

Wolfgang Kanis

Der Z80-EMUF

Preiswerter Einplatinen-Computer

Der mc-6504-EMUF fand eine weite Verbreitung, weil er erstens sehr preiswert ist und sich zweitens Programme für ihn mit preiswerten Tischcomputern entwickeln lassen. Beides gilt auch für den hier vorgestellten Z80-EMUF; er läßt sich mit einer Taktfrequenz bis zu 4 MHz betreiben, und die Platine kann mit 2 KByte RAM, 8 KByte EPROM und I/O-Ports mit 32 Leitungen bestückt werden.

Der Z80-EMUF (Einplatinen-Microcomputer für universelle Festprogramm-Anwendung) soll es allen Besitzern von Computern wie TRS-80, Video-Genie, Nascom usw. ermöglichen, ihre speziell-

le Computerlösung für eine bestimmte Aufgabe zu finden. Wie sein Verwandter, der 6504-EMUF [1], ist der Z80-EMUF nicht dazu gedacht, auf ihm Programme zu entwickeln (wenn das mit

einem geeigneten Monitorprogramm auch prinzipiell möglich wäre), ihn groß auszubauen oder Basic-Programme laufen zu lassen. Vielmehr ist er als eine Art softwaregesteuerte Logikschaltung zu betrachten.

Maximales Z80-Minimalsystem

Diese Einschränkungen ermöglichten es, ein sehr preiswertes Minimalsystem für weniger als 100 DM zu konzipieren. Der Z80-EMUF besteht aus CPU, RAM, EPROM, PIO, Oszillator, Reset und Adressdecoder. Die genaue Verschaltung der Bauelemente ist aus Bild 1 ersichtlich. Das Schaltbild ist für den Betrieb mit 2-KByte-Speicherbausteinen gezeichnet. Die Verwendung von 4- oder 8-KByte-Speichern ist auf der Platine schon vorgesehen. Dabei müssen die Lötbrücken entsprechend Schaltbild und Bestückungsplan (Bild 2) eingelötet werden. Bild 3 und Bild 4 zeigen das Layout der doppelseitigen Platine.

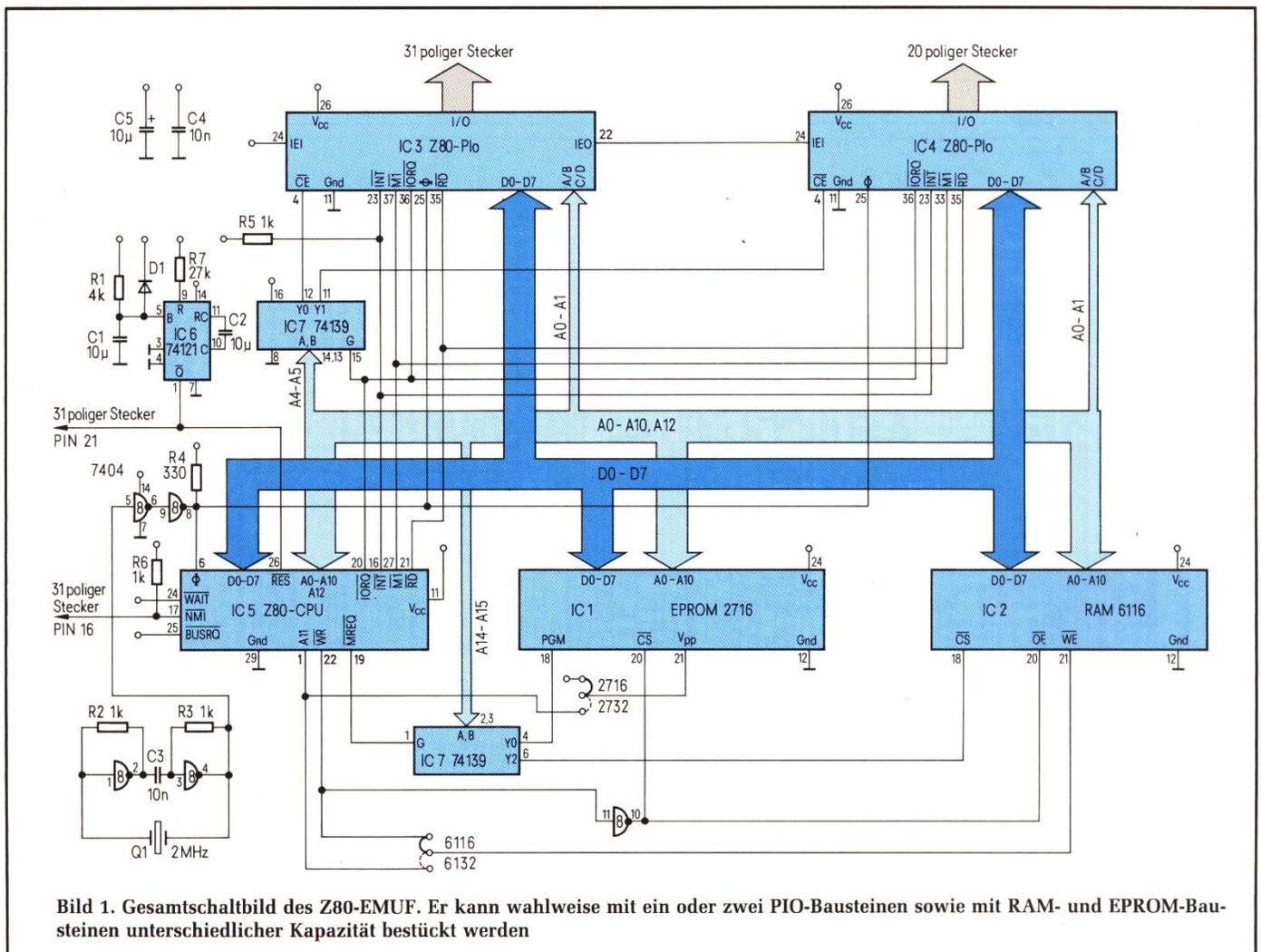


Bild 1. Gesamtschaltbild des Z80-EMUF. Er kann wahlweise mit ein oder zwei PIO-Bausteinen sowie mit RAM- und EPROM-Bausteinen unterschiedlicher Kapazität bestückt werden

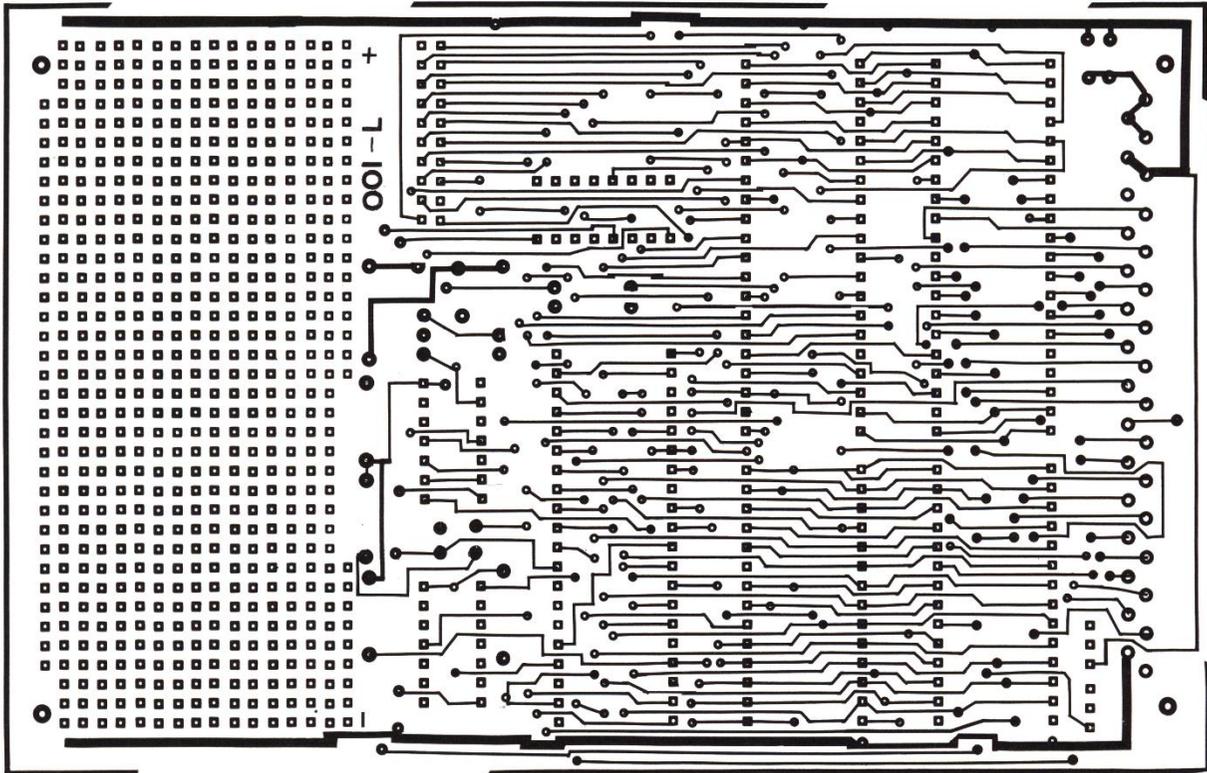


Bild 3. Lötseite des Platinenlayouts

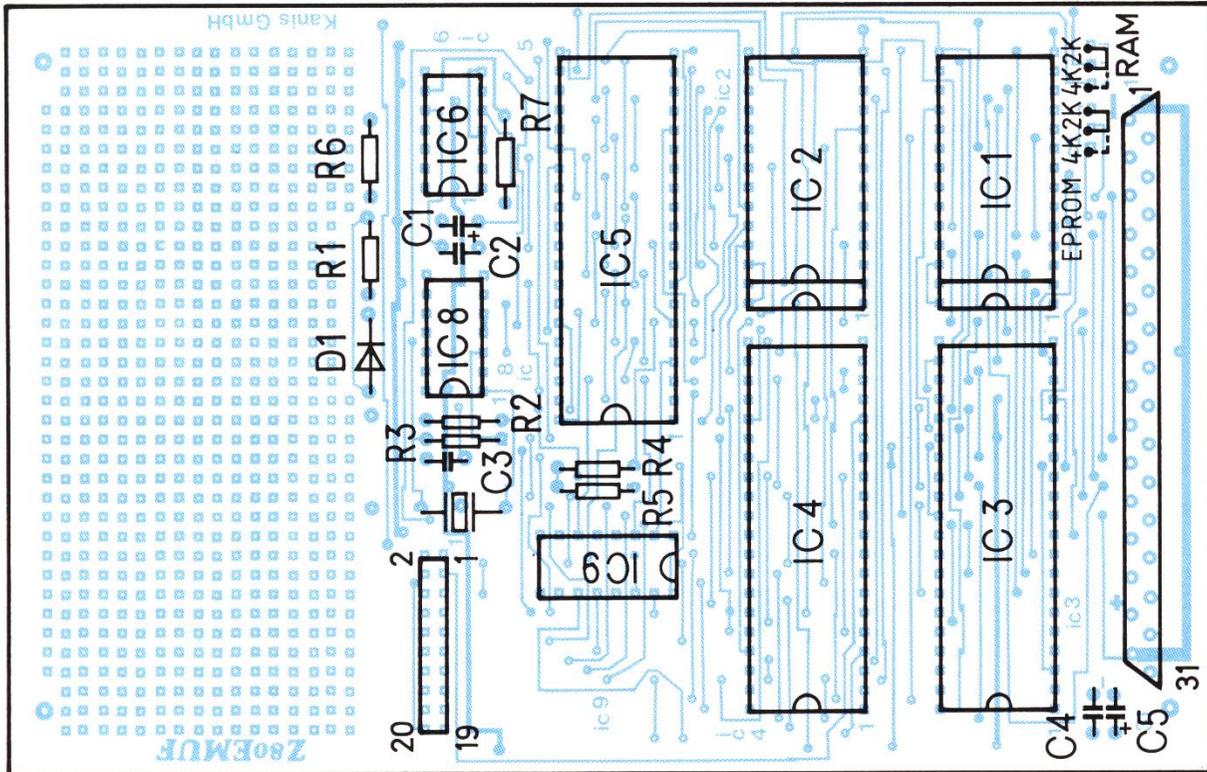


Bild 2. Bestückungsplan. Je nach verwendeter RAM- und EPROM-Kapazität sind Brücken erforderlich

```

0000      ORG 0000H
          *Testprogramm fuer Z80 EMUF
          *auf den Ausgaengen der PIO's
          *wird nacheinander gezaehlt

8000      RAM EQU 8000H
0000      PIO0 EQU 0
0010      PIO1 EQU 10H
0000 3E CF  EMUT1 LD A,11001111B *Initiali-
          *sierung aller Ports
0002 D3 02  OUT (PIO0+2),A *auf Einzelbit Ein-
          *Ausgabe
0004 3E 00  LD A,0 *Maske alle Bits Ausgaenge
0006 D3 02  OUT (PIO0+2),A
0008 3E CF  LD A,11001111B
000A D3 03  OUT (PIO0+3),A

000C      3E 00      LD A,0
000E      D3 03      OUT (PIO0+3),A
0010      3E CF      LD A,11001111B
0012      D3 12      OUT (PIO1+2),A
0014      3E 00      LD A,0
0016      D3 12      OUT (PIO1+2),A
0018      3E CF      LD A,11001111B
001A      D3 13      OUT (PIO1+3),A
001C      3E 00      LD A,0
001E      D3 13      OUT (PIO1+3),A
0020      06 00      LOOP LD B,0
0022      78          L1   LD A,B
0023      32 00 80   LD (RAM),A *RAM WIRD ANGESPROCHEN

0026      3A 00 80   LD A,(RAM)
0029      D3 00      OUT (PIO0+0),A
002B      05          DEC B
002C      C2 22 00   JP NZ,L1
002F      06 00      LD B,0
0031      78          L2   LD A,B
0032      32 00 80   LD (RAM),A
0035      3A 00 80   LD A,(RAM)

0038      D3 01      OUT (PIO0+1),A
003A      05          DEC B
003B      C2 31 00   JP NZ,L2
003E      06 00      LD B,0
0040      78          L3   LD A,B
0041      32 00 80   LD (RAM),A
0044      3A 00 80   LD A,(RAM)
0047      D3 10      OUT (PIO1+0),A

0049      05          DEC B
004A      C2 40 00   JP NZ,L3
004D      06 00      LD B,0
004F      78          L4   LD A,B
0050      32 00 80   LD (RAM),A
0053      3A 00 80   LD A,(RAM)
0056      D3 11      OUT (PIO1+1),A
0058      05          DEC B
0059      C2 4F 00   JP NZ,L4
005C      F2 20 00   JP LOOP
005F      DS 1000H
105F      00          END 2280H
    
```

Bild 5. Ein kleines Testprogramm für erste Versuche

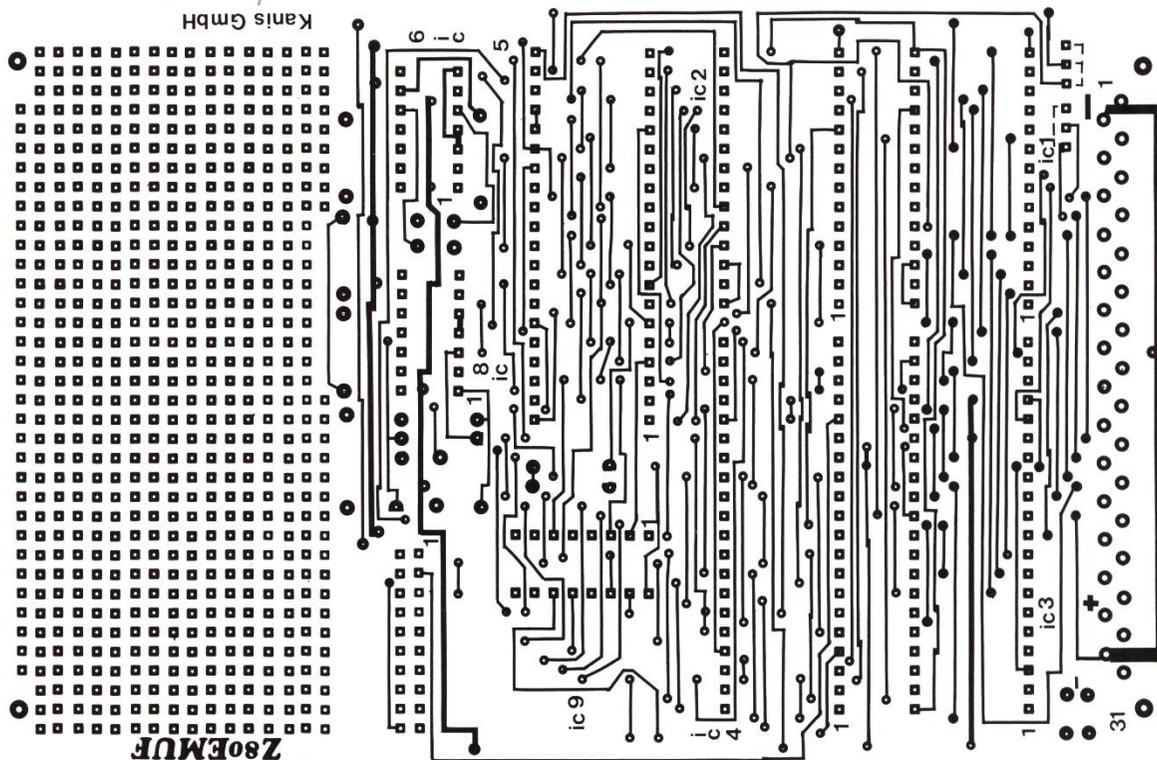


Bild 4. Die bestückungsseitigen Leiterbahnen der Platine

Das System ist über \overline{NMI} und \overline{INT} voll interruptfähig. PIO 0 (IC3) hat über die Daisy-Chain-Logik höchste Priorität. Wird nur eine PIO verwendet, sollte diese IC3 sein. Höhere Taktfrequenzen als 2 MHz sind bei Verwendung entsprechender Bauteile erzielbar [2, 3].

Adressenbelegung

Folgende Adressen werden durch die Adressendecoder-IC7 festgelegt:

EPROM (IC1)	ab	0000	H
RAM (IC2)	ab	8000	H
PIO0 (IC3)	A	Data	00 H
		Control	02 H
	B	Data	01 H
		Control	03 H
PIO1 (IC4)	A	Data	10 H
		Control	12 H
	B	Data	11 H
		Control	13 H

Für spezielle Anpassungen steht ein relativ großes Verdrahtungsfeld zur freien Verfügung. Auf diesem lassen sich z. B. A/D-, D/A-Wandler, Taktgenerator, Opto-Koppler o. ä. leicht aufbauen. Um eine Verwendung der bisher erschienenen Peripherie möglichst einfach zu gestalten, wurde auf eine Kompatibilität am 31poligen Stecker mit dem 6504-EMUF geachtet. Wie aus *Tabelle 2* ersichtlich, sind alle Steckerpunkte gleich. Nur die freien Steckerpunkte wurden für zusätzliche Funktionen verwendet. Eine weitere 20polige Steckleiste dient als Anschluß für IC4 als zusätzliche PIO (*Tabelle 3*).

Die Inbetriebnahme

Um eventuelle Fehlfunktionen leichter ermitteln zu können, ist es zu empfehlen, die Platine mit Sockeln zu bestücken, mindestens für die LSI-Bauteile. Auf das richtige Einsetzen (siehe Bild 2) von IC1 und IC2 ist zu achten. Sie sollten in 28polige Sockel eingesetzt werden, dadurch ist eine spätere Erweiterung mit 4-KByte- und 8-KByte-Speicherbausteinen möglich. Vor der Inbetriebnahme ist die Platine zur Kontrolle optisch auf Lötbrücken und vergessene Lötungen abzusuchen. Nun steht einem Start nichts mehr im Wege. Das bereits programmierte EPROM einsetzen, +5 V anschließen, und schon sollte Ihr Programm abgearbeitet werden. Der Stromverbrauch beträgt in der Regel 0,3 A. Um einige Reserven zu haben, sollte ein Netzteil mit 5 V/0,5 A verwendet werden.

Sollte Ihr Programm nicht auf Anhieb laufen, empfiehlt es sich, erst den EMUF zu testen. Dies kann sehr gut mit einem kleinen Testprogramm (*Bild 5*) geschehen. Alle Ports, RAM und EPROM werden damit angesprochen. Zur Fehlersuche verwendet man am besten ein Oszilloskop. Alle Signale an EPROM, RAM, Adressendecoder und PIO werden damit untersucht. Fehlende Signale deuten auf Leiterbahnunterbrechungen, deformierte Pegel auf Kurzschlüsse hin. *Bild 6* zeigt den fertig aufgebauten Z80-EMUF. Zum Schluß sei noch für die tatkräftige Unterstützung Herrn Rolf-Dieter Klein gedankt.

Platinen, Bausätze und Fertigeräte sind beim Ing.-Büro W. Kanis, Lindenberg 113, 8134 Pöcking, erhältlich.

Literatur

- [1] Feichtinger, H.: Mädchen für alles (6504-EMUF). mc 1981, Heft 2, und EMUF-Sonderheft, Franzis-Verlag.
- [2] Zilog (Hrsg.): Z80-CPU Technical Manual.
- [3] Zilog (Hrsg.): Z80-PIO Technical Manual.
- [4] Klein, M.: Z80-Applikationsbuch, Franzis-Verlag.
- [5] Klein, R. D.: Mikrocomputer-Hard- und Software-Praxis, Franzis-Verlag.

Tabelle 1: Stückliste

IC1 EPROM 2716 (oder entsprechende 4- bzw. 8-KByte-Speicher)
IC2 RAM 6116 (oder entsprechende 4- bzw. 8-KByte-Speicher)
IC3 PIO Z80
IC4 PIO Z80
IC5 CPU Z80
IC6 TTL 74121
IC7 TTL 74LS139
IC8 TTL 74LS04
R1 Widerstand 47 k Ω
R2 Widerstand 1 k Ω
R3 Widerstand 1 k Ω
R4 Widerstand 330 Ω
R5 Widerstand 1 k Ω
R6 Widerstand 1 k Ω
R7 Widerstand 27 k Ω
C1 Elko 1 μ F
C2 Elko 10 μ F
C3 Keramik-Kond. 10 nF
C4 Kermaik-Kond. 10 nF
C5 Elko 10 μ F
Q1 Quarz 2 MHz (Standard)

Tabelle 2: Belegung des 31poligen Steckers (PIO - IC3)

1 - Masse	16 - \overline{NMI}
2 - Masse	17 - B1
3 - ARDY	18 - B2
4 - BRDY	19 - B3
5 - \overline{ASTB}	20 - \overline{BSTB}
6 - A0	21 - \overline{RES}
7 - A1	22 - B7
8 - A2	23 - B6
9 - A7	24 - B5
10 - A6	25 - B4
11 - A5	26 - NC
12 - A4	27 - +5 V
13 - A3	28 - +5 V
14 - Masse	29 - Masse
15 - B0	30 - Masse
	31 - Masse

Tabelle 3: Belegung des 20poligen Steckers (PIO - IC4)

1 - ARDY	11 - A3
2 - BRDY	12 - B3
3 - \overline{ASTB}	13 - A4
4 - \overline{BSTB}	14 - B4
5 - A0	15 - A5
6 - B0	16 - B5
7 - A1	17 - A6
8 - B1	18 - B6
9 - A2	19 - A7
10 - B2	20 - B7

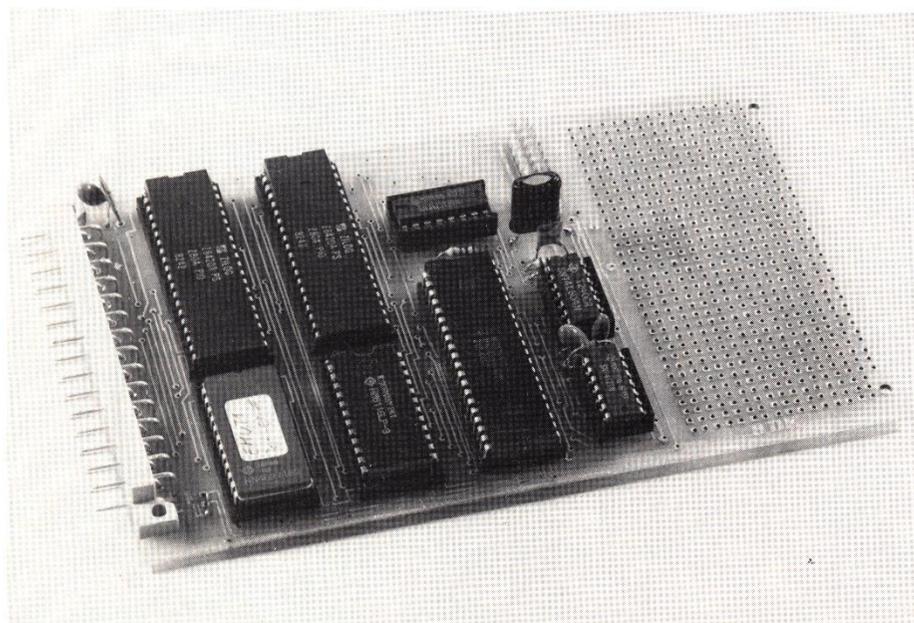


Bild 6. So sieht der Z80-EMUF fertig aus. Die große Lochrasterfläche bietet viel Platz für individuelle Erweiterungen

Andreas Zilker, Stefan Wurdack

Z80-EMUF mit Komfort

Der Z80-EMUF ist ein kompletter Mikrocomputer und eigentlich zu schade, um nur zu Steuerungsaufgaben eingesetzt zu werden. Deshalb soll in diesem Artikel eine Möglichkeit vorgestellt werden, den EMUF mit einer einfachen Tastatur und einer Anzeige auszurüsten und ihn durch die entsprechende Software zum Leben zu erwecken. So ausgerüstet eignet er sich besonders für Entwicklungs- und Meßaufgaben oder einfach als Lehrsystem für diejenigen, die ein erstes Mal ernsthaften Kontakt zu einem Mikrocomputer suchen.

Um die CPU nicht mit der Kontrolle des Displays und der Tastatur zu belasten, wurden zwei „intelligente“ Peripherietreiber verwendet. Der 7218 von Intersil steuert das 8stellige LED-Display (Typ 7218 A mit gem. Anode, B mit gemeinsamer Katode) und der 74C923 von National Semiconductor die Tastatur. Beide Bausteine werden über PIO 2 von der CPU mit Daten (PIO2A) und Steuersignalen (PIO2B) versorgt. Ein direkter Anschluß an den CPU-Bus, der prinzipiell möglich wäre, wurde nicht vorgenommen, damit die Peripherie z. B. auch für den 6504-EMUF ohne Hardwareänderungen verwendbar ist.

Der Aufbau der Hardware

Der Aufbau auf eine Einfach-Europakarte in Fädertechnik ist problemlos möglich (*Bild 1*), wobei nicht mit Entkoppelkondensatoren gespart werden sollte (Multiplex-Störungen des Anzeigentreibers). Beide ICs, speziell der Anzeigentreiber, sind angesichts der gepflegten Preise mit großer Vorsicht zu behandeln. Für die Tastatur wurden Digitast-Mini-Keys verwendet; der 74C923 verdaut sicher auch einfachere Tasten. Außerdem ist noch Platz auf der Platine für ein Kassettenrecorder-Interface [1] und eine einfache V.24-Schnittstelle (*Bild 2*).

Der Anschluß an die CPU-Karte erfolgt mit einem 26poligen Flachbandkabel mit Pfostenstecker. Dazu wurde der „intelligenterweise“ nur 20polige PIO-An-

schluß der EMUF-Platine ins Lochrasterfeld herübergezogen und auf 26 Pole erweitert (zusätzlich Versorgungsspannung, RESET und NMI von der CPU). Auf keinen Fall darf man vergessen, die Handshake-Leitung STRB des A-Ports auf GND zu legen. Der EMUF selbst muß mit 4 MHz laufen, sonst stimmen die Zeitkonstanten für die serielle Schnittstelle nicht.

Schon recht komfortable Software

Das Monitor-Programm in *Bild 3* versorgt Tastatur, Anzeigen und Kassettenrecorder. Außerdem wurden einige Utilities wie z. B. MOVE und Displacement-Berechnung angefügt. Als besonderes „Zucker!“ gibt es noch einen Downloader für Host-Rechner-Kopplung und eine DCF-77-Decodierung für angeschlossenen Empfänger. Der Monitor wurde so modular wie möglich angelegt, wobei alles außer der kurzen Monitor-Hauptschleife als Unterprogramm verwendbar ist. In den Unterprogrammen werden meist nur die parametertragenden Register verändert, die zweite Registerbank der CPU bleibt frei für den Anwender. Stack und Monitor-RAM belegen die Adressen 8000H-80FFH, ab 8100H aufwärts (mögliche RAM-Erweiterung) ist Platz für „Selbstgestricktes“. Die Interrupts NMI und IRQ werden vom Monitor über RAM-Vektoren versorgt. Bei RESET wird in beiden Bereichen (NMIVE Adr. 8000H IRQVE Adr. 8003H) ein kompletter Jump-Befehl

(C3...) zum Breakpoint-Entry des Monitor geladen. Die beiden Adreß-Bytes können nun vom Anwender auf seine Routinen gerichtet werden. So wird der fehlende JP (nn) des Z80 simuliert, wobei alle Register unverändert bleiben. Um die Kommando-Decodierung im Monitor für Erweiterungen zu öffnen, erfolgt am Ende der Monitor-Hauptschleife ein indirekter Sprung nach obigem Schema über den Monitor-Erweiterungsvektor (MONEVE Adr. 8006H). Er wird beim RESET auf die „Error“-Routine des Monitors gerichtet und bewirkt bei einem unbekanntem Kommando eine Fehlermeldung auf dem Display. Der Benutzer kann nun diesen Vektor auf eine selbst definierte Fortsetzung des Kommando-Decoders richten und so z. B. Monitor-Erweiterungen testen, bevor sie ins EPROM kommen.

Ein kommentiertes Source-Listing ist beim Franzis-Software-Service erhältlich.

Funktionen und Kommandos

Die Belegung der Tastatur ist in *Bild 4* gezeigt, die möglichen Monitor-Kommandos sind in der *Tabelle* aufgelistet. Die meisten Kommandos sind dialogorientiert gestaltet und benutzen das 7-Segment-Display zur Textausgabe so gut es eben geht. In der Monitor-Hauptschleife stellen auch die Hex-Tasten Kommandotasten dar, zur Zifferneingabe werden sie erst innerhalb der Kommandos benutzt. Mit Hilfe der Shift-Taste (Λ) stehen 38 Kommandotasten zur Verfügung. Die Verwendung der Shift-Funktion erfolgt wie beim Taschenrechner (zuerst Shift-, dann Kommandotaste). Die Shift-Funktion wird durch den

Tabelle 1: Die Monitor-Kommandos auf einen Blick

Folgende Tasten sind mit Funktionen belegt:

0	Speicher durchblättern
1	Speicherausschnitt verschieben
2	Speicher füllen
3	Programm seriell senden bzw. auf Kassette speichern
4	Programm von Kassette bzw. serieller Schnittstelle laden
5	Verify von Kassette
6	CPU-Register nach Break anschauen evtl. ändern
7	Continue nach Break
8	Relative Sprungweite berechnen
9	DCF 77 decodieren (St. Min. Sek.)
GO	Start des USER-Programms
MEM	Memory anzeigen

Dezimalpunkt ganz rechts im Display angezeigt. Ein nicht definiertes Kommando bringt „Error“ aufs Display (siehe auch Monitorerweiterung).

Bei der Hex-Eingabe werden die Ziffern von rechts nach links im Display durchgeschoben, Korrektur erfolgt durch Überschreiben. Innerhalb der einzelnen Kommandos wirkt die „+“-Taste wie eine Return-Taste zum Beenden der Zifferneingabe. Der Abschluß des Kommandos und die Rückkehr zum Monitor wird durch „Mon 3.2“ angezeigt. Mittels Reset kann jedes Kommando abgebrochen werden.

Die Monitor-Kommandos im einzelnen

Memory-Display: Taste Mem
Hiermit können Daten im RAM abgelegt werden.

Taste	Anzeige	
Mem	M.0000	Adreßeingabe
Mem	M.aaaa dd	Dateneingabe
^Mem	Mon	Rückkehr zur Monitor-Schleife

Mit der Mem-Taste kann zwischen Adreß- und Dateneingabe hin- und hergeschaltet werden.

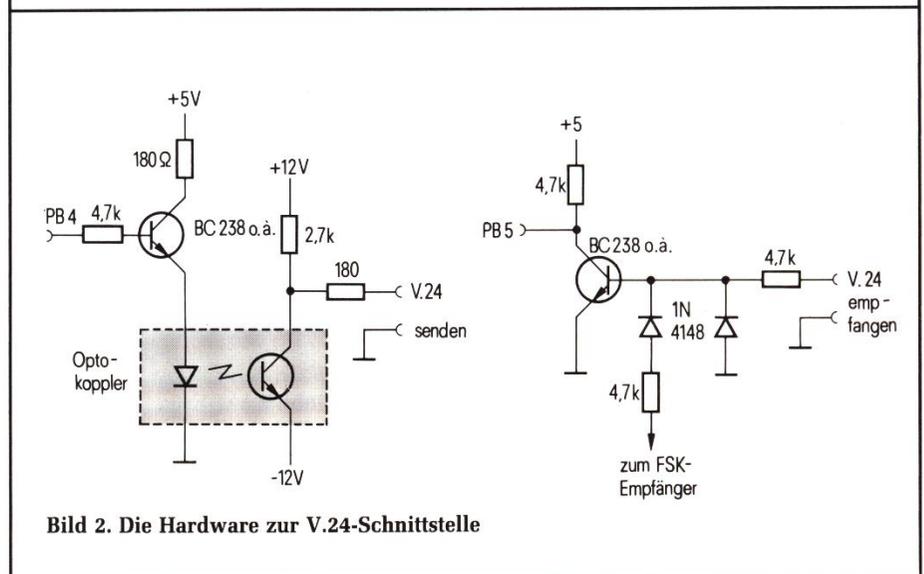
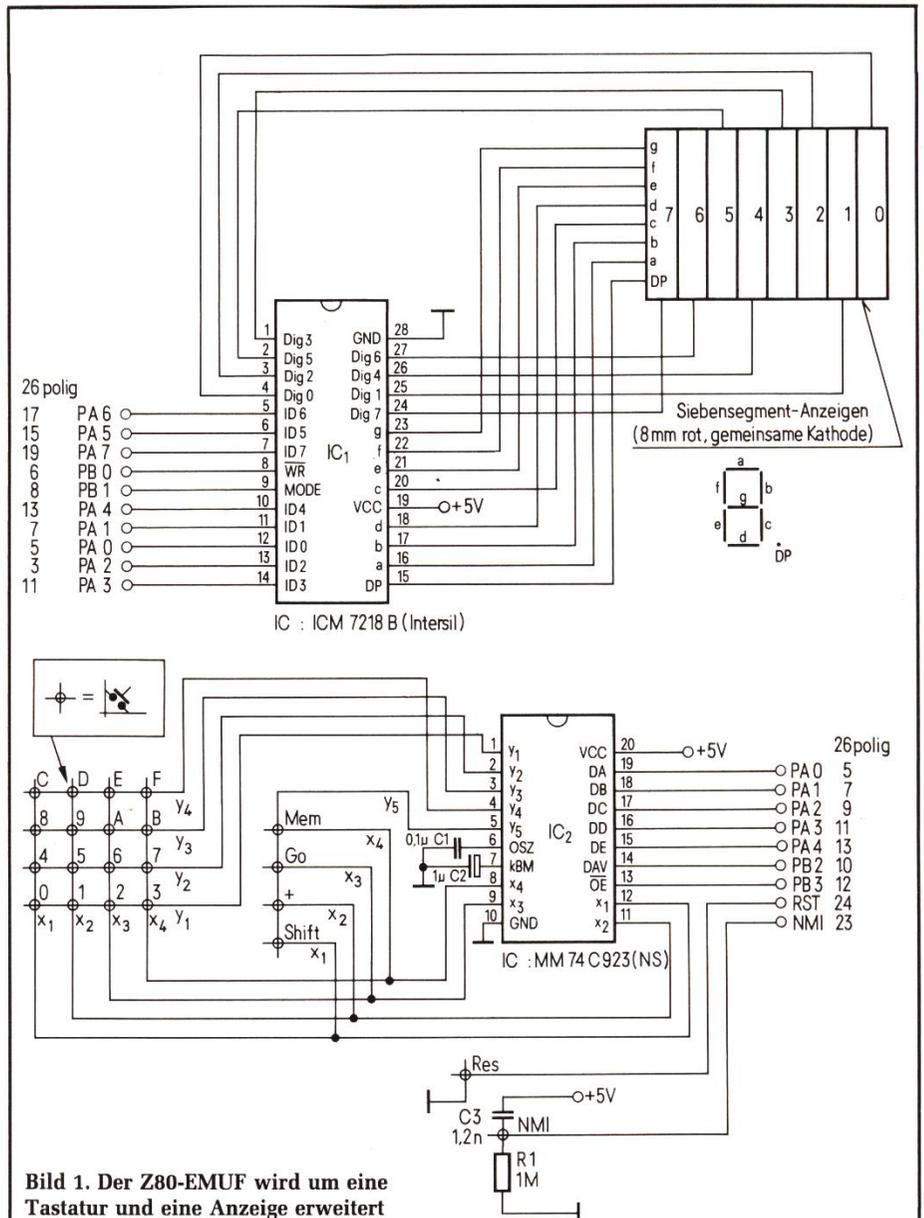
Go-Kommando: Taste Go
Go G 0000 Eingabe der Startadresse

Nochmaliges Betätigen der Go-Taste schickt die CPU auf die Reise. Jede andere Kommando-Taste bewirkt Rückkehr zum Monitor. Beim Start des User-Programms werden alle CPU-Register (Bank 1) aus dem Puffer im RAM geladen (siehe Break-Kommando). Ein offenes RET am Ende des Anwenderprogramms führt zurück zum Monitor.

Speicher durchblättern: Taste 0
0 Sta 0000 Eingabe der Startadresse

+	M.aaaa dd	
+	M.aaaa+1 dd	vorwärts blättern
Go	M.aaaa-1 dd	rückwärts blättern
Mem	M.aaaa dd	Einsprung ins normale Mem-Kommando
^Mem	Mon	Rückkehr zum Monitor

Hier kann man z. B. nach einem bestimmten Byte im Speicher suchen, da die „+“- und die „Go“ („-“) Taste mit Autorepeat ausgestattet sind.



□ MOVE-Kommando: Taste 1

1 Sta 0000 Startadresse
des Blocks eingeben
+ End 0000 Endadresse
+ to 0000 Zieladresse
+ Mon

Bei Startadresse \leq Endadresse erfolgt eine Fehlermeldung

□ FILL-Kommando: Taste 2

2 FIL 0000 Eingabe des „Fill-Bytes“ (nur die beiden rechten Ziffern sind gültig)
+ Sta 0000 Startadresse
+ End 0000 Endadresse
+ Mon

□ SAVE-Kommando: Taste 3

3 Sta 0000 Start des Speicherblocks
+ End 0000 Ende des Speicherblocks
+ Esp 0000 Einsprungadresse (siehe unten)
+ ldnr 0000 Eingabe einer vierstelligen Kennnummer des Programmblocks auf Band
+ Sen XX XX „flimmernde“ Sendedaten

Die Einsprungadresse wird mit aufgezeichnet und nach dem Laden des Datenblocks startet der Prozessor an dieser Stelle. Dadurch wird ein Autostart des Programms möglich. Wird als Einsprungadresse 0000 eingegeben bzw. „+“ gedrückt, dann kehrt der Rechner nach dem Laden zum Monitor zurück.

□ LOAD-Kommando: Taste 4

4 ldnr 0000 Eingabe der Kennnummer des zu ladenden Programms. Wird 0000 eingegeben bzw. „+“ gedrückt, dann wird das nächste vollständige Programm vom Band geladen.
+ Emp 00 Empfangsbereitschaft des Prozessors

Sobald Daten empfangen werden, verändert sich die Anzeige:

iiii xx iiii Id-Nummer des empfangenen Programms
 xx empfangene Daten

nach abgeschlossenem Ladevorgang siehe LOAD-Kommando.

□ Verify-Kommando: Taste 5

5 EMP 00 siehe LOAD

Das auf Band geschriebene Programm kann mit dem Speicherinhalt verglichen werden. Wenn keine Fehler aufgetreten sind, erfolgt Rückkehr zum Monitor, andernfalls wird „Error“ gemeldet und die Operation abgebrochen.

□ Anzeige der CPU-Register: Taste 6

Diese Funktion ist nur sinnvoll nach einem NMI oder Breakpoint. Nur dann sind die Puffer-Zellen im RAM auf aktuellem Stand.

6 AF aaff Anzeige von Akku und Flags, zu ändern wie Memory-Zellen

+ BC bccc
...
+ IY yyyy
+ Mon

□ Continue-Kommando: Taste 7

Auch dieses Kommando sollte nur nach NMI oder Break verwendet werden. Andernfalls kann es zum Absturz des Rechners führen.

Die eventuell modifizierten RAM-Zellen werden in die CPU-Register geladen und das Programm beim augenblicklichen Programmzählerstand fortgesetzt.

□ Displacement-Rechner: Taste 8

Hiermit kann der Offset für die relativen Sprünge der Z80-CPU berechnet werden.

8 bra 0000 Adresse des JR-Befehls (nicht des Displacement-Bytes) eingeben
+ to 0000 Adresse des Ziel-Labels
+ disp xx Displacement

Wurde die maximale Sprungweite überschritten, so erscheint die Meldung „too long“ im Display.

□ DCF-77-Decodierung: Taste 9

Mit diesem Kommando kann der „Kleine“ nach Anschluß eines einfachen DCF-77-Empfängers an PIO2, PB 6, in eine hochgenaue Uhr verwandelt werden. Der Empfänger sollte TTL-Pegel (Ruhezustand high) liefern. Der EMUF verdaut für log. 0 80...120 ms Absenkung, für log. 1 180...220 ms.

Um den Programmaufwand gering zu halten, decodiert der Rechner nur Stunden, Minuten und Sekunden und zeigt sie auf dem Display an. Nach Start des Programms wartet der EMUF die 59-Sekunden-Marke ab und zeigt 00 00 an. Nach einer weiteren Minute werden auch die Stunden und Minuten ange-

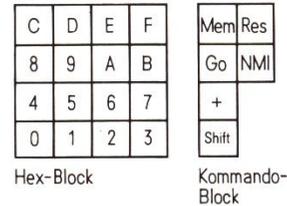


Bild 4. Die Belegung der kleinen Tastatur

zeigt, die maximale Synchronisationszeit beträgt also 1 Minute und 59 Sekunden. Treten während des Empfangs Störungen auf, so erlischt das Display, um sinnlose Zeitanzeigen zu vermeiden; der Rechner versucht erneut zu synchronisieren. Aus diesem Programm kann der EMUF nur mit Reset zurückgeholt werden.

BREAK- und STOP-Befehl

Als BREAK-Befehl wird, wie allgemein üblich, der RST 38H (0FFH) verwendet. Taucht er im Programm auf, so werden die CPU-Register ins RAM gerettet und man landet im Monitor (siehe auch Kommando 6 und 7).

Der NMI der CPU wird als STOP-Befehl interpretiert, um die CPU definiert aus endlosen Schleifen herauszuholen. Die Register werden ebenfalls gerettet. Dieses Kommando funktioniert nur, solange der NMI-Vektor im RAM nicht verändert wird. Zum Entprellen der NMI-Taste wird ein einfaches RC-Glied verwendet (siehe Bild 1).

Im folgenden soll noch ausführlich auf die Möglichkeiten des seriellen Empfangs bzw. Sendens mittels des softwaremäßig implementierten USART's eingegangen werden.

Die Tasten 3 + 4 zum Abspeichern und Laden von Programmen bedienen sich des Datenformats in *Tabelle 2*.

Der Markierzustand der Schnittstelle ist high. Die Daten haben seriell folgende Form:

8 Bit breite Worte, 1 Startbit, 2 Stopbits. Die Übertragungsrates beträgt 300 Baud. Durch Änderung der entsprechenden RAM-Adressen (BITNR 8011H, BAUDCT 800FH) lassen sich Baudraten bis zu 2400 Baud und beliebige (bis 8 Bit) Wortbreiten einstellen. Entsprechende Versuche sind bereits erfolgreich durchgeführt worden. Die Sendung von

einem Startbit und 2 Stopbits ist fest programmiert.

Hierdurch ergibt sich die interessante Möglichkeit, Programme, die dieses Format einhalten, von einem Host-Rechner zu laden und automatisch ausführen zu lassen. Wer dieses Schema nicht einhalten möchte, kann direkt auf die Schnittstellentreiber zugreifen und sein eigenes Übertragungsprotokoll ablaufen lassen.

Der Rechner könnte durch Nutzung der seriellen Schnittstelle und entsprechender Programme völlig ferngesteuert werden. Außerdem gilt es noch zu beachten, daß er nur entweder senden oder empfangen kann. Beides gleichzeitig ist nicht möglich.

Die Aufzeichnung der Programme mittels des (Funkschau-)FSK-Modems funktionierte auf Anhieb. Die Anforderungen in bezug auf Kassetten- und Recorderqualität sind gering. Da keine Umschaltung von Recorderinterface auf die serielle Schnittstelle notwendig ist, versteht es sich von selbst, daß beim Empfang nur eine der beiden Quellen in Betrieb sein darf. Die Anschlüsse der nicht benutzten Schnittstelle müssen offen bleiben.

Tabelle 2: Das Datenformat beim Speichern auf Kassette

gesendete Bytes	Anzahl	
0	1	
A5H	1	Marken für Programmbeginn
55H	1	
Kennnummer	2	Reihenfolge low Byte, high Byte
3CH	1	Startbyte für 1. Datenfeld
Länge	1	Länge des Datenfeldes, max. 256 Bytes/Block
Quelladresse	2	low Byte, high Byte
<hr/>		
Datenfeld Checksum	Länge 1	(Summe aller gesendeten Bytes pro Block) modulo 256
<hr/>		
2. Datenblock		
<hr/>		
n-ter Datenblock		
<hr/>		
letzter Datenblock		
<hr/>		
78H	1	Marke Fileende
Einsprungsadresse	2	low Byte, high Byte

Wichtige RAM-Adressen

8000H NMIVE

Sprungvektor für NMI 'C3 xx xx'

8003H IRQVE

Sprungvektor für Interrupt Mode 1 bzw. RST 38H.
Analog NMIVE

8006H MONEVE

Monitorerweiterungsvektor. Zeigt nach der Initialisierung auf die Error-Routine. Hier kann der Benutzer Fehlermeldungen abfangen, die nach einer nicht definierten Taste in der Monitorschleife ausgegeben werden. Der Akku enthält zu diesem Zeitpunkt 'Tastencode * 2'. 'SLR A' ergibt den Tastencode.

800FH BAUDCT

Zeitkonstante für Baudrate. Durch entsprechende Werte lassen sich die Baudraten einstellen. Folgende Beziehung gilt:

$$1/\text{Baudrate} = (\text{BAUDCT}) * 100 \text{ Mikrosekunden}$$

Folgende Baudraten wurden erprobt:

Baudrate	BAUDCT
75	83H
150	42H
300	21H
600	10H
1200	8H
2400	4H

Nach einem Reset sind 300 Baud eingestellt.

8011H BITNR

Anzahl der Bits pro seriellem Datenwort.

8013H DISBUF

Displaypuffer. Hier stehen die Bitmuster für den aktuellen Displayinhalt (8 Zeichen).

Segment – Bit Zuordnung (s. Bild 1):

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0
Segment	DP	a	b	c	e	g	f	d

Wichtige ROM-Adressen und Unterprogramme

011FH Monitorwarmstart

0796H Kommandotabelle

0138H KEYIN Wartet auf Taste. Tastenwert im Akku, berücksichtigt Shift-Taste

0178H GETKEY Tastenfeldabfrage
Taste gedrückt → Carry = 0, A = Tastencode
Taste nicht gedrückt → Carry = 1, A = xx

01C1H HLDISP HL als 4-Digit-Zahl ausgeben. DE ist Pointer auf 1. Digit

01CFH TO-DIBUF Hexzahl im Akku wird als Bitmuster im Displaypuffer abgelegt. DE ist Pointer auf 1. Stelle

0235H HLINCL Eingabe einer 4stelligen Hexzahl in HL. Durchschieben und Echo auf Display (DE als Pointer). Abbruch der Eingabe durch Kommandotaste (> 0FH)

05200 SERSEN Byte in A seriell senden (siehe BAUDCT und BITNR)

054E SEREMP Byte seriell empfangen (siehe oben). Empfangenes Byte im Akku

06B7H DIS-POUT Ausgabe des Displaypuffers aufs Display (siehe DISBUF)

0711H FILBUF Zeichenkette in den Displaypuffer schreiben;
Format:
n CC...C 0 ≤ n ≤ 8
n = Anzahl der Textzeichen (Bitmuster)
Register HL zeigt auf „n“

Literatur

[1] Feichtinger, Herwig: FSK-Demodulator/-Oszillator. Funkschau 1978, Heft 14, Seite 698 und Heft 15, Seite 742.

Dr. Dieter Götz

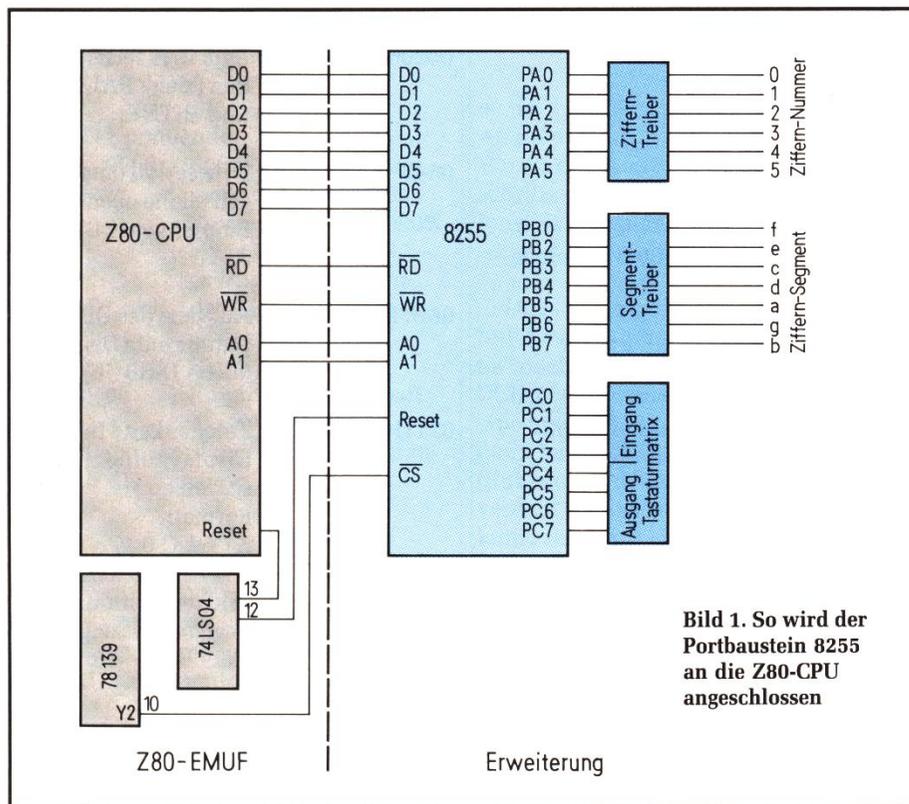
Z80-EMUF mit Display und Tastatur

In mc 1983, Heft 4, wurde der äußerst preiswerte Z80-EMUF vorgestellt [1]. Im vollausgebauten Zustand verfügt er über 40 programmierbare Ein-/Ausgabeleitungen und zusätzlich über eine Reihe von Steuer- und Interruptleitungen. Ziel dieses Beitrages ist es, seinen Einsatz durch den Anschluß einer einfachen Tastatur und Anzeige sowie durch einen entsprechenden Monitor noch vielseitiger zu machen.

Das Grundkonzept war, mit möglichst wenig Hardware auszukommen, andererseits aber die Zahl der vorhandenen Ein-/Ausgabeleitungen für den späteren Anschluß von A/D- bzw. D/A-Wandlern zu erhalten.

Es wurde deshalb eine zusätzliche Schnittstelle, und zwar der Parallelbaustein 8255, an den EMUF angeschlossen.

Er findet neben der Stromversorgung auf dem reichlich bemessenen Lochrasterteil der EMUF-Platine Platz. Zur Adreßdecodierung wird ein noch freier Anschluß des 2-Bit-Binärdecoders (74139) des EMUF verwandt (Pin 10). Die Adressen für den 8255 sind 20H...23H. Außer der Schnittstelle werden nur noch sechs 7-Segment-Anzeigen, 13



Transistoren, 16 Tasten und einige Widerstände benötigt. Das Multiplexen der sechs Digits und die Codierung der 7-Segment-Ziffern wird dem EMUF übertragen.

Von den Ein-/Ausgabeleitungen des EMUF wird nur eine einzige benötigt und zwar Bit 7 von Port B des Z80-PIO 0. Sie dient zum seriellen Datenaustausch mit anderen Computern. Im vorliegenden Fall war dies ein TRS-80, M1, auf dem z. B. größere Programme erstellt und getestet wurden, die dann anschließend zum EMUF transferiert wurden. Andererseits können auch vom EMUF gesammelte Daten zur Weiterverarbeitung, z. B. für eine graphische Auswertung, überspielt werden.

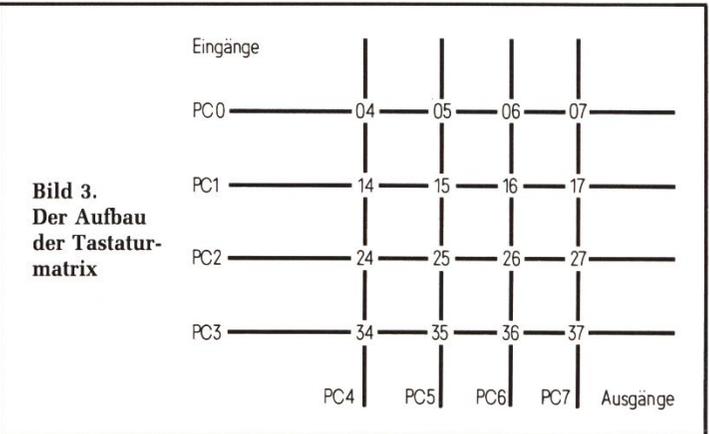
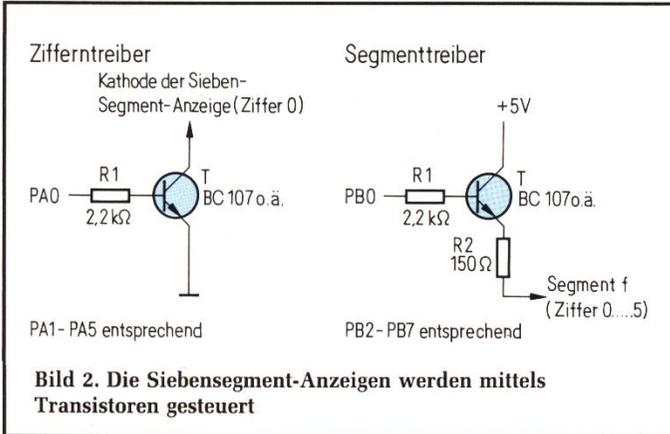
Der Anschluß der Siebensegment-Anzeigen

Bild 1 zeigt den Anschluß der Schnittstelle an die Z80-CPU. Das Reset-Signal des Z80 muß noch invertiert werden. Dies geschieht über die noch freien Pins 13 und 12 des sich auf der Platine befindenden Inverterbausteins. Von Port A des 8255 werden die Ausgänge 0...5, von Port B die Ausgänge 0 und 2...7 benötigt. Die Tastatur wird an Port C angeschlossen.

Da die Stromaufnahme der verwendeten Siebensegment-Anzeigen (HA 1077y von Siemens, gemeinsame Kathode) relativ gering ist, genügen als Treiber Transistoren vom Typ BC107. Der Anschluß der Transistoren als Segment- bzw. Zifferntreiber ist aus Bild 2 ersichtlich.

Die Zuordnung der Matrixelemente der Tastatur

Matrixelement	Bedeutung	
	ohne Shift	mit Shift
07	Ziffer: 0	Ziffer: 8
17	1	9
27	2	A
37	3	B
06	4	C
16	5	D
26	6	E
36	7	F
04	Shift (S)	Shift (S)
14	Clear (CR)	Out (O)
24	Break (BK)	In (IN)
34	Display (DP)	-
05	Enter (EN)	-
15	Insert (I)	-
25	Breakpoint (BP)	-
35	Go (G)	-



Zum Eingeben braucht man eine Tastatur

Auch bei der Tastatur wurde das eingangs erwähnte Konzept einer Minimierung der Hardware eingehalten. Es wurden lediglich 16 Tasten verwendet. Um neben den 16 Ziffern noch zusätzliche Funktionstasten zu haben, wurden die Tasten zum größten Teil doppelt belegt. Bild 3 zeigt den Anschluß der Tastatur-

matrix. Die Bedeutung der Matrixelemente zeigt die Tabelle.

Der Monitor mit seinen Funktionen

Das Listing des Monitors ist aus Bild 4 ersichtlich. Beim Einschalten des EMUF meldet sich der Monitor mit 'r u n'. Mit Ausnahme des IN-, O- und CR-Befehls ist jetzt eine entsprechende Speicherstelle einzuge-

ben (zur Erinnerung: ROM:0000-07FF; RAM:8000-87FF). Die Speicherplätze 87D4-87FF werden durch den Monitor belegt. Der Stack beginnt bei 87D3. Nachfolgend nun eine Aufstellung der möglichen Befehle:
Display (DP)
Format: nnnnDP
(nnnn = 4stellige Adresse)
Ausgabe: Inhalt der Speicherstelle nnnn wird auf Ziffer 5 und 6 angezeigt.

```

0000: 31 d3 87 3e 81 d3 23 dd 21 d6 87 dd 36 oo ef dd
0010: 36 o1 5f dd 36 o2 dc dd 36 o3 cd c3 23 oo oo oo
0020: c3 5d o3 dd 36 o4 49 dd 36 o5 d9 dd 36 o6 e7 af
0030: 32 f1 87 32 df 87 32 eo 87 32 dd 87 3e o3 32 de
0040: 87 oo oo oo oo oo cd ec oo cd 83 o3 3e oo d3
0050: 22 cd 97 oo 7b fe o2 ca cf o1 fe o3 ca d7 o1 fe
0060: o4 ca 7b o2 fe o5 ca e3 o1 fe o6 ca 7e o2 fe o7
0070: ca be o2 fe o8 ca 4a o3 fe o9 ca 43 o3 fe oa ca
0080: fe o3 fe ob ca oo o5 c2 91 oo 21 eo 87 34 c3 4d
0090: oo cd d3 oo c3 8a oo cd bd oo db 22 b7 e2 a8 oo
00a0: 21 eo 87 af 77 c3 97 oo 21 eo 87 7e b7 c2 97 oo
00b0: cd bd oo db 22 b7 ea 97 oo cd oa o1 c9 af 47 57
00c0: 5f 21 e1 87 13 cd fa oo 23 eb 29 eb 7b fe 4o c2
00d0: c5 oo c9 o6 oo 21 de 87 4e 21 e1 87 o9 73 od 79
00e0: fe ff c2 e7 oo 3e o3 21 de 87 77 c9 o6 o6 21 e1
00f0: 87 3e oo 77 o5 c8 23 c3 f1 oo 7b d3 2o 7e d3 21
0100: oe 44 od 2o fd oo oo oo oo c9 c5 e5 21 9f o1 3a
0110: df 87 b7 ca 1b o1 o6 oo oe 1o o9 3e oo 32 df 87
0120: o6 oa 3e eo d3 22 db 22 o5 c2 22 o1 e6 of fe of
0130: c4 7c o1 23 23 23 23 o6 oa 3e do d3 22 db 22 o5
0140: c2 39 o1 e6 of fe of c4 7c o1 23 23 23 23 o6 oa
0150: 3e bo d3 22 db 22 o5 c2 5o o1 e6 of fe of c4 7c
0160: o1 23 23 23 23 o6 oa 3e 7o d3 22 db 22 o5 c2 67
0170: o1 e6 of fe of c4 7c o1 7b e1 c1 c9 fe oe c2 85
0180: o1 7e c3 9d o1 23 fe od c2 8f o1 7e c3 9d o1 23
0190: fe ob c2 99 o1 7e c3 9d o1 23 fe o7 7e 5f c9 o2
01a0: o3 o4 o5 o6 o7 o8 o9 cb 7b 7f a8 bf 88 f6 fa o2
01b0: oa ob oo oo oo oo 35 dc 77 67 ff fb ef 5f bf
01c0: 88 f6 fa cb 7b 7f a8 ff fb ef 5f 35 dc 77 67 3e
01d0: o2 32 df 87 c3 8a oo cd ec oo 21 de 87 3e o3 77
01e0: c3 8a oo cd ef o1 cd oc o2 cd 27 o2 c3 8a oo 16
01f0: o6 fd 21 e7 87 dd 21 e1 87 21 bf o1 cd 52 o2 78
0200: fd 77 oo dd 23 fd 23 15 c2 f9 o1 c9 fd 21 e7 87
0210: fd 7e oo 47 fd 7e o1 cd 6o o2 6f fd 7e o2 47 fd
0220: 7e o3 cd 6o o2 67 c9 7e 47 cd 6a o2 fd 21 bf o1
0230: dd 21 e1 87 o6 oo 4d fd o9 fd 7e oo dd 77 o4 fd
0240: 21 bf o1 4c fd o9 fd 7e oo dd 77 o5 3e o1 32 dd
0250: 87 c9 oo o6 oo dd 7e oo 4e b9 c8 o4 23 c3 58 o2
0260: cb 27 cb 27 cb 27 cb 27 8o c9 47 cb 2f cb 2f cb
0270: 2f cb 2f e6 of 67 78 e6 of 6f c9 c3 oo 3a dd
0280: 87 fe o1 c2 8a oo cd 8c o2 c3 e3 o1 cd oc o2 23
0290: c5 7d 54 47 cd 29 o2 dd 21 e1 87 dd 7e o4 dd 77
02a0: oo dd 7e o5 dd 77 o1 7a 47 cd 29 o2 dd 21 e1 87
02b0: dd 7e o4 dd 77 o2 dd 7e o5 dd 77 o3 c1 c9 3e oo
02c0: d3 22 21 eo 87 34 cd 97 oo 7b fe o2 c2 d7 o2 3e
02d0: o2 32 df 87 c3 be o2 fe o6 ca 19 o3 fe o4 ca 7b
02e0: o2 oe o5 21 de 87 71 cd d3 oo 3e oo d3 22 21 eo
02f0: 87 34 cd 97 oo oe o4 21 de 87 71 7b fe o2 c2 o9
0300: o3 3e o2 32 df 87 c3 ea o2 fe o4 ca 7b o2 fe o6
0310: ca 19 o3 cd d3 oo c3 be o2 cd ef o1 cd oc o2 54
0320: fd 21 e7 87 fd 23 fd 23 cd 1b o2 7c 62 77 3e o3
0330: 11 de 87 12 cd 8c o2 cd ef o1 cd oc o2 cd 27 o2
0340: c3 be o2 cd ef o1 cd oc o2 e9 cd ef o1 cd oc o2
0350: 7e 32 ed 87 22 ee 87 3e e7 77 c3 8a oo 33 33 ed
0360: 73 fc 87 3b 3b e5 f5 3a ed 87 2a ee 87 77 f1 e1
0370: cd 94 o3 cd ec oo af 32 ee 87 32 ef 87 32 ed 87
0380: c3 oo oo dd 21 e1 87 dd 36 oo 4c dd 36 o1 1c dd
0390: 36 o2 44 c9 ed 43 f2 87 ed 53 f4 87 22 f6 87 dd
03a0: 22 f8 87 fd 22 fa 87 32 fo 87 16 o7 dd 21 fo 87
03b0: o1 d6 87 dd 6e oo dd 66 o1 dd e5 d5 cd 9o o2 af
03c0: c2 e5 87 d3 22 oa 32 e6 87 c5 cd 97 oo 7b fe o6
03d0: 32 ca o3 21 eo 87 34 c1 d1 dd e1 o3 dd 23 dd 23
03e0: 15 c2 b3 o3 cd ec oo 3a fo 87 ed 4b f2 87 ed 5b
03f0: f4 87 2a f6 87 dd 2a f8 87 fd 2a fa 87 c9 3e cf
0400: d3 o3 3e 7f d3 o3 cd 5o o4 7e 4f cd 1a o4 23 1b
0410: 7b b2 2o f5 c3 oo oo oo oo f5 c5 e5 79 f5 cd
0420: 27 o4 f1 e1 c1 f1 c9 37 o6 o9 f5 d4 3c o4 dc 41
0430: o4 f1 1f 1o f5 cd 3c o4 cd 3c o4 c9 af d3 o1 18
0440: o6 3e ff d3 o1 18 oo 21 16 oo 2b 7c b5 2o fb c9
0450: 21 e1 87 af 77 23 77 23 77 23 3e af 77 23
0460: 3e ef 77 cd bd oo af d3 22 cd 97 oo 7b fe o2 ca
0470: 9o o4 fe o9 ca 7f o4 fe o6 ca 98 o4 c2 86 o4 21
0480: eo 87 34 c3 66 o4 cd d3 oo 21 eo 87 34 c3 66 o4
0490: 3e o2 32 df 87 c3 fd o4 cd ef o1 cd oc o2 eb d5
04a0: 21 e1 87 af 77 23 77 23 77 23 77 23 3e af 77 23
04b0: 3e 77 77 cd bd oo oo oo oo af d3 22 cd 97 oo
04c0: 7b fe o2 ca e7 o4 fe o6 ca d6 o4 c2 92 ca fo o4
04d0: oo oo oo c2 dd o4 21 eo 87 34 c3 ba o4 cd d3 oo
04e0: 21 eo 87 34 c3 ba o4 3e o2 32 df 87 c3 d6 o4 oo
04f0: cd ef o1 cd oc o2 d1 d5 ed 52 d1 bf c9 oo oo oo
0500: 3e cf d3 o3 3e ff d3 o3 oo cd 5o o4 cd 2o o5 77
0510: 23 1b 7b b2 ca oo oo o1 of oo cd 44 o5 c3 oc o5
0520: d9 db o1 17 3o fb oo o8 11 ob oo cd c3 o5 11 15
0530: oo cd 3e o5 db o1 17 cb 19 1o f3 79 d9 c9 1b 7b
0540: b2 2o fb c9 ob 79 bo 2o fb c9 oo oo oo oo oo
    
```

Bild 4. Das Monitorprogramm ist nur knapp 1,5 KByte lang

Enter (EN)

Format: EN

Ausgabe: Inhalt der Speicherstelle nnnn+1 auf Ziffer 5 und 6. Speicherstelle nnnn+1 auf Ziffern 0...3. Abbruch durch Drücken der Break-Taste.

Insert (I)

Format: nnnnImmEN

(mm = Hexadezimalzahl)

Ausgabe: mm wird in die nnnn Speicherzelle übernommen. Anzeige der Speicherstelle nnnn+1 auf den Ziffern 0...3. Inhalt der Speicherstelle nnnn+1 auf Ziffer 5 und 6. Wenn keine Break-Taste gedrückt ist, erwartet der EMUF die Eingabe der nächsten Hexadezimalzahl für die angezeigte Speicherstelle.

Clear (CR)

Format: CR

Ausgabe: Display wird gelöscht.

Break (BK)

Format: BK

Ausgabe: EMUF meldet sich mit 'r u n'.

Go (G)

Format: nnnnG

Ausgabe: Programm wird bei Adresse nnnn gestartet.

Breakpoint (BP)

Format: nnnnBP

Ausgabe: Bei Adresse nnnn wird ein Breakpoint gesetzt (RST20). Beim Erreichen des Breakpoint wird eine Routine angesprungen, die die Register A, BC, DE, HL, IX, IY und SP anzeigt. Dabei erscheint auf Ziffer 6 eine Abkürzung für das entsprechende Register. Durch Drücken der Enter-Taste wird das nächste Register angezeigt. Nach dem letzten

Register wird der Breakpoint wieder gelöscht, und der Monitor meldet sich mit 'r u n'.

In (IN)

Serielle Eingabe von Daten über Bit 7 des PIO 0 Port B

Format: IN

Ausgabe: Auf Ziffer 4 und 5 erscheint AN. Monitor erwartet Anfangsadresse für die Ablage der aufzunehmenden Daten.

Format: nnnnEN

Ausgabe: Auf Ziffer 4 und 5 erscheint EN. Monitor erwartet Endadresse für die Ablage der aufzunehmenden Daten.

Format: nnnnG

Bis alle Daten eingelesen sind, erscheint auf Ziffer 5 ein E.

Voraussetzung für eine ordnungsgemäße Eingabe ist ein entsprechendes Programm beim die Daten sendenden Computer. Die Übertragungsrate beträgt etwa 2400 Baud.

Out (O)

Serielle Ausgabe von Daten über Bit 7 des PIO 0, Port B

Format: 0

Ausgabe: Analog zur Eingabe von Daten.

Erweiterungen sind möglich

Der Monitor belegt ungefähr 1,5 KByte des 2-KByte-EPROMs (2716). Es ist durchaus denkbar, die fünf noch freien Tasten mit weiteren Funktionen zu belegen. Aber auch auf der vorgestellten Stufe ermöglicht der Monitor zusammen mit der Tastatur und dem Display einen recht flexiblen Einsatz des Z80-EMUF.

Literatur

[1] Kanis, Wolfgang: Der Z80-EMUF. mc 1983, Heft 4, S. 112.

Joachim König

Z80-EMUF als universelle Fernbedienung

Fertig zu kaufende Fernsteuerungen sind zwar heute schon recht preiswert zu haben, lassen sich aber kaum an individuelle Bedürfnisse anpassen. Wir zeigen Ihnen, wie man mit modernen Bausteinen eine Fernsteuerung aufbaut, die – dank Z80-EMUF – auf Tastendruck auch komplexe Abläufe bewältigt.

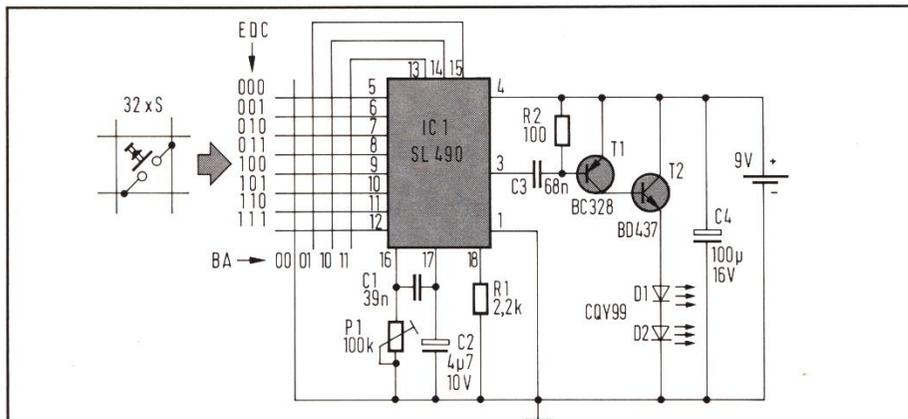


Bild 1. Der Sender wird mit einer 9-V-Batterie versorgt – ein Schalter ist nicht erforderlich

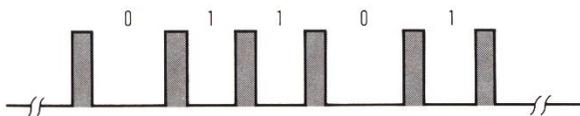


Bild 2. Das Datenwort besteht aus sechs kurzen Impulsen, deren Zwischenräume die Information darstellen. Ein kurzer Zwischenraum bedeutet „1“, ein langer „0“. Hier ist das Signal für das Datenwort 01101 (hex 0D) dargestellt

Das Kernstück des Senders ist die integrierte Schaltung SL 490 (Bild 1). In ihr ist die ganze Logik enthalten, die zum Betrieb des Senders nötig ist. Sie decodiert das Tastenfeld und erzeugt ein PPM-Signal (Puls-Pausen-Modulation).

Es können maximal 32 Tasten angeschlossen werden. Jede Taste entspricht einem fünfstelligen Binärcode. Drückt man eine Taste, so erscheinen am Ausgang des SL 490 sechs kurze Impulse.

Die Pause zwischen diesen Impulsen enthält die Information. Eine kurze Pause bedeutet, „logisch 1“, eine lange „logisch 0“ (Bild 2). Die beiden als Darlington geschalteten Transistoren T1 und T2 dienen als Verstärker und steuern direkt die Infrarotsender D1 und D2. Der SL 490 besitzt eine Abschaltautomatik, so daß nur wenige μA Strom fließen, wenn keine Taste gedrückt ist. Deswegen ist kein Schalter in der Stromversorgung nötig. Als Stromversorgung genügt eine einfache 9-V-Batterie. Mit P1 kann man die Zeit zwischen den Impulsen justieren. Das Verhältnis zwischen „1“ und „0“ beträgt 1:1,5.

Der Empfänger

Das mit der Empfängerdiode D1 gewonnene Signal wird mit dem Operationsverstärker SL 480 verstärkt (Bild 3).

Dann wird es über T2 dem Schmitt-Trigger IC2 zugeleitet. Der Schmitt-Trigger macht saubere Rechteckimpulse aus dem Signal, und das Monoflop IC3 verlängert diese Impulse auf 100 μs . Da das Monoflop nicht nachgetriggert werden kann, werden Störimpulse ausgeblendet. Am Ausgang von IC3 steht eine Impulsfolge, wie in Bild 2 gezeigt, bereit. Diese Impulse werden an Port A, Bit 0 geführt. Mit dem Potentiometer P1 kann die Empfindlichkeit eingestellt werden.

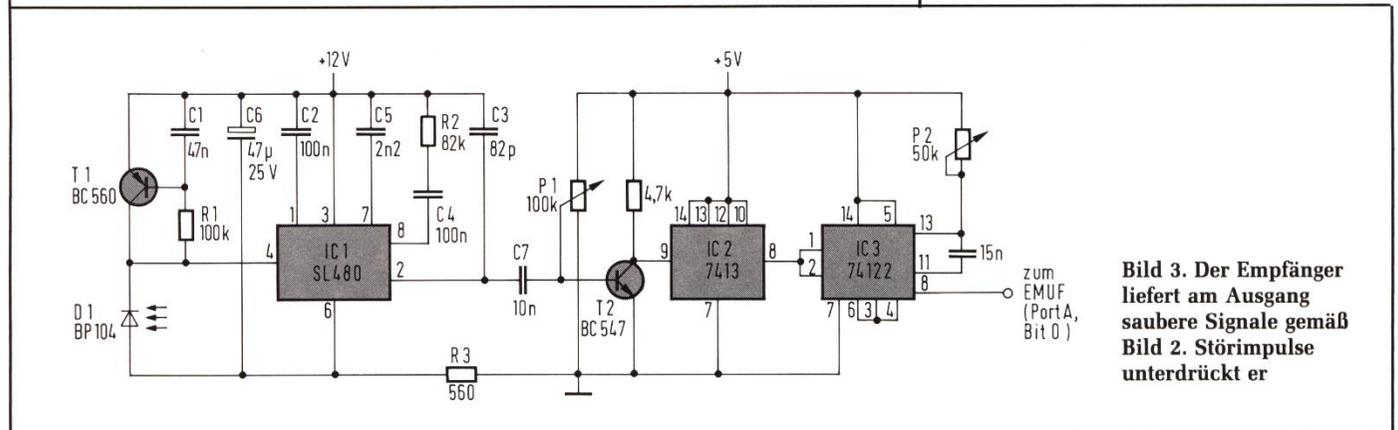


Bild 3. Der Empfänger liefert am Ausgang saubere Signale gemäß Bild 2. Störimpulse unterdrückt er


```

00EC' CA 011A' JP z, getb7
00EF' C3 00E1' JP getb3
00F2' 7D A,1 JP A,1
00F3' FE C9 JP 200+1
00F5' D2 0100' JP NC, L1
00FB' FE B2 JP 130
00FA' DA 0100' JP C, L1
00FD' C3 0115' JP getb4
0100' 7D A,1 JP A,1
0101' FE B3 JP 130+1
0103' D2 010E' JP NC, L3
0106' FE 50 JP 080
0108' DA 010E' JP C, L3
010B' C3 0111' JP getb6
010E' C3 011A' JP getb7
0111' 37 pop bc
0112' C1 pop h1
0113' E1 pop h1
0114' C9 ret
0115' 37 ret
0116' 3F ccf
0117' C1 pop bc
0118' E1 pop h1
0119' C9 pop bc
011A' C1 pop h1
011B' E1 pop h1
011C' FD E1 pop iy
011E' 2A 0002" ld h1, (retadr)
0121' E9 JP (hl)

; Routinen fuer lampe
; Beispiel fuer die Realisation einer TASTE
lampe1: ld a, (port1m)
set i, a
out (port1d), a
ld (port1m), a
call endret
ld a, (port1m)
res i, a
out (port1d), a
ld (port1m), a
ret
; Beispiel fuer die Realisation eines SCHALTERS
lampe2: ld a, (port1m)
0122' 3A 0004"
0125' CB CF
0127' D3 00
0129' 32 0004"
012C' CD 00B3' call
012F' 3A 0004" ld a, (port1m)
0132' CB BF res i, a
0134' D3 00 out (port1d), a
0136' 32 0004" ld (port1m), a
0139' C9 ret
013A' 3A 0004"

```

Mit P2 wird die Impulsbreite auf 100 µs eingestellt. Wer kein Oszilloskop besitzt, stellt P2 in Mittenstellung. P1 muß so eingestellt werden, daß in Ruhestellung (keine Impulse vom Sender) Low-Pegel am Eingang von IC2 anliegt.

Das Programm

Bei der Entwicklung des Programmes (Bild 4) wurde auf eine möglichst einfache Erweiterungsmöglichkeit der Funktion Wert gelegt. Die Software stellt nur die Auswertung der empfangenen Impulsfolgen und die davon abhängigen Verzweigungen dar. Die Routinen, die nötig sind, um die einzelnen Funktionen auszuführen, sind abhängig von der jeweiligen Funktion. Als Beispiel sind jedoch zwei Routinen abgedruckt, die eine Taste bzw. einen Schalter emulieren. Der Programmteil ENDRET wartet auf das Loslassen der gedrückten Taste, so daß im Programm eine Funktion nicht mehrmals ausgeführt wird, wenn man die Taste festhält.

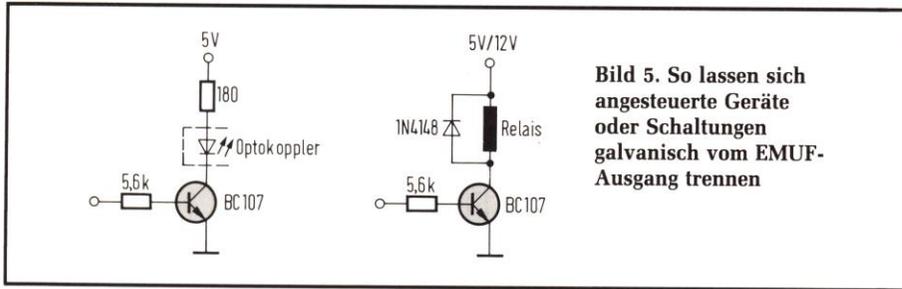
Von den 32 zur Verfügung stehenden Tastencodes werden 16 benutzt, um die Aufgabe der Fernbedienung umzuschalten. So kann man 16 Aufgaben mit jeweils 16 Funktionen, also 256 Funktionen, ausführen. In der Tabelle BASIS stehen die 16 Adressen der jeweiligen Funktionsbasisadressen.

Ein Beispiel:

Wenn in der Variablen TABLE die Adresse der Tabelle LAMPE steht, werden beim Druck auf eine der Tasten 0...15 die jeweiligen Adressen aus der Tabelle LAMPE geholt, und das Programm wird dort ausgeführt. Eine Erweiterung der Funktionen ist also dadurch möglich, daß man die Adresse der neuen Funktion in die entsprechende Tabelle einbaut, ohne das Kernprogramm zu ändern.

Die Routine CONVERT dient zum Umwandeln des physikalischen Tastencodes in den logischen. Je nach Verdrahtung des Tastenfeldes ergeben sich die übertragenen Tastencodes. Um nun die Codes in eine einheitliche Reihenfolge zu bringen, müssen sie umgewandelt werden. Das abgedruckte Programm nimmt eine 1:1-Umwandlung vor.

Wem die 256 Funktionen zu wenig sind, der kann das Programm auch so umschreiben, daß eine der 32 Tasten die Umschaltung einleitet und die nächste Taste die Aufgabe festlegt. Dann sind insgesamt 992 Funktionen möglich.



In Bild 5 sind einige Möglichkeiten der Steuerung gezeigt. Man kann mit den PIOs über einen Transistor direkt ein Relais ansteuern und damit 220-V-Geräte bedienen. Wichtig: Das gesteuerte Gerät und der EMUF müssen galvanisch getrennt sein. Falls die Reichweite der Fernbedienung (ca. 6 m) unbefriedigend

ist, kann man die Sendedioden in Reflektoren setzen.

Linken des Programmes

Das Listing ist so geschrieben, daß die Adressen des Programmes erst beim Linken festgelegt werden. Dazu ist ein Lin-

ker nötig, der das Programm nicht ablauffähig in den Speicher legt. Der Linker von Pascal MT+ ist dazu in der Lage. Um das Objektfile damit zu linken, bekommt es den Namen FERNB.ERL; dann lautet der Aufruf LINK FERNB/P:0/D:8000. Damit wird das Programm auf Adresse 0 gelegt, die Daten auf Adresse 8000h. Wer keinen Linker besitzt, muß alle Adressen, die mit einem doppelten Anführungszeichen gekennzeichnet sind, entsprechend verändern.

Literatur

- [1] Remote Control Data, Plessey Semiconductors.
- [2] IR-Fernsteuerung. Elektor, Heft 139, Seite 97.

Erich Gaulke

Z80-EMUF als Spooler

Manche Ausgabegeräte, wie z. B. Typenradprinter, sind recht langsam und halten den Computer unnötig auf. Ein Spooler (simultaneous peripheral output on-line) kann den auszugebenden Text schnell vom Computer aufnehmen, zwischenspeichern und mit der für den Drucker erforderlichen geringeren Geschwindigkeit weitergeben. Währenddessen kann sich der Computer schon wieder anderen Aufgaben zuwenden.

Ein Spooler ist, wie bereits in [1] beschrieben, im wesentlichen ein Speicher nach dem FIFO-Prinzip (first in, first out). Ein übliches RAM muß also im Sinne eines FIFOs verwaltet werden. Mit Hilfe des Z80-EMUF läßt sich das einfach und zugleich effizient erledigen und wurde hier für eine Centronics-Schnittstelle realisiert. Wenn man den Spooler im Gegensatz zu [1] als eigenständiges Mikrocomputersystem aufbaut, hat das drei Vorteile:

1. Unabhängig von der Druckertreiberroutine bzw. vom Anwenderprogramm (Textverarbeitung, Basic, Assembler, DOS usw.) bedient der Spooler den Drucker.
2. Der Speicherplatz des Hauptrechners wird nicht durch den Spooler belastet.
3. Durch Interruptsteuerung des Programms ist der Z80-EMUF mit der Druckersteuerung kaum ausgelastet und könnte daher auch noch viele andere Aufgaben als Co-Prozessor übernehmen.

Beschaltung des Z80-EMUF

Die PIOs [2] des Z80-EMUF [3] lassen sich im Input- bzw. Output-Mode betreiben. Dann stehen neben den acht Ein- bzw. Ausgabeleitungen zwei für die Abwicklung des Handshakes zur Verfügung. Damit entfällt die Abwicklung der Datenübergabe vom Prozessor aus; er wird für andere Aufgaben freigestellt. Allerdings sind die Handshake-Leitungen den Anforderungen der jeweiligen Druckerschnittstelle anzupassen. Im vorliegenden Fall galt es, den Drucker-

port eines TRS-80 und eine Typenrad-schreibmaschine Olympia ES 100 anzuschließen. Bild 1 zeigt die Beschaltung: Außer den Invertern zur Anpassung der Busy- und Ready-Signale wird ein Monoflop benötigt, um die Daten auszugeben. Als Gatter-Logik kommen vorzugsweise CMOS-ICs in Betracht, da Gatterlaufzeiten hier nicht kritisch sind.

Das Spoolerprogramm

Bei der Entwicklung des Programms wurde auf einen möglichst effizienten Umgang mit Rechenzeit und Speicherplatzbedarf geachtet. Für die Realisierung des FIFOs (2036 Byte Kapazität) wird mit nur zwei 16-Bit-Zeigern in DE und HL gearbeitet; die weiteren Informationen über den Zustand des Systems sind platzsparend und mit kleiner Zugriffszeit als Flags im C-Register untergebracht. Durch die Nutzung der Vektor-Interrupts konnte vollständig auf die Verwendung von Warteschleifen verzichtet werden. Damit benötigt das System für die Bearbeitung der Ein- oder

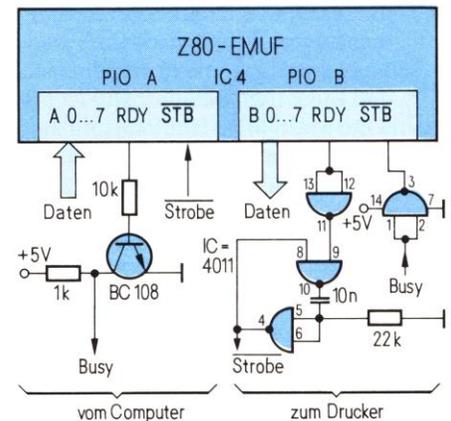


Bild 1. Beschaltung der Z80-PIO zur Verbindung mit Computer und Drucker am Beispiel des TRS-80

Ausgabe eines Zeichens unabhängig vom Tempo der angeschlossenen Geräte nur noch 100 µs bei einer Taktfrequenz von 2,5 MHz. Das führt bei Verwendung eines schnellen Matrixdruckers mit 100 Zeichen pro Sekunde zu einer Auslastung des Z80-EMUF von nur 2%! Er könnte also noch viele weitere Aufgaben z. B. eines Kommunikationsrechners übernehmen.

Das vollständige Assembler-Listing ist in Bild 2 abgedruckt: Tabelle 1 zeigt die Steuerflags in übersichtlicher Darstellung. Nach dem Power-On-Reset beginnt der Prozessor bei Speicherstelle 0000 in dem ROM. Zunächst werden sämtliche PORTs mit den Daten aus der Tabelle TAB1 und unter Nutzung des Blockausgabebefehls OTIR initialisiert. Dann werden die Anfangswerte der Zeiger und Flags im C-Register geladen. Der nicht maskierbare Interrupt (NMI) am Prozessor gestattet es, den Druckvorgang zu unterbrechen und die Anfangswerte neu einzustellen.

Infolge der Interruptsteuerung besteht das Hauptprogramm HAUP aus einer leeren Schleife; hier ist noch Platz für Erweiterungen. Da das System nur durch Interrupts angestoßen wird, jedoch kein periodisches Interruptsignal

Tabelle:
Die Steuerflags im C-Register

	Fall	EIN	AUS	Fertig	Zeichen da
Bit-Nr.	0	1	2	3	4
Bit = 1	a	Enable	Enable	ja	ja
Bit = 0	b	Disable	Disable	nein	nein
Anfangsstellung	1	1	0	1	0

generiert wird, ist durch sorgfältige Programmierung dafür zu sorgen, daß es nicht stehenbleibt. Die Interrupt-Serviceroutinen sind symmetrisch für Ein- und Ausgabe und werden von den jeweils zuständigen PIOs gestartet. Nachdem ein Zeichen in den PIO eingelesen ist, beginnt das Programm bei EIN. Wenn noch Plätze im Puffer frei sind, gilt EIN-enable. In EIN1 wird ein Zeichen eingelesen und abgespeichert, die Zeiger und Flags werden verwaltet. Das FERTIG-Flag ist nur gesetzt, wenn der Drucker sämtliche Zeichen im Buffer bereits ausgegeben hat und ein AUS-Interrupt kein weiteres Zeichen mehr vorfindet. Der AUS-Kanal bleibt dann vollständig abgeschaltet, bis er nach Eingabe eines neuen Zeichens und Aufrufen von

AUS1 in EIN mittels des FERTIG-Flags reaktiviert wird. Entsprechend wird bei vollem Puffer zunächst EIN-disable gesetzt und beim nächsten Interrupt auf der Eingangsseite, ohne daß inzwischen Platz frei wurde, das Zeichen-da-Flag gesetzt. Dadurch ist der Eingangskanal vollständig abgeschaltet, bis er nach Ausgabe eines Zeichens reaktiviert wird.

Erweiterungen möglich

Da das System nicht ausgelastet ist, bietet es sich an, Erweiterungen anzubringen. Dabei wäre z. B. denkbar, Umcodierungen der zu druckenden Zeichen vorzunehmen, Umlaute darzustellen, Matrix-Drucker mit Einzelpunktsteuerung zum Zeichnen von Kurven mit ei-

nem leistungsfähigen Befehlssatz zu versehen, Aufgaben eines Kommunikationsrechners in einem komplexen System zu übernehmen (einfaches Beispiel: bidirektionales Interface mit einer Schreibmaschine), oder an den zweiten PIO eine Tastatur mit Sonderfunktionen anzubringen.

(Herrn Hermann Wacker aus Braunschweig sei für Tips gedankt, die die schnelle Realisierung des Projekts ermöglichten.)

Literatur

- [1] Breymann, U.: Druckerausgabe nebenbei. mc 1982, Heft 6. Seite 64
- [2] Z80-PIO, Product Specification. Zilog
- [3] Kanis, W.: Der Z80-EMUF. mc 1983, Heft 4, Seite 112

Dr. Sieghard Schicktanz

Multitasking mit dem Z80-EMUF

Mit einigen Einschränkungen im Komfort läßt sich ein Systemkern für Multitasking bereits mit einem Einplatinencomputer minimalen Ausbaus realisieren, wie ihn z. B. der Z80-EMUF darstellt. Damit kann ein vollständiges Anwendungsprogramm in einem EPROM-Bereich von etwa 2 KByte Platz finden. Der Beschreibung des Systemkerns ist eine kurze Besprechung der Grundlagen für ein Multitaskingsystem vorangestellt.

Multitasking, gelegentlich – nicht ganz korrekt – auch Mehrprogrammbetrieb genannt, wird häufig in der Prozeßsteuerungstechnik angewandt. Man versteht darunter die Bearbeitung einer komplexen Aufgabe durch mehrere, quasi parallel ablaufende Teilprogramme, die weitgehend unabhängig voneinander jeweils einen überschaubaren Teil der Gesamtaufgabe ausführen.

Durch die Aufteilung erreicht man eine wesentliche Vereinfachung der Programmierung. Eine geschickte Verteilung der Aufgaben ermöglicht es, die Teilprogramme sehr einfach aufzubauen und – wichtig bei industriellem Einsatz – unabhängig voneinander zu erstellen, da die Schnittstellen einfach gehalten werden können.

Außerdem können alle Koordinationsaufgaben in einem zentralen Teilprogramm (Scheduler) zusammengefaßt werden, das unabhängig vom jeweiligen Einsatzfall ausgeführt ist und darüber hinaus weitgehend die Unabhängigkeit der einzelnen anwendungsbezogenen Teilprogramme (Tasks) unterstützt. Der Systemkern stellt alle benötigten Hilfsroutinen zur Verfügung, die zum (quasi) parallelen Bearbeiten der Teilprogramme gebraucht werden, ohne daß der Programmierer dies besonders berücksichtigen muß.

Bei großen Prozeßrechnersystemen stellt diese Funktionen bereits das dort eingesetzte Betriebssystem zur Verfügung. Der Scheduler macht allerdings nur einen kleinen Teil des Betriebssystems aus; mit einigen Einschränkungen im

Komfort kann ein Multitaskingsystem, samt Anwendungsprogramm, bereits auf einem Minimalsystem wie dem Z80-EMUF [1] in nur 2 KByte EPROM (und 2 KByte RAM) realisiert werden.

Was ist Multitasking?

Die Grundfunktionen eines Multitaskingsystems sind im folgenden kurz erläutert. Jede Task, d. i. jedes Teilprogramm, das eine abgeschlossene Teilaufgabe bearbeitet, kann verschiedene Zustände einnehmen:

1. Nicht vorhanden
2. Angehalten
3. Bereit (aktiv)
4. Wartend

Der Zustand 1, nicht vorhanden, ist hier trivial, da in einem EPROM-System Tasks nicht neu hinzukommen oder gelöscht werden können. In diesem Fall sind alle möglichen Tasks also immer im System vorhanden, der Zustand 1 kann nicht auftreten.

Eine Task, die den Zustand 3, bereit, hat, wird vom Scheduler in Bearbeitung genommen, sobald dies möglich ist. Im einfachsten Fall wird die Bearbeitung solange durchgeführt, bis aus irgendeinem Grund eine Unterbrechung eintritt (kein Interrupt), z. B. auf Daten aus einer anderen Task gewartet werden muß oder die Bearbeitung beendet ist. Der Zustand 2, angehalten, bedeutet, daß die Task nicht bearbeitet werden darf. Dies ist z. B. der Fall, wenn die letzte

Bearbeitung beendet ist und neue Daten abzuwarten sind.

Der Zustand 4, wartend, schließlich wird dazu benutzt, definierte Zeitverzögerungen zu erreichen. Die Task wird erst dann aufgerufen, wenn ein vom System verwalteter Zähler leergezählt ist. Dieser Zähler wird durch eine zum System gehörige Task in festen Zeitintervallen dekrementiert.

Damit eine Task bearbeitet werden kann, muß sie vom Koordinationsprogramm, dem Scheduler, aufgerufen werden. Dies erfolgt nach einer bestimmten Strategie, die im Schedulerprogramm „eingebaut“ ist. Die einfachste Aufrufstrategie ist der zyklische Aufruf, auch (amerikanisch) „Round Robin“-Strategie genannt. Dabei werden die Tasks in einer festen Reihenfolge nacheinander abgefragt und aktive Tasks sofort bearbeitet. Bei Unterbrechung einer Task wird jeweils die nächste aktive Task aufgerufen. Nach der letzten Task in der Reihenfolge wird wieder von vorn begonnen. Der Scheduler hat dabei folgende Aufgaben:

1. Neustart/Wiederstart von aktiven Tasks
2. Umschalten zwischen den Tasks
3. Anhalten von Tasks

Eine wesentliche Vereinfachung des Systemaufbaus ist erreichbar durch einen „kooperativen“ Aufbau der einzelnen Tasks. Das heißt, die Tasks sind so aufgebaut, daß sie nie durch langwierige Bearbeitungsfolgen oder durch Warteschleifen die Bearbeitung der anderen Tasks aufhalten. Dafür stellt der Systemkern die nötigen Hilfsmittel zur Verfügung.

Koordination von Tasks

Zusammen mit diesen sind im Systemkern die folgenden Koordinationsfunktionen verfügbar:

- | | |
|------------|--|
| 1. PAUSE | Unterbrechen einer Task (Rückkehr zum Scheduler) |
| 2. DELAY | Vorübergehendes Stoppen einer Task (Wartend) |
| 3. STOP | Anhalten einer Task |
| 4. ENDE | Beenden einer Task (mit Reinitialisierung) |
| 5. RESTART | Wiederholung einer Task (Neustart von Beginn an) |
| 6. START | Start einer Task |

Lediglich die Funktion 6 (Start einer Task) wirkt auf eine andere als die aktuell bearbeitete Task. Alle anderen Funktionen verändern nur den Zustand der aktuellen Task. Ein Aufruf dieser Funk-

tionen (1 bis 5) bewirkt außerdem jeweils die Rückkehr zum Scheduler und den Aufruf aller anderen momentan aktiven Tasks, bevor die aufrufende Task weiter bearbeitet wird.

Wie ist nun ein solches Koordinationsprogramm zu realisieren?

Es ist klar, daß ein direkter Aufruf der Tasks, z. B. über CALL-Befehle, nicht möglich ist, da die Anzahl der aufzurufenden Tasks unbekannt ist und die einzelnen Tasks so wenig wie möglich von der Existenz der übrigen Tasks beeinflußt werden sollen.

Der einfachste und üblicherweise benutzte Weg zum Feststellen der Task-Anzahl besteht darin, die Information, die das System von jeder Task braucht, in einer Tabelle oder Liste, der Task-Zustandsliste, zusammenzufassen.

Der einfachste Weg, den Tasks möglichst viel Unabhängigkeit zu geben, ist, dafür zu sorgen, daß beliebige Unterprogrammaufrufe, also auch Systemaufrufe, „bunt gemischt“ ohne Rücksicht auf die Schachtelungstiefe vorkommen dürfen. Das verlangt aber, jeder Task einen eigenen „privaten“ Stack zuzuordnen. Dort kann eine Task Daten zwischenspeichern, ohne andere Tasks oder den Scheduler zu beeinflussen.

Systementwurf

Im ersten Entwurfsschritt ist nun festzulegen, welche Daten der Scheduler für seine Arbeit benötigt und wie sie organisiert werden. Die größte Flexibilität gestattet die Auslegung als Liste von Datenblöcken, die jeweils die Daten für eine einzelne Task enthalten. Jedes Listenelement enthält einen Zeiger auf das nachfolgende Element, somit können die Taskdaten beliebig im Speicher verteilt sein. Ein Listenelement wird häufig als Task-Leitblock bezeichnet.

Zu jeder Task muß sicher die Startadresse in der Liste eingetragen sein, damit die Task überhaupt gestartet werden kann. Des weiteren muß zu jeder Task der Stackpointer abgelegt werden, um dem Scheduler die Umschaltung der Taskstacks zu ermöglichen.

Die Task-Zustandsliste

Natürlich muß der Scheduler den Zustand der Task kennen. Dafür ist ein Eintrag in der Liste nötig, der im hier beschriebenen System wie folgt aussieht:

Für jede Task ist ein sieben Bit breites Identifikationsfeld vorhanden, das den Start einer Task erlaubt, ohne daß etwas

anderes als deren Identifikation bekannt sein muß.

Das Identifikationsfeld ist mit einem Flag zusammengefaßt, das die Zustände „angehalten“ (Flag = 0) und „bereit“ bzw. „wartend“ (Flag = 1) unterscheidet. Die Zustände „bereit“ und „wartend“ werden unterschieden durch den Inhalt eines weiteren Bytes, das gleichzeitig als Wartezeitähler (DELAY.) dient. Die Wartezeitfelder aller Tasks werden von einer zum System gehörenden Task bearbeitet, die regelmäßig per Interrupt gestartet wird und damit eine Systemzeiteinheit festlegt. Ohne weitere Maßnahmen ist damit eine Verzögerung um max. 255 Systemzeiteinheiten möglich.

Für unser Minimalsystem sieht ein Element der Taskzustandsliste damit also folgendermaßen aus:

1. Wort: (Kalt-)Startadresse der Task
2. Wort: aktueller Stackpointer der Task, bei Initialisierung: Endadresse des Taskstacks
3. Wort: 1. Byte: Task-Identifikation in Bits 0...6, aktiv/inaktiv-Flag in Bit 7
2. Byte: Verzögerung in Systemzeiteinheiten

4. Wort: Zeiger auf nächstes Taskzustandselement (zyklisch!)

Der „Scheduler“

Nachdem nun die zu bearbeitende Datenstruktur festgelegt ist, kann das Programm entworfen werden, das damit arbeitet. Es gliedert sich in zwei Hauptteile: die Initialisierung und die Task-Aufruf-Schleife. Als Grundstock für ein funktionierendes Steuerprogramm muß unser Scheduler für die Voraussetzungen zum einwandfreien Arbeiten des Systems sorgen.

Als erstes (Bild 1) wird deshalb der Stackpointer mit der Anfangsadresse des Scheduler-Stackbereiches geladen. Dann wird die Task-Zustandsliste ins RAM kopiert. Dies ist nötig, weil ihre Elemente während des Programmablaufes verändert werden, was im EPROM nicht möglich wäre. Der ausgeführte Scheduler verwendet das Z80-Register IX als Basisregister für alle Operationen mit den Taskzuständen, deshalb muß es in dieser Programmumgebung (Kontext) immer auf einen gültigen Eintrag der Task-Zustandsliste zeigen. Es wird deshalb zunächst mit der Anfangsadresse

```

.MAIN - Multitasking Scheduler fuer kleine Stand-Alone - Anwendungen
Initialisierung, .MAIN-Modul!

        .EXTERN TASKLISTE, TASKAREA, .TASKLISTE
        .EXTERN USR.INIT, IR.INIT, SCHEDULER
        .INTERN RESET, S.INIT

        ; Initialisierung der Taskzustands-Information
        ; transportiert alle Taskzustandselemente ins RAM
        ; (die Werte im ROM muessen bereits die richtigen Links
        ; enthalten und bei AKTIV. und DELAY. richtig gesetzt sein!),
        ; initialisiert die Taskstartadressen und
        ; setzt den Scheduler-Stackpointer

0000'          S.INIT:
0000'          LXI   SP, SCH.STACK      ; Stackpointer setzen
0003'          LXI   H, TASKLISTE      ; Liste der vorbesetzten
0006'          LXI   D, TASKAREA       ; Taskzustandselemente
0009'          LXI   B, .TASKLISTE     ; nach TASKAREA im RAM
000C'          LDIR                      ; kopieren
000E'          LXI   X, TASKAREA       ; Basisadresse fuer SCHEDULER!
0012'          MOV   B, TASK.ID (X)    ; Id der 1. Task merken
0015'          ..NEXT:
0015'          MOV   E, TASK.SP (X)    ; Stackpointer in DE laden
0018'          MOV   D, TASK.SP+ 1 (X) ; DE laden
001B'          CD   003A'              ; RESET
001E'          MOV   E, NEXT.T (X)    ; Taskzustandselement-
0021'          MOV   D, NEXT.T+ 1 (X) ; adresse ...
0024'          PUSH D
0025'          POP  X                  ; ... weiterschalten
0027'          MOV   A, TASK.ID (X)
002A'          CMP   B
002B'          JR   NZ, ..NEXT        ; schon einmal rum?
002D'          PUSH X                  ; Task-Zustands-Zeiger aufheben
002F'          CALL USR.INIT           ; Anwendungs-Initialisierung
0032'          CALL IR.INIT           ; Interrupt-Initialisierung
0035'          POP  X                  ; Zeiger zurueck!
0037'          JP   SCHEDULER         ; und los geht's

        ; Hilfsroutine zum Setzen der (Kalt) Startadresse der aktuellen Task
        ; als Aufrufadresse fuer den SCHEDULER am Taskstack

003A'          RESET: ; zerstoert IY und Akku!
        ; PARAMETER: Task-Stackpointer in DE
003A'          PUSH D                  ; Task-Stackpointer
003B'          POP  Y                  ; nach IY
003D'          MOV   A, 0 (X)          ; Task-Startadresse
0040'          MOV   0 (Y), A         ; auf Task-Stack
0043'          MOV   A, 1 (X)          ; als RETumadresse
0046'          MOV   1 (Y), A         ; ablegen
0049'          RET
    
```

Bild 1.
Initialisierung
einer Task-
Verwaltung

des Listenspeicherbereichs (im RAM) geladen. Bevor jedoch der erste Aufruf einer Task ausgeführt werden kann, müssen erst noch alle „privaten“ Stacks der Tasks mit deren Kaltstartadressen vorbesetzt werden, da der eigentliche Aufruf per RET geschieht. Die Programmschleife, die das macht, hängt sich mit Hilfe der Zeiger durch die ganze Taskzustandsliste. In der Schleife wird die Task-Identifikation jedesmal mit der Identifikation der ersten bearbeiteten Task verglichen; weil die Liste zyklisch aufgebaut ist, muß das Programm einmal wieder auf diesen Eintrag stoßen. Damit sind alle Einträge in der Liste bearbeitet. Die Scheduler-Initialisierung ist damit beendet. Normalerweise sind noch weitere vom jeweiligen Einsatzfall abhängige Vorbereitungen auszuführen, die von der Routine USR.INIT ausgeführt werden.

Bevor wir schließlich voll einsteigen können, müssen noch die Ein-/Ausgabeports eingestellt werden und die Interruptbearbeitung muß vorbereitet und freigegeben werden (Bild 2). Nach diesen Vorbereitungen ist jetzt endlich alles

Bild 2. Initialisierung der Ports und Interrupt-Vektoren

```

SCHEDU - Multitasking Scheduler fuer kleine Stand-Alone - Anwendungen
Interrupt-INITialisierung

        .EXTERN IRVTABLE

0000'   IR.INIT:
                ; Interrupt-Vektoren und Ports initialisieren

0000'   21 0000:04   LXI   H, IRVTABLE   ; Adresse der Vektortabelle laden
0003'   7C           MOV   A, H
0004'   ED47        STAI          ; High Byte -> IR-Basis-register
0006'   21 0019'   ..SETUP:
                LXI   H, INITABLE   ; Tabelle der Portinitialisierungen

0009'   46           MOV   B, M   ; Anzahl der Eintraege
000A'   23           INX   H
000B'   ..SCHLEIFE:
000C'   C5           PUSH  B   ; Anzahl festhalten
000D'   4E           MOV   C, M   ; Port und ...
000E'   23           INX   H
000F'   46           MOV   B, M   ; ... Byteanzahl laden
0010'   23           INX   H
0011'   ED83        OUTIR          ; Rest geht nach draussen
0012'   C1           POP   B   ; Zaehler zurueck
0013'   10F6        DJNZ  ..SCHLEIFE ; so oft wie angegeben
0015'   ED5E        IM2          ; Interrupt spezifizieren
0017'   FB           EI           ; und freigeben
0018'   C9           RET          ; fertig

                ; Festdaten: Port-Initialisierungswerte (Beispielwerte)

0019'   09           INITABLE:
0019'   ..BYTE 9   ; Anzahl der SETUP-Definitionen

001A'   020508CFFFB7 .BYTE ANZEIGE+ CTRL, 5, 8, 11001111B, 11111111B, 10110111B, 00000000B
0021'   030508CFFFB7 .BYTE PROGRAMM+ CTRL, 5, 8, 11001111B, 11111111B, 10110111B, 01111111B
0028'   0C0304F83    .BYTE LOWTEMP+ CTRL, 3, 10, 01001111B, 10000011B
002D'   0D0304F03    .BYTE HIGHTEMP+ CTRL, 3, 10, 01001111B, 00000011B
0032'   1702A90D     .BYTE PPICTRL, 2, 10101001B, (6 < 1 ! 1)
0036'   1E030077D    .BYTE CTC0, 3, 0, 00000111B, 125.
0038'   1F02C7FA     .BYTE CTC0+ 1, 2, 11000111B, 250.
003F'   2002C7F0     .BYTE CTC0+ 2, 2, 11000111B, 240.
0043'   210143      .BYTE CTC0+ 3, 1, 01000011B ; wird nicht gebraucht
    
```

SCHEDU - Multitasking Scheduler fuer kleine Stand-Alone - Anwendungen
Strategie: Round Robin

```

        .EXTERN TASKAREA   ; RAM-Bereich der Taskzustandsliste
        .EXTERN RESET
        .INTERN SAVESP
        .INTERN PAUSE, DELAY, STOP, END, RESTART, START

        ; Datenstruktur fuer Taskzustandselemente

0007   AKTIV. = 7   ; Flag-Bit
007F   ID_MASK = 7FH ; Maske fuer Taskidentifikation
0002   TASK.SP = 2   ; Offset in Taskzustand
0004   TASK.ID = 4   ;
0005   DELAY. = 5   ; "
0006   NEXT.T = 6   ; "

        ; Ein Taskzustandselement hat folgenden Aufbau:
        ; 1. Wort: (Kalt-) Startadresse der Task
        ; 2. Wort: aktueller Stackpointer der Task,
        ;      bei Initialisierung: Endadresse des Taskstacks
        ; 3. Wort:
        ;      1. Byte: Taskidentifikation in Bits 0..6,
        ;      aktiv/inaktiv-Flag in Bit 7
        ;      2. Byte: Verzoeigerung in Systemzeiteinheiten
        ;      4. Wort: Zeiger auf naechstes Taskzustandselement (zyklisch!)

0000'   SCHEDULER:
        ; Eingang: IX mit Adresse eines Taskzustandselementes besetzt
        ; (Taskzustandselement muss richtig besetzt sein!)

0000'   D0C8047E   BIT   AKTIV., TASK.ID (X)
0004'   2814       JR   Z, NEXTTASK

        ; Testen, ob Task wartend

0006'   D07E05     MOV   A, DELAY. (X)
0009'   B7         ORA   A
000A'   200E       JR   NZ, NEXTTASK

        ; Task aufrufen

000C'   D0E5       PUSH  X
000E'   ED73 0000' SSPD  SAVESP   ; Speicherplatz fuer Stackpointer
0012'   D06E02     MOV   L, TASK.SP (X)
0015'   D06603     MOV   H, TASK.SP+ 1 (X) ; Task-Stackpointer laden
0018'   F9         SPHL          ; Stack umschalten
0019'   C9         RET          ; Bearbeitung aufnehmen

        ; Rueckkehr aus der Task: je nach Bearbeitungsstatus ueber
        ; verschiedene Eintrittspunkte
    
```

Bild 3. Routinen zur Verwaltung der Tasks

```

        ; Fortschalten auf naechste Task
        NEXTTASK:
        ; durch Pointer weiterhangeln
        MOV   E, NEXT.T (X) ; Taskzustandselement-
        MOV   D, NEXT.T+ 1 (X) ; adresse nach
        PUSH  D
        POP   X
        JR   SCHEDULER      ; Indexregister
        ; weiter mit diesem

        ; Routine zur Kontext-Umschaltung
        SWITCH:
0025'   FDE1       POP   Y   ; Rueckkehradresse holen
0027'   2A 0000'   LHLD  SAVESP ; Scheduler-Stackpointer retten
002A'   ED73 0000' SSPD  SAVESP ; Task-Stackpointer
002E'   ED58 0000' LDDE  SAVESP ; zwischenspeichern
0032'   F9         SPHL          ; Stack umschalten
0033'   D0E1       POP   X   ; Taskelmenteadresse zurueck
0035'   D07302     MOV   TASK.SP (X), E ; Task-Stackpointer
0038'   D07203     MOV   TASK.SP+ 1 (X), D ; ablegen
003B'   FDE9       PCY          ; fertig, a la RETUM weiter

        ; Von Anwendungsprogramm aufrufbare Eintrittspunkte:

003D'   CD 0025'   CALL  SWITCH
0040'   180B       JR   NEXTTASK

0042'   DELAY:    ; wie PAUSE, aber fuer spezifizierte Zeit
        ; PARAMETER: Verzoeigerung in Akku

0042'   CD 0025'   CALL  SWITCH
0045'   D07705     MOV   DELAY. (X), A ; Verzoeigerung ablegen
0048'   1800       JR   NEXTTASK

004A'   STOP:     ; Task inaktivieren, z.B. fuer Intertask-kommunikation
        ; sonst wie PAUSE
004A'   CD 0025'   CALL  SWITCH
004D'   D0C804BE   RES   AKTIV., TASK.ID (X) ; Task inaktiv setzen
0051'   18C7       JR   NEXTTASK

0053'   END:      ; Beenden einer Task mit Reinitialisierung der Startadresse
        ; Stack m u s s leer sein !!!!
0053'   CD 0025'   CALL  SWITCH ; Task-Stackpointer noch in DE
0056'   D0C804BE   RES   AKTIV., TASK.ID (X) ; Task inaktiv setzen
005A'   CD 0000:05 CALL  RESET ; Eintrittsadresse reinitialisieren
005D'   188B       JR   NEXTTASK

005F'   RESTART: ; Wiederstart einer Task von Anfang an, evtl. mit Verzoeigerung
        ; Stack m u s s leer sein !!!!
        ; PARAMETER: Verzoeigerung in Akku

005F'   CD 0025'   CALL  SWITCH
0062'   D07705     MOV   DELAY. (X), A ; Verzoeigerung ablegen
0065'   CD 0000:05 CALL  RESET ; Eintrittsadresse reinitialisieren
0068'   1880       JR   NEXTTASK
    
```

getan, um die reguläre Programmabarbeitung aufnehmen zu können (Bild 3). Das Basiszeigerregister IX zeigt auf das erste Element der Task-Zustandsliste. Im ersten Schritt wird nun geprüft, ob die aktuelle Task angehalten ist. Wenn dies der Fall ist, wird sofort zur nächsten Task weitergegangen. Ansonsten wird im zweiten Schritt geprüft, ob der Wartezeitähler läuft. Nur wenn dieser auf Null steht, ist die Task aktiv und kann aufgerufen werden.

Dazu wird zuerst das Basiszeigerregister auf den Scheduler-Stack gerettet. Der momentane Stackpointerinhalt wird dann an einer dafür reservierten Stelle abgespeichert. Jetzt kann das Stackpointerregister mit dem Task-Stackpointer geladen werden. Im Task-Stack steht als letzter Eintrag die Adresse des nächsten zu bearbeitenden Befehls der Task (am Anfang steht dort die Startadresse der Task). Ein einfaches RET startet jetzt die Bearbeitung der Task.

Eine Rückkehr zum Scheduler findet mit jedem Aufruf einer Systemroutine in der laufenden Task (mit Ausnahme der Start-Routine) statt. Dabei kommt ein Trick zur Auswirkung: der CALL-Befehl beim Aufruf der Systemroutine hat automatisch die nächste Befehlsadresse der Task auf deren Stack abgelegt. Die Scheduleroutine SWITCH, die bei der Rückkehr immer als erstes aufgerufen wird, „friert“ diesen Zustand des Taskstacks ein und führt eine Kontextumschaltung in den Scheduler-Kontext durch (d. h. die gesamte Programmumgebung des Schedulers, die auch den Stack beinhaltet, wird zugänglich gemacht). Dazu holt SWITCH zunächst die überflüssige eigene Rückkehradresse vom Stack in IY. Dann lädt sie – einigermassen umständlich – den Task-Stackpointerwert in das Registerpaar DE und schaltet das Stackpointer-Register auf den Schedulerstack um. Von diesem wird das Basiszeigerregister zurückgeholt und damit ist der letzte Task-Zustand wieder zugänglich. Dort wird nun der aktuelle Task-Stackpointerwert abgelegt. Über die in IY stehende Rückkehradresse wird danach die Bearbeitung im Systemkontext fortgesetzt.

Das damit erfolgte „Einfrieren“ des Taskstacks erlaubt, jede beliebige andere Aktivität zwischendurch auszuführen, ohne den Kontext (die Umgebung) der gerade verlassenen Task zu stören. In unserem Fall werden nun erst einmal alle anderen Tasks geprüft und, wenn aktiv, aufgerufen, bis nach einem vollständigen Umlauf die eben verlassene Task wieder an die Reihe kommt.

Doch weiter der Reihe nach: Nach der Rückkehr von SWITCH wird evtl. noch der Zustand der letzten Task verändert, z. B. eine Wartezeit eingetragen, dann schaltet NEXTTASK das IX-Register zum nächsten Element der Task-Zustandsliste weiter. Damit wird dann genauso verfahren wie gerade beschrieben.

Der geschilderte Ablauf zeigt auch, warum die einzelnen Tasks „kooperativ“ programmiert werden müssen. Da der Scheduler keine Eingriffsmöglichkeit in eine laufende Task hat, kann eine Schleife, in der keine Systemroutine aufgerufen wird, den ganzen Ablauf anhalten. Deshalb sind Warteschleifen nicht erlaubt!

Neustart einer Task

Der bis hier behandelte Teil des Systems erlaubt bereits den quasi-parallelen Ablauf mehrerer Programme durch verschachtelte Abarbeitung. Jedoch gibt es damit keine Möglichkeit, eine angehaltene Task zum Laufen zu bringen.

Dazu ist ein Zugriff auf den Taskzustand einer anderen als der aktuellen Task nötig. Dies leistet die Prozedur START (Bild 4). Ein direkter Zugriff auf einen bestimmten Eintrag der Task-Zustandsliste ist normalerweise nicht möglich,

weil die Reihenfolge der Einträge und evtl. sogar ihre Lage im Speicher nicht bekannt sind. Wir müssen also mit einem bekannten Eintrag anfangen und die Liste anhand der Zeigerverkettung verfolgen, bis der gesuchte Eintrag gefunden ist. Die Vorgehensweise ist bereits bekannt: sie ist dieselbe wie bei der Stack-Initialisierung. Lediglich der Vergleich der Task-Identifikation muß verfeinert werden: die Identifikation muß unabhängig vom Zustand des höchstwertigen (Flag-)Bits gefunden werden (es ist aber auch die Beschränkung der Suche nur auf inaktive Tasks möglich).

Wenn die gesuchte Task bereits aktiv oder wartend ist, wird sie nicht beeinflusst; die Suchstrategie ist dann entsprechend anzupassen). Zusätzlich ist in der gezeigten Routine noch eine Sicherung eingebaut: wenn die gesuchte Task-Identifikation nicht vorhanden sein sollte, bricht die einfache Suchschleife nicht ab und das System „hängt sich auf“. Das wird verhindert, indem geprüft wird, ob die Liste bereits einmal ganz abgesucht worden ist. In diesem Fall wird die Suche abgebrochen und über das Carry-Flag Fehlanzeige zurückgemeldet. Außerdem zeigt das Zero-Flag an, ob die gestartete Task wirklich angehalten war. Mit dieser Routine können wir nun eine inaktive Task „aufwecken“, und eine Task kann sich am Ende ihrer Aktivität

```

SCHEDU - Multitasking Scheduler fuer kleine Stand-Alone - Anwendungen
Strategie: Round Robin

006A'          START: ; Start einer Task, evtl. mit Verzoeigerung
                ; PARAMETER: Verzoeigerung in Akku
                ;             Taskidentifikation in C-Register
                ; ERGEBNIS:  Z gesetzt, wenn Task inaktiv war
                ;             CY gesetzt, wenn Task nicht gefunden
                ;             Y
006A' FDE5      PUSH D
006C' D5        PUSH D
006D' C5        PUSH B
006E' F5        PUSH PSW ; Register retten
006F' FD21 0000:04 LXI Y, TASKAREA ; Scheduler-Kontext verfuegbar machen
0073' 3E7F      MVI A, ID.MASK
0075' FD4604    ANA TASK.ID (Y)
0078' 47        MOV B, A ; Taskidentifikation holen
                                ; erste merken
0079'          ..SUCHE:
0079' B9        CMP C ; mit gesuchter vergleichen
007A' 2818      JR Z, ..DIESE ; gefunden?
007C' FD5E06    MOV E, NEXT.T (Y) ; naechstes Taskzustands-
007E' FD5607    MOV D, NEXT.T+1 (Y) ; element ...
0082' D5        PUSH D
0083' FDE1      POP Y ; .... ansteuern
0085' 3E7F      MVI A, ID.MASK
0087' FD4604    ANA TASK.ID (Y) ; naechste Taskid holen
008A' B8        CMP B ; wieder am Anfang?
008B' 20EC      JR NZ, ..SUCHE ; weitersuchen
008D' F1        POP PSW
008E' C1        POP B
008F' D1        POP D
0090' FDE1      POP Y
0092' 37        SCF ; melde nicht gefunden
0093' C9        RET

0094'          ..DIESE:
0094' F1        POP PSW
0095' FDCB047E BIT AKTIV., TASK.ID (Y) ; melde (in)aktiv/wartend
0099' FDCB04FE SET AKTIV., TASK.ID (Y) ; setze aktiv/wartend
009D' FD7705    MOV DELAY. (Y), A ; setze Verzoeigerung
00A0' C1        POP B ; hole restliche Register zurueck
00A1' D1        POP D
00A2' FDE1      POP Y
00A4' C9        RET
    
```

Bild 4. Routine zum Start einer inaktiven Task

ten ruhig „schlafenlegen“ (anhalten), bis sie wieder gebraucht wird.

Das Aktivieren einer Task kann von beliebiger Stelle aus geschehen. Es muß lediglich die Adresse von START und die Identifikation der zu startenden Task bekannt sein. Der Start kann auch von einer Interruptroutine ausgeführt werden. Die Interruptroutine bleibt dadurch kurz und belastet das System nicht. Die Hauptarbeit – die für eine Interruptroutine zu komplex sein kann – wird dann im normalen Taskmodus ausgeführt. Ein Beispiel für eine solche Task ist die zum System gehörige Wartezeitbearbeitung (TICK, Bild 5).

Die Interruptroutine IR.TICK startet lediglich die Task TICK; erst diese dekrementiert die Wartezeitähler aller Tasks. Die Bearbeitung läuft wieder nach dem Schema der Stackinitialisierung ab. Wie dort wird die gesamte Liste der Taskzustände einmal durchlaufen, und bei jeder Task wird der DELAY-Zähler dekrementiert, wenn er nicht bereits den Wert Null hat. Da das nicht im Interruptmodus geschieht, kann es keinen Konflikt mit dem Setzen oder Löschen des Zählers von anderer Stelle (START) geben. TICK zeigt auch den Aufruf einer Systemroutine. Der Aufruf von ENDE gibt die Bearbeitung wieder an den Scheduler zurück und setzt als Rückkehradresse

```

SCHEDU - Multitasking Scheduler fuer kleine Stand-Alone - Anwendungen
Strategie: Round Robin - Beispiel-Task DRUCK

0003          $READY == 3          ; READY-Bit Drucker-Steuerung

                ..EXTERN DRUCKZEIGER
0000'         DRUCK:
0000'         IN    READY
0002'         BIT   $READY, A
0004'         JR    Z, ..WARTER   ; Drucker nicht bereit?
0006'         LHL  DRUCKZEIGER
0009'         MOV   A, M
000A'         FEFF  CPI    $END     ; Textende testen
000C'         CC 0000:04          ; fertig?
000F'         Z    23
0010'         INX  H
0011'         SHLD DRUCKZEIGER    ; Druckzeiger weiterstellen
0013'         OUT  DRUCKER        ; Zeichen ausgeben
0015'         ..WARTER:
0015'         CALL RESTART        ; eine Runde aussetzen
0016'         CD 0000:05

                ; Hilfsroutine, die signalisiert, ob Drucktask verfuegbar ist

0019'         BEREIT: ; gibt erst zurueck, wenn Drucktask frei ist
                ; zerstoert alle Register!
0019'         MVI  A, $END
001B'         LHL  DRUCKZEIGER
001E'         CMP  M
001F'         RET  Z
0020'         CD 0000:06          ; eine Runde aussetzen
0023'         JR   BEREIT        ; wieder probieren
    
```

Bild 6. Beispiel aus einem Protokoll-drucker

für den nächsten Taskaufruf die Startadresse von TICK ein. Damit fängt TICK bei jedem Aufruf von vorn an und bearbeitet die gesamte Task-Zustandsliste.

Ein Anwendungsbeispiel

Schließlich soll noch ein Beispiel aus einer Anwendung des vorgestellten Systems gezeigt werden (Bild 6, vgl. [2]). Es handelt sich hier um eine Task, die ei-

nen von einer anderen Task vorbereiteten Text auf einem Drucker ausgibt. Der Grundaufbau der Task wird zumindest denen nicht fremd sein, die sich schon einmal mit Schnittstellen und deren Programmierung befaßt haben. Hier sind jedoch zwei Stellen besonders zu beachten:

Es gibt keine echte Warteschleife für den Fall, daß der Port noch keine neuen Daten aufnehmen kann, da das System nicht blockiert werden darf. Statt dessen wird die Systemfunktion RESTART aufgerufen, die zum Scheduler – und damit zu den anderen Tasks – zurückschaltet und außerdem dafür sorgt, daß beim nächsten Aufruf die Task bei ihrer Startadresse wieder aufgenommen wird. Damit kommen bei jeder vergeblichen Portabfrage alle anderen aktiven Tasks zur Bearbeitung.

Dasselbe geschieht, wenn ein Zeichen ausgegeben wurde, da dann der Drucker erst einmal beschäftigt ist bzw. das Zeichen übertragen werden muß.

Wenn jedoch das letzte Zeichen des Textes ausgegeben ist und der Druckzeiger auf eine Endemarke zeigt, beendet sich das Druckprogramm durch den Aufruf von ENDE und wartet inaktiv auf den nächsten Start (wie TICK). So, wie die letzte Abfrage hier programmiert ist, würde in einem Einprogrammssystem Zeit verschwendet. Im vorliegenden Fall ist dies aber bedeutungslos, da ja ein Warten auf den Port die anderen Tasks nicht am Ablaufen hindert. Die gezeigte Form spart dagegen etwas Programmspeicher, da der Vergleich gleich nach dem sowie so nötigen Holen des Ausgabezeichens steht.

```

SCHEDU - Multitasking Scheduler fuer kleine Stand-Alone - Anwendungen
Strategie: Round Robin

0054          ; Task-Identifikation:
                $TICK == 'T'

0034'         IR..DELAY: ; Verzögerungsbearbeitung (Systemzeit)
0034'         08     EXAF
0035'         09     EXX
0036'         0E54   MVI  C, $TICK
0038'         AF     XRA  A
0039'         CD 0000:05          CALL  START
003C'         09     EXX
003D'         08     EXAF
003E'         FB     EI
003F'         ED4D   RETI

SCHEDU - Multitasking Scheduler fuer kleine Stand-Alone - Anwendungen
Strategie: Round Robin

                ..EXTERN TASKAREA          ; RAM-Bereich der Taskzustandsliste

0000'         TICK: ; dekrementiert Verzögerungszähler > 0 aller Tasks
0000'         FD21 0000:04          LXI  Y, TASKAREA ; Scheduler-Kontext verfügbar machen
0004'         3E7F   MVI  A, ID..MASK
0006'         FDA604 ANA  TASK.ID (Y) ; Taskid holen
0009'         47     MOV   B, A ; erste merken

000A'         ..SCAN:
000A'         FD7E05 MOV   A, DELAY. (Y) ; Verzögerung holen
000D'         B7     ORA  A
000E'         2803   JR    Z, ..NULL ; = 0 ?
0010'         FD3505 DCR  DELAY. (Y) ; dekrementieren

0013'         ..NULL:
0013'         FD5E06 MOV   E, NEXT.T (Y) ; nächstes Taskzustands-
0016'         FD5607 MOV   D, NEXT.T+ 1 (Y) ; element ...
0019'         05     PUSH  D
001A'         FDE1   POP   Y ; ... ansteuern
001C'         3E7F   MVI  A, ID..MASK
001E'         FDA604 ANA  TASK.ID (Y) ; nächste Taskid holen
0021'         B8     CMP  B ; einmal run?
0022'         CC 0000:05          CALL  Z, ENDE ; dann fertig
0025'         18E3   JR   ..SCAN ; sonst weiterarbeiten
    
```

Bild 5. Wartezeit-Bearbeitung mit der Task TICK

In Bild 6 ist zusätzlich zur eigentlichen Drucktask noch eine Dienstprozedur (BEREIT) angegeben, die anderen Tasks zur Verfügung steht. Durch einen Aufruf von BEREIT kann eine Task ihren Ablauf mit der Druckausgabe synchronisieren. Ein solcher „Export“ von Funktionen fördert ebenfalls die Übersichtlichkeit eines Programms, da alle Funktionen, die ein Modul betreffen, in diesem selbst ausgeführt werden und ein „fremdes“ Modul keine Kenntnis über deren Aufbau braucht. Die hier gezeigte Routine BEREIT entspricht in ihrem Aufbau völlig einer einfachen Warteschleife in einem Einprogrammssystem. Da aber einfache Warteschleifen in unserem Multitaskingsystem verboten sind – sie sind nicht kooperativ – muß innerhalb der Schleife mindestens einmal eine Systemfunktion aufgerufen werden, die den Ablauf anderer Tasks erlaubt. Im Beispiel leistet dies die Prozedur PAUSE. Diese Routine ist, im Unterschied zu RESTART und ENDE, genauso zu verwenden wie eine beliebige andere Subroutine. D. h. die Bearbeitung der Task geht wie bei einer solchen mit dem dem Aufruf folgenden Befehl weiter, ohne daß die Programmumgebung verändert ist. Die Wirkung der Systemroutinen ist im Bild 4 bei den einzelnen Routinen selbst angegeben.

Für viele Zwecke ausreichend

Mit dem vorgestellten „Micro-Multitasking-Scheduler“ können bereits mit kleinsten Konfigurationen die Programmierverfahren der Prozeßrechenstechnik verwendet werden. Es fehlen natürlich noch viele Möglichkeiten der großen Systeme. So ist hier keine Unterstützung von Ein-/Ausgabevorgängen auf Systemebene vorhanden, und auch der Datenaustausch zwischen den Tasks wird nicht unterstützt. Aber bei Computern der Ausbaustufe des Z80-EMUF sind die Programme wohl noch einfach genug, daß zur Organisation dieser Vorgänge keine Klammzüge nötig sind. Außerdem kann man den hier vorgestellten Kern ja noch um die zusätzlich gebrauchten Funktionen erweitern.

Mit dem vorhandenen Systemkern wurde ein Protokolldrucker ausgeführt, der interruptgesteuert ein Dutzend Eingänge überwacht, ihre Zustände – teils in festen Zeitintervallen – zusammen mit einem Meßwert protokolliert und das Protokoll mit Datum, Uhrzeit und diversen anderen Zusatzinformationen versieht. Datum und Uhrzeit werden ebenfalls interruptgesteuert intern geführt und können mit einer eingebauten Tastatur überprüft und eingestellt werden. Insgesamt

enthält das Betriebsprogramm sechs Tasks und ist in knapp als 2 KByte Programmspeicher untergebracht. Der Systemkern benötigt davon etwa 300 Byte.

Die Listings wurden mit einem Z80-Assembler erstellt, dessen Befehlssyntax weitgehend der von Intel für den 8080 eingeführten entlehnt ist. Lediglich die Erweiterungen des Z80-Befehlssatzes ohne 8080-Entsprechungen sind der Zi-log-Spezifikation entnommen.

Der Assembler erstellt relokaltiblen (verschiebbaren) und linkfähigen (bindefähigen) Code. Er ermöglicht damit ein einfaches Aufspalten des Quellenprogramms in Module durch Angabe von internen Symbolen (die in anderen Modulen verwendbar sein sollen) und von externen Symbolen, die in anderen Modulen definiert sind.

Literatur

- [1] Kanis, W.: Der Z80-EMUF. mc 1983, Heft 4, Seite 112.
- [2] Gaulke, E.: Z80-EMUF als Spooler. mc 1983, Heft 10, Seite 98.

Dr. Dieter Götz

Z80-EMUF mißt Spannung und pH-Wert

Ein erweiterter Z80-EMUF [1] wird mit Hilfe eines zusätzlichen A/D-Wandlers und etwas Software zu einem Millivolt- bzw. pH-Meter.

Als A/D-Wandler wird ein 12-Bit-CMOS-A/D-Wandler von Intersil (ICL-7109) verwendet.

Es handelt sich hierbei um einen ausgesprochen komfortablen Wandler. Er arbeitet nach der „Dual-Slope“-Integrationsmethode und besitzt TTL-kompatible Tri-State-Ausgänge. Zur Steuerung der A/D-Wandlung gibt es einen RUN/HOLD-Eingang. Liegt dieser Eingang auf logisch 1 bzw. bleibt er unbeschaltet,

führt der Baustein eine Wandlung nach der anderen aus. Wird er auf logisch 0 gelegt, so beginnt die Wandlung erst beim Umschalten auf logisch 1. Eine zweite Möglichkeit zur Steuerung bietet der Zustand des Statusbits. Während der Wandlung liegt es auf logisch 1, am Ende geht es auf logisch 0. Im vorliegenden Fall wird der RUN/HOLD-Eingang unbeschaltet gelassen und die Wandlung erfolgt softwaremäßig mit Hilfe des Statusbits.

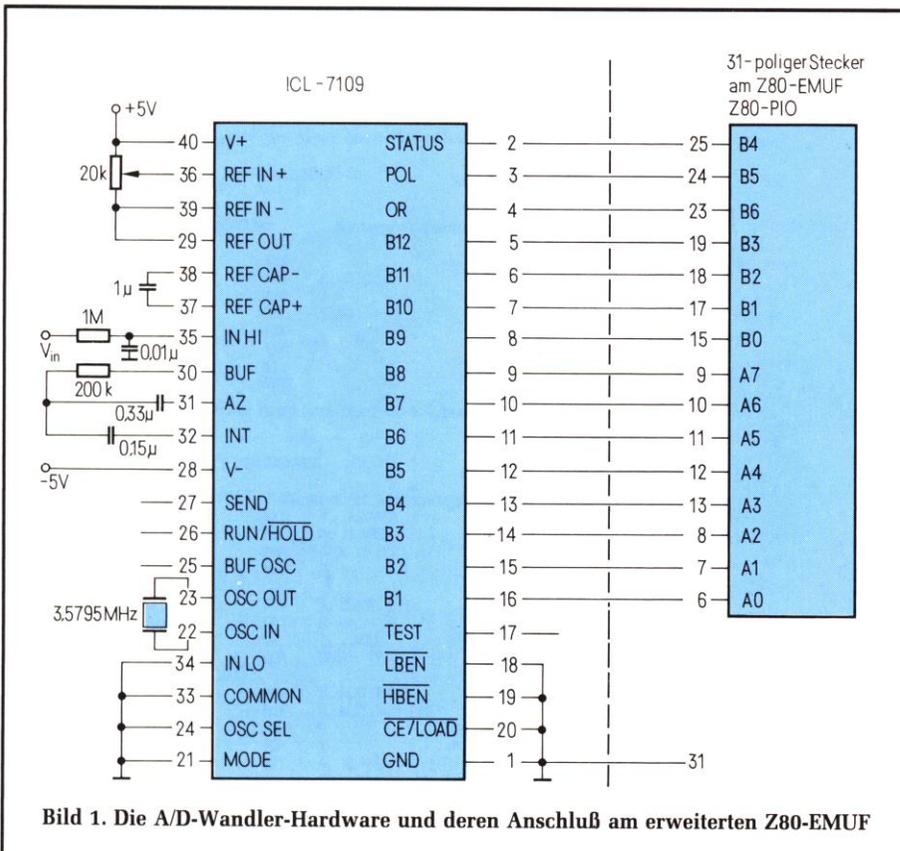


Bild 1. Die A/D-Wandler-Hardware und deren Anschluß am erweiterten Z80-EMUF

Außerdem besitzt der Wandler noch einen Ausgang zur Anzeige der Meßbereichsüberschreitung und der Polarität.

Der ICL 7109 hat die Möglichkeit zur Wahl zweier Betriebsarten: Handshakemodus oder Direktmodus. Es wurde der Direktmodus gewählt. Als Versorgungsspannungen werden ± 5 V benötigt. Die positive Versorgungsspannung kann z. B. an Pin 27 der 31poligen Leiste des Z80-EMUF abgegriffen werden.

Wenig Hardware mit viel Leistung

Wie man aus Bild 1 sieht, sind neben einem Schwingquarz lediglich einige Widerstände und Kondensatoren notwendig. Die Schaltung wurde so bemessen, daß sie einen Meßbereich von ± 5 V umfaßt. Die genaue Einstellung erfolgt mit dem 20-k Ω -Potentiometer.

Die digitalen Ausgänge (Bit 1...Bit 12, Status, Overrange, Polarität) werden direkt auf die entsprechenden Pins des 31poligen Leistensteckers des EMUF gelegt.

EMUF als Digital-Millivoltmeter

Bild 2 zeigt das Maschinenprogramm, das den EMUF zum Millivoltmeter macht. Es beginnt mit der RAM-Adresse 8200H und umfaßt etwa 1 KByte. Von dem Monitorprogramm [1] werden zwei Unterprogramme verwendet, nämlich Tastaturabfrage/Eingabe (0097H) und Zeichenausgabe auf dem Display (00BDH). Das Programm umfaßt die Lösung folgender Aufgaben:

- Auswertung der A/D-Wandlung
- Hexadezimal/Dezimal-Umwandlung
- Umrechnen der eingelesenen Werte auf den Meßbereich von -5 V bis $+5$ V
- Ausgabe der angelegten Meßspannung in mV auf dem Display

Das Programm wird durch Eingabe der Adresse 8200H und anschließendes Drücken der Go-Taste gestartet. Durch Drücken der Display-Taste kann der in diesem Augenblick im Display erscheinende Wert fixiert werden. Durch Drücken der Enter-Taste wird der Programmauslauf fortgesetzt. Mit Break gelangt man zurück ins Monitorprogramm.

EMUF als pH-Meter

Zur pH-Messung wird als Elektrode die heute nahezu ausschließlich verwendete

```

8200: af 32 f9 87 11 fa 87 cd od 82 c3 oo oo d5 3e cf
8210: d3 o2 3e ff d3 o2 3e cf d3 o3 3e ff d3 o3 db o1
8220: e6 40 28 10 21 e1 87 3e 40 o6 o6 77 23 10 fc cd
8230: bd oo 18 52 db o1 e6 10 20 o5 cd bd oo 18 f5 db
8240: oo 6f db o1 e6 of 67 54 5d o6 o2 cd d9 82 19 o6
8250: o3 cd d9 82 af ed 52 o6 o4 cd d9 82 19 d1 eb 73
8260: 23 72 2b eb d5 3a f9 87 b7 28 o2 d1 c9 cd a3 82
8270: cd 90 o2 db o1 e6 20 21 e5 87 20 o6 3e 40 77 af
8280: 18 o2 af 77 23 77 cd bd oo cd 97 oo 7b fe o4 20
8290: o2 d1 c9 fe o5 cc eo 82 db o1 e6 10 28 80 cd bd
82a0: oo 18 f5 11 e8 o3 cd c3 82 41 11 64 oo cd c3 82
82b0: 78 cd ce 82 11 oa oo cd c3 82 60 41 4d 78 cd ce
82c0: 82 68 c9 af 4f ed 52 38 o3 oc 18 f9 19 c9 cb 27
82d0: cb 27 cb 27 cb 27 b1 47 c9 cb 2a cb 1b 10 fa c9
82e0: cd bd oo cd 97 oo 7b fe o6 20 f5 c9 oo oo oo oo
82fo: oo oo
    
```

Bild 2. Dieses Programm macht den EMUF zu einem Digital-Millivoltmeter

Glaselektrode eingesetzt (z. B. bei der Firma Ingolf oder der Firma Schott erhältlich). Außerdem benötigt man zum Kalibrieren zwei Lösungen mit genau definierten pH-Werten. Dazu verwendet man zwei Pufferlösungen mit dem pH-Wert 7 und dem pH-Wert 9 (Pufferlösungen sind z. B. bei der Firma Merck, Darmstadt, erhältlich). Da alle späteren pH-Berechnungen sich auf diese beiden Eichpuffer beziehen, sollte die Glaselektrode vor dem Wechseln der Puffer sorgfältig mit destilliertem Wasser abgespült und die Pufferlösungen von Zeit zu Zeit gewechselt werden. Bild 3 zeigt das Programm zur pH-Messung.

Die Kalibrierung zur pH-Messung

Soll der EMUF als pH-Meter eingesetzt werden, muß auch das Programm nach Bild 2 im RAM stehen, da das pH-Programm auf einige Routinen zurückgreift. Das Programm Kalibrierung beginnt bei der Adresse 8300H und geht bis 834FH. Es wird gestartet durch Eingabe der Adresse 8300H und anschließendes Drücken der Go-Taste. Im Display erscheint dann: PUF1= 7. Die Glaselektrode sollte jetzt am A/D-Wandler angeschlossen sein und in der Pufferlösung mit pH=7 stehen. Nach Drücken der Taste Enter beginnt die A/D-Wandlung und im Display erscheint der entsprechende Meßwert des Eichpuffers 7 in mV. Er liegt in der Nähe von 0 V. Zu beachten ist, daß sich an der Glasmembran der Glaselektrode relativ komplexe chemische Ionenaustauschvorgänge abspielen, so daß die Einstellung des chemischen Gleichgewichts einige Zeit benötigt. Ändert sich der Meßwert im Display nicht mehr, wird die Taste Break gedrückt; dadurch wird der augenblickliche Wert für pH 7 in der Speicherzelle 87FAH abgelegt und im Display erscheint: PUF2= 9. Nach Abspülen der Elektrode

wird diese jetzt in den Puffer mit pH 9 gestellt und der Meßvorgang analog zum ersten Puffer wiederholt. Durch Drücken der Taste Break ist der Kalibriervorgang beendet. Die aus den beiden Puffern berechnete Empfindlichkeit der Glaselektrode ($\Delta mV/pH$ -Einheit) ist in Speicherzelle 87FEH abgelegt.

An sich genügt es, einmal zu Beginn der pH-Messungen die Kalibrierung durchzuführen. Bei längeren Messungen ändert sich jedoch manchmal die Empfindlichkeit der Elektrode. Eine gelegentliche Nachkalibrierung ist deshalb empfehlenswert. Ist die Empfindlichkeit der

Elektrode bekannt, kann sie natürlich auch direkt in 87FEH abgelegt werden. In 87FFH ist dann eine Null einzugeben.

Die pH-Messung

Das Programm für die pH-Messung beginnt ab 8350H. Im Display erscheint zunächst: nESSEN. Nach Drücken von Enter beginnt die pH-Messung. Das Ergebnis erscheint im Display. Es erfolgt eine kontinuierliche pH-Messung; der Rücksprung ins Monitorprogramm erfolgt wieder durch die Break-Taste. Die Bedienung erfolgt analog der Spannungsmessung.

Eingabe des Programms

Zur Eingabe des Programms gibt es drei Möglichkeiten:

- Per Hand. Da die vorliegenden Programme schon relativ umfangreich sind, ist dies ein wenig mühselig.
- Wird der EMUF oft als Millivoltmeter und zur pH-Messung eingesetzt, können die Programme neben dem Monitor noch im EPROM 2716 abgespeichert werden.
- Wie in [1] beschrieben, können über Bit 7 der PIO 0, Port B (Pin 22 des 31poligen Leistensteckers), Daten aus- bzw. eingegeben werden.

```

8300: 21 o6 83 c3 df 83 3e a8 12 cd bd oo cd 97 oo 7b
8310: fe o6 20 f5 11 fa 87 af 32 f9 87 cd od 82 21 24
8320: 83 c3 df 83 3e f9 12 cd bd oo cd 97 oo 7b fe o6
8330: 20 f5 11 fc 87 cd od 82 ed 5b fa 87 2a fc 87 af
8340: ed 52 cb 3c cb 1d 22 fe 87 oo oo oo oo oo oo oo
    
```

8350 - 849f: pH-Messung

```

8350: 21 e6 87 3e 6c 77 2b 3e 75 77 2b 3e 7b 77 2b 77
8360: 3e 75 2b 77 3e 4c 2b 77 cd bd oo cd 97 oo 7b fe
8370: o6 20 f5 cd 81 83 cd 97 oo 7b fe o4 20 f5 c3 oo
8380: oo 3e o1 32 f9 87 11 fc 87 cd od 82 cd 8c 84 db
8390: o1 e6 20 20 2b 2a fc 87 ed 5b fa 87 af ed 52 fa
83a0: ac 83 cd f6 83 7c c6 o7 67 c3 53 84 11 oo oo eb
83b0: af ed 52 cd f6 83 af 3e 64 9d 6f 26 o6 c3 53 84
83c0: ed 5b fa 87 2a fc 87 19 cd f6 83 7d b7 28 oa 3e
83d0: o6 94 67 3e 64 95 6f 18 7a 3e o7 94 67 18 74 11
83e0: e6 87 3e e5 12 1b 3e 9d 12 1b 3e 65 12 1b 3e 60
83fo: 12 1b af 12 1b e9 cd 19 84 cd 8c 84 dd 22 f7 87
8400: cd 42 84 cd 8c 84 cd 19 84 cd 8c 84 3a f7 87 67
8410: dd 22 f7 87 3a f7 87 6f c9 3a fe 87 57 7d 6c 26
8420: oo 1e oo o6 10 dd 21 oo oo 29 17 d2 2f 84 2c dd
8430: 29 dd 23 b7 ed 52 d2 3c 84 19 dd 2b 10 eb af 5c
8440: 57 c9 o6 64 21 oo oo cb 38 30 o1 19 c8 eb 29 eb
8450: 18 f5 c9 e5 cd 8c 84 6c af 67 cd a3 82 eb e1 d5
8460: af 67 cd a3 82 d1 63 cd 90 o2 21 e4 87 7e 23 77
8470: 21 e3 87 7e 23 77 3e 40 2b 77 af 21 e6 87 77 cd
8480: bd oo cd 97 oo 7b fe o5 cc eo 82 c9 c5 d5 e5 cd
8490: bd oo e1 d1 c1 c9 oo oo oo oo oo oo oo oo oo
    
```

Bild 3. Die zwei Programme zur Kalibrierung und zur eigentlichen pH-Messung. Die Software zur Spannungsmessung muß sich ebenfalls im Speicher befinden

```

7e00: cd c9 01 21 54 7f 11 oo 3c 01 oe oo ed bo cd 49
7e10: oo fe 31 28 2c fe 32 28 02 18 f3 cd c9 03 11 oo
7e20: 3c 01 1a oo ed bo 3e 93 d3 9f cd 49 oo fe 4a 2o
7e30: f9 cd 81 7e 1a cd fd 7e 13 2b 7c b5 ca 66 oo 18
7e40: f3 3e 9b d3 9f 21 95 7f 11 oo 3c 01 2d oo ed bo
7e50: cd 49 oo fe 4a 2o f9 cd 81 7e d5 e5 21 c2 7f 11
7e60: 4o 3c 01 oc oo ed bo e1 d1 cd 3o 7f 12 13 2b 7c
7e70: b5 ca 66 oo d5 11 od oo cd 4e 7f d1 18 eb c3 66
7e80: oo cd c9 01 23 7c 7f 11 oo 3c 01 oc oo ed bo cd
7e90: bo 7e cd c9 7e d5 cd c9 01 21 88 7f 11 oo 3c 01
7eao: od oo ed bo cd bo 7e cd c9 7e eb d1 af ed 52 c9
7ebo: o6 o4 11 1o 3c d5 cd 49 oo d1 fe od c8 12 13 1o
7eco: f4 cd 49 oo fe od c8 18 e7 21 1o 3c cd f2 7e cb
7edo: 27 cb 27 cb 27 cb 27 57 23 cd f2 7e b2 57 23 cd
7eeo: f2 7e cb 27 cb 27 cb 27 cb 27 5f 23 cd f2 7e b3
7efo: 5f c9 7e fe 3a fa fa 7e d6 o7 d6 3o c9 f5 c5 e5
7foo: cd o7 7f e1 c1 f1 c9 37 o6 o9 f5 d4 1c 7f dc 21
7f1o: 7f f1 1f 1o f5 cd 1c 7f cd 1c 7f c9 af d3 9e 18
7f2o: o6 3e ff d3 9e 18 oo 21 11 oo 2b 7c b5 2o fb c9
7f3o: d9 db 9e 17 3o fb o6 o8 11 o9 oo cd 4e 7f 11 14
7f4o: oo cd 4e 7f db 9e 17 cb 19 1o f3 79 d9 c9 1b 7b
7f5o: b2 2o fb c9 45 49 4e 28 31 29 2d 41 55 53 28 32
7f6o: 29 3f 45 4d 55 46 2o 41 55 46 2o 45 49 4e 47 41
7f7o: 42 45 21 2o 4f 4b 41 59 28 4a 29 3f 53 5o 45 49
7f8o: 43 48 45 52 41 4e 46 2e 53 5o 45 45 49 43 48 45
7f9o: 52 45 4e 44 45 45 4d 55 46 2o 41 55 46 2o 41 55
7fao: 53 47 41 42 45 21 4e 4f 43 48 2o 4e 49 43 48 54
7fbo: 2o 53 54 41 52 54 45 4e 21 2o 4f 4b 41 4b 28 4a
7fco: 29 3f 45 4d 55 46 2o 53 54 41 52 54 45 4e 21 oo
    
```

Bild 4. Ein Programm zum Datenaustausch zwischen EMUF und TRS-80

Bild 4 zeigt ein Maschinenprogramm, geschrieben für den TRS-80 Model I, das den Datenaustausch mit dem EMUF abwickelt. Die Aus- und Eingabe erfolgt über Bit 7 des Port B am 8255 (Adresse 9EH des TRS-80). Das kleine Programm ist dialogorientiert und erklärt sich von selbst. Es beginnt ab 32 256 (dezimal). Es wurden lediglich drei Routinen des TRS-80 verwendet, nämlich Zeicheneingabe (0049H), Zeichenausgabe (0033H) und Löschen des Bildschirms (01C9H). Durch Ändern dieser Routinen und des Bildschirmspeichers (3C00H), kann deshalb dieses Maschinenprogramm auf andere Z80-Systeme angepaßt werden. Zu beachten ist noch, daß die Datenübertragung ohne irgendwelche Handshakesignale arbeitet und deshalb die Zeitschleifen (im Listing unterstrichen) beim Einsatz eines anderen Computers ebenfalls angepaßt werden müssen.

Literatur

- [1] Götz, D.: Z80-EMUF mit Display und Taster. mc 1984, Heft 9.
- [2] Datenblatt ICL-7109, Intersil.

Helmut Paulo

Z80-EMUF steuert Selbstbau-Plotter

Für viele mc-Leser, die an dem Selbstbau-Plotter aus Heft 8/1983 interessiert sind, kam ein Bau des Gerätes deshalb nicht in Frage, weil die Steuersoftware nur für den TRS-80 vorhanden war. Da der Plotter über keinerlei „Eigenintelligenz“ verfügte, konnte er natürlich ohne entsprechende Software nicht benutzt werden. Im folgenden Beitrag wird gezeigt, wie man sehr kostengünstig mit Hilfe eines Z80-EMUF (mc 4/1983) über eine Centronics-Schnittstelle dem Plotter zu eigener Intelligenz verhelfen kann. Dann kann man den Plotter mit einfachen PRINT-Befehlen von Basic aus ansprechen, ohne daß ein spezieller Rechnertyp vorausgesetzt wird.

Benötigt wird ein Z80-EMUF mit 2 PIOs sowie eine geeignete 5-V-Spannungsquelle. Über PIO-0-Port A werden die Zeichen von der Centronics-Schnittstelle aufgenommen, über PIO-0-Port B werden die Schrittmotoren gesteuert. PIO 1, Port A wird zur Steuerung des Haltemagneten für den Schreibstift verwendet. Damit das Ready-Signal von PIO-0 als Busy-Signal für die Drucker-schnittstelle benutzt werden kann, muß es mit Hilfe eines Transistors invertiert werden [1]. Hierzu trennt man auf der

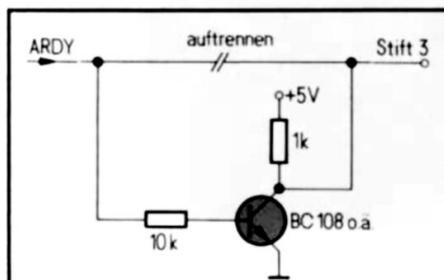


Bild 1. Auf der Z80-EMUF-Platine ist eine Leiterbahn aufzutrennen und durch einen Transistor als Inverter zu überbrücken

Platine des EMUF die Leiterbahn, die zu Stift 3 des 31pol. Steckers führt, auf, und fügt die Schaltung nach Bild 1 ein. Es kann u. U. erforderlich sein, weitere Leitungen der Centronics-Schnittstelle zu verschalten, um zu verhindern, daß sich der Computer nach dem LPRINT- bzw. PRINT-Befehl „aufhängt“. Dies betrifft z. B. die Leitungen Fault, SLCT (Unit select) und PE (Paper empty). Um einen empfangsbereiten Drucker zu simulieren, müssen Fault und SLCT auf 1 (+5 V) und PE auf 0 gelegt werden. Eine andere Möglichkeit ist, den Druckertreiber des Computers so abzuändern, daß zum Datenverkehr zwischen Rechner und Plotter nur der Busy-Status abgefragt wird. In diesem Falle kann man auch auf den zusätzlichen Transistor zur Invertierung des Ready-Signals verzichten und die Busy-Leitung auf 1 testen; wenn Busy-1 ist, bedeutet dies nun (im Gegensatz zur üblichen Konvention): Daten können gesendet werden. Den freien Stift 26 der 31pol. Leiste des EMUF verbindet man mit Stift 5 des 20pol. Steckers, der zu PIO-1 gehört und das Bit A0 für die Schreibstiftsteuerung liefert. Nun kann man sämtliche Verbindungen über die 31pol. Steckerleiste herstellen (Bild 2).

dungen über die 31pol. Steckerleiste herstellen (Bild 2).

Die Steuersoftware

Die gesamte Software befindet sich einschließlich des ASCII-Zeichensatzes in einem EPROM 2732 (beim Franzis-Software-Service oder beim Autor (H.-A.-Bühler-Str. 22, 7853 Steinen) erhältlich). Der Hexdump (Bild 3) beginnt zwar bei Adresse 8000H, jedoch ist das Programm nur mit Anfangsadresse 0000H lauffähig. Aus technischen Gründen (ROM-Bereich des TRS-80) war es nicht möglich, einen Ausdruck im Bereich 0000H bis 0EFFH herzustellen. Man muß einfach die 8 an jedem Zeilenanfang als 0 lesen, am Programm selber sind jedoch keine Änderungen vorzunehmen! In Anlehnung an [1] wird per Interrupt von der Druckerschnittstelle eine Zeichenkette eingelesen und in einem Puffer gespeichert. Wenn das Ende der Zeichenkette durch CR (CHR\$(13)) erkannt ist, wird das erste Zeichen der Zeichenkette als Befehlscode interpretiert und ggfls. unter Verwendung nachfolgender Parameter ausgeführt. Während der Ausführungszeit wird ein weiteres Einlesen von Zeichen mit Hilfe des Busy-Signals unterbunden, so daß der Benutzer sich (wie bei einem Drucker) um den Datenverkehr zwischen Rechner und Plotter nicht zu kümmern braucht. Befehlszei-

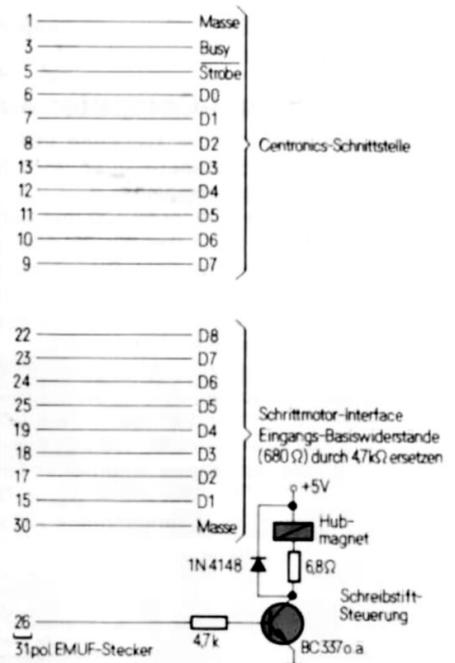


Bild 2. Verbindung des Z80-EMUF mit dem Plotter aus mc 8/1983

```

8000: F3 C3 0E 01 00 00 00 00 89 01 00 00 00 00 00 00
8010: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
8020: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
8030: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
8040: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
8050: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
8060: 00 00 00 00 00 00 C3 0E 01 00 00 00 00 00 00
8070: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
8080: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
8090: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
80A0: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
80B0: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
80C0: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
80D0: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
80E0: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
80F0: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
8100: 29 08 00 02 10 27 05 33 33 60 22 00 19 02 06 FF
8110: 23 2B 10 FC 31 FF 87 21 00 01 11 00 80 01 0E 00
8120: ED B0 AF 06 50 12 13 10 FC 3E 05 32 1B 80 3E 0F
8130: D3 03 D3 12 AF CD E9 03 CD F9 01 AF ED 47 ED 5E
8140: 3E AF D3 02 3E 08 D3 02 DD 21 80 80 3E 87 D3 02
8150: DB 00 FB 76 C3 53 01 DD 21 80 80 DD 7E 00 DD 23
8160: FE 4C CA 84 05 FE 54 CA DB 04 FE 50 CA A3 07 FE
8170: 44 CA BE 07 FE 46 CA D1 07 FE 52 CA 08 02 FE 48
8180: CA F9 01 FE 53 CA 04 02 C9 DB 00 FE 0D CA 98 01
8190: DD 77 00 DD 23 FB ED 4D 3E 2C DD 77 00 DD 23 AF
81A0: DD 77 00 CD 57 01 DD 21 80 80 FB ED 4D DD 23 DD
81B0: 7E 00 FE 2C C2 AD 01 DD 22 3F 80 11 00 00 0E 00
81C0: DD 2B DD 7E 00 FE 20 CA C0 01 FE 2C CB D6 30 CD
81D0: DB 01 19 EB 0C C3 C0 01 D5 C5 26 00 6F 79 B7 CA
81E0: F5 01 CB 25 CB 14 E5 CB 25 CB 14 CB 25 CB 14 D1
81F0: 19 0D C3 DD 01 C1 D1 C9 C9 CD D1 03 CD D1 03 3E
8200: FF D3 10 C9 AF D3 10 CD 96 07 C9 CD 00 01 3E 09
8210: 32 42 80 7B CD 1F 08 32 17 80 DD 2A 3F 80 CD AD
8220: 01 ED 53 19 80 2A 19 80 7C B5 CB DD 21 8B 07 DD
8230: E5 3A 17 80 FE 01 CA 86 02 FE 02 CA 5D 02 FE 03
8240: CA AF 02 FE 04 CA D8 02 FE 05 CA 01 03 FE 06 CA
8250: 35 03 FE 07 CA 69 03 FE 08 CA 9D 03 C9 E5 CD 21
8260: 05 E1 B7 C0 3A 0D 80 47 3A 07 80 0F 32 07 80 E6
8270: 0F 5F 3A 08 80 E6 F0 B3 CD E9 03 CD D1 03 10 EB
8280: CD E3 03 20 D8 C9 E5 CD 38 05 E1 B7 C0 3A 0D 80
8290: 47 3A 07 80 07 32 07 80 E6 0F 5F 3A 08 80 E6 F0
82A0: B3 CD E9 03 CD D1 03 10 EB CD E3 03 20 D8 C9 E5
82B0: CD 68 05 E1 B7 C0 3A 0D 80 47 3A 08 80 07 32 08
82C0: 80 E6 F0 5F 3A 07 80 E6 0F B3 CD E9 03 CD D1 03
82D0: 10 EB CD E3 03 20 D8 C9 E5 CD 54 05 E1 B7 C0 3A
82E0: 0D 80 47 3A 08 80 0F 32 08 80 E6 F0 5F 3A 07 80
82F0: E6 0F B3 CD E9 03 CD D1 03 10 EB CD E3 03 20 D8
8300: C9 E5 CD 38 05 E1 B7 C0 E5 CD 68 05 E1 B7 C0 3A
8310: 0D 80 47 3A 07 80 07 32 07 80 E6 0F 5F 3A 08 80
8320: 07 32 08 80 E6 F0 B3 CD E9 03 CD D1 03 10 E4 CD
8330: E3 03 20 CD C9 E5 CD 38 05 E1 B7 C0 E5 CD 54 05
8340: E1 B7 C0 3A 0D 80 47 3A 07 80 07 32 07 80 E6 0F
8350: 5F 3A 08 80 0F 32 08 80 E6 F0 B3 CD E9 03 CD D1
8360: 03 10 E4 CD E3 03 20 CD C9 E5 CD 21 05 E1 B7 C0
8370: E5 CD 68 05 E1 B7 C0 3A 0D 80 47 3A 07 80 0F 32
8380: 07 80 E6 0F 5F 3A 08 80 07 32 08 80 E6 F0 B3 CD
8390: E9 03 CD D1 03 10 E4 CD E3 03 20 CD C9 E5 CD 21
83A0: 05 E1 B7 C0 E5 CD 54 05 E1 B7 C0 3A 0D 80 47 3A
83B0: 07 80 0F 32 07 80 E6 0F 5F 3A 08 80 0F 32 08 80
83C0: E6 F0 B3 CD E9 03 CD D1 03 10 E4 CD E3 03 20 CD
83D0: C9 E5 CD 57 3A 02 80 4F 3A 03 80 47 0B 78 B1 20 FB
83E0: 7A C1 C9 57 2B 7C B5 7A C9 D3 01 C9 E5 CD 88 04
83F0: E1 45 2A 00 80 7E 23 FE 41 C2 F5 03 10 F7 E5 DD
8400: E1 DD 7E 01 D6 41 6F 26 00 DD 7E 00 D6 41 DD 23
8410: DD 23 B7 CA 4B 04 FE 09 CA 98 04 FE 0A CA A0 04
8420: CD EC 07 FE 01 CA AB 04 FE 02 CA AE 04 FE 03 CA
8430: B4 04 FE 04 CA BA 04 FE 05 CA C0 04 FE 06 CA C6
8440: 04 FE 07 CA CC 04 FE 08 CA D2 04 26 00 3A 1B 80
8450: 6F 3A 42 80 01 B1 04 C5 FE 01 CA 86 02 FE 02 CA
8460: 01 03 FE 03 CA AF 02 FE 04 CA 69 03 FE 05 CA 5D
8470: 02 FE 06 CA 9D 03 FE 07 CA D8 02 FE 08 CA 35 03
8480: C1 3A 1F 80 32 0D 80 C9 CD F9 01 3A 0D 80 32 1F
8490: 80 3A 1F 80 32 0D 80 C9 DD 2B CD F9 01 C3 01 04
84A0: DD 2B CD 04 02 C3 01 04 CD 86 02 C3 01 04 CD 5D
84B0: 02 C3 01 04 CD AF 02 C3 01 04 CD D8 02 C3 01 04
84C0: CD 01 03 C3 01 04 CD 35 03 C3 01 04 CD 69 03 C3
84D0: 01 04 CD 9D 03 C3 01 04 CD AD 01 7B 32 41 80 DD
84E0: 2A 3F 80 CD AD 01 7B 32 42 80 2A 3F 80 23 22 21
84F0: 80 06 00 7E B7 CA FD 04 04 23 C3 F3 04 7B 3D 32
8500: 20 B0 2A 21 80 E5 FD E1 FD 7E 00 D6 1F 6F CD EC
8510: 03 FD 23 3A 20 80 3D 32 20 80 B7 C2 08 05 C3 8B
8520: 07 2A 0E 80 3A 0D 80 47 2B 7C B5 CA 35 05 10 FB
8530: 22 0E 80 AF C9 3E 01 C9 AF 2A 09 80 ED 5B 0E 80
8540: ED 52 EB 3A 0D 80 47 23 1B 7A B3 2B EB 10 FB 22
8550: 0E 80 AF C9 2A 10 80 3A 0D 80 47 2B 7C B5 CA 35
8560: 05 10 FB 22 10 80 AF C9 AF 2A 08 80 ED 5B 10 80
8570: ED 52 EB 3A 0D 80 AF 47 23 1B 7A B3 2B B8 10 FB 22
8580: 10 80 AF C9 CD AD 01 ED 53 2B 80 DD 2A 3F 80 CD
8590: AD 01 ED 53 2D 80 2A 0E 80 AF CB 1C CB 1D 22 2F
85A0: 80 2A 10 80 AF CB 1C CB 1D 22 31 80 2A 2B 80 ED
85B0: 5B 2F 80 AF ED 52 C2 C4 05 2A 2D 80 ED 5B 31 80
85C0: AF ED 52 C8 21 01 00 22 35 80 2A 2B 80 ED 5B 2F
85D0: 80 AF ED 52 FA EE 05 CA EE 05 3E 01 32 33 80 2A
85E0: 2F 80 22 23 80 2A 2B 80 22 25 80 C3 FF 05 3E 02
85F0: 32 33 80 2A 2B 80 22 23 80 2A 2F 80 22 25 80 2A
8600: 2D 80 ED 5B 31 80 AF ED 52 FA 23 06 CA 23 06 3E
8610: 03 32 34 80 2A 31 80 22 27 80 2A 2D 80 22 29 80
8620: C3 34 06 3E 04 32 34 80 2A 2D 80 22 27 80 2A 31
8630: 80 22 29 80 AF 2A 2B 80 ED 5B 2F 80 ED 52 CA 11
8640: 07 AF 2A 2D 80 ED 5B 31 80 ED 52 CA 39 07 AF 2A
8650: 25 80 ED 5B 23 80 ED 52 23 22 37 80 22 3B 80 AF
8660: 2A 29 80 ED 5B 27 80 ED 52 23 22 39 80 22 3D 80
8670: AF 2A 37 80 ED 5B 39 80 ED 52 FA C7 06 AF 2A 3D
8680: 80 ED 5B 39 80 19 22 3D 80 AF 2A 3B 80 ED 5B 3D
8690: 80 ED 52 F2 AD 06 2A 27 80 23 22 27 80 AF 2A 3D
86A0: 80 ED 5B 37 80 ED 52 22 3D 80 CD 78 07 2A 23 80
86B0: 23 22 23 80 CD 65 07 AF 2A 23 80 ED 5B 25 80 ED
86C0: 52 CA 8B 07 C3 7D 06 2A 3B 80 ED 5B 37 80 AF 19
86D0: 22 3B 80 2A 3D 80 ED 5B 3B 80 AF ED 52 F2 F7 06
86E0: 2A 23 80 23 22 23 80 AF 2A 3B 80 ED 5B 39 80 ED
86F0: 52 22 3B 80 CD 65 07 2A 27 80 23 22 27 80 CD 78
8700: 07 AF 2A 27 80 ED 5B 29 80 ED 52 CA 8B 07 C3 C7
8710: 06 3A 34 80 FE 03 CA 26 07 2A 31 80 ED 5B 2D 80
8720: AF ED 52 C3 30 07 2A 2D 80 ED 5B 31 80 AF ED 52
8730: 22 35 80 CD 78 07 C3 8B 07 3A 33 80 FE 01 CA 4E
8740: 07 2A 2F 80 ED 5B 2B 80 AF ED 52 C3 5B 07 2A 2B
8750: 80 ED 5B 2F 80 AF ED 52 23 35 80 CD 65 07 AF CD
8760: E9 03 C3 8B 07 2A 35 80 3A 33 80 FE 01 CA 74 07
8770: CD 5D 02 C9 CD 86 02 C9 2A 35 80 3A 34 80 FE 03
8780: CA 87 07 CD D8 02 C9 CD AF 02 C9 CD D1 03 CD D1
8790: 03 AF CD E9 03 C9 E5 2A 04 80 E5 C1 E1 08 78 B1
87A0: 20 FB C9 CD AD 01 CB 23 CB 12 ED 53 0E 80 DD 2A
87B0: 3F 80 CD AD 01 CB 23 CB 12 ED 53 10 80 C9 CD AD
87C0: 01 ED 53 02 80 DD 2A 3F 80 CD AD 01 ED 53 04 80
87D0: C9 CD AD 01 CB 23 CB 12 ED 53 09 80 DD 2A 3F 80
87E0: CD AD 01 CB 23 CB 12 ED 53 08 80 C9 E5 D5 C5 47
87F0: 21 0F 08 7E B8 23 CD F3 07 2B 3A 42 80 3D 5F 16
8800: 00 19 7E C1 D1 E1 C9 01 02 03 04 05 06 07 08 01
8810: 05 03 07 02 08 04 06 01 05 03 07 02 08 04 06 05
8820: D5 C5 47 21 07 08 C3 F3 07 41 42 55 41 42 4D 4B
8830: 44 43 43 43 45 43 42 43 4A 43 43 44 4B 4B 44 55
8840: 4A 42 4B 45 5F 41 42 46 4A 50 4B 46 46 4A 4B 4A
8850: 42 46 4B 45 4B 49 46 4A 42 4B 46 45 50 41 42 46 4B
8860: 4A 5F 4A 42 4B 4B 45 5F 4A 42 46 44 4B 4B 43 55
8870: 4A 4A 4B 4B 42 55 4A 45 55 41 4B 42 50 46 46 44
8880: 46 4B 46 43 4B 4B 46 4A 46 46 46 46 46 42 50 4A 43 4B
8890: 44 46 4B 45 69 4A 42 4B 4A 46 41 4B 44 46 46 55
88A0: 44 46 4A 43 4B 4B 43 46 45 46 42 46 44 46 4A 45
88B0: 5F 4B 42 46 44 46 43 46 45 46 4A 42 4B 41 42 55
88C0: 4B 4B 55 44 46 46 46 42 46 47 46 49 50 45 46 47
88D0: 46 42 46 46 4B 4A 45 4B 41 42 46 44 50 4B 46 46
88E0: 44 4B 4A 42 4B 45 5F 41 42 50 4B 4B 46 44 55 46
88F0: 46 4A 42 46 45 5F 41 42 46 4B 46 46 44 55 4B 46
8900: 4A 42 50 45 5F 41 42 4B 4A 4B 4B 4A 51 4A 49 49
8910: 4B 42 51 4A 44 49 4B 49 51 4A 4A 51 4B 47 51 4A
8920: 45 48 42 43 41 42 4B 4A 4B 4A 51 4A 49 49 4B
8930: 42 51 4A 42 43 45 50 41 47 46 4B 46 46 44 4B 4A
8940: 42 4B 45 4B 41 44 50 42 43 4B 42 51 4A 42 43 45
8950: 50 41 42 4B 4B 44 44 43 44 45 44 42 44 4A 42 4B
8960: 41 4B 44 46 46 55 44 46 4A 45 5F 41 44 46 4B 44
8970: 55 46 46 42 4B 47 46 45 55 49 46 43 4B 4B 46 46
8980: 55 4A 45 5A 41 44 50 4B 46 50 45 5F 4A 42 46 41
8990: 44 5A 4B 46 46 42 4B 47 46 45 46 49 55 42 55 44
89A0: 46 4A 45 46 41 44 5A 4B 46 46 42 4B 47 46 45 46
89B0: 49 46 43 4B 42 4B 47 46 45 46 49 46 43 4B 4B 46
89C0: 4A 42 55 45 46 41 42 50 4B 44 5F 49 50 42 55 4A
89D0: 45 50 41 44 46 4B 47 46 42 4B 46 46 44 46 4B 46
89E0: 43 50 44 50 42 55 4A 45 5F 41 44 4B 46 55 4B 49
89F0: 55 45 46 47 46 42 4B 46 46 44 46 4B 46 43 4B 4A
8A00: 42 50 45 50 41 4B 46 55 4A 4B 43 55 45 46 4A 55
8A10: 46 47 55 41 44 50 42 46 4B 42 4B 47 46 45 46 49
8A20: 46 43 4B 4B 46 44 46 46 46 4B 46 44 46 46 46 42
8A30: 4B 47 46 45 46 49 46 4A 42 46 45 50 41 4B 46 55
8A40: 44 46 4B 46 43 4B 49 46 45 46 47 46 42 4B 4A 42
8A50: 46 45 50 41 42 4B 4A 46 46 4B 44 44 43 44 45 44 42
8A60: 44 4A 44 4B 4B 44 44 43 44 45 44 42 44 4A 42 4B
8A70: 45 50 41 42 46 45 46 4B 46 46 44 4B 4A 44 46 4B
8A80: 44 44 43 44 45 44 42 44 4A 42 4B 45 50 41 42 50
8A90: 4B 4B 50 46 50 4A 42 46 45 5F 41 42 43 44 4D 4B
8AA0: 42 51 4A 44 47 4B 43 51 4A 42 53 45 53 41 4B 46
8AB0: 50 4B 50 4A 42 55 45 5F 41 44 5A 4B 46 46 42 4B

```

Bild 3. Hex-Dump des EPROMs. Ein Assembler-Listing liefert der Franzis-Software-Service. Das EPROM enthält auch den Zeichengenerator zur Darstellung von Schrift

chen und Parameterwerte sind jeweils durch Komma voneinander zu trennen. Parameter dürfen nicht negativ sein und müssen ganzzahlige Werte haben! Die Verwendung von Integer-Variablen ist empfehlenswert. Nun zu den einzelnen Steuerbefehlen (Variablenamen sind beliebig):

H
Stift anheben
Beispiel: LPRINT „H“

S
Stift absenken
Beispiel: LPRINT „S“

L
Linie zeichnen
Beispiele: LPRINT „L, 100,200“ oder X=100:Y=200:LPRINT „L,“;X;„“;Y
Es wird eine gerade Linie von der momentanen Position zum angegebenen Zielpunkt gezeichnet.

R
Relativbewegung in angegebener Richtung
Beispiele: LPRINT „R,3,200“ oder D=3:S=200:LPRINT „R,“;D;„“;S
Es wird in der angegebenen Richtung (3) um die angegebene Schrittzahl (200) weitergefahren. Die 8 möglichen Richtungen sind: 1 = rechts, 2...8 = im Gegenuhrzeigersinn jeweils 45° weiter, z. B. 6 = links unten.

T
Text schreiben.
Beispiel: LPRINT „T,4,1,TEXT“ oder G=4: D=1: A\$= „TEXT“:LPRINT „T,“;G; „“;D;„“;A\$. Die erste Zahl bestimmt die Schriftgröße, die zweite die Richtung, in der geschrieben werden soll (hier sind nur die Werte 1, 3, 5 oder 7 zulässig).

P
Position definieren.
Beispiel: LPRINT „P,1500,800“. Falls man beim Ausschalten des Gerätes vergessen hat, den Stift in die Home-Position (linke untere Ecke) zurückzuschicken, kann man mit diesem Befehl die (ungefähre) momentane Position eingeben und dann mit LPRINT „L,0,0“ die Home-Position erreichen.

F
Format setzen.
Beispiele: LPRINT „F,4400,3200“ (für DIN A4), LPRINT „F,6200,4500“ (für DIN A3).

Es steht nun der in diesem Befehl festgelegte Bereich für X und Y zur Verfügung, und der Plotter fährt nie über die angegebenen Grenzen hinaus. Hierdurch wird eine mechanische Beschädigung des Gerätes weitgehend ausgeschlossen.

D
Delays (Verzögerungswerte) definieren.
Beispiel: LPRINT „D,500,10 000“. Die erste Zahl ist für die optimale

Schrittfrequenz der Motoren erforderlich, die zweite bewirkt ein kurzes Anhalten nach jeder Stiftabsenkung, damit der Stift die Papieroberfläche erreicht, bevor gezeichnet wird. Die angegebenen Werte beziehen sich auf die Taktfrequenz von 2 MHz und den in [3] angegebenen Motortyp.

Ein Beispiel in Basic

Der Plotter wird, wie bereits erwähnt, über den LPRINT-Befehl angesprochen. Da in der Steuersoftware keine Fehler-Routinen enthalten sind, ist der Benutzer dafür verantwortlich, daß die Syntax genau eingehalten wird und keine unzulässigen Zahlenwerte gesendet werden. Außerdem darf der LPRINT-Befehl am Ende einer auszudruckenden Zeichenkette nur das Zeichen CR (Carriage Return, hex 13) generieren und nicht noch zusätzlich ein LF (Line Feed, hex 10). Sollte dies nicht der Fall sein, muß der Drucker-Treiber des Computers entsprechend geändert werden. Das Basic-Programm in Bild 4 demonstriert alle implementierten Plotter-Befehle und dient zum Zeichnen mathematischer Kurven. Es wurde für den TRS-80 geschrieben, läßt sich aber leicht an andere Rechner anpassen. Die Fehleroutine (ON ERROR GOTO ..) bewirkt, daß bei Bereichsüberschreitungen (oder Definitionslücken) trotzdem weitergerechnet wird, so daß

BAC0:	47 46 45 46 49 46 43 46	45 48 4A 45 46 4B 44 44	SC00:	45 46 49 55 45 46 42 55	4A 41 44 55 4B 46 4B 47
BAD0:	43 44 45 44 42 44 4A 42	4B 41 42 46 4B 44 55 49	SCF0:	4B 4B 4B 45 5F 4A 42 4B	41 44 4B 4B 47 4B 46 4B,
BAE0:	46 46 46 42 4B 46 46 49	46 45 50 47 46 4A 41 4B	SD00:	49 4B 44 5F 4A 42 4B 45	5F 41 42 4B 44 46 4B 4B
BAF0:	44 5A 46 46 42 4B 47 46	45 5A 4A 44 50 4B 43 55,	SD10:	4B 46 4B 49 4B 42 55 4A	45 50 41 44 50 4B 42 55
BB00:	4A 42 55 45 50 41 4B 44	5F 42 50 47 46 45 46 49	SD20:	4B 4B 47 4B 49 4B 4A 45	46 42 4B 41 45 46 4B 42
BB10:	46 43 50 42 50 47 46 45	46 49 46 43 50 4A 42 55	SD30:	55 4A 44 46 41 42 46 4B	44 55 49 46 46 46 42 4B
BB20:	41 42 55 44 46 4B 49 46	43 4B 4B 46 44 55 46 46	SD40:	46 46 49 46 45 50 47 46	4A 41 42 55 4B 43 44 4B
BB30:	42 4B 47 46 4A 45 5A 41	4B 44 5F 42 50 47 46 45	SD50:	4A 43 47 49 43 45 47 47	43 42 47 46 4D 4A 45 4E
BB40:	55 49 46 43 50 4A 42 55	41 42 55 4B 43 55 44 5F	SD60:	41 42 46 45 4B 4B 44 64	46 46 42 46 47 46 45 46
BB50:	42 55 4A 43 55 45 50 4B	42 50 4A 42 46 45 50 41	SD70:	49 46 43 4B 42 4B 47 46	45 46 49 46 43 4B 4A 42
BB60:	4B 44 5F 42 55 4A 45 50	43 46 4B 43 50 4A 42 55	SD80:	50 41 44 55 4B 47 50 45	4B 49 46 4B 46 44 4B 46
BB70:	45 50 41 44 5F 42 55 45	46 4B 4B 4B 46 43 4B 49	SD90:	4B 42 44 47 43 4A 45 4E	41 42 46 44 50 4B 45 4B
BB80:	46 45 55 47 46 42 4B 46	46 44 4B 43 4B 4A 42 4B	SDA0:	47 46 42 46 46 46 44 46	4B 46 43 44 49 43 45 56
BB90:	45 50 41 4B 44 5F 4A 42	55 4B 45 5F 4A 44 50 4B	SDB0:	49 43 43 44 4A 44 4B 42	50 41 42 55 44 46 4B 45
BBA0:	43 55 4A 42 55 45 50 41	42 46 4B 42 4B 43 46 43	SDC0:	46 43 55 46 50 4B 50 42	55 45 46 4A 45 5A 41 42
BBB0:	5F 43 46 42 4B 4A 42 46	45 5F 41 44 46 4B 47 46	SDD0:	46 44 5F 4B 44 44 46 43	42 47 47 43 45 47 49 4B
BBC0:	42 4B 46 46 44 5A 43 55	45 46 4A 45 5A 42 55 41	SDE0:	42 4B 44 44 4A 42 46 45	55 41 42 46 44 5F 4B 44
BBD0:	4B 44 5F 4A 42 55 4B 49	55 46 46 47 50 4A 41 42	SDF0:	44 46 43 42 47 47 43 45	47 49 43 43 47 42 47 47,
BBE0:	55 4B 43 55 44 5F 4A 42	55 45 5F 41 4B 44 5F 47	SE00:	43 45 47 49 43 43 47 4B	43 44 44 4A 42 50 45 55
BBF0:	4B 46 4B 45 5F 4A 41 4B	44 5F 45 46 47 55 45 46,	SE10:	41 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BC00:	44 5F 4A 45 5F 41 42 46	4B 4B 46 44 55 46 46 42	SE20:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BC10:	4B 47 46 45 55 49 46 43	4B 4A 42 50 41 4B 44 5F	SE30:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BC20:	42 50 47 46 45 46 49 46	43 50 4A 42 55 45 50 41	SE40:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BC30:	42 46 4B 4B 46 44 55 46	46 42 4B 47 46 45 55 49	SE50:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BC40:	46 43 4B 4A 42 50 4B 4B	4B 4A 47 4B 41 4B 44 5F	SE60:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BC50:	42 50 47 46 45 46 49 46	43 50 42 46 47 50 4A 41	SE70:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BC60:	44 46 4B 47 46 42 4B 46	46 44 46 4B 46 43 4B 4B	SE80:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BC70:	46 44 46 46 46 42 4B 47	46 4A 45 5A 41 42 4B 4B	SE90:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BC80:	44 5F 43 4B 42 55 4A 45	5F 41 44 5F 4B 45 5A 47	SEA0:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BC90:	46 42 4B 46 46 44 5A 4A	45 5F 41 44 5F 4B 45 55	SEB0:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BCA0:	47 4B 46 4B 44 55 4A 45	5F 41 44 5F 4B 45 5F 46	SEC0:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
BCB0:	4B 47 4B 44 5F 4A 45 5F	41 4B 44 46 46 55 44 46	SED0:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
CCC0:	4A 43 55 4B 45 46 47 55	45 46 4A 41 42 4B 4B 44	SEE0:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00
CCD0:	55 4B 4B 47 4B 46 4B 4A	45 5F 41 44 5F 4B 42 55	BEF0:	00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 00 00 00 00 00 00,

```

50 GOTO 250
100 Y=SIN(X)+SIN(2*X)+SIN(3*X)
150 RETURN
250 CLEAR 1000
300 ON ERROR GOTO 4650
350 DEFINT E-S,U-W,Z
400 CLS
450 GOSUB 4900
500 PRINT "STIFT EINSETZEN, ENTER DRUECKEN"
550 INPUT A$
600 G=4:E=160:X0%=2080:Y0%=1440
650 CLS
700 GOSUB 4900
750 PRINT "1 - EINHEIT EINGEBEN"
800 PRINT "2 - KOORDINATENACHSEN ZEICHNEN"
850 PRINT "3 - FUNKTION PLOTTEN"
900 PRINT "4 - TEXT PLOTTEN"
950 PRINT "5 - KURVEN IN PARAMETERDARSTELLUNG ZEICHNEN"
1000 PRINT "6 - BELIEBIGES PLOTTER-KOMMANDO AUSFUEHREN"
1050 PRINT "7 - BEENDEN"
1100 INPUT M
1150 ON M GOTO 1250,1400,1500,3200,4100,6400,5200,6300
1200 GOTO 650
1250 INPUT "1 CM ENTSFRICHT 160":I
1300 INPUT "KOORDINATENURSPRUNG, MITTE = (2200,1500)":X0%,Y0%
1350 GOTO 650
1400 SX=INT(4400/E):SY=INT(3000/E)
1450 Y2=Y0
1500 Y2=Y2-E:IFY2>0GOTO1500
1550 Y2=Y2+E:X2=X0
1600 X2=X2-E:IFX2>0THEN1600
1650 X2=X2+E
1700 X3=0:Y3=Y0:X4=GOSUB4900:GOSUB 5000
1750 GOSUB 4950
1800 X3=X2:Y3=Y0:X4=GOSUB5000
1850 FOR I=1 TO SX
1900 R=3:S=16:GOSUB5050
1950 R=7:S=32:GOSUB5050
2000 R=11:S=16:GOSUB5050
2050 R=11:S=E:GOSUB 5050
2100 NEXT
2150 X%=4400:Y%=Y0:GOSUB5000
2200 X3=4360:Y3=Y0:X4=40:GOSUB5000:GOSUB4900
2250 Y%=Y0-X4:GOSUB5000:GOSUB4950
2300 X%=4400:Y%=Y0-X4:GOSUB5000:GOSUB4900
2350 X%=4340:Y3=Y0-X4:IF Y3<2 THEN 2450 ELSE GOSUB5000
2400 Z="X" GOSUB 5100:GOSUB4900
2450 X3=X0:Y3=0:GOSUB5000:GOSUB4950
2500 Y3=Y2:GOSUB5000
2550 FOR I=1 TO SY
2600 R=11:S=16:GOSUB5050
2650 R=31:S=32:GOSUB5050
2700 R=11:S=16:GOSUB5050
2750 R=31:S=E:GOSUB5050
2800 NEXT
2850 Y%=3000:GOSUB5000
2900 X2=X0+40:Y2=2960:GOSUB5000:GOSUB4900
2950 X3=X0-X4:GOSUB5000:GOSUB4950
3000 X3=X0:Y3=3000:GOSUB5000:GOSUB4900
3050 X2=X0+60:Y2=2940:GOSUB5000
3100 Z="Y":GOSUB5100:GOSUB4900
3150 GOTO 650
3200 CLS:GOSUB4900
3250 PRINT "STIFT STEHT FUNKTION IN ZEILE 100 ?? J/N EINGEBEN":I
F F$="N" THEN PRINT "GIB FUNKTION IN ZEILE 100 EIN STARTE NEU!":STOP
3300 A=X0/E:B=(4400-X0)/E
3350 PRINT "PRINT"INTERVALL EINGEBEN, MAXIMAL VON "A":BIS "B"
3400 INPUT A1,B1
3450 X3=INT(A1-A)*E:B=(B1-A)*E
3500 PRINT "INPUT"GENAUIGKEIT (1=GENAU ... 40=GROB)":I
3550 FZ=1:Y3=Y0:GOSUB4900:GOSUB5000
3600 D=GN/EIX=A1:T1=X3:T2=INT(B)
3650 FOR X3=T1 TO T2 STEP GN
3700 IF X3>T2 GOTO 4000
3750 GOSUB 100

```

Bild 4. Demonstrationsprogramm in Basic, geschrieben auf einem TRS-80 im Level-II-Basic

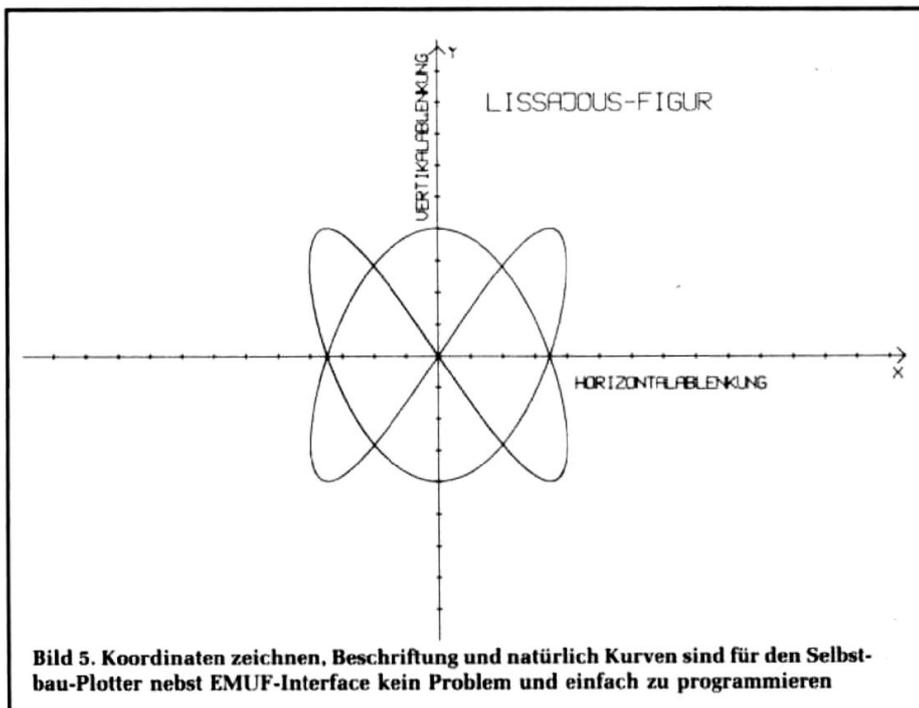
kein Programmabbruch erfolgt, sondern die Kurve vollständig, soweit sie auf das Format paßt, wiedergegeben wird. Bild 5 gibt schließlich einen Eindruck von den grafischen Möglichkeiten.

Modifikationen

Selbstverständlich läßt sich das Z80-EMUF-Steuerprogramm noch erheblich erweitern. Insbesondere kann man von dem nicht benutzten PIO-1-Port B Gebrauch machen, um z. B. mit vier Tasten eine Steuermöglichkeit von Hand vorzusehen. Ferner wäre es denkbar, durch LEDs verschiedene Betriebszustände zu signalisieren, die man über die freien Bits von Port A (PIO-1) anspricht. Oder man sieht mit Hilfe von Sensoren eine elektrische Absicherung gegen Überfahren der Begrenzungen vor. Das benötigte Source-Listing für das in diesem Beitrag vorgestellte Programm kann ebenso wie das EPROM vom Franzis-Software-Service oder vom Autor bezogen werden. Abschließend sei den Firmen W. Kanis GmbH, Pöcking, sowie Haller & Tietze, Stuttgart, für ihre freundliche Unterstützung bei Fehlersuche und EPROM-Programmierung gedankt.

Literatur

- [1] Gaulke, E.: Z80-EMUF als Spooler, mc 1983, Heft 10.
- [2] Kanis, W.: Der Z80-EMUF, mc 1983, Heft 4.
- [3] Paulo, H.: Der Selbstbau-Plotter, mc 1983, Heft 8.



VC-1541 für Z80-Systeme

Das Diskettenlaufwerk VC-1541 von Commodore ist zur Zeit wahrscheinlich das preiswerteste Laufwerk. Es enthält ein eigenes DOS und ist zum Anschluß an den C-64 konzipiert. Zum Datentransfer wird ein serieller IEC-Bus benutzt. Eine Verbindung mit anderen Systemen ist deshalb nur über eine besondere Schnittstelle möglich.

Das Laufwerk VC-1541 arbeitet mit 5¼-Zoll-Disketten mit einer Speicherkapazität von 170 KBytes je Disk. Das DOS (CBM DOS V2.6) kennt die Befehle NEW (Formatieren), INITIALIZE (Initialisieren einer Diskette), \$ (Direktory lesen), VALIDATE (Rekonstruktion der „Block availability map“, BAM), COPY (Kopieren von Files), RENAME (Umbenennung) und SCRATCH (Löschen). Die Verbindung mit dem C-64 erfolgt über eine serielle IEC-Schnittstelle, die aus nur drei Leitungen besteht, von denen zwei bidirektional sind. Die Leitung ATN (attention) meldet an das Laufwerk, daß ein Datentransfer erfolgen soll. Die Leitungen CLK (clock) und DAT (data) sorgen dann für die Übertragung und die erforderliche Synchronisation. Alle Leitungen sind in Richtung zum Laufwerk invertiert. Zum Anschluß läßt sich der Port-Baustein 8255 verwenden. In *Bild 1* ist die Beschaltung eines Bausteins als serielle IEC-Schnittstelle gezeigt und die Belegung des Steckers des Floppy-Laufwerks.

Zur seriellen Ein- und Ausgabe wurde Port C des 8255-Port-Bausteins verwendet, da gleichzeitig die eine Hälfte Eingang und die andere Ausgang sein kann. Der Portbaustein wird mit dem Befehl 1001 1010 (= 9AH) initialisiert. Im verwendeten Z80-System war die Befehlsadresse des Port-Bausteins 1BH. In einem System mit anderer Adresse müssen die im Hexdump *Bild 2* unterstrichen Stellen entsprechend geändert werden.

Die Einbindung in das Betriebssystem

Zwei Routinen dienen zum Anknüpfen der Floppy-Routinen. Die Subroutine TEX bei 36A0H übergibt ASCII-Zeichen im Register E. TEX muß vom Benutzer definiert werden und darf kein Register verändern. TESTSTP bei 36A3H prüft die Stoptaste und unterbricht bei Bedarf LOAD oder SAVE. Dazu muß das Zero-Flag gesetzt sein. Soll von TESTSTP kein Gebrauch gemacht werden, dann muß mit LD A, FF OR A und RET bei

36A3H „kurzgeschlossen“ werden. Für eine ausführliche Routine TESTSTP steht bei 32 C0H Platz zur Verfügung. Die Software zur Steuerung des Laufwerks ist der Original-Software des C-64 nachempfunden [1]. Sie belegt die Adressen 3200H bis 3800H und benutzt den Bereich von 4090H bis 40FFH für Puffer und Flags (*Tabelle 1*). In diesem Bereich wurden die Adressen so gewählt, daß das kleinere Byte mit der ursprünglichen, beim C-64 verwendeten Adresse identisch ist. 40A5H entspricht also \$A5. *Tabelle 2* enthält eine Liste der verwendeten Subroutinen. Mit den Adressen der Subroutinen und der Bedeutung der Speicherstellen bei 4090H bis 40FFH in *Tabelle 1* ist es möglich, das Programm an ein anderes Z80-System anzupassen.

Die Subroutinen aus der Nähe betrachtet

Die Subroutinen SERCON, SERCOF, BIT1OUT, BIT0OUT und COMPO bedienen den Port-Baustein. SERCON und SERCOF schalten die CLK-Leitung zum Laufwerk ein oder aus (Low oder High, negative Logik), BIT1OUT und BIT0OUT bestimmen den logischen Pegel der DAT-Leitung, COMPO fragt den Bus vom Laufwerk ab (CLKin und DATin werden Bit 7 des Akku und Carry-Flag); diese Routinen enthalten alle eine Verzögerungsschleife von etwa 20 µs Dauer, um dem Laufwerk genügend Zeit zum Erkennen zu geben (der Systemtakt des verwendeten Z80-Systems beträgt 4 MHz). Der logische Pegel der ATN-Leitung zum Laufwerk wird von den Routinen SENDUNTA, SENDUNLI, TALKS, LISTS, SEKATLI und BYTOUT bestimmt.

Die Routinen SENDUNTA und SENDUNLI (Untalk bzw. Unlisten senden) beenden den Datentransfer zwischen der Floppy. Sie werden unter anderem von CLRCH und von IECOFF gerufen. Eröffnet wird ein Datenkanal mit der Floppy durch die Routine FOPIEC (File open in IEC). Nach der Prüfung auf korrekte Fileparameter. (Sekundäradresse in 40B9H, Länge des Filenamens in 40B7H) werden die Gerätenummer in 40BAH über die Subroutine LISTS und die Sekundäradresse in 40B9H mit SEKATLI sowie der Filename ab 40E0H mit IECOUT gesendet. Die Gerätenummer eines Laufwerks ist normalerweise 08; diese Nummer kann per Hardware (Trennen von Brücken auf einer Platine im Laufwerk) oder per Software (im Bedienungshandbuch beschrieben) geändert werden.

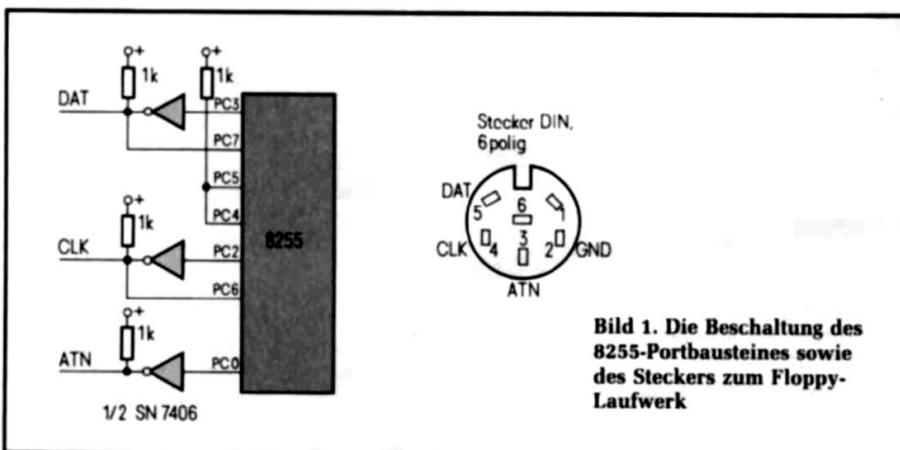


Bild 1. Die Beschaltung des 8255-Portbausteines sowie des Steckers zum Floppy-Laufwerk

Nachdem ein Datenkanal eröffnet worden ist, kann mit IECOUT ein Byte zum Laufwerk gesendet werden. Das zu sendende Byte muß dazu im Akku (Register A) sein. IECIN empfängt ein Byte vom Laufwerk, es steht nach der Rückkehr zum rufenden Programm im Akku. Die Routinen IECOUT, IECIN, IECOFF sowie FOPIEC können also zur Datenübertragung von oder zur Floppy benutzt werden. Sie sind in den Routinen SAVE und LOAD jeweils zu einer Einheit zusammengefaßt. Von diesen beiden Routinen werden auch die anderen Subroutinen (LOVEOUT, LFCROUT, SFINAM, SAVOUT, BSOUT und STROUT) benutzt, die alle dazu dienen, Systemmeldungen wie „LOADING“, „SAVING“ und andere auszugeben.

Speichern und Laden von Programmen

SAVE lädt Daten auf eine Diskette. Die Startadresse, ab der Daten zur Diskette übertragen werden, muß bei 40F0/1H stehen, die Endadresse im Registerpaar BC (zuerst das Low-Byte, dann das High-Byte). Die Startadresse wird ebenfalls

Tabelle 1: Positionen und Funktionen der verwendeten Puffer und Flags im Bereich 4090H bis 40FFH.

Adresse	Name
4090	Status-Flag
4093	Load/Verify-Flag (00:Load; 01:Verify)
4094	IEC-Ausgabe-Flag
4095	IEC-Ausgabe-Puffer
409D	Flag f. Direkt-Modus (üblich 80H)
40A3	Bitzähler f. serielle Ausgabe
40A4	IEC-Eingangs-Puffer
40A5	Bitzähler f. seriellen Empfang
40AC/D	Startadresse bei Empfang
40AE/F	Zeiger auf Programm-Ende bei Load/Save
40B7	Länge des Filenamens
40BB	Logische Filenummer
40B9	Sekundäradresse
40BA	Gerätenummer (hier immer 08)
40BB/C	Zeiger auf Adresse des Filenamens (400E0/F)
40C0	Hilfspuffer
40C1/2	Endadresse
40C3/4	Startadresse bei Load
40E0/F	Filename

auf der Diskette abgespeichert, so daß die gespeicherten Daten später wieder an dieselbe Stelle geladen werden können.

LOAD lädt Daten von einer Diskette. Hier steht die Startadresse im Registerpaar BC. Ob BC als Startadresse verwendet wird, oder die auf der Disk vorhan-

```

3200 db 1a e6 fb d3 1a c5 06 05 10 fe c1 c9 db 1a f6 0916
3210 04 d3 1a c5 06 05 10 fe c1 c9 db 1a e6 f7 d3 1a 0818
3220 c5 06 05 10 fe c1 c9 db 1a f6 08 d3 1a c5 06 05 0718
3230 10 fe c1 c9 c5 db 1a 5f 06 05 10 fe db 1a bb 20 079a
3240 f4 c1 cb 27 c9 3e 00 01 3e 03 21 90 40 b6 77 fb 0789
3250 a7 d2 76 32 3a 95 40 cd 91 33 db 1a e6 fe d3 1a 0887
3260 c9 00 00 00 f3 cd 0d 32 db 1a f6 01 d3 1a 3e 5f 063e
3270 01 3e 3f cd 69 33 db 1a e6 fe d3 1a 06 10 10 fe 06d1
3280 cd 00 32 c3 1a 32 00 00 06 ff 10 fe 06 1b 10 fe 0550
3290 1b 7a b7 20 f3 7b b7 20 ef c9 00 00 00 00 00 00 0569
32a0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 0000
32b0 06 be 3a 93 40 b7 28 02 06 cd c3 e8 32 00 00 00 0562
32c0 c3 a3 36 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 019c
32d0 00 00 00 00 5f cd a0 36 c9 00 00 00 00 00 00 02cb
32e0 00 00 00 00 00 00 00 00 00 21 9d 40 cb 7e c8 48 06 035d
32f0 00 21 00 37 09 7e cb 7f 20 06 cd d4 32 23 18 f5 0552
3300 cb bf cd d4 32 3e 20 c3 d4 32 00 00 cd 71 32 c3 07b7
3310 64 32 00 00 3a 9d 40 cb 7f c8 06 c6 cd ee 32 3a 06b2
3320 b7 40 47 77 c8 0e 00 2a bb 40 7e cd d4 32 0c 23 0630
3330 3a b7 40 b8 20 f4 c9 00 3a 9d 40 b7 f0 06 b0 cd 0807
3340 e8 32 3a b7 40 b7 c8 06 bb cd e8 32 3a b7 40 b7 085a
3350 47 c8 2a bb 40 7e e5 c5 cd d4 32 c1 e1 23 10 f5 08f9
3360 c3 60 36 00 f6 40 01 f6 20 f5 3a 94 40 cb 7f 28 071b
3370 11 37 21 a3 40 cb 1e e5 cd f0 33 e1 cb 26 2e 94 079e
3380 cb 26 f1 32 95 40 f3 cd 1a 32 fe 3f 20 03 cd 00 0722
3390 32 db 1a f6 01 d3 1a c5 06 05 10 fe c1 f3 cd 0d 0777
33a0 32 cd 1a 32 11 01 00 cd 08 32 c3 f0 33 32 95 40 05d1
33b0 cd 9d 33 db 1a e6 fe d3 1a c9 32 95 40 cd 9d 33 08d0
33c0 f3 cd 27 32 cd b3 33 cd 00 32 cd 34 32 fa ca 33 07f5
33d0 fb c9 00 00 21 94 40 cb 7e 20 05 37 cb 1e 20 07 056e
33e0 e5 f5 cd f0 33 f1 e1 23 77 a7 c9 00 00 00 00 00 07a6
33f0 f3 cd 1a 32 cd 34 32 d4 45 32 cd 00 32 21 a3 40 0693
3400 cb 7e 28 05 cd 34 32 30 fb cd 34 32 38 fb cd 34 073b
3410 32 30 fb cd 0d 32 06 08 cd 34 32 d2 48 32 21 95 05ac
3420 40 cb 0e 38 06 cd 27 32 b7 28 03 cd 1a 32 cd 00 053d
3430 32 00 00 00 00 db 1a e6 f7 f6 04 d3 1a 10 d8 05d3
3440 06 10 00 00 00 00 00 00 00 05 ca 48 32 cd 34 32 0292
3450 38 f3 fb c8 00 00 00 00 21 b9 40 7e b7 f8 2b 2b 068c
3460 46 78 b7 c8 2e 90 36 00 3a ba 40 cd 67 33 3a b9 06bf
3470 40 f6 f0 cd ad 33 3a 90 40 b7 f2 82 34 f1 f1 c3 09e1
3480 77 36 3a b7 40 b7 28 0f 2a bb 40 47 7e e5 c5 cd 072d
3490 d4 33 c1 e1 23 10 f5 cd 71 32 a7 c9 00 00 00 00 06b1
34a0 ed 43 c3 40 32 93 48 af 32 90 40 3a ba 40 fe 08 0723
34b0 c2 83 36 3a b7 40 b7 ca 80 36 3a b9 40 32 c0 08 0748
34c0 cd 38 33 3e 60 32 b9 40 cd 58 34 3a ba 40 cd 64 06bf
34d0 33 3a b9 40 cd ba 33 cd 50 35 32 ae 40 21 90 40 0683
34e0 cb 4e c2 74 36 cd 50 35 32 af 40 3a c0 40 b7 20 0789
34f0 06 2a c3 40 22 ae 40 cd b0 32 21 90 40 cb 8e cd 0789

```

Bild 2. Der Hexdump des Programmes. Bei 3700H beginnt die Liste der Systemmeldungen

dene Adresse von der ursprünglich die gespeicherten Daten stammen, hängt von der Sekundäradresse in 40B9H ab. Ist sie Null, wird die Adresse in BC verwendet. Wenn LOAD beendet ist, steht die Endadresse, bis zu der geladen wurde in 40AE/FH. Bei der Anpassung der Floppy-Routinen zum Beispiel an ein vorhandenes Basic-Programm wird dieser Wert benötigt.

Selbstverständlich können die Routinen nur funktionieren, wenn zuvor die zum Betrieb nötigen Parameter geladen worden sind: Das Load-Verify-Flag in 4093H (statt Load wird ein Prüflisten „Verify“ durchgeführt wenn 4093H nicht Null ist), das Flag in 409AH (die Ausgabe wird vom Display auf den IEC-Bus umgeleitet, wenn 409AH= 08 ist), das Flag in 409DH (im ursprünglichen Commodore-Basic das Direkt-Modus-Flag, muß hier 80H sein) und die Puffer in 40B7H, 40B8H, 40B9H und 40BAH. Die zugehörigen Werte sind Tabelle 1 zu entnehmen. In 40BB/CH muß die Adresse 40E0H abgelegt sein und bei 40E0H muß der Filename in ASCII stehen.

Nicht nur SAVE und LOAD

Zum Abschluß folgen hier vier Routinen zur Bedienung des Laufwerks:

```
RECH LD A,1A
      OUT Control,A
      LD A,08
      CALL TALKS
      LD A,6F
      CALL SEKATTA
LOOP CALL IECIN
      LD E,A
      CALL USDF
      LD A,E
      CP 0D
      JRNZ , LOOP
      CALL IECOFF
      EI
      RET
```

Diese Routine liest den Fehlerkanal des Floppy-Laufwerks. Zunächst wird der Port-Baustein aktiviert, dann 08 (Gerätenummer) mit TALKS gesendet und 6FH (60+ „15“) als Sekundäradresse mit SEKATTA.

Danach wird Byte für Byte von der Floppy empfangen und mit einer vom Benutzer zu schreibenden Routine ausgegeben, bis Carriage Return (0D) gefunden wird.

Mit IECOFF wird dann der Empfang beendet und das Interruptsystem wieder eingeschaltet.

```
CMOS LD A,1A
      OUT Control,A
      LD A,nn
      LD (40B7),A
      CALL FOPIEC
      EI
      RET
```

Hier wird ein Befehl an das Laufwerk gesendet (z. B. N:TEST,88 d. h. eine Disk wird neu formatiert und mit dem Namen TEST und der Identifikationsnummer 88 versehen). Dazu wird wieder der Port aktiviert, die Länge des Filenamens (in 40E0H) nach 40B7H geladen und FOPIEC gerufen. In 40BBH muß E0H und in 40BCH muß 40H stehen.

```
LD A,1A
OUT Control,A
XOR A
LD BC,nnnn
CALL LOAD
EI
RET
```

Laden von einer Disk: Port initialisieren, Akku = 00 setzen (load statt verify), BC mit der Startadresse nnnn laden und LOAD rufen, nachdem alle anderen Parameter in 409AH, 409DH, 40B7H, 40B8H, 40B9H, 40BAH, 40BBH, 40BCH und 40E0H feststehen (s. Tabelle 1).

```
LD A,1A
OUT Control,A
LD A,F0
LD BC,nnnn
CALL SAVE
EI
RET
```

Abspeichern auf Diskette: Parameter wie im vorigen Beispiel. Bevor SAVE gerufen wird, muß der Akku auf die Stelle im Bereich 40XXH zeigen, die die Startadresse enthält und BC muß die Adresse des letzten zu übertragenden Datums enthalten.

Damit die Anpassung an andere Z80-Systeme leichter durchzuführen ist, kann beim Franzis-Software-Service ein Source-Listing des beschriebenen Programms bestellt werden.

Literatur

- [1] Angerhausen, Becker, Englisch, Gerits: 64 intern. Data Becker, Düsseldorf.
- [2] VC-1541 Floppy-Disk-Bedienungshandbuch, Commodore GmbH, Frankfurt.
- [3] MCS-85 User's Manual. Seiten 4-29ff, Intel.

Tabelle 2: Zusammenstellung der Adressen und der Bedeutung der verwendeten Routinen. Wenn das Programm an einer anderen Speicherstelle laufen soll, müssen diese Adressen geändert werden.

Adresse	Name	Funktion	
3200	SERCON	serial clock on	(Pegel an PC 2)
320D	SERCOF	serial clock off	(Pegel an PC 2)
321A	BIT1OUT	serial data on	(Pegel an PC 3)
3227	BIT0OUT	serial data off	(Pegel an PC 3)
3234	COMPO	compare port	prüft Bit 7 des Ports
3245	STATUS	set status	Statusflag in 4090H setzen
3264	SENDUNTA	send untalk	Abbruch des Datentransfers
3271	SENDUNLI	send unlisten	Abbruch des Datenempfangs
3288	Wait		wartet DE mal 1 ms
32B0	LOVEOUT	load/verify out	gibt „LOAD“ od. „VERIFY“ aus
32D4	BSOUT	bas. sign out	gibt ein ASCII-Zeichen aus
32E8	STROUT	string out	gibt eine Meldung aus
330C	CLRCH	clear channel	beendet eine Sendung
3314	SAVEOUT	save output	gibt „SAVING nn“ aus
3338	SFINAM	searching f. filen.	gibt „SEARCHING FOR nn“ aus
3364	TALKS	send talk	startet einen Datentransfer
3367	LISTS	send listen	startet den Datenempfang
33AD	SEKATLI	sec. adr. after list.	sendet die Sekundäradresse
33BA	SEKATTA	sec. adr. after talk	sendet die Sekundäradresse
33D4	IECOUT	iec-bus output	sendet über den IEC-Bus
33F0	BYTOUT	byte output	sendet ein Byte an den IEC-Bus
3458	FOPIEC	file open on iec	eröffnet File auf IEC-Bus
34A0	LOAD	load	holt Daten vom IEC-Bus
3550	IECIN	iec-bus input	holt ein Byte vom IEC-Bus
35C4	SAVE	save	sendet Daten an IEC-Bus
3660	LFCROUT	linefeed/car. ret.	gibt CR und LF aus
366B	ERRROUT	error output	gibt Fehlermeldung aus
36A0	TEX	output	Zeichenausgabe an Display
36A3	TESTSTP	break	Prüft eine Stop-Taste