenn niemand gerufen wird (*keine* der Klemmen von Port 1 auf 0V), sind alle Lampen dunkel. Die verschiedenen Anzeigemuster müssen in Form einer Tabelle in die Zellen 112 bis 127 eingegeben werden. Jeweils zwei hintereinander liegende Zellen, also beispielsweise 112 und 113, enthalten dann die erste und die zweite Hälfte des Musters.

Sie werden nacheinander in den Akku geladen und für jeweils 200 ms an die Lampen über Port 2 ausgegeben. Dies wird 25mal wiederholt und dauert also insgesamt 10 Sekunden. Dann ist der Eingabeport wieder „scharf“, und die Klemmen von Port 1 werden vom Programm zyklisch abgefragt, ob die nächste Person gerufen wird, indem der Kontakt der entsprechenden Klemme zu 0V geschlossen wird.

Listing 44: Computergesteuerte Personenrufanlage

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 025	04.025	lade „25“ ...
002	ABS 100	06.100	als Dauer der Anzeige speichern
003	AKO 001	04.001	lade „1“ ...
004	ABS 101	06.101	als Schrittweite speichern
005	AKO 128	04.128	lade „128“ ...
006	ABS 102	06.102	als Zählergrenze für Port-Abfrage speichern
007	S1: AKO 000	04.000	lade „0“ ...
008	P2A 000	18.000	und gib sie aus: Tongenerator und Lampen aus
009	ABS 104	06.104	setze den Anzeigeschleifenzähler zurück ...
010	ABS 105	06.105	und die Eingabedecodierung
011	AKO 001	04.001	Eingaberoutine: lade „1“ ...
012	ABS 103	06.103	und speichere in der Musterzelle
013	S2: P1E 000	16.000	lies Information an Port 1 und ...
014	ABS 108	06.108	speichere sie in 108
015	AKO 255	04.255	lade „255“ ...
016	SUB 108	08.108	und subtrahiere das Eingelesene davon: jetzt als Rest bis 255 vorliegend
017	VGL 103	10.103	vergleiche mit der Musterzelle: Werte gleich?
018	SPB 027 (F1)	11.027	falls ja, wurde eine Eingabe gemacht; springe zum Anzeigen
019	AKO 002	04.002	sonst lade „2“ ...
020	ADD 105	07.105	und erhöhe so die Startadresse des Anzeigebereichs
021	ABS 105	06.105	speichere sie wieder
022	LDA 103	05.103	lade die Musterzelle
023	VGL 102	10.102	ist die 8. Klemme schon erreicht, also 128 gespeichert?
024	SPB 007 (S1)	11.007	falls ja, fange wieder bei der 1. Klemme an
025	ADD 103	07.103	sonst verdopple den Wert: Nimm nächste Klemme ...
026	SPU 012 (S2)	09.012	und springe zum Port-Einlesen
027	F1: AKO 112	04.112	richtige Leitung gefunden! Erzeuge die richtige Adresse zum ...

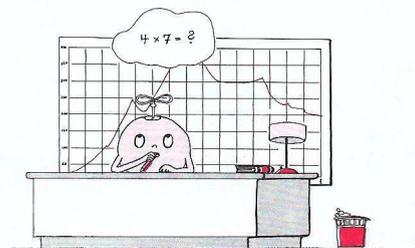
Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
028	ADD 105	07.105	Anzeigen, indem zur Startadresse der Wert „112“ addiert wird
029	ABS 106	06.106	dies ist die 1. Anzeigeadresse
030	ADD 101	07.101	„1“ mehr wird dann als Adresse der zeitlich ...
031	ABS 107	06.107	zweiten Hälfte des Musters gespeichert
032	F2: LIA 106	19.106	lade den Inhalt der ersten Anzeigeadresse ...
033	P2A 000	18.000	und gib ihn aus
034	VZG 200	03.200	für 200 ms
035	LIA 107	19.107	auch den Inhalt der zweiten Musteradresse laden ...
036	P2A 000	18.000	und ausgeben
037	VZG 200	03.200	für 200 ms
038	LDA 104	05.104	lade den Anzeigeschleifenzähler ...
039	ADD 101	07.101	und erhöhe ihn um „1“
040	ABS 104	06.104	wieder speichern
041	VKL 100	13.100	ist er noch kleiner als „25“
042	SPB 032 (F2)	11.032	falls ja, weiterhin anzeigen
043	SPU 007 (S1)	09.007	sonst warte auf die nächste Eingabe
100		00.025	Anzeigeschleifengrenze
101		00.001	Schrittweite
102		00.128	Grenze des Musters beim Port-Vergleich
103		-	Vergleichszahl für Port-Information
104		-	Anzeigeschleifenzähler
105		-	Startadressenverschiebung für Muster
106		-	Adresse der ersten Musterhälfte
107		-	Adresse der zweiten Musterhälfte
108		-	Hilfzelle für die Port-Information
112	*	00.129	} Codierte Anzeigemuster
113	*	00.129	
114	*	00.130	
115	*	00.130	
116	*	00.131	
117	*	00.131	
118	*	00.129	
119	*	00.128	
120	*	00.130	
121	*	00.128	
122	*	00.129	
123	*	00.131	
124	*	00.130	
125	*	00.131	
126	*	00.129	
127	*	00.130	

2.18 Arithmetik-Übungen

Bild 78

Wer kann richtig addieren/subtrahieren/multiplizieren/dividieren? Der Computer natürlich! Aber ob wir es auch können? Lassen wir uns doch einfach vom Computer testen. Er soll uns Aufgaben stellen, und wir müssen die Antwort geben. Stimmt sie, wird eine neue Aufgabe gestellt, sonst die alte nochmal.



Unser Programm ist in fünf Blöcke gegliedert: der erste Teil (Zelle 001–028) ist für Addition/Subtraktion, also Strichrechnung, der zweite (030–061) für Punktrechnung (Multiplikation/Division), der dritte (061–076) zeigt uns die Aufgabenstellung an, der vierte (077–087) erzeugt Zufallszahlen für die Aufgaben. Der letzte schließlich (088–107) testet, ob unsere Eingabe mit dem von ihm selbst ermittelten richtigen Ergebnis übereinstimmt. Ist dies der Fall, blinkt die Anzeige für eine gewisse Dauer, bevor sich der Computer eine neue Aufgabe „ausdenkt“. Die Zufallszahlen werden übrigens wieder mit der „Bitvertauschung“ erzeugt, wie sie in Kapitel 2.0 beschrieben wurde. Port 1 und Port 2 sind also entsprechend zu verdrahten, bevor das Programm eingegeben wird!

Vor dem Programmstart müssen folgende Eingaben gemacht werden:

1. Die gewünschte Operation, die geübt werden soll, muß in Zelle 113 eingegeben werden. „1“ steht dabei für „+“, „2“ für „-“, „3“ für „×“ und „4“ für „÷“.

2. Die oberen Grenzen für die beiden Rechenarten *müssen* im Speicher stehen und zwar der Zahlenwert „128“ in Zelle 111 für Strich- und „16“ in Zelle 112 für Punktrechnung.

3. Außerdem sollte eine Start-Zufallszahl in 118 eingegeben werden, und die Zellen 120–122 belegt werden.

Dann kann das Programm gestartet werden – übrigens bei **104!**

Der Computer denkt sich zwei Zahlen aus, mit denen die gewünschte Operation durchgeführt werden soll. Diese Zahlen nennen wir allgemein „Operanden“, weil es sich ja – je nach Operation – um Faktoren, Minuend, Divisor usw. handeln kann. Dann zeigt der Computer den ersten Operanden für eine Sekunde an, anschließend die codierte Operation (also „1“, „2“, „3“ oder „4“) für eine Viertelsekunde und schließlich den zweiten Operanden in einer Anzeigeschleife. Nach Drücken auf STP kann das (vermutete? geratene? berechnete?) Ergebnis in 110 eingegeben und der Test auf Richtigkeit bei **088** gestartet werden.

Listing 45: Arithmetik-Übungen

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
Addition:			
001	A1: AKO 003 (R1)	04.003	Erste Rücksprungadresse laden . . .
002	SPU 077 (U1)	09.077	und Zufallszahl erzeugen im Unterprogramm
003	R1: VGR 111	12.111	Rückkehr: ist sie größer als erlaubt?
004	SPB 001 (A1)	11.001	falls ja, eine neue erzeugen
005	ABS 114	06.114	sonst als 1. Operand speichern
006	A2: AKO 008 (R2)	04.008	zweite Rücksprungadresse laden . . .
007	SPU 077 (U1)	09.077	und zweite Zufallszahl erzeugen
008	R2: VGR 111	12.111	ist diese größer als erlaubt?
009	SPB 006 (A2)	11.006	falls ja, eine neue erzeugen
010	ABS 115	06.115	sonst als 2. Operand speichern
011	AKO 001	04.001	lade „1“ als Operation, also „+“
012	VKL 113	13.113	ist dies kleiner als die gewünschte in 113?
013	SPB 018 (A4)	11.018	falls ja, zu 018 springen (Subtraktion)
014	A3: LDA 114	05.114	sonst lade den 1. Operanden
015	ADD 115	07.115	addiere den 2. Operanden dazu . . .
016	ABS 117	06.117	und speichere das Ergebnis
017	SPU 062 (C1)	09.062	dann springe zum Anzeigen der Aufgabe
Subtraktion:			
018	A4: LDA 115	05.115	lade den 2. Operanden (jetzt Subtrahend)
019	VKL 114	13.114	ist er kleiner als der Minuend?
020	SPB 026 (A5)	11.026	falls ja, ist keine Vertauschung nötig
021	ABS 116	06.116	sonst speichere den 2. Operanden in 116
022	LDA 114	05.114	lade den 1. Operanden
023	ABS 115	06.115	speichere ihn als neuen 2. Operanden
024	LDA 116	05.116	dann lade den alten 2. Operanden aus 116 . . .
025	ABS 114	06.114	und speichere ihn als neuen 1. Operanden
026	A5: LDA 114	05.114	lade den Minuenden . . .

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
027	SUB 115	08.115	und subtrahiere den Subtrahenden davon
028	ABS 117	06.117	speichere das Ergebnis in 117 ...
029	SPU 062 (C1)	09.062	und springe zur Aufgabenstellung
Multiplikation:			
030	B1: AKO 032 (R3)	04.032	dritte Rücksprungadresse laden ...
031	SPU 077 (U1)	09.077	und Zufallszahl erzeugen im Unterprogramm
032	R3: VGR 112	12.112	ist diese größer als erlaubt?
033	SPB 030 (B1)	11.030	falls ja, eine neue erzeugen
034	ABS 114	06.114	sonst als 1. Operanden speichern
035	B2: AKO 037 (R4)	04.037	vierte Rücksprungadresse laden ...
036	SPU 077 (U1)	09.077	und eine Zufallszahl erzeugen
037	R4: VGR 112	12.112	ist diese größer als erlaubt?
038	SPB 035 (B2)	11.035	falls ja, nochmal eine erzeugen
039	ABS 115	06.115	sonst als 2. Operanden speichern
040	AKO 000	04.000	lade „0“ ...
041	ABS 117	06.117	und setze so die Ergebniszelle zurück
042	LDA 115	05.115	lade den 2. Operanden
043	ABS 116	06.116	speichere ihn als Zähler in der Hilfszelle
044	B3: LDA 116	05.116	lade den Zähler der Serienaddition
045	VGL 120	10.120	ist er schon „0“, also fertig?
046	SPB 053 (B4)	11.053	falls ja, springe heraus aus der Schleife
047	SUB 121	08.121	sonst verringere ihn um „1“ ...
048	ABS 116	06.116	und speichere ihn wieder
049	LDA 117	05.117	lade das (Zwischen-)Ergebnis ...
050	ADD 114	07.114	und addiere einmal mehr den 1. Operanden
051	ABS 117	06.117	speichere es wieder
052	SPU 044 (B3)	09.044	dann weiter in der Additionsschleife
053	B4: AKO 003	04.003	lade „3“: Operation ist „x“
054	VGL 113	10.113	ist dies gleich der gewünschten Operation?
055	SPB 062 (C1)	11.062	falls ja, springe zur Aufgabenstellung
056	LDA 114	05.114	sonst: Division! Lade 1. Operanden ...
057	ABS 116	06.116	und speichere ihn in 116
058	LDA 117	05.117	lade das Multiplikationsergebnis
059	ABS 114	06.114	speichere es als 1. Operanden (Dividend)
060	LDA 116	05.116	dann lade den alten 1. Operanden aus 116 ...
061	ABS 117	06.117	und speichere ihn als neues Ergebnis
Aufgabenstellung:			
062	C1: LDA 114	05.114	lade den 1. Operanden ...
063	ANZ	02.000	und zeige ihn an
064	AKO 100	04.100	lade „100“ als Startwert der Zeitschleife
065	C2: SUB 121	08.121	subtrahiere „1“ vom Zeitzähler
066	VZG 010	03.010	warte 10 Millisekunden
067	VGR 120	12.120	ist der Zeitzähler noch größer als „0“?
068	SPB 065 (C2)	11.065	falls ja, weiter warten und zählen
069	LDA 113	05.113	sonst lade die Rechenoperation ...
070	ANZ	02.000	und zeige sie an ...
071	VZG 255	03.255	für 3 × 250 Millisekunden ...
072	VZG 255	03.255	also insgesamt ...
073	VZG 255	03.255	eine Dreiviertelsekunde
074	LDA 115	05.115	lade den 2. Operanden
075	ANZ	02.000	zeige ihn an

Fortsetzung siehe nächste Seite

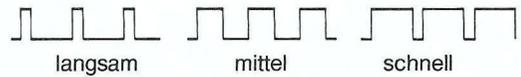
076	C3: SPU 076 (C3)	09.076	in einer Endlosschleife
077	U1: ABS 119	06.119	Unterprogramm Zufallszahlenerzeugung: speichere die Rücksprungadresse
078	LDA 118	05.118	lade den Unterprogrammzähler
079	VGL 121	10.121	ist er bei „1“ angelangt, also fertig?
080	SPB 083 (U2)	11.083	falls ja, bei „255“ neu starten
081	SUB 121	08.121	sonst um „1“ verringern . . .
082	SPU 084 (U3)	09.084	und zum Speichern springen
083	U2: AKO 255	04.255	„255“ laden als neuen Anfang
084	U3: ABS 118	06.118	speichern für Zufallszahlenzähler und . . .
085	P2A 000	18.000	außerdem an Port 2 ausgeben
086	P1E 000	16.000	an Port 1 vertauschte Information lesen . . .
087	SIU 119 (RX)	21.119	und mit dieser Zufallszahl Rücksprung gemäß gespeicherter Adresse in 119
			Test des geratenen Wertes:
088	E1: LDA 110	05.110	ingegebenes Ergebnis laden
089	VGL 117	10.117	ist es gleich dem gespeicherten, richtigen?
090	SPB 092 (E2)	11.092	falls ja, zum Anzeigen springen
091	SPU 062 (C1)	09.062	sonst die Aufgabe nochmal stellen
092	E2: AKO 010	04.010	anzeigen – lade „10“
093	E3: ABS 116	06.116	speichere in der Hilfszelle (10 mal blinken)
094	LDA 117	05.117	lade das richtige Ergebnis
095	ANZ	02.000	zeige es an . . .
096	VZG 250	03.250	für eine Viertelsekunde
097	LDA 122	05.122	dann lade „22.222“ aus 122 . . .
098	ANZ	02.000	und zeige dies an . . .
099	VZG 030	03.030	aber nur für 30 Millisekunden
100	LDA 116	05.116	lade den Blinkzähler
101	SUB 121	08.121	verringere ihn um „1“
102	VGR 120	12.120	ist er noch größer als „0“?
103	SPB 093 (E3)	11.093	falls ja, weiter in der Blinkroutine
			Stellen einer Aufgabe:
104	AKO 003	04.003	lade „3“ als Code für „x“
105	VGR 113	12.113	ist dies größer als das gewünschte?
106	SPB 001 (A1)	11.001	falls ja, springe zur Strichrechnung
107	SPU 030 (B1)	09.030	sonst springe zur Punktrechnung
110	*	00.xxx	geratenes Ergebnis
111	*	00.128	„128“: obere Grenze Strichrechnung
112	*	00.016	„16“: obere Grenze Punktrechnung
113	*	00.00x	Rechenoperation – siehe Text!
114		–	1. Operand
115		–	2. Operand
116		–	Hilfszelle zum Zählen
117		–	richtiges Ergebnis
118	*	00.xxx	Zufallszahl
119		–	Rücksprungadresszelle (indirekt)
120	*	00.000	„0“ als Vergleichszahl
121	*	00.001	„1“ als Schrittweite und Vergleichszahl
122	*	22.222	„22.222“ für blinkende Anzeige

2.19 Computergesteuerter Gleichstrommotor

Im Anleitungsbuch zum KOSMOS-Elektronik-Experimentierkasten E 203 wird die Arbeitsweise einer Motorsteuerung beschrieben. Die dort mit Elektronikbauteilen produzierten Rechteck-Steuerimpulse kann man selbstverständlich auch vom Computer erzeugen lassen. Die Überlegung für die Steuerung ist folgende:

Ein Gleichstrommotor läuft langsam, wenn die Spannung am Motor klein ist und schnell, wenn sie groß ist. Die Motorgeschwindigkeit kann jedoch auch dadurch verändert werden, daß man den Maximalwert der Betriebsspannung in rascher Folge ein- und ausschaltet und das Verhältnis von Einschalt- zu Ausschaltzeit variiert. Als Spannungs-Zeitdiagramm sieht das so aus:

Bild 79



Unser Programm macht eine solche Pulssteuerung, die auch ein realistisches Anfahren und Abbremsen ermöglicht. Es wurde für eine Eisenbahnanlage (Gleichstrom!) mit Signal und Kontaktgleisstück geschrieben, kann aber auch anderen Fällen angepaßt werden. Die nötigen Beschaltungen zwischen Computer und Eisenbahn können folgenden Bildern entnommen werden:

Bild 80. Computergesteuerte Gleichstrom-Modellbahn, aufgebaut mit Teilen des Fleischmann-Systems und KOSMOS Elektronik-Material (E 203 u. a.) (Schaltplan dazu Bild 81)

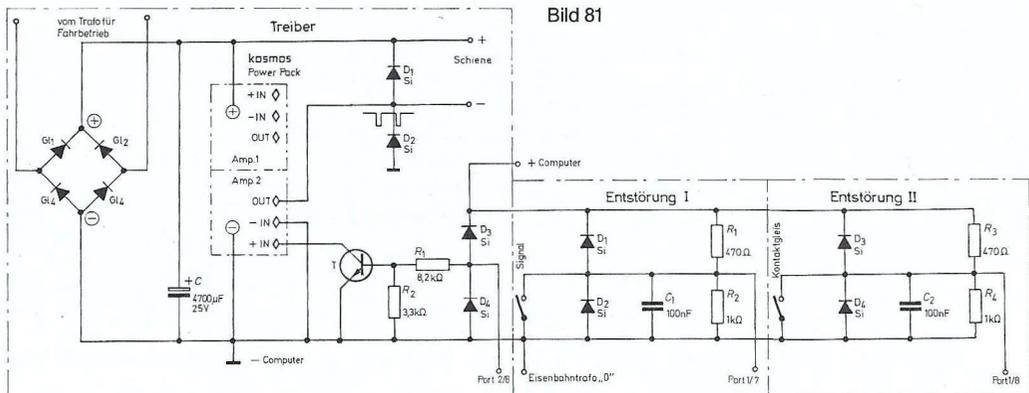
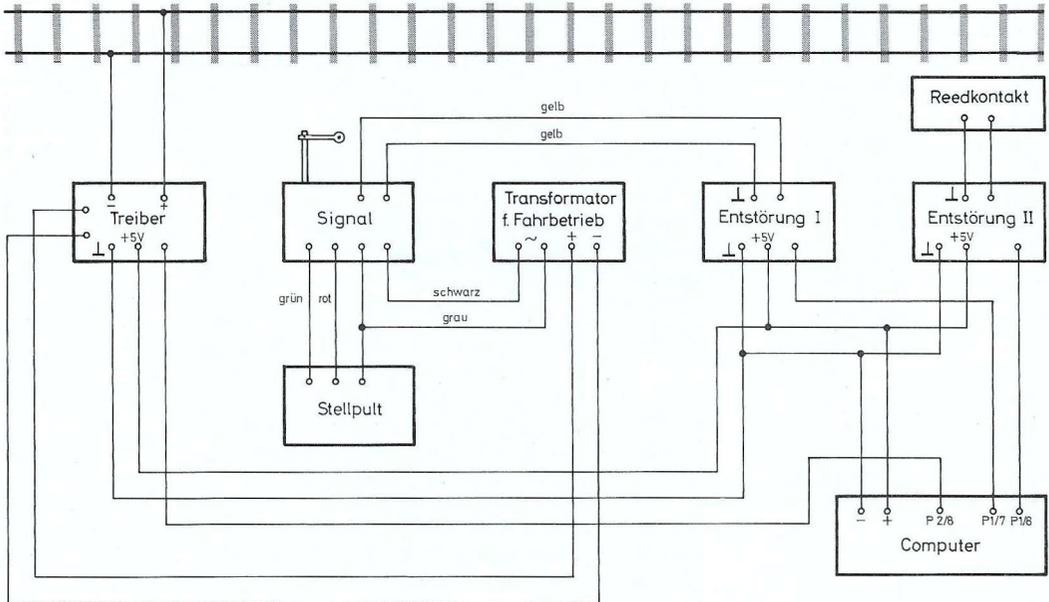


Bild 81

(Da dieses Programm sicherlich nur für die „Profis“ unter Ihnen interessant ist, haben wir hier auf ein Aufbaubild für die Elektronik verzichtet.)

Was passiert während des Programmablaufs?

Ein Zug, der vor dem geschlossenen Signal steht, fährt langsam an, sobald sich das Signal öffnet (dann wird eine „0“ an Port 1/Klemme 7 anliegen). Das Programm erzeugt nun eine Serie von Pulsen, deren Abstand immer kürzer wird, der Mittelwert der Spannung also steigt.

Beim Bremsvorgang geht das dann umgekehrt: Die Pulsfolge wird immer langsamer, demzufolge sinkt auch der Spannungsmittelwert ab. Aber natürlich wird dieses Bremsen nur eingeleitet, wenn das Signal geschlossen ist („1“ an Port 1/Klemme 7) und das davor liegende Kontaktgleisstück überfah-

ren wird („0“ an Port 1/Klemme 8). Der Zug wird also nur langsamer, wenn er sich dem geschlossenen Signal nähert.

Die Länge der Beschleunigungs- bzw. Verzögerungsstrecke kann durch Ändern des Inhalts von Zelle 101 beeinflusst werden.

Um ein möglichst sauberes Anfahren und Abbremsen der Lok zu erreichen, sollte man in den Zeilen 010, 024, 045 und 056 verschiedene Verzögerungszeiten ausprobieren, sinnvolle Werte liegen zwischen „5“ und „10“. Die im Listing angegebenen VZG 000 müssen sicherlich in „echte“ VZG-Befehle abgeändert werden. Es hängt natürlich von der jeweiligen Eisenbahnanlage ab, welche am besten geeignet sind. Es darf damit „gespielt“ werden!

Listing 46: Computergesteuerter Gleichstrommotor

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	lade „0“
002	ABS 102	06.102	als Anfangsgeschwindigkeit
003	A1: P1E 007	16.007	lies Signal-Zustand an Port 1
004	VGL 104	10.104	Signal auf Halt, also „1“ gelesen?
005	SPB 003 (A1)	11.003	falls ja, weiterhin abfragen
006	LDA 101	05.101	sonst lade den Beschleunigungswert . . .
007	A2: ABS 100	06.100	und speichere ihn in der Zählerzelle
008	A3: AKO 001	04.001	Start des Zählers mit „1“ im Akku
009	P2A 008	18.008	Ausgabe an den Motor
010	VZG 000	03.000	kurz warten . . .
011	P1E 008	16.008	lies Kontaktgleis-Zustand an Port 1
012	VGL 104	10.104	ist kein Zug dort (also „1“ eingelesen)?
013	SPB 017 (A4)	11.017	falls richtig, weiterhin Pulse erzeugen
014	P1E 007	16.007	sonst lies noch den Signalzustand ein
015	VGL 104	10.104	ist das Signal auf Halt, also „1“?
016	SPB 043 (B2)	11.043	falls ja, springe zum Abbremsen
017	A4: LDA 102	05.102	sonst lade die Geschwindigkeit
018	A5: VGL 103	10.103	ist sie „0“?
019	SPB 022 (A6)	11.022	falls ja, kann der Motor ausgeschaltet werden
020	SUB 104	08.104	sonst warte noch ein bißchen – verringere den Akku um „1“ . . .
021	SPU 018 (A5)	09.018	und vergleiche wieder
022	A6: AKO 000	04.000	„0“ laden . . .
023	P2A 008	18.008	und dem Motor mitteilen: Halt!
024	VZG 000	03.000	Dauer des „Nullpulses“
025	LDA 102	05.102	Geschwindigkeit laden
026	A7: VGL 105	10.105	ist sie gleich „10“, also maximal?
027	SPB 030 (A8)	11.030	dann springe zur Zählschleife
028	ADD 104	07.104	sonst erhöhe um „1“ . . .
029	SPU 026 (A7)	09.026	und vergleiche erneut
030	A8: LDA 100	05.100	lade den Zähler . . .
031	SUB 104	08.104	und verringere ihn um „1“
032	VGR 103	12.103	ist er noch größer als „0“?
033	SPB 007 (A2)	11.007	dann läuft der Motor noch – weiter bei 007

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
034	LDA 101	05.101	sonst lade die Beschleunigung . . .
035	ABS 100	06.100	als neuen Zähleranfang speichern
036	LDA 102	05.102	lade die Geschwindigkeit
037	VGL 105	10.105	ist sie maximal?
038	SPB 008 (A3)	11.008	falls ja, sofort den nächsten Puls erzeugen
039	ADD 104	07.104	sonst um „1“ erhöhen . . .
040	ABS 102	06.102	und wieder speichern . . .
041	SPU 008 (A3)	09.008	und den nächsten Puls erzeugen
042	B1: ABS 100	06.100	Zähler speichern
043	B2: AKO 001	04.001	Puls an Motor senden . . .
044	P2A 008	18.008	über Port 2
045	VZG 000	03.000	Dauer des Pulses
046	P1E 007	16.007	Signalzustand einlesen
047	VGL 103	10.103	Ist es geöffnet, also „0“ eingelesen?
048	SPB 008 (A3)	11.008	falls ja, springe zum Beschleunigen
049	LDA 102	05.102	sonst lade die momentane Geschwindigkeit
050	B3: VGL 103	10.103	ist sie „0“?
051	SPB 054 (B4)	11.054	falls ja, springe zum Null-Senden
052	SUB 104	08.104	sonst reduziere die Geschwindigkeit um „1“ . . .
053	SPU 050 (B3)	09.050	und vergleiche wieder
054	B4: AKO 000	04.000	„0“ laden für den Motor . . .
055	P2A 008	18.008	und ihn so ausschalten
056	VZG 000	03.000	Dauer des Ausschaltens
057	LDA 102	05.102	lade die Geschwindigkeit
058	B5: VGL 105	10.105	ist sie „10“, also maximal?
059	SPB 062 (B6)	11.062	falls ja, muß sie verringert werden
060	ADD 104	07.104	sonst wird sie erhöht um „1“ . . .
061	SPU 058 (B5)	09.058	und wieder verglichen
062	B6: LDA 100	05.100	lade den Zähler für die Verlangsamung
063	SUB 104	08.104	und verringere ihn um „1“ . . .
064	VGR 103	12.103	ist er noch nicht bei „0“ angelangt (Verzögerung beendet)?
065	SPB 042 (B1)	11.042	falls ja, müssen noch Pulse gesendet werden
066	LDA 102	05.102	sonst lade die Geschwindigkeit
067	VGL 103	10.103	ist sie „0“?
068	SPB 003 (A1)	11.003	falls ja, steht der Zug: jetzt kontrolliere das Signal
069	SUB 104	08.104	sonst reduziere die Geschwindigkeit . . .
070	ABS 102	06.102	und speichere sie wieder
071	LDA 101	05.101	lade den Verzögerungswert für die Zählerschleife . . .
072	SPU 042 (B1)	09.042	und springe zur Verlangsamung
100		–	Zähler für Beschleunigung/Verlangsamung
101	*	00.050	Größe der Beschleunigung/Verlangsamung
102		–	momentane Geschwindigkeit
103	*	00.000	Vergleichszahl „0“
104	*	00.001	Schrittweite „1“
105	*	00.010	Vergleichszahl „10“

2.20 Digitalanzeigender Herzschlagmesser

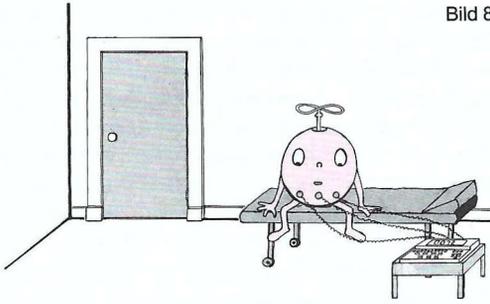


Bild 82

Das folgende Programm kann als (langsamer) Frequenzmesser für elektronische Pulse verwendet werden. Es ist so konzipiert, daß Frequenzen zwischen 50 und 150 Pulse je Minute registriert und angezeigt werden können. Damit ist es zur Messung der Herzfrequenz gut geeignet: in Ruhe hat der Mensch einen Puls von etwa 70 je Minute, während und kurz nach einer Anstrengung aber bis über 130. Mit Bauteilen des KOSMOS-Elektroniklabors E 200 und der Erweiterung E 204 „Bio-Elektronik“ können wir uns selbst an den Computer anschließen und die Herzfrequenz messen.

Um eine vollständige elektrische Trennung zwischen der batterieversorgten Meßanordnung und dem netzbetriebenen Computer zu erreichen, wurden hier eine Infrarot-Leuchtdiode und ein Fototransistor (zum Beispiel aus dem Ergänzungskasten KOSMOS E 202 „Infrarot-Praxis“) verwendet.

Bild 83. Digitalanzeigender Herzschlagmesser, aufgebaut aus KOSMOS „Elektronik-Labor E 200“ und „Laborausbau E 204“ (Schaltplan dazu Bild 84)

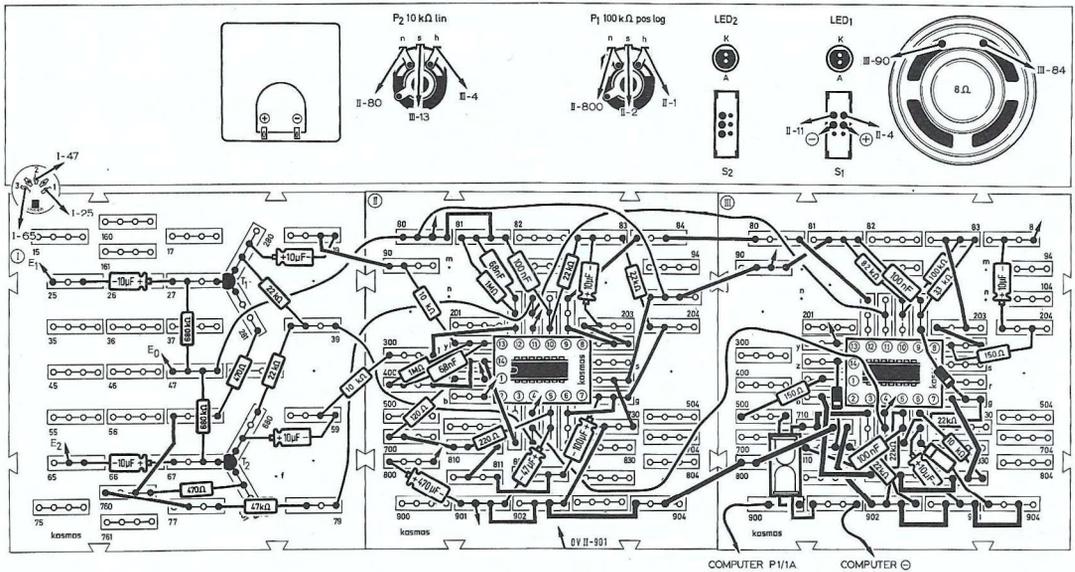
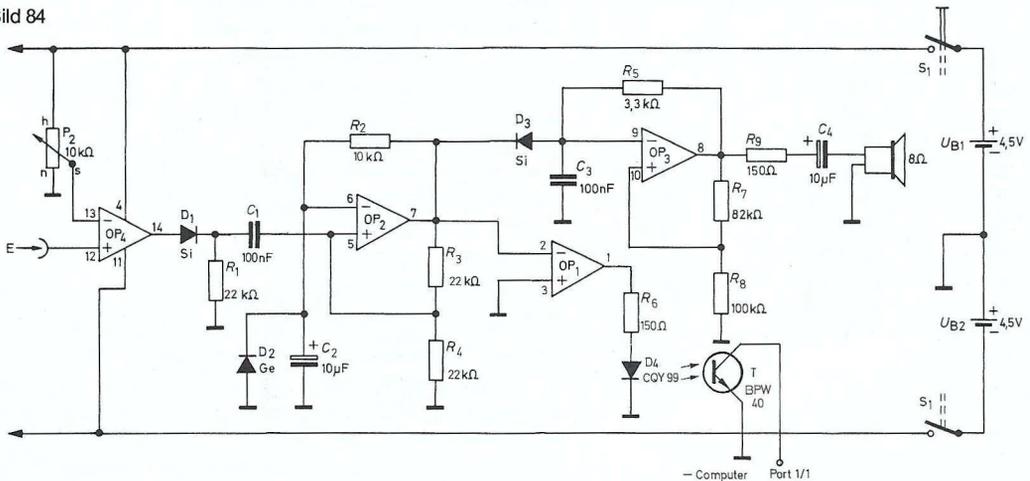


Bild 84



Der Puls, den die Meßschaltung verstärkt, wird also zuerst in infrarotes Licht und dann wieder in elektrischen Strom zurückverwandelt; diese Anordnung nennt man „Opto-Koppler“, sie gewährleistet eine sichere Trennung.

Wir können die Pulse, die wir messen wollen, natürlich auch durch eine andere Schaltung, etwa einem langsamen Multivibrator, simulieren lassen. Das Programm verarbeitet alle Pulse von mindestens 10 Millisekunden Länge und zwischen 300

und 1000 Millisekunden langen Pausen dazwischen.

Auf eine Besonderheit des Programms soll noch hingewiesen werden: Es kann nur *Zeiten* messen, die zugehörigen Frequenzen müssen dann über eine Tabelle (Zelle 036–070) ermittelt werden. Da die Zeitmessung zwischen zwei Pulsen meistens leicht unterschiedliche Werte ergibt, würde auch die Frequenz ständig variieren und bei jedem Puls ein anderer Wert angezeigt werden. Deshalb wurde

Listing 47: Digitalanzeigender Herzschlagmesser

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 025	04.025	lade „25“ . . .
002	ABS 102	06.102	als Startwerte für Pulsmessung: Frequenz 1 . . .
003	ABS 103	06.103	und Frequenz 2 speichern
004	AKO 001	04.001	lade „1“ . . .
005	ABS 101	06.101	und speichere als Zählerschrittweite
006	AKO 000	04.000	lade „0“ . . .
007	ABS 100	06.100	und speichere als Vergleichszahl
008	Z1: AKO 035	04.035	lade „35“ als Startwert für die Frequenztafel . . .
009	ABS 104	06.104	und speichere als Zeit-Startwert
010	Z2: LDA 104	05.104	lade den Zeitzähler
011	ADD 101	07.101	erhöhe um „1“ . . .
012	ABS 104	06.104	und speichere ihn wieder
013	VZG 007	03.007	warte kurz
014	P1E 001	16.001	lies Port 1 Klemme 1 (Pulsleitung)
015	VGL 101	10.101	ist der Wert „1“, also Puls da?
016	SPB 025 (F1)	11.025	falls ja, springe zur Umrechnung
017	VZG 007	03.007	sonst warte 7 Millisekunden
018	P1E 001	16.001	lies Port 1 Klemme 1 (Pulsleitung)
019	VGL 101	10.101	ist der Wert „1“, also Puls da?
020	SPB 025 (F1)	11.025	falls ja, springe zur Umrechnung
021	VZG 007	03.007	sonst warte 7 Millisekunden
022	P1E 001	16.001	lies Port 1 Klemme 1 (Pulsleitung)
023	VGL 100	10.100	ist der Wert „0“, also kein Puls da?
024	SPB 010 (Z2)	11.010	falls ja, springe zurück zum Zeitzählen
025	F1: LIA 104	19.104	Puls erfaßt! Lade die aktuelle Frequenz, die der Zeit in 104 entspricht (Tabelle)
026	ADD 102	07.102	addiere die vorletzte Frequenz dazu . . .
027	ADD 103	07.103	addiere die letzte Frequenz dazu
028	ANZ	02.000	und zeige dies als gemittelte Frequenz an
029	LDA 103	05.103	lade die letzte Frequenz
030	ABS 102	06.102	speichere sie als neue vorletzte
031	LIA 104	19.104	lade die aktuelle Frequenz über 104
032	ABS 103	06.103	speichere sie als neue letzte
033	VZG 255	03.255	dann warte rund 0,3 Sekunden, bis der . . .
034	VZG 030	03.030	Puls garantiert beendet ist.
035	SPU 008 (Z1)	09.008	springe zur nächsten Zeitmessung
100		00.000	„0“ als Vergleichszahl
101		00.001	„1“ als Schrittweite
102		–	vorletzte Frequenz
103		–	letzte Frequenz
104		–	Zeitzähler; gleichzeitig Adresse für die neue Frequenz

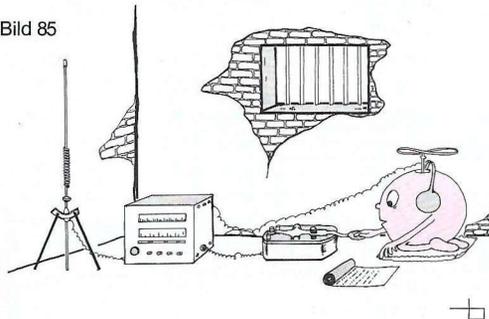
eine Mittelungsroutine eingefügt, die den momentan gemessenen Wert zu den beiden letzten gemessenen Werten addiert und über drei Pulse hinweg mittelt. Für die nächste Messung wird dann immer der „älteste“ Wert gelöscht und nur die beiden „jüngsten“ aufbewahrt (Zelle 102 und 103), um dann wieder gemittelt zu werden. Die dreifache Wiederholung der P1E-Folge (Zelle 013–024) dient übrigens nur dazu, selbst kürzeste Pulslängen (ca. 10 Millisekunden) noch exakt zu erfassen. Hätten wir statt der drei VZG 007 einen VZG 021 eingebaut, wäre die Mindestdauer für einen Puls auf etwa 25 Millisekunden angewachsen. So wird der Port öfter gelesen und in den Akku transportiert und die Chance, einen Puls zu übersehen, ist dadurch verringert.

Frequenztabelle:

Adresse	Datum	Adresse	Datum
036	00.056	054	00.023
037	00.053	055	00.023
038	00.050	056	00.022
039	00.047	057	00.021
040	00.044	058	00.021
041	00.042	059	00.020
042	00.040	060	00.020
043	00.038	061	00.019
044	00.036	062	00.019
045	00.034	063	00.018
046	00.032	064	00.018
047	00.031	065	00.018
048	00.029	066	00.017
049	00.028	067	00.017
050	00.027	068	00.017
051	00.026	069	00.017
052	00.025	070	00.016
053	00.024		

2.21 Morsecomputer

Bild 85



Morsen ist auch im Zeitalter des Telefons, des Funksprechgerätes und der Satelliten kein alter Hut – viele Kurzwellenfreunde funken auch heute noch Morsezeichen, und das altbewährte Seenotrettungszeichen SOS (dreimal kurz, dreimal lang, dreimal kurz = ... --- ...) ist wohl auch jedem Laien geläufig.

Wenn es mit dem fehlerfreien Tasten der Morsezeichen noch hapert, sollte man den Computer mit unserem Morseprogramm füttern und ihn die Morsezeichen automatisch senden lassen. Da unser Computer nur Zahlen verarbeiten kann, müssen die Buchstaben des Morsealphabets in Form von Zahlen codiert werden.

Der Morse-Code besteht bekanntlich aus kurzen Tönen (Punkten) und langen Tönen (Strichen) in einer bestimmten Reihenfolge. Der Computer muß also wissen, aus *wieviele*n Tönen ein Morsezeichen besteht und *auf welche Weise* kurze und lange Töne aufeinanderfolgen. Er braucht zwei Informationen für jedes Zeichen.

Für die Tonart gibt es zwei Möglichkeiten: lang oder kurz. Das legt natürlich nahe, die Tonfolge binär zu codieren und für kurz = „0“ und für lang = „1“ zu setzen. Das Morse-Q (– . –) lautet dann binär 1101. Es besteht aus vier Bits. Die Zahl Vier verschlüsseln wir als Dualzahl (100) und setzen sie *vor* den Binärwert für die Tonfolge. Das würde dann 100/1101 ergeben. Da unser Computer ein 8 bit-Computer ist, wird an diesen Binärwert ganz rechts eine 0 „angehängt“, und das Ganze, aus zwei Teilcodierungen zusammengesetzte Byte ist fertig. Man kann ihm natürlich jetzt auch eine Dezimalzahl (nach der Tabelle auf Seite 50 ergibt sich 154) zuordnen; aber Vorsicht: denken Sie stets daran, daß das Bitmuster eigentlich keine Dualzahl ist, die Dual-Dezimalwandlung hier also nur eine Hilfsfunktion erfüllt.

100	1101	0
Anzahl der Töne (dual: 100 = dezimal 4)	Tonfolge (1 = lang, 0 = kurz)	zur Vervollständigung des Byte angehängte 0

In der nachfolgenden Tabelle ist zusammengestellt, wie die Morsezeichen codiert und in unseren Computer als Dezimalzahlen eingegeben werden müssen.

Zeichen	Morsezeichen	Binärwert	Dezim.-wert
A	· -	01001000	72
B	- · · ·	10010000	144
C	- · · · ·	10010100	148
D	- · ·	01110000	112
E	·	00100000	32
F	· · · ·	10000100	132
G	- - ·	01111000	120
H	· · · · ·	10000000	128
I	· ·	01000000	64
J	· - - -	10001110	142
K	- · - -	01110100	116
L	· · · ·	10001000	136
M	- -	01011000	88
N	- ·	01010000	80
O	- - - -	01111100	124
P	· - - ·	10001100	140
Q	- - · ·	10011010	154
R	· · ·	01101000	104
S	· · ·	01100000	96
T	-	00110000	48
U	· · ·	01100100	100
V	· · · ·	10000010	130
W	· - -	01101100	108
X	- - · ·	10010010	146
Y	- - - ·	10010110	150
Z	- - - ·	10011000	152
0	- - - -	10111111	191
1	· - - - -	10101111	175

Zeichen	Morsezeichen	Binärwert	Dezim.-wert
2	· · - - -	10100111	167
3	· · · - -	10100011	163
4	· · · · -	10100001	161
5	· · · · ·	10100000	160
6	- · · · ·	10110000	176
7	- - · · ·	10111000	184
8	- - - · ·	10111100	188
9	- - - - ·	10111110	190
Ende		00000000	0

Was wir also zu tun haben, ist, die Dezimalcodierung in den Speicher (nennen wir ihn „Textspeicher“, ab Zelle 087) einzugeben. Etwa so:

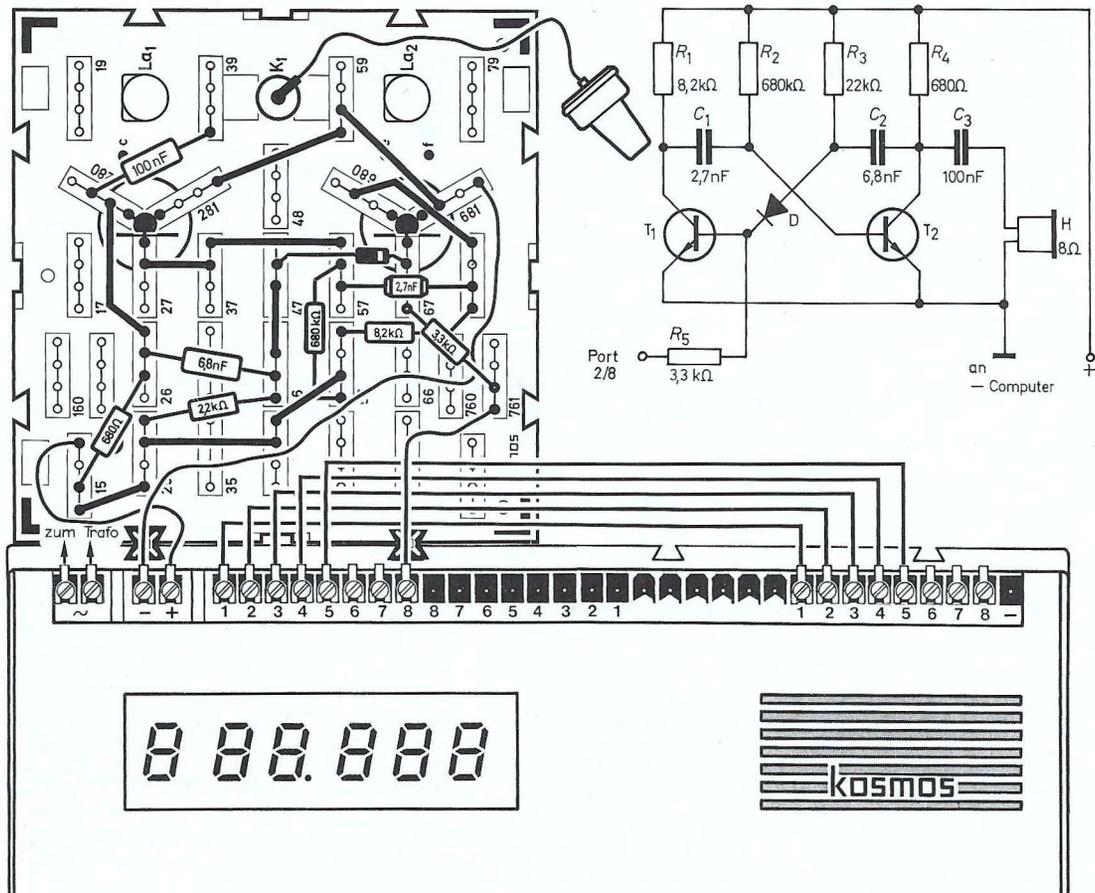
Text: Hallo Kurt (Ende)

Code: 128 72 136 136 124 116 100 104 48 0

Zelle: 087 088 089 090 091 092 093 094 095 096

Dann verdrahten wir die Ein-/Ausgabeports wie folgt mit dem Tongenerator:

Bild 86. Morsecomputer, aufgebaut aus KOSMOS „Elektronik-Junior“



und starten das Programm. In Windeseile wird der Text herausgepipst! Im Prinzip könnten wir diese Morsekette auch über eine Amateurfunkanlage in den Äther schießen, und wenn wir uns bei der Codierung nicht vertan haben, sogar fehlerfrei! Im Datenbereich müssen übrigens die Zellen 078–085 vom Benutzer selbst belegt werden, ab 087 fängt dann der Textspeicher an. Wer die Spei-

chererweiterung besitzt, kann sogar 169 Zeichen lange Texte morsen lassen! Wem die Morserei zu langsam geht, kann sie auch noch beschleunigen: in Zelle 072 ist die Pausendauer zwischen einzelnen Tönen vermerkt, in Zelle 005 diejenige zwischen den Zeichen. Und die Tondauer selbst in den Zellen 065 (lang) und 066 (kurz).

Listing 48: **Morsecomputer**

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 087	04.087	lade „87“
002	ABS 086	06.086	speichere als Startadresse des Textbereichs
003	A1: AKO 000	04.000	lade „0“
004	ABS 075	06.075	speichere als Startwert Tonzähler
005	VZG 150	03.150	warte 150 ms zwischen den Zeichen
006	LIA 086	19.086	lade das nächste Zeichen (Adresse in 086) . . .
007	ABS 076	06.076	und speichere es zwischendurch in 076
008	VGR 078	12.078	ist es größer als „0“?
009	SPB 012 (A3)	11.012	falls ja, ist es ein gültiger Code
010	A2: ANZ	02.000	sonst zeige „0“ als Textende an . . .
011	SPU 010 (A2)	09.010	in einer Anzeigeschleife (Programmende)
012	A3: LDA 076	05.076	lade das zwischengespeicherte Zeichen
013	VKL 080	13.080	ist es kleiner als „32“?
014	SPB 021 (A4)	11.021	falls ja, sind die ersten drei Bits abgetrennt für die Tonzahl: nur noch Tonfolge allein!
015	SUB 080	08.080	sonst subtrahiere „32“ . . .
016	ABS 076	06.076	und speichere den Wert wieder
017	LDA 075	05.075	lade den Tonzähler
018	ADD 079	07.079	und addiere „1“ dazu: ein Ton mehr
019	ABS 075	06.075	speichere ihn wieder
020	SPU 012 (A3)	09.012	Rücksprung zum nächsten Test
021	A4: ABS 077	06.077	Tonanzahl wurde gezählt. Speichere Rest als Tonfolge in 077
022	P2A 000	18.000	gib die Tonfolge an Port 2 aus
023	AKO 028 (R1)	04.028	1. Rücksprungadresse laden . . .
024	ABS 074	06.074	und in der Rücksprungadrezelle speichern
025	LDA 081	05.081	Befehl „P1E 005“ laden (Stelle des 1. Tons) . . .
026	ABS 062	06.062	und ins Unterprogramm schreiben!!
027	SPU 060 (U1)	09.060	springe ins Unterprogramm zur Tonerzeugung
028	R1: VGL 078	10.078	ist der Rest jetzt „0“ (alle Töne raus)?
029	SPB 056 (R5)	11.056	falls ja, Ende dieses Zeichens: Herausspringen
030	AKO 035 (R2)	04.035	2. Rücksprungadresse laden . . .
031	ABS 074	06.074	und in der Rücksprungadrezelle speichern
032	LDA 082	05.082	Befehl „P1E 004“ laden (Stelle des 2. Tons) . . .
033	ABS 062	06.062	und ins Unterprogramm schreiben!!
034	SPU 060 (U1)	09.060	springe ins Unterprogramm zur Tonerzeugung
035	R2: VGL 078	10.078	ist der Rest jetzt „0“ (alle Töne raus)?
036	SPB 056 (R5)	11.056	falls ja, Ende dieses Zeichens: Herausspringen
037	AKO 042 (R3)	04.042	3. Rücksprungadresse laden . . .
038	ABS 074	06.074	und in der Rücksprungadrezelle speichern
039	LDA 083	05.083	Befehl „P1E 003“ laden (Stelle des 3. Tons) . . .
040	ABS 062	06.062	und ins Unterprogramm schreiben!!

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
041	SPU 060 (U1)	09.060	springe ins Unterprogramm zur Tonerzeugung
042	R3: VGL 078	10.078	ist der Rest jetzt „0“ (alle Töne raus)?
043	SPB 056 (R5)	11.056	falls ja, Ende dieses Zeichens: Herausspringen
044	AKO 049 (R4)	04.049	4. Rücksprungadresse laden . . .
045	ABS 074	06.074	und in der Rücksprungadreßzelle speichern
046	LDA 084	05.084	Befehl „P1E 002“ laden (Stelle des 4. Tons) . . .
047	ABS 062	06.062	und ins Unterprogramm schreiben!!
048	SPU 060 (U1)	09.060	springe ins Unterprogramm zur Tonerzeugung
049	R4: VGL 078	10.078	ist der Rest jetzt „0“ (alle Töne raus)?
050	SPB 056 (R5)	11.056	falls ja, Ende dieses Zeichens: Herausspringen
051	AKO 056 (R5)	04.056	5. Rücksprungadresse laden . . .
052	ABS 074	06.074	und in der Rücksprungadreßzelle speichern
053	LDA 085	05.085	Befehl „P1E 001“ laden (Stelle des 5. Tons) . . .
054	ABS 062	06.062	und ins Unterprogramm schreiben!!
055	SPU 060 (U1)	09.060	springe ins Unterprogramm zur Tonerzeugung
056	R5: LDA 086	05.086	lade die Adresse des gemorsten Zeichens
057	ADD 079	07.079	addiere „1“ dazu . . .
058	ABS 086	06.086	und speichere sie wieder
059	SPU 003 (A1)	09.003	springe zurück zum Decodieren des nächsten Zeichens
Unterprogramm zur Tonausgabe:			
060	U1: AKO 001	04.001	lade „1“
061	P2A 008	18.008	Ausgabe an Tongenerator: Ton an
062	P1E 001	16.001	lies die Länge des Tones an Port 1 – wird vom Hauptprogramm überschrieben!
063	VGL 078	10.078	ist die Länge „0“, also „kurz“?
064	SPB 066 (U2)	11.066	falls ja, springe zu 066 (kurzer Ton)
065	VZG 200	03.200	sonst warte 200 ms (langer Ton)
066	U2: VZG 050	03.050	warte 50 ms zur Tonausgabe
067	AKO 000	04.000	lade „0“
068	P2A 008	18.008	Ausgabe an Tongenerator: Ton aus
069	LDA 075	05.075	lade den Tonzähler
070	SUB 079	08.079	verringere ihn um „1“ . . .
071	ABS 075	06.075	und speichere ihn wieder
072	VZG 200	03.200	200 ms Pause zwischen den Tönen
073	SIU 074 (RX)	21.074	indirekter Rücksprung ins Hauptprogramm
074		–	Rücksprungadresse aus Unterprogramm
075		–	Tonzähler (Anzahl der Töne des Zeichens)
076		–	Hilfszelle
077		–	Tonfolge des Zeichens allein
078	*	00.000	„0“ als Vergleichszahl
079	*	00.001	„1“ als Schrittweite
080	*	00.032	„32“ als Vergleichszahl
081	*	16.005	Befehle zum Lesen des richtigen Zeichencodes; werden ins Unterprogramm hineinkopiert
082	*	16.004	
083	*	16.003	
084	*	16.002	
085	*	16.001	
086		–	Adresse der Zeichen im Textbereich

Listing 49: Programmierbares Monoflop (siehe dazu Text S. 124)

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	S1: LDA 107	05.107	lade den Ausgangszustand
002	NEG	14.000	invertiere ihn: dies ist der Ruhezustand
003	P2A 001	18.001	gib ihn an Port 2/1 aus
004	LDA 108	05.108	lade die Haltezeit . . .
005	ABS 102	06.102	und speichere sie in der Rückwärtszählerzelle
006	S2: P1E 001	16.001	lies die Eingangsklemme Port 1/1
007	VGL 105	10.105	ist sie wie in 105 vorgesehen, also geschaltet
008	SPB 010 (A1)	11.010	falls ja, starte das Monoflop
009	SPU 006 (S2)	09.006	sonst lies weiterhin Port 1/1
010	A1: LDA 107	05.107	lade den Ausgangszustand . . .
011	P2A 001	18.001	und gib ihn aus
012	A2: AKO 100	04.100	lade „100“ . . .
013	A3: ABS 103	06.103	und speichere als Hundertstelsekundenzähler
014	P1E 001	16.001	lies die Eingangsklemme Port 1/1 wieder ein
015	VGL 105	10.105	ist sie schon wieder betätigt?
016	SPB 032 (R1)	11.032	falls ja, gehe in die Retriggeroutine
017	A4: P1E 008	16.008	sonst lies den Reset-Eingang Port 1/8 in den Akku
018	VGL 100	10.100	ist er auf „0“, also betätigt?
019	SPB 001 (S1)	11.001	falls ja, gibt es einen neuen Anfang
020	VZG 005	03.005	sonst warte ein bißchen
021	LDA 103	05.103	lade den Hundertstelsekundenzähler
022	SUB 101	08.101	verringere um „1“: 1/100 Sekunde weniger
023	VGR 100	12.100	ist die Sekunde noch nicht rum?
024	SPB 013 (A3)	11.013	falls ja, mache weiter in der Schleife
025	LDA 102	05.102	lade den Sekunden-Rückwärtszähler
026	SUB 101	08.101	verringere ihn um „1“ . . .
027	ANZ	02.000	und zeige die verbleibenden Sekunden an
028	ABS 102	06.102	dann speichere die Restsekunden wieder
029	VGR 100	12.100	ist die Haltezeit noch nicht durchlaufen, also Zähler größer als „0“?
030	SPB 012 (A2)	11.012	falls ja, eine neue 1/100-Runde starten
031	SPU 001 (S1)	09.001	sonst sind wir fertig – Ausgangszustand wiederherstellen
032	R1: LDA 106	05.106	Retrigger-Zelle laden
033	VGL 100	10.100	ist das Retrigger abgeschaltet, also „0“?
034	SPB 017 (A4)	11.017	falls ja, mache einfach in der 1/100-Schleife weiter sonst starte die Sekundenzählerei von vorne:
035	LDA 108	05.108	lade die Haltezeit aus 108
036	ABS 102	06.102	speichere sie in der Rückwärtszählerzelle . . .
037	SPU 012 (A2)	09.012	und starte eine neue Haltezeit
100	*	00.000	Vergleichszahl „0“
101	*	00.001	Schrittweite „1“
102		–	Zeitschleifenzähler
103		–	Hilfszelle
104		–	Hilfszelle
105	*	00.00x	Flankenansprechung
106	*	00.00x	Wiederauslösbarkeit
107	*	00.00x	Ausgangszustand
108	*	00.xxx	Haltezeit des Monoflops in Sekunden

2.22 Programmierbares Monoflop (Timer)

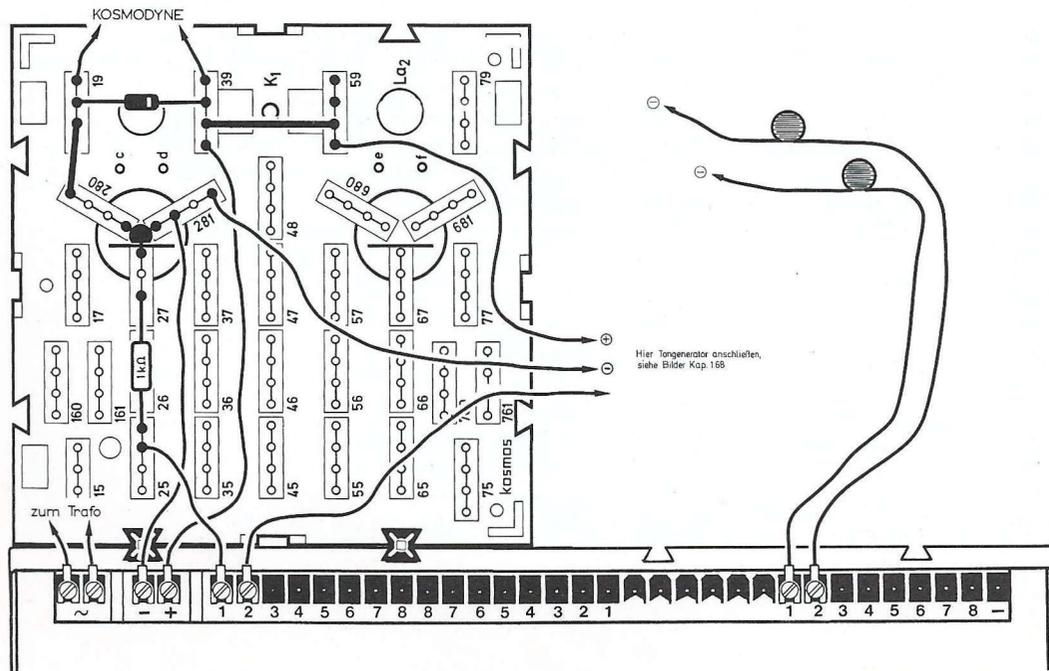
Das ist ein Programm für „Elektronik-Experten“, denen bewiesen werden soll, daß man Zeitverzögerungen (und um solche handelt es sich ja bei Monoflops) auch mittels Programm erzeugen kann. Es simuliert alle gängigen Monoflops: auf positive oder negative Flanken reagierend (also auf $0 \rightarrow 1$ und $1 \rightarrow 0$ Übergänge), wieder auslösbar während der Haltezeit oder auch nicht, Ausgang aktiv auf „1“ oder auf „0“. Die Betriebsweise dieses programmierbaren Timers wird in den Zellen 105, 106 und 107 eingestellt, bevor man das Programm startet:

- | | | |
|-----|---------------------|------------------------------------|
| 105 | Flankenansprechung | „0“ = negative
„1“ = positive |
| 106 | Wiederauslösbarkeit | „0“ = nein
„1“ = ja |
| 107 | Ausgangszustand | „0“ = aktiv „0“
„1“ = aktiv „1“ |

In Zelle 108 wird eingegeben, wie lange die Haltezeit des Monoflop in Sekunden sein soll.

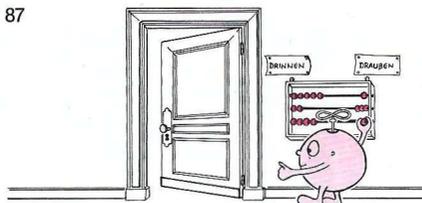
Der Eingangspuls wird an Port 1/Klemme 1 gelegt, der Ausgang ist Port 2/Klemme 1, wo eine Leuchtdiode angeschlossen werden kann. Während der Haltezeit wird der verbliebene Rest in Sekunden auf der Anzeige sichtbar gemacht.

Noch eine Spezialität: Sogar ein Lösch- oder Reset-Eingang ist im Mikroprozessor-Monoflop enthalten: eine „0“ an Port 1/Klemme 8 stellt sofort den Ruhezustand wieder her.



2.23 Personenzählanlage mit Automatikschalter

Bild 87



Das Programm zählt die einen Raum betretenden Personen. Bei der ersten Person wird das Licht eingeschaltet; sobald die letzte Person den Raum verläßt, wird das Licht wieder ausgeschaltet. In Zelle 106 kann dem Rechner die bei Programmstart anwesende Personenzahl mitgeteilt werden.

An elektronischen Bauteilen außerhalb des Computers brauchen wir:

- 2 Lichtschranken. Eine „1“ am Ausgang der Lichtschranken bedeutet „Lichtschranke nicht unterbrochen“, eine „0“ bedeutet „Lichtschranke unterbrochen“. Der Abstand der Lichtschranken darf nur so groß sein, daß die 2. Lichtschranke unterbrochen wird, solange die 1. noch unterbrochen ist.

Bild 88. Personenzählanlage, aufgebaut aus KOSMOS Elektronik-Material und Schaltrelais KOSMODYNE B (Schaltplan dazu Bild 89). Tongenerator, falls gewünscht, wie Bild 61

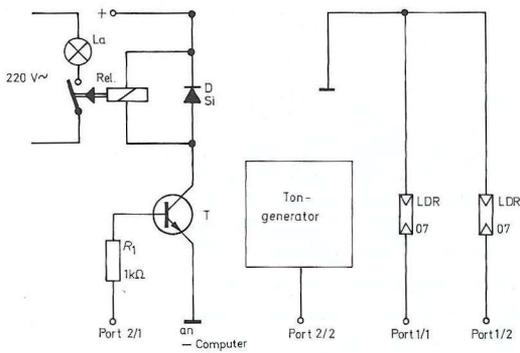


Bild 89

1 Tongenerator. Eine „0“ am Eingang des Tongenerators bedeutet „ausgeschaltet“, eine „1“ bedeutet „eingeschaltet“.

1 Relais mit Treibertransistor, um den Lichtstromkreis zu schalten. Eine „0“ bedeutet „Licht aus“, eine „1“ bedeutet „Licht ein“.

Es werden die Klemmen 1 und 2 des Ports 1 benutzt. (Klemme 1: äußere Lichtschranke, Klemme 2: innere Lichtschranke.)

An den Klemmen 1 und 2 des Ports 2 werden der Tongenerator (Klemme 2) und das Lichtrelais (Klemme 1) angeschlossen.

Listing 50: Personenzählanlage mit Automatikschalter

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	lade „0“ . . .
002	ABS 100	06.100	und speichere sie als Vergleichszahl
003	AKO 001	04.001	lade „1“ . . .
004	ABS 101	06.101	und speichere sie als Schrittweite
005	AKO 255	04.255	lade „255“ . . .
006	ABS 102	06.102	und speichere sie als Lichtschrankenvergleich
007	AKO 254	04.254	lade „254“
008	ABS 103	06.103	und speichere sie als Lichtschrankenvergleich
009	AKO 252	04.252	lade „252“ . . .
010	ABS 104	06.104	und speichere sie als Lichtschrankenvergleich
011	E0: LDA 106	05.106	lade Personenzahl in den Akku . . .
012	ANZ	02.000	und zeige sie an
013	VGL 100	10.100	ist die Zahl „0“?
014	AKO 000	04.000	nimm an, das Licht sei aus: lade „0“
015	SPB 017 (E2)	11.017	wenn niemand da, direkt zur Relaisansteuerung
016	NEG	14.000	sonst mache aus der „0“ eine „1“ (Licht an!)
017	E2: P2A 001	18.001	Ausgabe des Akkuinhalts am Lichtrelais
018	E1: P1E 000	16.000	lies Information von Port 1 in den Akku
019	VGL 102	10.102	ist keine Lichtschranke unterbrochen, also „255“ gelesen?
020	SPB 018 (E1)	11.018	falls ja, weiter warten
021	VGL 103	10.103	ist Port 1 auf „254“ (also äußere Schranke unterbrochen)?
022	AKO 001	04.001	lade die „1“ mal schon als Schalter
023	SPB 025 (E3)	11.025	ergab der vorletzte Befehl Gleichheit, springe zum Speichern
024	NEG	14.000	ist es aber die innere (d.h. „253“), merke Dir eine „0“
025	E3: ABS 105	06.105	speichere die unterbrochene Lichtschranke: 1 = außen 0 = innen
026	E4: P1E 000	16.000	lies Information von Port 1 in den Akku
027	VGL 102	10.102	sind beide Lichtschranken frei (also falscher Alarm = „255“)?
028	SPB 018 (E1)	11.018	falls ja, war alles eine Ente. Weiter bei 018
029	VGR 104	12.104	ist die Information größer als „252“, also nur eine Lichtschranke unterbrochen?
030	SPB 026 (E4)	11.026	dann warte auf die Unterbrechung beider oder die Freigabe der einen unterbrochenen – bei 026.
031	B1: P1E 000	16.000	lies die Information von Port 1
032	VGL 104	10.104	sind noch beide unterbrochen, also „252“ gelesen?

Fortsetzung siehe nächste Seite

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
033	SPB 031 (B1)	11.031	falls ja, warte noch, bis <i>eine</i> frei wird
034	VGL 103	10.103	sonst: ist die <i>äußere</i> noch unterbrochen?
035	AKO 000	04.000	lade „0“ – die <i>äußere</i> wird später freigegeben
036	SPB 038 (B2)	11.038	falls ja, springe zu 038 – vergleiche die Null
037	NEG	14.000	sonst mache aus der „0“ eine „1“: die innere wird später frei
038	B2: VGL 105	10.105	ist die Ende-Information gleich der Beginn-Information?
039	SPB 041 (B3)	11.041	falls ja, weiter beim Addieren/Subtrahieren
040	SPU 018 (E1)	09.018	sonst mache bei 018 weiter – alles falscher Alarm!
041	B3: VGL 101	10.101	enthält der Akku eine „1“, also Eintritt einer Person?
042	LDA 105	05.106	lade die Personenzahl
043	SPB 048 (A1)	11.048	falls ja, springe zum Addieren
044	VGL 100	10.100	sind null Personen im Raum?
045	SPB 049 (A2)	11.049	dann spare Dir die Subtraktion
046	SUB 101	08.101	sonst verringere die Zahl um „1“
047	SPU 049 (A2)	09.049	springe nach 049
048	A1: ADD 101	07.101	hier kommt nun eine Person dazu
049	A2: ABS 106	06.106	speichere die Personenzahl wieder
050	AKO 001	04.001	lade „1“ (zum Einschalten des Tongenerators)
051	P2A 002	18.002	ausgeben am Port 2/Klemme 2
052	VZG 250	03.250	warte 1/4 Sekunde
053	NEG	14.000	dann lade „0“ durch Invertierung der „1“ im Akku
054	P2A 002	18.002	gib sie am Tongenerator aus: Abschalten des Tons
055	SPU 011 (E0)	09.011	dann warte auf die nächste Person
100		00.000	„0“ als Vergleichszahl
101		00.001	„1“ als Schrittweite
102		00.255	} Vergleichszahlen für die Lichtschranken
103		00.254	
104		00.252	
105		–	Zustand der Lichtschranke
106	*	00.xxx	Personenzahl im Raum

2.24 Computergesteuerter Modellbahnhof

Da der KOSMOS-Computer ein kleiner Prozeßrechner ist, kann er auch eine Modellbahnanlage automatisieren. Dies ist aber nur mit einer Zusatzelektronik – einem „Interface“ – möglich, um auch Wechselstromanlagen zu steuern (KOSMOS-Relais-Interface, in Vorbereitung). Als Beispielprogramm haben wir eine Bahnhofsanlage mit vier Gleisen, die vom Computer freigegeben bzw. gesperrt werden, entworfen (Bild 90). Dazu brauchen wir fünf Kontaktgleisstücke K0 bis K4 und können drei Weichen W1 bis W3 sowie das Einfahrtssignal S0 damit steuern. Die Weichen und Signale müssen übrigens allesamt Magnetartikel sein, die mittels elektrischer Impulse umgeschaltet werden können, welche über die Relais vom Computer ge-

steuert werden (Bild 91). Die Bahnhofssignale S1 bis S4 werden von Hand (also am Stellpult) gestellt; das Programm merkt, ob ein Zug im Gleis steht oder nicht!

Anschlußtabelle:

Kontaktgleis K0	Port 1/1
Kontaktgleis K1	Port 1/2
Kontaktgleis K2	Port 1/3
Kontaktgleis K3	Port 1/4
Kontaktgleis K4	Port 1/5
Weiche W1	Port 2/1 + 2 (gerade + krumm)
Weiche W2	Port 2/3 + 4 (krumm + gerade)
Weiche W3	Port 2/5 + 6 (krumm + gerade)
Signal S0	Port 2/7 + 8 (auf + zu)

Was passiert im Programm?

Ein Zug, der über K0 fährt, wird in ein freies Gleis des Bahnhofs dirigiert. Sind alle Gleise belegt, so

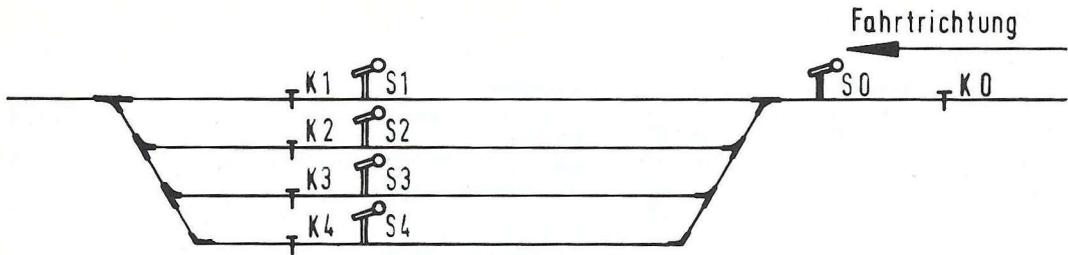


Bild 90. Gleisbild für computergesteuerten Modellbahnhof

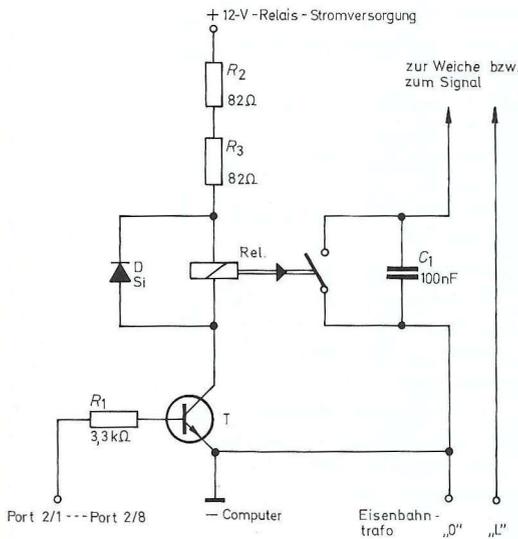


Bild 91. Eine Schaltstufe des KOSMOS Relais-Interface (für den hier vorgeschlagenen Aufbau ist das komplette KOSMOS Relais-Interface ausreichend)

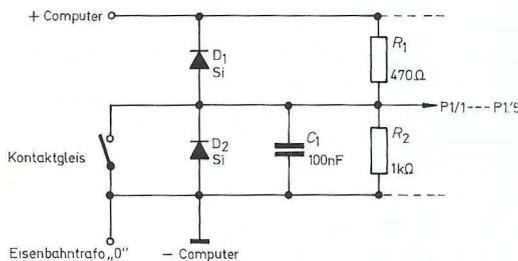


Bild 92. Eine Entstörstufe des KOSMOS Relais-Interface (siehe Text „Wichtige Hinweise“)

wird er am Einfahrtssignal angehalten. Sobald ein Gleis frei wird, kann der blockierte Zug nachrücken. Die Anzeige zeigt immer die Anzahl der Züge im Bahnhof an; ist er jedoch blockiert, ist A 00.099 zu sehen.

Vor dem Programmstart muß in die Zellen 106–109 eingegeben werden, welche Gleise belegt sind (siehe Datenbereich, wie das zu tun ist). Außerdem müssen die Zellen 111–114 und 116–117 mit den angegebenen Werten gefüllt werden, um für eine ordnungsgemäße Weichensteuerung zu sorgen. Die Werte und die Anschlußtablette stimmen natürlich nur für die gezeichnete Weichenanordnung! Wer den Bahnhof etwas anders aufbaut, muß sich die Anschlüsse selbst überlegen.

Wichtige Hinweise:

1. Aus Kapitel 1.57 wissen Sie, daß der Computer beim Einschalten alle Port-Klemmen automatisch auf „1“ setzt. Um die Weichen und das Signal vor Beschädigungen zu schützen, müssen alle Ausgänge vor dem Anschluß des Modellbahntrafos an das Stromnetz auf „0“ gesetzt werden:

Adresse	Mnemonics	Code
001	AKO 000	04.000
002	P2A 000	18.000
003	HLT	01.000

Starten Sie dieses „Schutzprogramm“ durch 001-PC-RUN, schließen Sie jetzt den Modellbahntrafo an das Netz an und geben Sie nun das Modellbahnprogramm ein.

2. Da fahrende Lokomotiven erhebliche Störungen (z.B. durch einen mäßig guten Kontakt zwischen Rädern und Schiene) produzieren, müssen alle Leitungen, die von der Modellbahnanlage in den Computer führen, **unbedingt** entstört sein. In Bild 92 sind die entsprechenden Entstörglieder so eingezeichnet, wie sie das KOSMOS-Relais-Interface (s. Kapitel 1.81) enthält.

Listing 51: Computergesteuerter Modellbahnhof

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	AKO 000	04.000	lade „0“
002	ABS 127	06.127	speichere als Signalzustand (offen) . . .
003	ABS 100	06.100	und als Vergleichszahl
004	ADD 106	07.106	
005	ADD 107	07.107	berechne die Zugzahl durch Addition aller „1“ in den
006	ADD 108	07.108	Speicherzellen für die Einzelgleise 106 – 109
007	ADD 109	07.109	
008	ABS 105	06.105	speichere die Gesamtzahl in 105 . . .
009	ANZ	02.000	und zeige sie an
010	AKO 001	04.001	lade „1“ . . .
011	ABS 101	06.101	und speichere als Schrittweite und Vergleichszahl . . .
012	ABS 120	06.120	auch für das Kontaktgleis K0 (Einfahrtsgleis)
013	ADD 120	07.120	verdopple auf „2“ . . .
014	ABS 121	06.121	als Vergleichszahl für Kontaktgleis K1
015	ADD 121	07.121	verdopple auf „4“ . . .
016	ABS 122	06.122	als Vergleichszahl für Kontaktgleis K2
017	ADD 122	07.122	verdopple auf „8“ . . .
018	ABS 123	06.123	als Vergleichszahl für Kontaktgleis K3
019	ADD 123	07.123	verdopple auf „16“ . . .
020	ABS 124	06.124	als Vergleichszahl für Kontaktgleis K4
021	AKO 004	04.004	lade „4“ als maximale Zugzahl in Bahnhof
022	VGL 105	10.105	ist die berechnete Zugzahl gleich der „4“?
023	SPB 077 (A6)	11.077	falls ja, springe zur Blockierung
			Steuerungsanfang:
024	A1: P1E 000	16.000	lies Port 1 (Kontaktgleiszustände) in den Akku
025	VGL 116	10.116	ist er „255“, also kein Kontakt geschlossen?
026	SPB 024 (A1)	11.024	falls ja, weiter warten bei 024
027	ABS 102	06.102	sonst speichere den Wert kurz
028	LDA 116	05.116	lade „255“ . . .
029	SUB 102	08.102	und subtrahiere das Gespeicherte davon
030	ABS 103	06.103	speichere es als Kontaktgleis-Eingabe
031	VZG 250	03.250	warte eine halbe Sekunde
032	VZG 250	03.250	zur Entprellung der Kontakte
033	AKO 000	04.000	lade „0“ für das Einfahrtsgleis K0
034	A2: ABS 104	06.104	speichere sie als Kontaktnummer
035	AKO 120	04.120	lade „120“ als den Beginn des Vergleichsdatenbereichs der Kontakte
036	ADD 104	07.104	addiere die zu testende Gleisnummer dazu . . .
037	ABS 126	06.126	und speichere dies als indirekte Adresse
038	LIA 126	19.126	lade so die Vergleichszahl für das Gleis
039	VGL 103	10.103	ist die Kontaktgleis-Eingabe gleich?
040	SPB 044 (A3)	11.044	falls ja, ist der richtige Kontakt gefunden
041	AKO 001	04.001	sonst lade „1“ . . .
042	ADD 104	07.104	und erhöhe so die Kontaktnummer in 104
043	SPU 034 (A2)	09.034	springe zurück zum Speichern und Testen
			Auswertung des Kontaktes:
044	A3: LDA 104	05.104	gefunden! Lade die Kontaktnummer, wo der Kontakt stattfand
045	VGL 100	10.100	ist es „0“, also K0, wo der Kontakt erfolgte?
046	SPB 068 (A4)	11.068	falls ja, suche ein freies Gleis (bei 068)
047	ADD 117	07.117	sonst addiere „105“ zur Kontaktnummer

Fortsetzung siehe nächste Seite

048	ABS 126	06.126	speichere als Adresse für das Gleis
049	AKO 000	04.000	lade „0“ (Gleis ist jetzt frei)
050	AIS 126	20.126	indirekt speichern im adressierten Gleis
051	LDA 105	05.105	lade die bisherige Zuganzahl
052	SUB 101	08.101	reduziere sie um „1“ . . .
053	ABS 105	06.105	speichere sie wieder . . .
054	ANZ	02.000	und zeige sie an
055	VZG 250	03.250	warte kurz, bis die Lok über den Kontakt ist
056	LDA 127	05.127	lade den Signalzustand von S0
057	VGL 100	10.100	ist das Signal offen, also „0“?
058	SPB 024 (A1)	11.024	falls ja, warte auf eine neue Eingabe
059	VZG 250	03.250	} sonst ist eine „1“ im Akku; dann warte bis zur Zugausfahrt aus dem Bahnhof eine Dreiviertelsekunde
060	VZG 250	03.250	
061	VZG 250	03.250	
062	P2A 007	18.007	gib die „1“ ans Signal aus: Öffnen! Der bisher blockierte Zug kann jetzt einfahren.
063	VZG 050	03.050	warte 50 ms als Schaltdauer des Signals
064	NEG	14.000	mache aus der „1“ eine „0“ durch Negation . . .
065	P2A 007	18.007	und schalte das Signalrelais wieder aus
066	ABS 127	06.127	speichere die „0“ als Signalzustand: offen!
067	SPU 086 (A7)	11.086	Sprung zur Zügeinfahrt in den Bahnhof
Suche nach freiem Gleis:			
068	A4: AKO 110	04.110	lade „110“ als Startadresse für die Gleissuche
069	A5: SUB 101	08.101	verringere die Adresse im Akku um „1“ . . .
070	ABS 126	06.126	und speichere die Adresse des Gleises
071	LIA 126	19.126	lade indirekt den Zustand dieses Gleises
072	VGL 100	10.100	ist er „0“, das Gleis also frei?
073	SPB 086 (A7)	11.086	falls ja, soll der Zug hier hinein!
074	LDA 126	05.126	sonst lade die Adresse wieder
075	VGR 117	12.117	ist sie noch größer als „105“?
076	SPB 069 (A5)	11.069	falls ja, springe zurück zur „Leer-Abfrage“
Blockierung des Bahnhofs:			
077	A6: AKO 001	04.001	sonst sind alle voll! Lade „1“
078	ABS 127	06.127	speichere es als Signalzustand: zu! . . .
079	P2A 008	18.008	und gib es am Signalrelais aus: Schließen!
080	VZG 050	03.050	warte kurz zum Umschalten
081	NEG	14.000	negiere die „1“ zur „0“
082	P2A 008	18.008	gib sie aus: Ende des Impulses für das Relais
083	AKO 099	04.099	lade „99“ . . .
084	ANZ	02.000	und zeige sie an: Einfahrtsgleis ist blockiert!
085	SPU 024 (A1)	09.024	springe zu 024 und warte auf einen neuen Kontakt
Zügeinfahrt:			
086	A7: AKO 001	04.001	lade „1“ (Gleis ist belegt)
087	AIS 126	20.126	und speichere dies im adressierten Gleis
088	ADD 105	07.105	addiere zur „1“ die Zugzahl im Bahnhof . . .
089	ABS 105	06.105	und speichere die neue Zugzahl wieder
090	ANZ	02.000	zeige sie außerdem an
091	AKO 005	04.005	lade „5“
092	ADD 126	07.126	addiere dazu die Adresse des Gleises
093	ABS 126	06.126	speichere als Adresse für die Weichensteuerung
094	LIA 126	19.126	lade damit den richtigen Code für die Weichen . . .
095	P2A 000	18.000	und gib ihn an Port 2 (Weichenrelais) aus
096	VZG 050	03.050	für 50 Millisekunden

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
097	AKO 000	04.000	dann lade „0“ . . .
098	P2A 000	18.000	und gib sie aus: alle Relais werden abgeschaltet
099	SPU 024 (A1)	09.024	springe in die Warteschleife für den nächsten Kontakt
100		00.000	„0“ als Vergleichszahl
101		00.001	„1“ als Vergleichszahl und Schrittweite
102		–	Hilfszelle
103		–	Port 1 – Kontaktgleis-Eingabe
104		–	Gleisnummer, wo Kontakt erfolgte
105		–	Anzahl der Züge im Bahnhof
106	*	00.00x	Zustand Gleis 1: „0“ = leer, „1“ = voll
107	*	00.00x	Zustand Gleis 2: „0“ = leer, „1“ = voll
108	*	00.00x	Zustand Gleis 3: „0“ = leer, „1“ = voll
109	*	00.00x	Zustand Gleis 4: „0“ = leer, „1“ = voll
110			frei
111	*	00.001	Weichen-Code für Einfahrt in Gleis 1
112	*	00.006	Weichen-Code für Einfahrt in Gleis 2
113	*	00.026	Weichen-Code für Einfahrt in Gleis 3
114	*	00.106	Weichen-Code für Einfahrt in Gleis 4
115			frei
116	*	00.255	Vergleichszahl für Kontakt-Eingabe
117	*	00.105	Summand für Adressverschiebung
118			frei
119			frei
120		00.001	Vergleichszahl für Kontaktgleis K0
121		00.002	Vergleichszahl für Kontaktgleis K1
122		00.004	Vergleichszahl für Kontaktgleis K2
123		00.008	Vergleichszahl für Kontaktgleis K3
124		00.016	Vergleichszahl für Kontaktgleis K4
125			frei
126		–	Zelle für indirekte Adressierung
127		–	Signalzustand S0: „0“ = offen/ „1“ = zu

2.25 Roulette

Bei diesem Programm „rollt“ statt der Kugel ein Lichtpunkt über eine Reihe von 8 Leuchtdioden. Wie wir die LEDs über Treiber-Transistoren ansteuern müssen, zeigt das Schaltbild.

Auf dem Bild ist auch zu sehen, was wir sonst noch brauchen: einen Taster an Port 1/1, über den wir „die Kugel ausrollen“ lassen können. Der Lichtpunkt wird immer langsamer, bis er schließlich auf einer LED liegenbleibt. Zusätzlich können wir an Port 1/2 (über einen Treibertransistor) einen Lautsprecher anschließen, so daß beim Rollen Geräusche erzeugt werden; dies ist jedoch für die Funktion des Programms nicht unbedingt erforderlich. Gestartet wird es bei **001**. Es läßt den Punkt so lange über alle 8 LEDs flitzen, bis die Taste gedrückt wird; dann folgen noch 40 weitere Schritte,

die immer langsamer werden, bis der Lichtpunkt ruht. Ein neuer Start ist dann einfach durch RUN möglich.

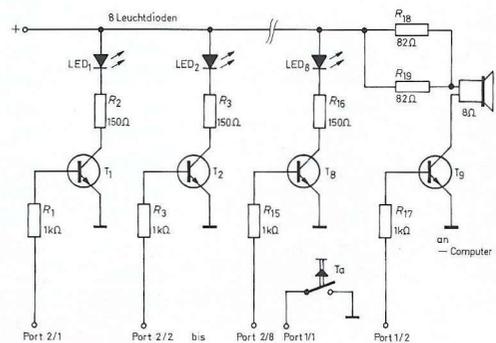


Bild 93

Listing 52: Roulette

Adresse	Mnemonics	Code	Kommentar
001	C0: AKO 040	04.040	lade „40“ . . .
002	ABS 124	06.124	als Startwert für Verlangsamung speichern
003	AKO 001	04.001	lade „1“ . . .
004	ABS 125	06.125	als erstes LED-Muster speichern (dual: 00000001) . . .
005	ABS 126	06.126	als ersten Verlangsamungswert speichern . . .
006	ABS 127	06.127	als Schrittweite speichern . . .
007	ABS 123	06.123	und als Tastenzustand: „1“ = frei (nicht gedrückt)
008	C1: LDA 125	05.125	lade das LED-Muster
009	P2A 000	18.000	gib es aus an Port 2 (LED-Reihe)
010	AKO 129	04.129	Test, ob LED Nr. 8 erreicht: lade „129“
011	SUB 125	08.125	subtrahiere das Muster davon, also maximal 10000000 (dual) = 128 (dezimal)
012	VGR 127	12.127	ist der Rest größer als „1“, also „128“ als Muster noch nicht erreicht?
013	SPB 016 (C2)	11.016	falls ja, weiter in der Bit-Shift-Schleife
014	AKO 001	04.001	sonst neuer Musterstart: lade „1“
015	SPU 018 (C3)	09.018	springe zum Speichern als LED-Muster
016	C2: LDA 125	05.125	Multiplikation mit „2“: lade das Muster
017	ADD 125	07.125	addiere es noch einmal dazu
018	C3: ABS 125	06.125	speichere es als neues Muster
019	AKO 001	04.001	lade „1“
020	P1A 002	17.002	gib sie aus an Port 1 Klemme 2 (Lautsprecher)
021	VZG 015	03.015	warte kurz (Lautsprecher ist jetzt an)
022	AKO 000	04.000	lade „0“
023	P1A 002	17.002	gib sie aus an Port 1 Klemme 2 (Lautsprecher aus)
024	LDA 126	05.126	lade den aktuellen Verlangsamungswert aus dem Speicher . . .
025	W1: VZG 003	03.003	und verzögere kurz
026	SUB 127	08.127	verringere die Verlangsamung um „1“
027	VGR 127	12.127	ist sie noch größer als „1“, also noch nicht lange genug gewartet?
028	SPB 025 (W1)	11.025	falls ja, warte weiter in der Schleife
029	P1E 001	16.001	sonst lies Port 1 Klemme 1 (Taster)
030	VGL 127	10.127	ist der Wert „1“, also nicht gedrückt?
031	SPB 034 (W2)	11.034	falls ja, springe zum „Weiterrollen“
032	ABS 123	06.123	sonst speichere die „0“ als Tastenzustand und Zeichen für das Ausrollenlassen.
033	SPU 037 (W3)	09.037	springe zu 037 (starte die Verlangsamung)
034	W2: AKO 001	04.001	lade „1“
035	VGL 123	10.123	ist der Tastenzustand gleich?
036	SPB 008 (C1)	11.008	falls ja, springe zur Muster-Ausgabe
037	W3: LDA 126	05.126	sonst verlangsame die „Rollbewegung“: lade den aktuellen Verlangsamungswert
038	ADD 127	07.127	erhöhe ihn um „1“
039	ABS 126	06.126	speichere ihn wieder: Die Schleife 025 – 028 benötigt jetzt mehr Zeit („rollt langsamer“)
040	ANZ	02.000	Anzeigen des Verlangsamungswertes
041	VKL 124	13.124	ist er noch kleiner als der Startwert „40“?
042	SPB 008 (C1)	11.008	falls ja, springe zur Muster-Ausgabe
043	HLT	01.000	sonst HALT – die Kugel liegt fest
044	SPU 001 (C0)	09.001	neuer Start – ein neues Glück bei 001
123		–	Tastenzustand: „1“ = frei „0“ = gedrückt gleichzeitig Zeichen für das „Ausrollen“
124		00.040	„40“ als Schrittzahl bis zum Stillstand
125		–	LED-Muster (Startwert: 00000001 = „1“)
126		–	aktueller Verlangsamungswert
127		00.001	Zählerschrittweite

Dritter Teil

Einige Grundprinzipien der elektronischen Datenverarbeitung

3.1 Was geht in den Schaltkreisen des Computers vor?

Sie haben bisher erfahren, daß der Computer Zahlenwerte speichert, in den Akku lädt, anzeigt, addiert und subtrahiert, daß Befehle decodiert und ausgeführt, Steuersignale ein- und ausgegeben werden. Was Sie als Computer-Experte jedoch nicht unbedingt zu wissen brauchen: wie kann man eigentlich elektronisch eine Addition durchführen, aus welchen elektronischen Grundelementen besteht ein Computer und auf welche Weise können hochkomplizierte Aufgaben, die ein Computer zu lösen instande ist, mit den bereits aus Kap. 1.59 bekannten logischen Zuständen „0“ und „1“ bewerkstelligt werden?

Ein paar Gedanken zum Thema „Digital-Elektronik“ (lat. digitus = Finger; bei der Digitaltechnik erfolgt alles schrittweise, wie beim Abzählen der Finger. Unser Computer ist ein Digitalcomputer) möchten wir Ihnen aber dennoch nahebringen, als Anregung sozusagen, sich auch einmal mit der Hardware-Seite der Computertechnik zu befassen.

3.2 Alles im Zweiersystem

Folgendes ist Ihnen bereits bekannt: Digitalcomputer arbeiten binär, kommen also mit zwei Schaltzuständen aus.

1. elektrische Spannung vorhanden
2. keine Spannung vorhanden.

Bei Gebrauch unserer Ein- und Ausgänge haben Sie diese Arbeitsweise erfahren. Die beiden Zustände wurden mit „1“ und „0“ bezeichnet.

Wie aber läßt sich mit nur zwei verschiedenen Zuständen eine schwierige Aufgabe überhaupt bewältigen?

Welche Möglichkeiten im Zweiersystem stecken, zeigt unter anderem das Morsealphabet. Nur mit Punkt und Strich, also mit zwei Zeichen, lassen sich damit Texte jeder Art schreiben. Übrigens kommt auch unser Gehirn – davon kann man heute ausgehen – mit nur zwei digitalen Zuständen bei seiner Arbeit aus: Seine Gehirnzellen sind entweder erregt oder nicht erregt. Allerdings verfügt unser Gehirn über die unvorstellbar große Menge von 10 Milliarden Gehirn-

zellen, die in vielfältiger Weise miteinander verknüpft werden können. Dadurch wird seine enorme Leistung ermöglicht.

Auch die Digitalcomputer bestehen aus vielen Tausenden von Grundbausteinen, die sich mit Gehirnzellen vergleichen lassen und die jeweils zwei verschiedene Zustände annehmen können. Sie arbeiten also im Prinzip wie ein Schalter, mit dem wir zum Beispiel eine Lampe ein- und ausschalten. Ein solcher Schalter ist gleichzeitig ein Speicher für eine Informationseinheit, für 1 bit. Er hält seinen jeweiligen Zustand „ein“ oder „aus“ so lange fest, bis er wieder betätigt wird.

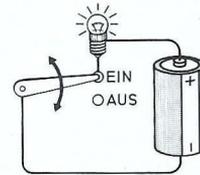
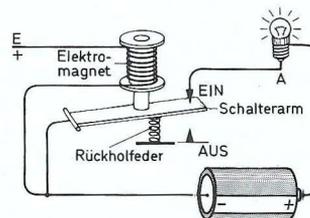


Bild 94

3.3 Das Grundelement des Computers: ein einfacher Schalter

Handbediente Schalter kommen natürlich für einen Computer nicht in Frage. Sie müssen vielmehr elektrisch funktionieren. Dies läßt sich z.B. mit einem Elektromagnet erreichen, wie abgebildet.

Bild 95



Wird durch diesen Elektromagnet Strom geschickt, dann zieht er den Schalterarm an, der Kontakt wird geschlossen, und das Lämpchen brennt. Man kann auch sagen: legt man an den **Eingang E**, also an die Spule eine elektrische Spannung, dann ist auch am **Ausgang A**, also am Lämpchen eine Spannung vorhanden, so daß es leuchtet.

Ein solcher elektromechanischer Schalter, wie wir ihn hier beschrieben haben, heißt **Relais**.

Bei den Vorgängern unseres Computers hat

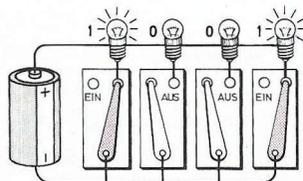
man vor vierzig Jahren tatsächlich Relais eingesetzt, die wegen ihres großen Platzbedarfs, hohen Stromverbrauchs und langsamen Arbeitstempas für die heutige Datenverarbeitung natürlich völlig ungeeignet wären. Deswegen werden seit etwa 25 Jahren Transistoren als Schalter verwendet, die ebenfalls zwei Ausgangszustände besitzen: Sie lassen entweder Strom durchfließen oder sperren den Durchfluß. Transistoren können heute so mikroskopisch klein hergestellt werden, daß mehrere Zehntausend davon auf der Fläche eines Quadratzentimeters Platz finden.

Wer sich in der Elektronik etwas auskennt (z.B. die Besitzer von KOSMOS Elektronik-Experimentierkästen), weiß, daß man mit zwei Transistoren ein Speicherelement für ein Bit bauen kann. Man nennt dieses Element **Flip-Flop** oder **bistabilen Multivibrator**. Wer kein Elektronikexperte ist, braucht sich nur merken, daß bei solchen Flip-Flops ein geringer Stromstoß, ein Stromsignal genügt, um die Schaltfunktion zu bewirken. Dieses Signal kann z.B. durch Druck auf eine Taste oder aber im Computer selbst erzeugt werden. Das Flip-Flop reagiert sofort und ändert wie ein einfacher Schalter den Zustand an seinem Ausgang von „Spannung vorhanden“ zu „keine Spannung“ oder umgekehrt.

3.4 Vom Schalter zum Register

Mit einem Speicherelement allein ist natürlich nicht viel anzufangen. Es reicht gerade aus, um ein Lämpchen einzuschalten. Aber schon mit 2 Schaltelementen kann man 4, mit 3 Schaltern 8 und mit 4 Schaltern 16 verschiedene Ausgabemöglichkeiten erzeugen. Bei 8 Schaltern, also bei 8 bit kommen wir, wie Sie sich erinnern werden (Kapitel 1.63), bereits auf 256. Faßt man also mehrere Schalter zu einem sogenannten **Register** zusammen, dann kann man in solch einer Speicherzelle schon allerhand unterbringen.

Bild 96



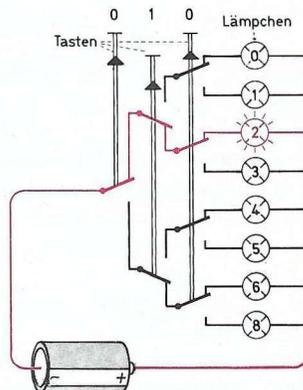
Wir haben hier auf der Abbildung vier Schalter zusammengefaßt, mit denen 16 verschiedene Ein-Aus-Kombinationen der vier Lämpchen möglich sind.

Eingestellt ist gerade die Dualzahl 1001 (dezimal = 9). Auch in unserem Computer müssen für jede der Ziffern 0 bis 9, überall wo sie gespeichert werden, mehrere solcher Flip-Flop-Schalter zur Verfügung stehen.

3.5 Codieren und Decodieren

Mit einfachen Schaltern und Lämpchen können wir also eine Dualzahl anzeigen. Dualzahlen sind aber für einen Ungeübten schwer zu lesen. Wer weiß z.B. auf Anhieb, daß dual 1001 der Dezimalzahl 9 entspricht? Deswegen wandelt unser Computer die Dualzahlen, mit denen er intern arbeitet, in Dezimalzahlen um, wie wir sie auf der Ziffernanzeige sehen. Wie läßt sich solch eine Umwandlung oder **Decodierung** bewerkstelligen? Auch das kann mit einem Schaltermodell gezeigt werden, von dem wir der Einfachheit halber eines für eine nur 3-stellige Dualzahl gezeichnet haben.

Bild 97



Drückt man von oben auf eine der abgebildeten Tasten, dann bedeutet dies „1“. Nicht gedrückt ist „0“. Das Drücken könnte auch je ein Elektromagnet (siehe 3.3) besorgen, dem dann Strom zugeführt werden muß. (Dann wäre 1 = Strom, 0 = kein Strom.)

Auf dem Bild ist die zweite der drei Tasten mit ihren zwei Schaltelementen gedrückt. Die Eingabe ist also 010, und diese Dualzahl entspricht dem Wert „2“ im Dezimalsystem. Das entsprechende Lämpchen in unserem Modell leuchtet daher.

In unserem Computer verwenden wir allerdings keine einzelnen Lämpchen für die Anzeige der Zahlen, sondern sogenannte Sieben-Segment-Leuchtanzeigen. Jede Anzeige besitzt sieben Teile (Segmente) – auf unserem Bild mit a bis g

gekennzeichnet – mit denen, je nachdem man sie aufleuchten läßt, alle Ziffern von 0 bis 9 gebildet werden können.

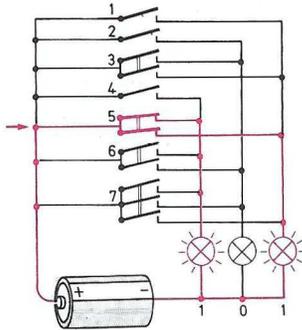
Bild 98



Will man z.B. „1“ anzeigen, dann müssen die Segmente b und c leuchten. Für „8“ braucht man alle Segmente.

Wir haben gesehen, wie man von Dualzahlen zu Dezimalzahlen gelangen kann. Nun wollen wir uns überlegen, wie man Dezimalzahlen in Dualzahlen wandeln kann. Auf dem nächsten Bild erkennen wir sieben Schalter, z.T. mit Mehrfachfunktion, die mit drei Lämpchen für die Dualzahlen-Anzeige verbunden sind. Gedrückt ist der Schalter „5“, was zur Anzeige **1 0 1**, führt. Sie können in Gedanken auch einmal andere Schalter drücken und feststellen, daß stets die richtige zugehörige Dualzahl erscheint.

Bild 99



Auch in unserem Computer muß jede von uns eingetippte Ziffer zunächst in Dualsignale umgewandelt werden, denn nur sie kann der Computer „verstehen“. Diese Wandlung von einem Zahlensystem ins andere, auch Codieren und Decodieren genannt, läßt sich natürlich elektronisch wesentlich eleganter machen, als mit elektrischen Schaltern.

3.6 Die Verarbeitung der Daten

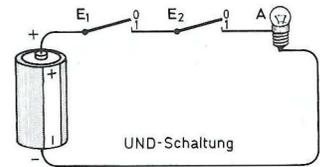
Wie man Daten speichert und codiert, können wir uns jetzt in etwa vorstellen. Wie aber werden Dualzahlen elektronisch zusammengezählt oder miteinander verglichen? Da der Computer nur die Größe 0 oder 1 kennt, besteht der Gipfel seiner Rechenkunst in der Formel $1 \times 1 = 1$. Wie die Tabelle zeigt, ergeben die übrigen Multiplikationsmöglichkeiten – wer will das bezweifeln – durchweg 0.

$$\begin{aligned} 0 \times 0 &= 0 \\ 0 \times 1 &= 0 \\ 1 \times 0 &= 0 \\ 1 \times 1 &= 1 \end{aligned}$$

Erinnert Sie dies nicht an die Wahrheitstafel in Kapitel 1.59, wo die UND-Funktion erläutert wird? Wir können beim Vergleichen feststellen: die UND-Schaltung beherrscht das duale Einmaleins.

Zur Veranschaulichung dieser wichtigen logischen Grundbeziehung dient uns wieder ein Modell mit einfachen Schaltern: Nur dann, wenn **beide** Schalter geschlossen sind, geht die Lampe an.

Bild 100



Ein offener Schalter bedeutet jeweils 0, ein geschlossener 1. Werden die Schalter nach dem Beispiel in Kapitel 3.3. elektrisch betrieben, dann schließen sie, wenn durch ihre jeweiligen Elektromagnetspulen Strom geschickt wird. Es gilt dann folgendes: Liegt am Eingang (Schalter) E_1 und am Eingang (Schalter) E_2 Strom, dann ist auch am Ausgang A Strom vorhanden, der durch das brennende Lämpchen angezeigt wird.

Das läßt sich in einer Tabelle wie folgt darstellen:

Eingang E_1	Eingang E_2	Ausgang A
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Bild 101

Die UND-Funktion kommt in Logik-Schaltungen häufig vor. Ihr Schaltsymbol sieht folgendermaßen aus:

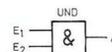


Bild 102

Es können übrigens noch mehr als zwei Eingänge vorhanden sein. Auch dann gilt aber, daß an allen Eingängen Spannung anliegen muß, damit auch am Ausgang eine Spannung erscheint.

3.7 Duale Addition

Die soeben beschriebenen bescheidenen Multiplizierfähigkeiten reichen zur Lösung größerer Aufgaben nicht aus. Zum Glück kann man aber jede Multiplikation durch fortlaufendes Addieren ersetzen, wie wir es bei unserem Multiplikationsprogramm (Kapitel 1.69) getan haben. Auch alle Rechenmaschinen multiplizieren auf diese Weise. Subtrahiert und dividiert wird übrigens ebenfalls mit Hilfe der Additionsmethode, mit der wir uns daher näher befassen wollen.

Bei der dualen Addition sind die Rechenregeln ebenfalls sehr einfach. Sie sehen folgendermaßen aus:

$$\begin{aligned} 0 + 0 &= 0 \\ 0 + 1 &= 1 \\ 1 + 0 &= 1 \\ 1 + 1 &= 10 \end{aligned}$$

Wie wir sehen, wird das Ergebnis in der letzten Zeile größer als die größtmögliche Zahl des Dualsystems und muß daher als 10 geschrieben werden. Es gibt ja keine höhere Dualziffer als 1, so daß – wie Ihnen bereits bekannt – eine weitere Stelle benötigt wird, um den nächsthöheren Wert auszudrücken. Auch bei unserem Zehnersystem ist es nicht anders, wenn wir die größte Ziffer 9 erreicht haben und weiterzählen wollen.

Um zu verstehen, wie man elektrisch bzw. elektronisch eine Addition durchführen kann, gehen wir schrittweise vor und lassen zunächst einmal die bei der Addition von $1+1$ zusätzlich entstandene linke Stelle, die auch **Übertrag** (englisch „carry“) genannt wird, außer acht. Die zugehörige Wahrheitstabelle für die Addition sieht dann folgendermaßen aus:

Eingang E ₁	Eingang E ₂	Ausgang A
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Ein Schaltermodell, das entsprechend dieser Tabelle funktioniert, ist einfach herzustellen, wie unsere Abbildung zeigt.

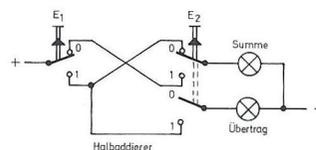
Bild 103



Wir sehen, daß immer dann am Ausgang eine „1“ (Lampe an) erscheint, wenn die Eingänge ungleich sind, also **entweder** am einen Eingang **oder** am anderen eine „1“ (Schalter gedrückt) liegt. Das Lämpchen leuchtet also nur dann, wenn eine der beiden Tasten E₁ oder E₂ gedrückt ist. Eine solche Verknüpfung wird **Anti-valenz-** oder **XOR-Schaltung** genannt. XOR bedeutet „exclusiv ODER“ (engl.: exclusiv OR).

Als nächstes müssen wir nun erreichen, daß auch der Übertrag berücksichtigt wird. Wie läßt sich das machen? Erweitern wir einfach den Schalter E₂ durch ein zusätzliches Schaltelement, wie auf der Abbildung zu sehen:

Bild 104



Drücken wir jetzt einmal in Gedanken beide Schalter E₁ und E₂, dann leuchtet das „Übertraglämpchen“, und das „Summelämpchen“ bleibt dunkel. Mit dieser Schaltung läßt sich also das Ergebnis 10 anzeigen. In der zugehörigen Wahrheitstabelle wird der logische Zusammenhang nochmals dargestellt:

Eingang E ₁	Eingang E ₂	Übertrag	Summe
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

Eine solche Schaltung, wie wir sie soeben kennengelernt haben, wird als **Halbaddierer** bezeichnet. „Halb“ deswegen, weil nur zwei Eingangsgrößen E₁ und E₂ verarbeitet werden können, sich aber ein aus einer davorliegenden Addierstufe eventuell vorhandener Übertrag nicht berücksichtigen läßt. Um auch dies zu erreichen, schalten wir einfach zwei Halbaddierer zusammen, wie hier dargestellt. Um die Zeichnung übersichtlicher zu machen, haben wir die Halbaddierer, deren Funktion Sie nun kennen, vereinfacht als Kästchen mit ihren Eingängen E₁ und E₂ sowie ihren beiden Ausgängen abgebildet. Das Ganze heißt **Volladdierer**.

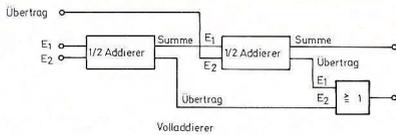


Bild 105

Rechts unten in der Zeichnung erscheint noch ein Kästchen, das sich von dem uns bekannten UND-Symbol etwas unterscheidet. Es handelt sich um das Zeichen für eine **ODER-Schaltung**.

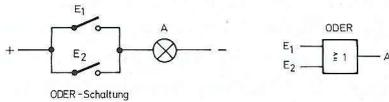


Bild 106

Ihr Ausgang wird stets 1, wenn an einem oder an beiden Eingängen ein „1“-Signal liegt. Das machen wir uns wieder mit einem Schalterbeispiel und der zugehörigen Wahrheitstabelle klar.

E ₁	E ₂	A
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Sie können nun wieder in Gedanken verfolgen, was beim Anlegen einer elektrischen Spannung an die Eingänge E₁ und E₂ und an den Übertragseingang geschieht. Liegt z.B. sowohl am Übertragseingang als auch an den beiden Eingängen E₁ und E₂ eine 1, dann erscheint an beiden Ausgängen ebenfalls eine 1, also 11, was einer 3 im Dezimalsystem entspricht.

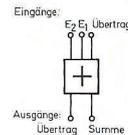
Falls Sie sich nicht intensiver mit Digitalelektronik befassen wollen, brauchen Sie sich die Funktionsweise des Volladdierers und des nachfolgend beschriebenen Rechenwerks nicht unbedingt zu merken. Sie sollen lediglich eine ungefähre Vorstellung davon erhalten, wie im Computer Aufgaben durch eine Kombination sinnvoll miteinander verbundener einfacher Schalter gelöst werden können.

3.8 Das vollständige Rechenwerk

Nun haben wir zwar einen Volladdierer, können aber trotzdem erst zwei einstellige Dualzahlen zusammenzählen. Für jede weitere Stelle braucht man zusätzlich einen Volladdierer, wie die nächste Abbildung zeigt. Damit auch hier die Sache nicht zu unübersichtlich wird, haben wir für den Volladdierer ebenfalls eine vereinfachte

Darstellung gewählt. Er ist als Kästchen mit fünf Anschlüssen gezeichnet.

Bild 107



Das abgebildete **Rechenwerk** kann zwei dreistellige Dualzahlen zusammenzählen und unter Berücksichtigung des Übertrags ein vierstelliges Ergebnis anzeigen. Die beiden Zahlen, die zusammengezählt werden sollen, also die Summanden, sind je in einem Register untergebracht und dort – wie Sie in den vorhergehenden Kapiteln erfahren haben – in Flip-Flops gespeichert, von denen für jede Stelle eines vorhanden ist. Wenn Sie jetzt den Verarbeitungsweg verfolgen, werden Sie feststellen, daß sich mit solch einem Rechenwerk dreistellige Dualzahlen addieren lassen. Sollen Zahlen mit mehr Stellen zusammengezählt werden, dann müssen die Zahlenspeicher erweitert und zusätzliche Addierer für jede weitere Stelle eingebaut werden. Auf unserem Bild findet eine Addition der Zahlen 5 (dual 101) und 3 (dual 011) statt.

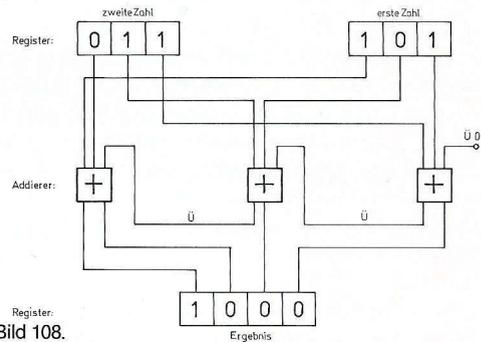


Bild 108.

3.9 Schlußbetrachtung

Mit diesen wenigen Bemerkungen über die elektronische Datenverarbeitung hoffen wir, Ihnen den Computer etwas besser durchschaubar gemacht zu haben. Noch näher auf die Schaltungsdetails einzugehen, würde den Rahmen dieses Buches sprengen, zumal die Darstellung der gesamten Schaltung mit der umfangreichen Verdrahtung ihrer riesigen Mengen von Schaltelementen sogar das Auffassungsvermögen von Fachleuten übersteigt und daher in langen Computerprogrammen enthalten ist.

Wer sich noch intensiver mit Digitalelektronik befassen möchte, kann sich mit entsprechenden Fachbüchern weiterbilden.

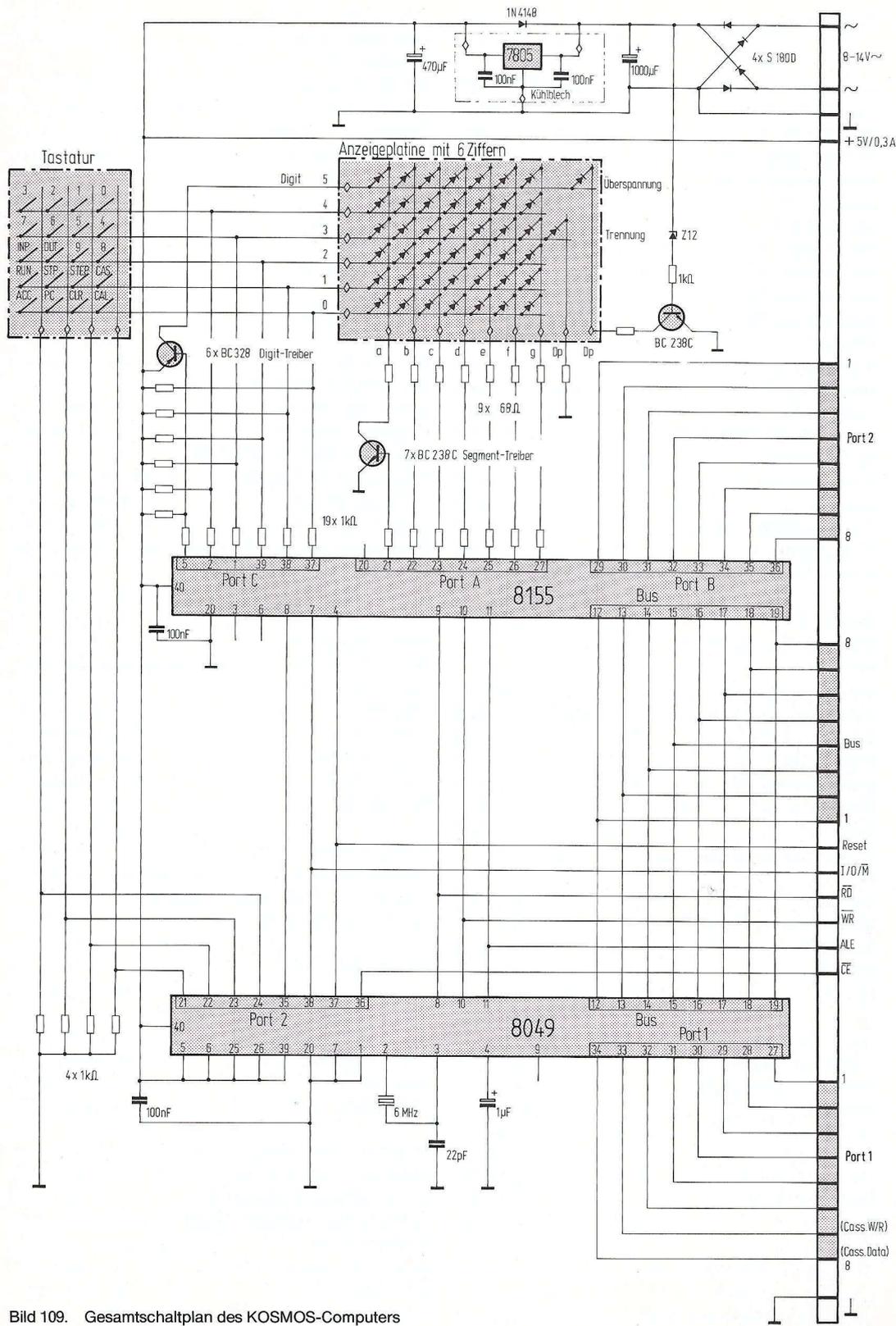


Bild 109. Gesamtschaltplan des KOSMOS-Computers

Sachregister

ABS-Befehl 23
ACC-Taste 17
ADD-Befehl 25
Addition, duale 135
Additionsroutine 59
Adresse 10
AIS-Befehl 52
Akkumulator 9, 15
AKO-Befehl 23
Alarmanlage 94
Algorithmus 59
AND 41
Antivalenz 135
ANZ-Befehl 18, 20
Anzeigenfeld 7
Arithmetik-Übungen 110
Assembler 67
Ausbauversion 15
Ausgabe 11
Ausgabe-Befehl 39, 41
Ausgabeport 41
Automatik-Zähler 27

BASIC 67
Bedingter Sprung 27, 29
Befehl 12
Befehlsbereich 28
Befehlsdecoder 9, 18
Befehlssatz 70
Befehlszyklus 18
Bidirektionaler Port 41
Bildschirm 35
binär 51
bistabiler Multivibrator 133
Bit 51
Bitmuster 51
Blinkschaltung 40
Boolsche Algebra 41
Bus 69
Byte 51

carry 135
Cassetten-Interface 69
Central Processor 68
Chip 68
CLR-Taste 8
COBOL 67
Code-Knacker 82
Code-Schloß 92
Codieren 12
Compiler 67
Computer-Entscheidung 29
Computer-Sprachen 67
Countdown-Programm 56

Daten, Datum 16, 25
Datenbereich 28
Datenbus 69
Dateneingabe 37
Debugging 62
Dezimal-System 49
Digitalvoltmeter 77
Digitaluhr 72
Dividend 60
Division 60, 108
Divisor 60
Doppelwürfel 97
Drucker 35
Dual-System 48

EDV 25, 35
Ein-Ausgabe-Zeiger 11
Eingabe-Befehl 38
Eingabe-Einheit 35
eigene Programmierarbeit 66
Einzelschritt-Betrieb 20
Entscheidung 29
Elektromagnet 132
Erweiterung des Speichers 69
exclusiv ODER 135
externe Dateneingabe 37

Fehleranzeige 12
Fehler finden 61
Flachtastatur 7
Flag 29
Flipflop 133
Flußdiagramm 32, 33
FORTRAN 67
Funktionstasten 7

Gedächtnistraining 87
Geschwindigkeit 64
Gleichstrommotor, computergesteuert 114
Grundauführung 10

Halbaddierer 135
Hardware 52
Hauptprogramm 58
Heizungssteuerung 45
Herzschlagmesser 117
Hilfsspeicher 15
HLT-Befehl 18, 23

Indirekte Adressierung 52, 53
Indirekter Ladebefehl 54
Indirekter Speicherbefehl 52
Indirekter Sprungbefehl 56, 59
Information 25
Informationseinheit 132
INP-Taste 11
Integrierter Schaltkreis 68

Interface 51
 Interrupt 22

Kartenleser 35
 Kassetten-Interface 69
 Kennbuchstabe 11
 Kochrezepte 66
 Konjunktion 41
 Konstante 16
 Kontaktbügel 37

Lämpchen 40
 LDA-Befehl 15, 16
 Leuchtdiode 40
 LIA-Befehl 54
 lineares Programm 32
 Listing 18
 logische Werte 41
 Lottozahlen 14

Magnetbandgerät 35
 Magnetplatte 35
 Masseschiene 37
 Melodiengenerator 100
 Merker 29
 Mikrocomputer 67 – 68
 Mikroprozessor 68
 Minuend 26
 1-Minuten-Verzögerung 62
 Mneme 19
 Mnemonics 19
 Modellbahnhof 126
 modifizieren 52
 Mondlandung 97
 Monoflop 124
 Morse-Computer 119
 Multiplikation 59, 105
 Multiplikation, duale 134

NAND 47
 NEG-Befehl 47
 Nim-Spiel 79
 NOP-Befehl 63

ODER-Schaltung 136
 Operations-Code 16
 Operand 16
 OUT-Taste 11

Pärchensuche 89
 Paschwürfel 97
 PC-Taste 15
 Personen-Rufanlage 108
 Personen-Zählanlage 124
 P1A-Befehl 39
 P1E-Befehl 36
 P2A-Befehl 41

Port 36, 38
 Problem-Analyse 15
 Programm 12, 14
 Programm-Counter 15
 Programmierer 14
 Programmiersprache 67
 Programm-Schieber 64
 Programmverzweigung 31
 Programmzähler 9, 15
 Prozeß 25
 Prozeßrechner 25
 Prozeßsteuerung 25, 49
 Pseudo-Zufallszahlen 72

RAM 69
 Reaktions-Tester 9, 76
 Rechenwerk 9, 26, 29, 136
 Register 69, 133
 Reisebüro-Computer 55
 Relais 132
 Relais-Interface 69
 ROM 67, 68
 Roulette 130
 Rucksack-Methode 63
 Rücksprung-Adresse 58
 RUN-Taste 8

Schaltuhr 84
 Schiebeprogramm 64
 Schleifenprogramm 62
 Schrittweite 28
 Selbstprüfungsprogramm 8
 Siebensegment-Anzeige 134
 Schaltermodell 133
 Siliziumplättchen 68
 SIU-Befehl 56
 Software 52
 SPB-Befehl 29
 Speicher 9
 Speichereinteilung 28
 Speichererweiterung 69
 Speicherzelle 10
 Sprungname 71
 SPU-Befehl 27
 Stanzer 35
 STEP-Taste 17
 Steuerbus 69
 Steuerwerk 9, 18
 Stoppuhr 39
 STP-Taste 8, 22
 Strategie am Schachbrett 103
 SUB-Befehl 26
 Subtrahend 26
 Summand 25
 Symbolische Programmiersprachen 67

Taktfrequenz 70
Tastatur 7, 35
Telefon-Zeittakt 76

überschreiben 13
Übertrag 135
Unbedingter Sprung 27
UND-Befehl 43
UND-Verknüpfung 41, 45
UND-Schaltung 134
Unendlicher Zähler 31
Unterprogramm 58, 62

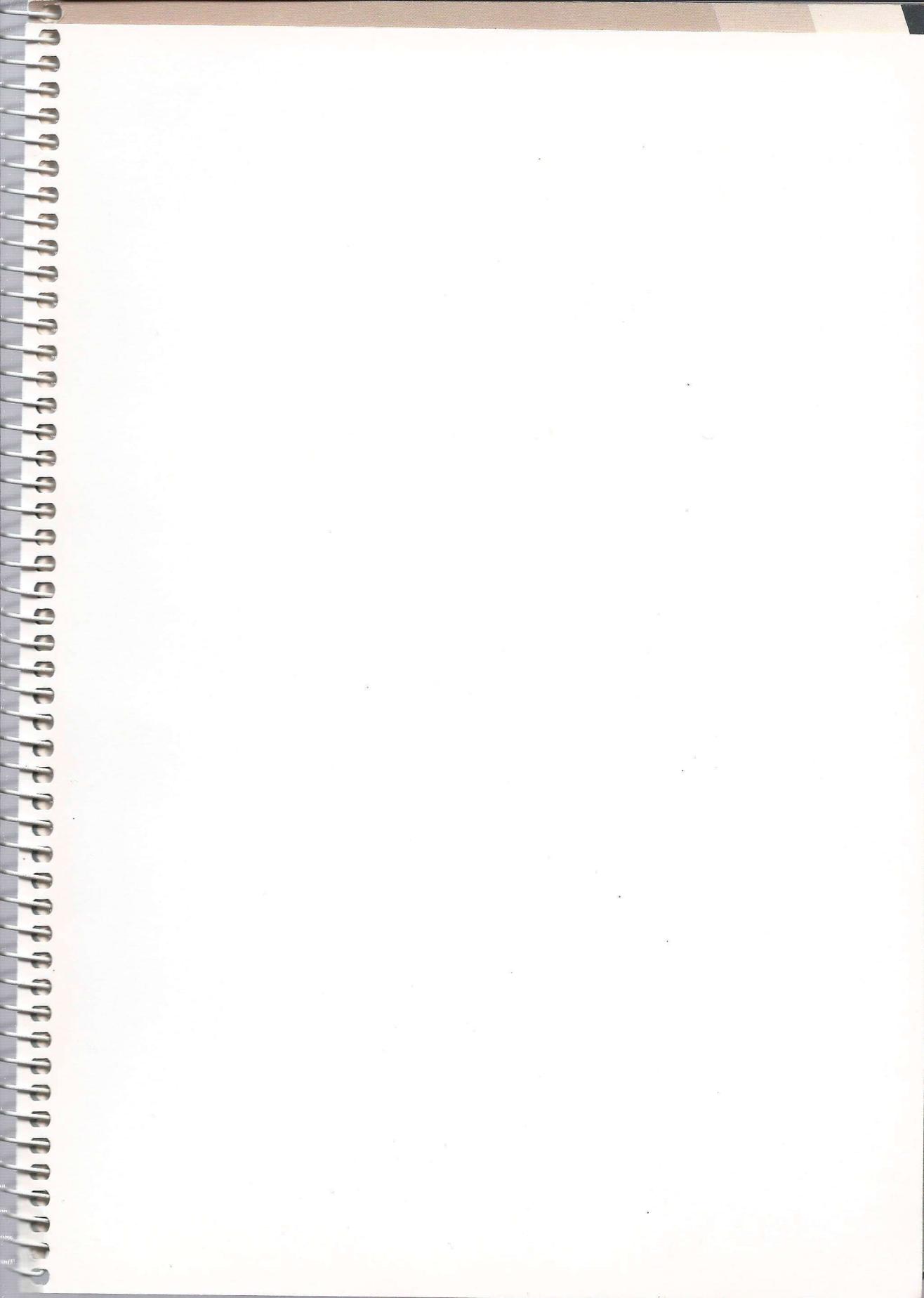
Verarbeitungseinheit 35
Verarbeitungsgeschwindigkeit 21
Vergleichszahl 31
Verzögerung 18
verzweigtes Programm 33
Verzweigung 31

Verzweigungspunkt 33
VGL-Befehl 29
VGR-Befehl 34
VKL-Befehl 34
Volladdierer 135
VZG-Befehl 21

Wahrheitstabelle 43
Würfelprogramm 12, 97

XOR 135

Zählsprünge 28
Zahlentasten 7
Zelleninhalt 12
Zentraleinheit 35, 70
Zentralprozessor 68
Zufallszahlen 72



Kosmos Elektronik-Labor E 200 Super Labor



Eine komplette, unübertroffene Elektronik-Ausrüstung für Anfänger und Fortgeschrittene. In über 200 Versuchen und Schaltungen lernt man die faszinierende Welt der Elektronik kennen, z. B. Transistor- und Operationsverstärker-Technik, NF-Technik, Radiotechnik, Opto-Elektronik, Meßtechnik, spe-

zielle HF-Technik. Die komplette Labor-Ausrüstung besteht aus mehr als 135 Einzelteilen und einem ausführlichen leichtverständlichen Anleitungsbuch. Ein Experimentalkurs, der nicht nur Spaß macht, sondern auch ein breites Fachwissen vermittelt.



Und in Kombination mit der „Kosmos Computer-Praxis“ ist eine Fülle von hochinteressanten computergesteuerten Anlagen für Regelung und Automation, Spielgeräte usw. möglich.

Bestell-Nr. 611811



Kosmos Labor-Ausbau E 201 Digital-Praxis

Praktische Digital-Schaltungen mit Ziffernanzeigen und Zählermodulen: Stoppuhr, elektronischer Würfel, Digital-Voltmeter, Buchstabenspiel, Digital-Thermometer, Lottozahlengenerator, Mini-Synthesizer und vieles mehr. Ein ausführliches Begleitbuch gibt praktikable Anleitungen.
Bestell.-Nr. 615211

Kosmos Labor-Ausbau E 202 Infrarot-Praxis

Dieser Kosmos Labor-Ausbau führt in die Geheimnisse der unsichtbaren Infrarot-Strahlen ein und demonstriert verblüffende Kombinationen von Elektronik und Optik. Fernsteuerung, Infrarot-Strahlentelefon, Entfernungsmessgerät, unsichtbare Lichtschranke, Alarm-

anlage, Differenzlichtschalter sind nur ein Teil des faszinierenden Versuchsprogramms. Mit ausführlichem Anleitungsbuch.
Bestell.-Nr. 615111

Kosmos Labor-Ausbau E 203 HiFi-Praxis

Der Aufbau eines 2 x 10 W Stereo-Verstärkers oder eines 1 x 20 W Monoverstärkers bringt Disco-Stimmung ins Haus. Eigenbau ist Trumpf für die Besitzer des E 200-Labors und dieser Ausbaustufe. Zusätzlich ist der Bau eines Mischpultes, eines Rhythmus-Gerätes, eines Leistungsindikators für Lautsprecher möglich. Und noch viele weitere Versuche bietet das ausführliche Anleitungsbuch.
Bestell.-Nr. 615311

Kosmos Labor-Ausbau E 204 Bio-Elektronik

Winzige Spannungsimpulse, die man an der Hautoberfläche abnehmen kann, geben Auskunft über die Funktion unserer Organe. Diese Kleinstspannungen können nachgewaltiger Verstärkung hörbar und sichtbar gemacht werden. Die Elektronik im Dienste der Medizin führt hier bereits in den Grundlagen-Experimenten zu einer Fülle aufregender Entdeckungen. Ein Auszug aus dem

Versuchsprogramm gibt Aufschluß über die vielfältigen Möglichkeiten: Herzaktions-signale (EKG), Muskelspannungen (EMG), Gehirnaktivitäten (EEG), Hörgrenze, Hauttemperatur, Reaktionszeit, Pulsfrequenz u. a.
Bestell.-Nr. 615411

Erhältlich im Hobby- und Spielwarenhandel!

kosmos

Druckfehlerberichtigung-Computer Praxis

Seite 82
Listing 33:

Adresse	Mnemonics	Code
.	.	.
.	.	.
.	.	.
004	VGR 112	12.112
.	.	.
.	.	.
.	.	.
011	VGR 112	12.112
.	.	.
.	.	.
.	.	.
020	VGR 112	12.112
.	.	.
.	.	.
.	.	.
027	VZG 000	03.000
028	VZG 000	03.000
.	.	.
.	.	.
.	.	.
112	*	00.009

Vor jedem neuen Spielturmier muß in Zelle 108 der Wert 00.000 eingegeben werden.

Seite 121
Listing 48:

Adresse	Mnemonics	Code
.	.	.
.	.	.
.	.	.
060	AKO 000	04.000
.	.	.
.	.	.
.	.	.
067	AKO 001	04.001
.	.	.
.	.	.
.	.	.

Technischer Hinweis

Ein Teil unserer Computer-Produktionsserie enthält wegen Lieferengpässen auf dem Bauteilmarkt statt des Mikrocomputers 8049 (siehe Experimentierbuch Seite 70) einen äquivalenten IC-Satz, bestehend aus 8039, 2716, 74LS126 und 2 x 74LS75. Auf die Funktion des Computers hat dies jedoch keinerlei Einfluß.