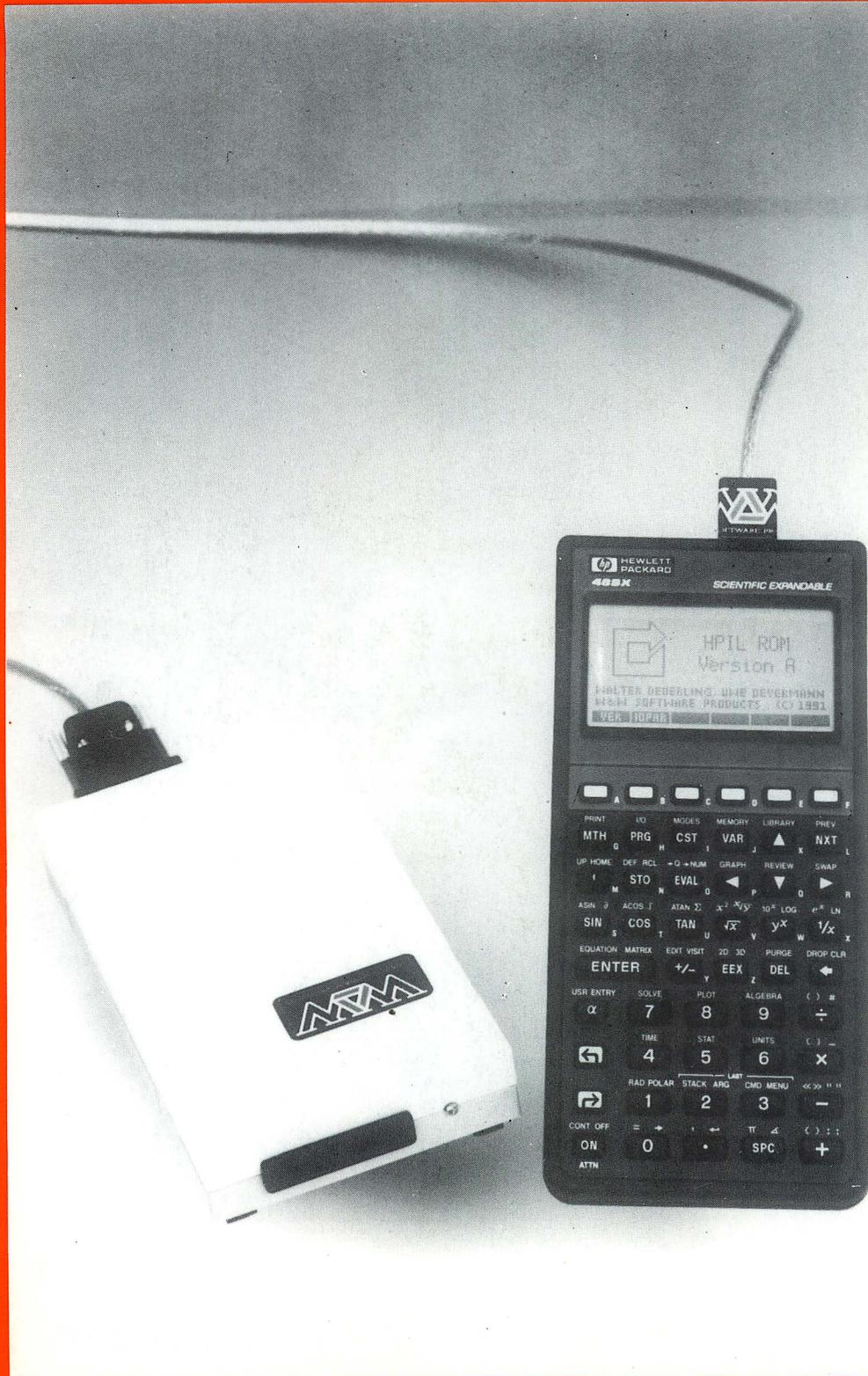


PARISMA

Computerclub Deutschland e.V. • Postfach 11 04 11 • D-6000 Frankfurt am Main 1

März - Juni 1991 Nr. 2/3

D 2856 F



Magazin

Einladung zur
Jahreshauptversammlung

Taschenrechner

Schärfentiefe
Pas de deux VI
Saturn Instruction Set
Maschinensprache
auf dem HP28S

41er

Lotto
Induktivität einlagiger
Zylinderspulen
Schärfentiefe
Emulationskarte
Byte Loader in M-Code
Statik-Modul

48SX

Pas de deux VI
HP48SX-Toolkit
Der Umsteiger
Ankopplung an Computer
SYSEVAL-Adressen
Maschine & Sprache 1
Saturn Instruction Set
HP48 RPL-Builder
Formeln und
Gleichungsgruppen
Assemblermodul für 48SX

71er

Schärfentiefe
Saturn Instruction Set

Das HP48-IL Interface ermög-
licht die Verwendung der Peri-
pherie von HP41/71 wie Kas-
settenlaufwerk oder Printer

HP-41/71 RESTPOSTEN!!!

ALLGEMEINES ZUBEHÖR

Serie 10 Worksheets (50er Pack)	DM	35,-
Overlays (5er Pack)	DM	25,-
Hartlederhülle HP-Serie 10 Rechner	DM	99,-
Teakholz Tischständer	DM	110,-
Metallständer	DM	29,-
Holzständer für Aufklapprechner (HP-28 etc.)	DM	79,-
Ständer für HP-41, 21, 22, 32 u.ä. aus Acryl oder Holz	DM	49,-

SPEICHERERWEITERUNGEN FÜR DEN HP-41

Umbau von HP-41CX auf C4 TURBO 64k (ab # 2549520801)	DM	599,-
Umbau von HP 41CX auf C4 TURBO 32k (ab # 2549520801)	DM	499,-
Aufrüstung von 32k auf 64k	DM	136,80

MODULE FÜR DEN HP-41

HP X-Memory-Modul (82181A)	DM	150,-
HP X-Function-Modul (82180AD)	DM	150,-
HP Time-Modul (82182A)	DM	150,-
HP X-I/O-Modul (82183A)	DM	150,-
CCD-Modul A (bis # 2549520800 u. HP-41 C4)	DM	199,-
CCD-Modul B (ab # 2549520801)	DM	259,-
Grafik-ROM (16k-Modul für Geschäfts- u. Funktionsgrafiken)	DM	499,-

HP-41 ZUBEHÖR

Metall-Klappständer zur Montage unter dem HP-41	DM	35,-
Holzständer für HP-41	DM	35,-
Weiche HP-41 Echtlederhülle (schwarz)	DM	50,-
Hartlederhülle für HP-41 (offene Ausführung)	DM	99,-
HP-41 Overlays (Tastaturschablonen, schwarz, 10er Pack)	DM	25,-
HP-41 Staubschutzoverlay	DM	10,-
Zigarettenanzünderadapter für HP-Geräte	DM	59,-

SPEICHERERWEITERUNGEN FÜR DEN HP-71

CMT-71-64R (64kByte Speichererweiterungsmodul)	DM	730,-
--	----	-------

SOFTWAREMODULE FÜR DEN HP-71

NAVSET 710 (Navigationsmodul)	DM	459,-
C71 Taschenrechnermodul (emuliert HP-11C, 12C und 16C)	DM	310,-
INVENT71 (Inventursoftware)	DM	1.500,-

EPROM-MODULE FÜR DEN HP-71

CMT-71-32KE (32kByte EPROM-Modul)	DM	299,-
CMT-71-64KE (64kByte EPROM-Modul)	DM	419,-

I/O-GERÄTE

SERIALPLUS II (Gehäuse mit 32k RAM und Zusatzdisplay)	DM	1.499,-
SERIALPLUS II (wie oben, aber incl. HP-71 und II-Modul)	DM	2.199,-
SERIALPLUS II (Gehäuse mit 129k RAM und Zusatzdisplay)	DM	1.999,-
SERIALPLUS II (wie oben, aber incl. HP-71 und II-Modul)	DM	2.999,-

SONSTIGES ZUBEHÖR

CMT-71 Wasserschutzgehäuse	DM	299,-
HP-71 Hartlederhülle	DM	110,-
HP-71 Holzständer	DM	55,-
HP-71 Staubschutzoverlay	DM	55,-

BÜCHER

Friedman: Control the world with HP-11	DM	35,-
loux/Coffif: An easy course in using the HP-28C	DM	35,-
loux/Coffif: An easy course in using the HP-28S	DM	35,-
R. Hübner: Anwenderprogramme zum HP-28C/S	DM	25,-
Albers: HP-41 Barcodes mit dem HP-11 System	DM	25,-
Jarett: Erweiterte Funktionen des HP-41 leicht gemacht	DM	25,-
Jarett: Synthetisches Programmieren leicht gemacht	DM	20,-
Kraus: Der HP-41C/CV in Handwerk und Industrie	DM	5,-
Kraus: Optimales Programmieren mit dem HP-41	DM	15,-
Meschede: Plotten u. Drucken mit dem HP-41 Thermodrucker	DM	15,-
Prankel: Grafik mit dem HP-41	DM	15,-
Saul: The Chemistry Collection - Seven HP-41 Programs	DM	28,-
Synthetic Quick Reference Card	DM	2,-
Synthetic Quick Reference Guide	DM	10,-
Wickes: Synthetisches Programmieren auf dem HP-41	DM	15,-
Horn: HP-71-BASIC made easy	DM	18,-

LIEFERUNG SO LANGE VORRAT REICHT!

NEU

HP-95LX auf Anfrage!

NEU

HOTLINE: 02202/42021

Inhalt

Magazin	
Editorial	3
Einladung zur Mitglieder- versammlung 1991	4
Taschenrechner	
Schärfentiefe	14
Saturn Instruction Set	42
Maschinensprache auf dem HP28S	
1. Teil: Grundlagen	49
2. Teil: Programme	60
41er	
Lotto doch ein bißchen anders	5
Induktivität einlagiger Zylinderspulen	13
Schärfentiefe	14
Emulationskarte	40
Byte Loader in M-Code	75
Statik-Modul HE 1.0	80
48SX	
Schärfentiefe	14
HP48SX-Toolkit	16
Der Umsteiger - vom 41er zum 28S/48SX	17
Pas de deux - Teil VI	19 + 73
Ankopplung an Computer	25
SYSEVAL-Adressen	26
Maschine & Sprache - Teil 1	41
Saturn Instruction Set	42
HP48 RPL-Builder	46
Formeln und Gleichungsgruppen	47
Assemblermodul für 48SX	71
HP48 Insights	85
71er	
Schärfentiefe	14
Saturn Instruction Set	42
Clubbörse	86
Serviceleistungen	87
Inhalt	3
Impressum	86

Die Redaktion zieht um

Da wir wegen einer bevorstehenden Gebäudesanierung unsere bisherigen Redaktionsräume in der Schwalbacher Straße im Frankfurter Gallusviertel verlassen müssen, starteten wir bereits vor vielen Wochen die intensive Suche nach neuen Räumlichkeiten. Diese Suche ist nun endlich erfolgreich abgeschlossen worden, und die PRISMA-Redaktion wird demnächst in ihre neuen Räume in den Frankfurter Stadtteil Rödelheim umziehen. Die genaue Anschrift wird nach dem erfolgten Umzug in PRISMA veröffentlicht. Bis dahin - und auch noch ein bisschen länger - bitte ausschließlich an unser Postfach 11 04 11 schreiben.

Die hier vorliegende starke Doppelnummer ist also das letzte PRISMA, das in der alten Redaktion fertiggestellt wurde. Eine Doppelnummer deswegen, weil uns bei einer solchen Heftstärke die Veröffentlichung von Mammutartikeln wie SYSEVAL-Adressen vom HP48SX (beginnend auf Seite 26) besser angebracht erscheint und weil wir dadurch außerdem eine Vielzahl der eingesandten Artikeln fertig aufbereiten konnten, bevor wir in die allgemeine Umzugsheftik übergehen werden.

Nützlicher Nebeneffekt: Wir kommen bei der PRISMA-Herstellung im zweiten Halbjahr wieder halbwegs in einen normalen Zeitablauf. Die Halbjahresbilanz mit über 130 redaktionellen Seiten in PRISMA kann sich trotz aller Verzögerung sehen lassen!

HP 95 LX ein neuer Taschencomputer

Auf der diesjährigen COMDEX Spring '91 in Atlanta/USA wurde von Hewlett Packard der neue HP 95 LX vorgestellt und ich konnte ihn dort bereits persönlich in Augenschein nehmen. Der HP 95 LX ist ein Taschencomputer auf Basis eines Intel 8088-kompatiblen Prozessors mit dem Betriebssystem MS-DOS. Er ist ähnlich dem ATARI Portfolio aufklappbar mit Tastatur und mehrzeiligem LCD als Bildschirm. Unter den sieben integrierten Softwarelösungen fallen besonders die Tabellenkalkulation LOTUS 1-2-3 und der finanzmathematische HP19 auf. Weitere Informationen werden im kommenden PRISMA zu lesen sein, das dann bereits in unseren neuen Redaktionsräumen zusammengestellt wurde.

Bis dahin Happy Programming
Alf-Norman Tietze
(Chefredakteur)

Einladung zur Mitgliederversammlung 1991

Der Vorstand des Computerclubs Deutschland e.V. lädt ein zur Mitgliederversammlung 1991.

Ort: Frankfurt am Main, Intercity-Restaurant im Hauptbahnhof

Zeit: Samstag, den 7. Dezember 1991, 11:00 Uhr

Tagesordnung:

1. Begrüßung durch den Vorstand
2. Feststellung der Beschlußfähigkeit und andere Formalitäten
3. Bericht des Vorstandes
4. Bericht des Beirates
5. Bericht der Kassenprüfer
6. Entlastung des Vorstandes
7. Neuwahl des Beirates

8. Haushaltsplan 1991

9. PRISMA

10. Anträge

- a) Antrag auf Satzungsänderung
- b) Antrag betreffend Mitgliederversammlung 1992
- c) sonstige Anträge

11. Verschiedenes

Auf Grund der Beschlußfähigkeit der ordentlichen Mitgliederversammlung vom Samstag, dem 6. April 1991 mangels ausreichender Teilnahme ist die Mitgliederversammlung, zu welcher nunmehr eingeladen wird, gemäß § 14 Absatz 3 der Satzung des CCD e.V. ohne

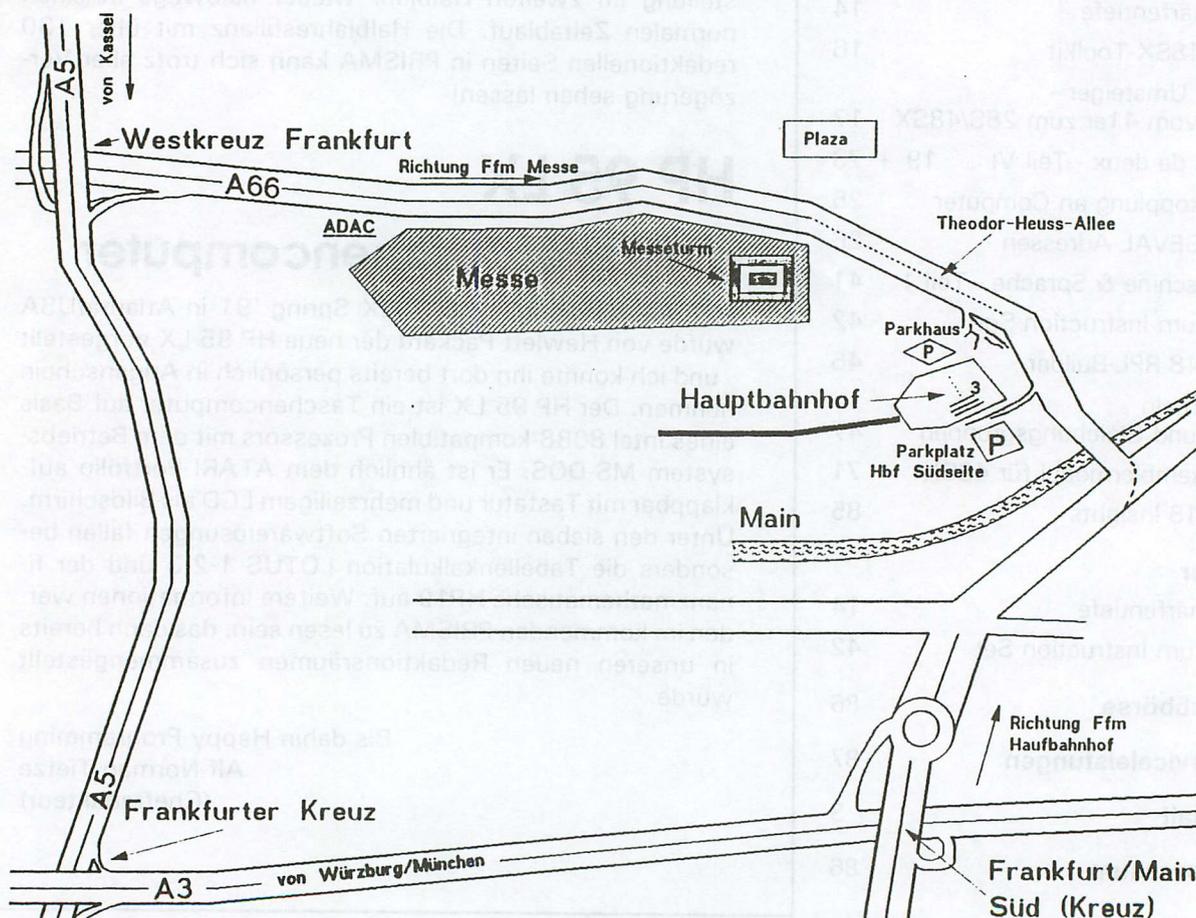
Rücksicht auf die Zahl der erschienenen Mitglieder beschlußfähig.

Der Vorstand wird zum Tagesordnungspunkt 10 a einen Vorschlag unterbreiten, wonach eine Mitgliederversammlung, die nach einer beschlußunfähigen Mitgliederversammlung stattfindet, am selben Tage stattfinden kann wie die beschlußfähige Versammlung

Der Vorstand wird zum Tagesordnungspunkt 10 b vorschlagen, wegen zeitlicher Nähe zur Versammlung am 7. Dezember 1991 die Mitgliederversammlung 1992 ausfallen zu lassen.

Für den Vorstand:

Gerhard Link 1. Vorsitzender



HP41CX, 1*XMemory, CCD-Modul, Streifendrucker, Diskettenlaufwerk HP9114B (oder HP41CX, 1*XMemory, Streifendrucker siehe Text)

Diese Ausrüstung ist zwar sehr aufwendig, dafür aber auch bequem. Grundsätzlich genügt der HP41CV, 1*XMemory und ein Streifendrucker. Dann müssen jedoch die angegebenen Programme geringfügig geändert werden. Es empfiehlt sich dann aber ein Extended-IL-Modul, mit dem der gesamte Speicherinhalt, auch mit XMemory, gesichert werden kann.

Der Grundgedanke besteht darin, in besonderer Weise die Anzahl der Ziffern zu begrenzen, die mit dem Zufallsgenerator ausgewählt werden. Zusätzlich verwirft das Programm alle solchen schon ermittelten Gruppen, die über zwei Jahre beim Samstagslotto und über ein halbes Jahr beim Mittwochslotto zu mehr als drei Treffern geführt haben.

Dazu sind für Samstagslotto in den Files Ki (i=1,2,3) die Lottozahlen von 9, 11 und 19 Wochen in Byteform aufgelistet und die Files I (I = 1, 2, 3) enthalten die Verteilung dieser Zahlen nach der Häufigkeit des Auftretens und in der zeitlichen Reihenfolge, dh. im k. Record die Zahlen, die im betrachteten Zeitraum k-mal vorgekommen sind. Das File 'E' enthält die Lottozahlen der letzten zwei Jahre für den Vergleich.

Beim Mittwochslotto sind die entsprechenden Files 'KK' und 'VV'. 'KK' ist für zehn Wochen eingerichtet. Das 'E' entsprechende File ist 'EE' und enthält 52 Sätze von Lottozahlen.

Wenn die eben beschriebenen Files vorliegen (siehe später), so werden sie von 'SL' bzw. 'ML' mit den letzten Lottozahlen auf den neuesten Stand gebracht. Die Ausdrücke der Verteilungen erleichtern dann die Wahl der Eingabe für das Zufallsprogramm.

Nun die Bedeutung im Einzelnen:

Samstag:

1. Aktualisieren der Files.

XEQ 'SL': Das Datum wird ausgedruckt und dann mit "Ni?" (i=1,...,6)

Lotto

doch ein bißchen anders von Dr.G.Heilmann

zur Eingabe der aktuellen Lottozahlen aufgefordert. Quittung mit R/S. Sind sechs Zahlen eingegeben, so erfolgt der Ausdruck (siehe Muster). Bei Irrtum das Programm erneut starten. Mit R/S ergibt sich der Musterausdruck (1).

2. Auswahl der Lottozahlen.

XEQ 'ZSM': "P?" Seed für Zufallsgenerator als maximal 6-stellige ganze Zahl eingeben; R/S: VT? Im Alpha Modus 1, 2 oder 3 eingeben (Auswahl der Verteilungen, aus der ausgewählt werden soll); R/S: "N?" Anzahl der gewünschten Gruppen eingeben; R/S: "Z.X?" Z bestimmt den Record der Verteilung, Z-mal getroffen, X die Anzahl daraus zu wählender Zahlen.

Diese Aufforderung wiederholt sich, bis die Summe der X sechs beträgt. Immer verschiedene Z wählen, sonst geht der Rechner in eine endlose Schleife. Wird sechs überschritten, erscheint NONEXISTENT: das Programm neu starten.

Nach etwa 20 * N Minuten Rechenzeit Ende mit BEEP und Flag 02 gesetzt. Das Programm kann jetzt mit anderen Eingaben wiederholt werden, aber ohne den Seed zu verändern. Programmende: gegebenenfalls wieder einschalten und R/S. Der letzte Seedwert wird ausgedruckt, das System schaltet sich aus.

Mittwoch:

'ML' statt 'SL' ausführen. Mit BEEP wird zur Eingabe der B-Zahlen aufgefordert. Falls dabei ein Irrtum entstand, XEQ 'E' ausführen und weiter.

2. Auswahl der Lottozahlen wie bei Samstag, jedoch entfällt die Eingabe einer Verteilung. Flag 03 ist zu

setzen.

Erzeugen der Files mit 'SMINIT':

Es sind zunächst die Filepaare 'I', 'KI' für 10, 13 und 20 Wochen und 'VV' und 'KK' für 11 Wochen zu erzeugen.

'SMINIT' mit Drucker starten, Anzahl der Wochen nach Aufforderung "WOCHEN?" eingeben und dann beginnend beim ältesten Zahlensatz wie oben bei 'SL' beschrieben vorgehen. Ist der Ausdruck fehlerhaft, dann mit XEQ 'E' wieder starten. Ausdruck nach Muster (2). Im X-Register steht 0. Dies ist so oft durch Neustart zu wiederholen, bis die verlangte Anzahl von Wochen mit den letzten Ziehungszahlen erreicht ist. Man bestimme mit FILESIZE die Größe von 'K' und 'VT' und speichere sie in die entsprechenden neu erzeugten Files ab.

Die Erzeugung von 'E' und 'EE' gelingt, wenn die Anzahl der Wochen negativ eingegeben wird. Ist man fertig, so erscheint 'ENDE!'. Der Inhalt von 'K' ist dann, wie eben beschrieben, in die 'E'-Files einzubringen. 'SMINIT' kann danach aus dem Aus dem Speicher entfernt werden.

Hält der Rechner irgend einmal mit der Meldung 'DUP FILE' an, dann ist über das Tastenfeld 'PURFL' auszuführen und das Programm mit R/S fortsetzen. WARNUNG! Auf keinen Fall den HP-ThinkJet als Drucker benutzen! Nach '27' folgende Zahlen werden als Escape Sequenzen interpretiert. Das führt zu unkontrollierten Störungen.

Der Verfasser berät gern und ist fast immer unter (02604)5100 zu erreichen.

Viel Glück.

4ICx

31>LBL 00	90 "VT"	149 ARCL 00	208 ACX	03 SF 28
32 "N"	91 CRFLAS	150 ATOX	209 RDN	04 FIX 0
33 ARCL Y	92 CF 29	151 ASTO 00	210 GTO 04	05 ADV
34 "}-?"	93>LBL 01	152 CLA	211>LBL 03	06 SIZE?
35 PROMPT	94 ADV	153 X=0?	212 PRBUF	07 7
36 FC?C 22	95 "K"	154 GTO 03	213 FS? 04	08 X>Y?
37 GTO 00	96 ARCL 01	155 XTOA	214 GTO 03	09 PSIZE
38 " "	97 "}-,K"	156 CLX	215 CLX	10 STO 02
39 X<=Y?	98 SF 25	157 SEEKPT	216 "K"	11 9
40 ACA	99 GETAS	158 POSFL	217 SEEKPTA	12 STO 03
41 CLA	100 GETAS	159 RCL 05	218 GETREC	13 13
42 ACX	101 CLA	160 DELCHR	219 DELREC	14 STO 04
43 XTOA	102 ARCL 01	161 FS? 04	220 SF 04	15 32
44 APPCHR	103 "}-,VT"	162 CHS	221 GTO 15	16 STO 05
45 RDN	104 SF 25	163 +	222>LBL 03	17 ST/ X
46 ISG Y	105 GETAS	164 INT	223 ADV	18 STO 01
47 GTO 00	106 GETAS	165 SEEKPT	224 CF 04	19>LBL 00
48 ADV	107 CLX	166 APPCHR	225 CLX	20 "WOCHEN?"
49 ST/ X	108 "H"	167 GTO 02	226 "VT"	21 PROMPT
50 STO 05	109 SEEKPTA	168>LBL 03	227 SEEKPTA	22 FC?C 22
51 STOP	110 GETREC	169 "K"	228 SF 25	23 GTO 00
52 CLX	111 ASTO L	170 FLSIZE	229>LBL 07	24 X<0?
53 SEEKPT	112 "K"	171 ASROOM	230 GETREC	25 SF 08
54 GETREC	113 RCLPTA	172 RCL 02	231 FC? 25	26 +
55 ASTO 00	114 CLA	173 /	232 RTN	27 "K"
56 105	115 ARCL L	174 INT	233 FC?C 00	28 CRFLAS
57 "E"	116 APPREC	175 RCL 05	234 ATOX	29 FS? 08
58 SF 25	117 XEQ 15	176 +	235 SF 01	30 GTO E
59 RCLPTA	118 "K,K"	177 -	236>LBL 08	31 10
60 FC?C 25	119 ARCL 01	178 "V"	237 RCL 04	32 "VT"
61 CRFLAS	120 SF 25	179 ARCL X	238 ATOX	33 CRFLAS
62 SF 25	121 SAVEAS	180 "}-,:"	239 X=0?	34 CLA
63 GETAS	122 SAVEAS	181 ACA	240 GTO 03	35 94
64 GETAS	123 "VT,"	182 PRBUF	241 CF 01	36 XTOA
65 ASROOM	124 ARCL 01	183 SF 25	242 X>Y?	37 8
66 RCL 02	125 SF 25	184 CLX	243 GTO 06	38>LBL 01
67 X>Y?	126 SAVEAS	185 "VT"	244 RCL 06	39 APPREC
68 SF 00	127 SAVEAS	186 SEEKPTA	245 ACCHR	40 DSE X
69 CLX	128 DSE 01	187 RCL 04	246 RDN	41 GTO 01
70 SEEKPT	129 GTO 01	188>LBL 04	247>LBL 06	42 CLX
71 FS?C 00	130 "K"	189 ENTER^	248 ACX	43 SEEKPT
72 DELREC	131 PURFL	190 CLX	249 GTO 08	44 1.049
73 CLA	132 "VT"	191>LBL 05	250>LBL 03	45>LBL 02
74 ARCL 00	133 PURFL	192 GETREC	251 FS?C 01	46 CLA
75 APPREC	134 "H"	193 FC? 25	252 GTO 07	47 XTOA
76 "E"	135 PURFL	194 GTO 03	253 SF 00	48 APPCHR
77 SF 25	136 ADV	195 FC? 17	254 FS? 17	49 ISG X
78 SAVEAS	137 ADV	196 GTO 06	255 GTO 07	50 GTO 02
79 SAVEAS	138 ADV	197 24	256 CF 00	51>LBL E
80 3	139 ADV	198 +	257 "*"	52 CF 03
81 STO 01	140 PWRDN	199 GTO 05	258 ACA	53 SF 25
82 RCL 02	141 OFF	200>LBL 06	259 PRBUF	54 SF 29
83 *	142 RTN	201 ALENG	260 GTO 07	55 2
84 ST+ 06	143>LBL 15	202 +	261 END	56 "H"
85 "K"	144 ASTO 00	203 RCL 05		57 CLFL
86 CRFLAS	145 "VT"	204 -	⊗⊗⊗⊗⊗⊗⊗⊗	58 FC? 25
87 RCL 04	146 RCLPTA	205 " "		59 CRFLAS
88 ST+ 06	147>LBL 02	206 X<=Y?	01>LBL"SMINIT"	60 1.006
89 -	148 CLA	207 ACA	02 CF 22	61 RCL 03

62»LBL 03	121 GTO 05	180 FS? 03	06 FS? 03	65 /
63 "N"	122 XTOA	181 SF 04	07 "VV"	66 SEED
64 ARCL Y	123 CLX	182 FS? 04	08 PURFL	67 "N?"
65 "]-?"	124 SEEKPT	183 GTO 05	09 CRFLAS	68 PROMPT
66 PROMPT	125 POSFL	184 CLX	10 FS? 03	69 STO 10
67 FC?C 22	126 RCL 01	185 "K"	11 GTO 00	70»LBL 01
68 GTO 03	127 DELCHR	186 SEEKPTA	12 "]-?"	71 RCL 12
69 " "	128 FS? 04	187 GETREC	13 AON	72 ST+ 02
70 X<=Y?	129 CHS	188 DELREC	14 PROMPT	73 ST+ 08
71 ACA	130 +	189 SF 04	15 AOFF	74 "Z,X?"
72 CLA	131 INT	190 GTO 15	16 "]-,"	75 PROMPT
73 ACX	132 SEEKPT	191»LBL 05	17 ARCL L	76 ENTER^
74 XTOA	133 APPCHR	192 ADV	18»LBL 00	77 INT
75 APPCHR	134 GTO 04	193 CF 04	19 SF 25	78 SEEKPT
76 RDN	135»LBL 05	194 CLX	20 GETAS	79 -
77 ISG Y	136 "K"	195 "VT"	21 GETAS	80 E1
78 GTO 03	137 FLSIZE	196 SEEKPTA	22 SF 28	81 *
79 ADV	138 ASROOM	197 SF 25	23 SF 29	82 STO IND 02
80 STOP	139 RCL 02	198»LBL 08	24 FIX 0	83 ST- 01
81 CF 29	140 /	199 GETREC	25 SIZE?	84 GETREC
82 CLX	141 INT	200 FC? 25	26 33	85 ATOX
83 SEEKPT	142 RCL 01	201 RTN	27 X>Y?	86 RCLPT
84 GETREC	143 +	202 FC?C 00	28 PSIZE	87 APPREC
85 ASTO L	144 -	203 ATOX	29 ΣREG 01	88 ALENG
86 "K"	145 "V"	204 SF 01	30 2	89 FS? 17
87 RCLPTA	146 ARCL X	205»LBL 10	31 FS? 00	90 XEQ 00
88 RCL 04	147 "]-:"	206 9	32 CLX	91 STO IND 08
89 ASROOM	148 ACA	207 ATOX	33 STO 00	92 CLX
90 X>Y?	149 PRBUF	208 X=0?	34 6	93 ENTER^
91 SF 03	150 SF 25	209 GTO 05	35 ENTER^	94 SIGN
92 CLA	151 CLX	210 CF 01	36 ENTER^	95 X<>Y
93 ARCL L	152 "VT"	211 X>Y?	37 ENTER^	96 X>NN?
94 APPREC	153 SEEKPTA	212 GTO 11	38 STO 01	97 /
95 FS? 08	154 RCL 03	213 RCL 05	39 STO 29	98 X<NN?
96 GTO J	155»LBL 09	214 ACCHR	40 +	99 GTO 01
97 XEQ 15	156 ENTER^	215 RDN	41 STO 08	100 SEEKPT
98 CF 03	157 CLX	216»LBL 11	42 STO 28	101»LBL 02
99 "H"	158»LBL 06	217 ACX	43 +	102 "^^"
100 PURFL	159 GETREC	218 GTO 10	44 STO 02	103 POSFL
101 ADV	160 FC? 25	219»LBL 05	45 SIGN	104 X<0?
102 RTN	161 GTO 05	220 FS?C 01	46 STO 12	105 GTO 14
103»LBL J	162 FC? 17	221 GTO 08	47 ST+ 28	106 DELREC
104 FS? 03	163 GTO 07	222 SF 00	48 ST+ X	107 GTO 02
105 GTO E	164 24	223 FS? 17	49 FS? 00	108»LBL 00
106 CF 08	165 +	224 GTO 08	50 /	109 RCLPT
107 "ENDE^"	166 GTO 06	225 CF 00	51 E3	110 INT
108 PROMPT	167»LBL 07	226 "*"	52 STO 30	111 RCL Z
109 GTO J	168 ALENG	227 ACA	53 1/X	112 SEEKPT
110»LBL 15	169 +	228 PRBUF	54 ST* T	113 GETREC
111 ASTO 00	170 RCL 01	229 GTO 08	55 *	114 X<>Y
112 "VT"	171 -	230 END	56 +	115 INT
113 RCLPTA	172 " "		57 STO 31	116 SEEKPT
114»LBL 04	173 X<=Y?	⌘⌘⌘⌘⌘⌘⌘⌘	58 SIGN	117 APPCHR
115 CLA	174 ACA		59 +	118 ALENG
116 ARCL 00	175 ACX	01»LBL "ZSM"	60 STO 32	119 R^
117 ATOX	176 RDN	02 SF 25	61 "P?"	120 +
118 ASTO 00	177 GTO 09	03 20	62 PROMPT	121 RTN
119 CLA	178»LBL 05	04 "VT"	63 RCL 30	122»LBL 14
120 X=0?	179 PRBUF	05 ASTO L	64 X^2	123 RCL 08

124 RCL 30	155»LBL 04	186 ISG 08	217 SEEKPT	248»LBL 09
125 /	156 RNDM	187 GTO 03	218 GETREC	249 RCL IND Y
126 RCL 28	157 FRC	188 "E"	219 RCL 29	250 ACAXY
127 +	158 RCL IND 08	189 FS? 03	220 RCL 00	251 ISG Y
128 STO 09	159 *	190 "EE"	221»LBL 08	252 GTO 09
129 FC? 01	160 INT	191 RCLPTA	222 RCL IND Y	253 PRBUF
130 PWRDN	161 RCL 30	192 RCL 31	223 POSA	254 FC? 01
131»LBL 33	162 /	193 STO 25	224 SIGN	255 PWRDN
132 RCL 09	163 RCL 08	194»LBL 06	225 +	256 DSE 10
133 STO 08	164 INT	195 RCL 12	226 DSE Y	257 GTO 33
134 RCLFLAG	165 RCL 28	196 CHS	227 GTO 08	258 "VT"
135 SIGN	166 -	197 STO 26	228 X<=0?	259 FS? 03
136 STO d	167 +	198 RCL IND 25	229 GTO 07	260 "VV"
137 X<> L	168 SEEKPT	199 CLA	230 GTO 14	261 PURFL
138 STOF LAG	169 GETREC	200 XTOA	231»LBL 00	262 SF 21
139 CLX	170 RCL 07	201 ASTO 27	232 DSE 25	263 RNDM
140 STO 11	171 ATOX	202»LBL 07	233 GTO 06	264 RCL 30
141 CLΣ	172»LBL 05	203 CLA	234 CF 25	265 X^2
142»LBL 03	173 RCL IND Y	204 SF 25	235»LBL 14	266 *
143 RCL 08	174 X=0?	205 RCL 26	236 "VT"	267 FC? 01
144 RCL 29	175 GTO 14	206 RCL 12	237 FS? 03	268 PWRUP
145 +	176 X=Y?	207 +	238 "VV"	269 VIEW X
146 RCL 11	177 GTO 04	208 SEEKPT	239 RCLPTA	270 ADV
147 RCL 30	178 RDN	209 ARCL 27	240 FS? 25	271 ADV
148 /	179 DSE Y	210 POSFL	241 GTO 33	272 ADV
149 RCL 11	180 GTO 05	211 FS? 25	242 RCL 32	273 ADV
150 RCL IND Z	181»LBL 14	212 X<0?	243 SORT	274 FC? 01
151 ST+ 11	182 RDN	213 GTO 00	244 CLA	275 PWRDN
152 +	183 STO IND Y	214 SF 25	245 FC? 01	276 OFF
153 +	184 DSE Y	215 INT	246 PWRUP	277 END
154 STO 07	185 GTO 04	216 STO 26	247 4	

Beispiele

<p>13.03.1991</p> <p>V18: 14 17 12 5 1 0 0 0</p> <p>V9: 16 17 11 5 0 0 0 0</p> <p>V20: 4 13 11 5 8 6 2 0</p> <p>V19: 4 15 9 7 7 6 1 0</p> <p>28 20 35 46*</p> <p>45 12 14 39 10 29 48 44</p> <p>1 7 41 9 21 11 23*</p> <p>17 30 32 4 36 24 16 22</p> <p>27*</p> <p>18 3 49 31 30 19 26*</p> <p>8 47 42 33 40 34 25*</p> <p>37 2 6 15 13 5*</p> <p>43*</p> <p>V13: 7 21 12 4 4 1 0 0</p> <p>V12: 8 21 11 0 0 1 0 0</p> <p>45 28 20 1 12 14 46 7</p> <p>*</p> <p>29 35 39 41 10 23 9 48</p> <p>31 17 25 11 44 24 32 36</p> <p>18 42 21 27 26*</p> <p>3 38 33 47 4 30 34 49</p> <p>13 16 22*</p> <p>15 19 2 6 8 37 40 43</p> <p>*</p> <p>5*</p>	<p>V18: 14 17 12 5 1 0 0 0</p> <p>V9: 16 17 11 5 0 0 0 0</p> <p>45 28 20 1 12 14 46 7</p> <p>24 25 18 29 32 35 17 23</p> <p>*</p> <p>39 41 10 9 48 31 11 42</p> <p>44 26 3 36 13 21 27 40</p> <p>47*</p> <p>34 49 38 33 19 37 4 30</p> <p>16 22 8*</p> <p>15 2 6 43 5*</p> <p>12. 25. 26. 33. 41. 40.</p> <p>11. 17. 31. 32. 38. 48.</p> <p>16. 17. 32. 42. 44. 48.</p> <p>18,063.</p> <p>Samstag</p> <p>13.03.1991</p> <p>8. 11. 15. 22. 35. 39.</p> <p>V11: 7 16 15 6 4 0 1 0</p> <p>V10: 8 18 13 6 3 0 1 0</p>	<p>40 16 3 29 30 6 18 44</p> <p>*</p> <p>18 36 42 2 23 45 28 1</p> <p>37 47 41 31 7 32 35 12</p> <p>24 25*</p> <p>38 46 21 5 34 49 13 4</p> <p>17 26 14 8 43*</p> <p>48 19 27 9 11 33*</p> <p>20 22 39*</p> <p>15*</p> <p>1. 16. 23. 24. 43.</p> <p>1. 16. 19. 23. 24. 43.</p> <p>V11: 7 16 15 6 4 0 1 0</p> <p>V10: 8 19 11 7 3 0 1 0</p> <p>40 3 29 30 6 18 44 37</p> <p>*</p> <p>10 36 42 2 45 28 47 41</p> <p>31 7 32 35 12 25 16 5</p> <p>13 21 38*</p> <p>46 34 49 4 17 26 14 0</p> <p>1 23 24*</p> <p>48 27 9 11 33 43 22*</p> <p>20 39 19*</p> <p>15*</p> <p>8. 10. 18. 30. 38. 41.</p> <p>7. 26. 29. 37. 38. 47.</p> <p>2. 5. 14. 29. 36. 37.</p> <p>272,213.</p> <p>Mittwoch</p>	<p>3. 5. 6. 15. 22. 41.</p> <p>V1: 43 6 0 0 0 0 0 0</p> <p>1 2 4 7 8 9 10 11</p> <p>12 13 14 16 17 18 19 20</p> <p>21 23 24 25 26 27 28 29</p> <p>30 31 32 33 34 35 36 37</p> <p>38 39 40 42 43 44 45 46</p> <p>47 48 49*</p> <p>3 5 6 15 22 41*</p> <p>15. 22. 30. 31. 44. 46.</p> <p>V2: 39 8 2 0 0 0 0 0</p> <p>1 2 4 7 8 9 10 11</p> <p>12 13 14 16 17 18 19 20</p> <p>21 23 24 25 26 27 28 29</p> <p>32 33 34 35 36 37 38 39</p> <p>40 42 43 45 47 48 49*</p> <p>3 5 6 41 30 31 44 46</p> <p>*</p> <p>15 22*</p> <p>6. 16. 22. 25. 34. 39.</p> <p>V18: 12 22 10 3 1 1 0 0</p> <p>V9: 15 20 10 3 0 1 0 0</p> <p>2 9 19 21 24 26 28 36</p> <p>42 45 48 49 3 5 41*</p> <p>30 31 46 11 47 8 20 18</p> <p>35 29 32 33 4 14 7 10</p> <p>40 16 34 15*</p> <p>44 37 13 38 23 27 1 43</p> <p>39 22*</p> <p>12 17 6*</p> <p>25*</p> <p>Muster 2</p>
--	--	---	---

Dr.G.Heilmann
Oberhofer Str. 15
5408 Seelbach

ZSM

Zeile 1 von ZSM (1-4) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 2 von ZSM (5-10) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 3 von ZSM (11-17) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 4 von ZSM (18-24) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 5 von ZSM (25-31) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 6 von ZSM (32-42) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 7 von ZSM (43-51) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 8 von ZSM (52-60) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 9 von ZSM (61-67) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 10 von ZSM (68-74) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 11 von ZSM (75-83) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 12 von ZSM (84-90) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 13 von ZSM (91-98) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 14 von ZSM (99-106) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 15 von ZSM (107-113) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 16 von ZSM (114-123) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 17 von ZSM (124-131) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 18 von ZSM (132-140) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 19 von ZSM (141-150) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 20 von ZSM (151-160) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 21 von ZSM (161-169) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 22 von ZSM (170-178) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 23 von ZSM (179-186) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 24 von ZSM (187-192) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 25 von ZSM (193-200) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 26 von ZSM (201-209) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 27 von ZSM (210-216) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 28 von ZSM (217-224) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 29 von ZSM (225-232) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 30 von ZSM (233-238) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 31 von ZSM (239-245) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 32 von ZSM (246-252) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 33 von ZSM (253-258) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 34 von ZSM (259-264) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 35 von ZSM (265-273) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 36 von ZSM (274-277) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



ML

Zeile 1 von ML (1-6) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 2 von ML (7-16) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 3 von ML (17-23) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 4 von ML (24-30) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 5 von ML (31-36) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 6 von ML (37-44) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 7 von ML (45-50) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 8 von ML (51-57) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 9 von ML (58-64) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 10 von ML (65-72) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 11 von ML (73-80) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 12 von ML (81-86) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 13 von ML (87-93) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 14 von ML (94-99) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 15 von ML (100-103) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 16 von ML (104-111) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 17 von ML (112-118) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 18 von ML (119-123) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 19 von ML (124-127) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 20 von ML (128-133) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 21 von ML (134-141) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 22 von ML (142-149) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 23 von ML (150-157) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 24 von ML (158-166) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 25 von ML (167-173) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 26 von ML (174-182) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 27 von ML (183-189) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 28 von ML (190-197) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 29 von ML (198-206) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 30 von ML (207-214) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 31 von ML (215-221) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 32 von ML (222-228) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 33 von ML (229-236) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 34 von ML (237-244) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 35 von ML (245-253) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 36 von ML (254-259) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 37 von ML (260-262) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



SL

Zeile 1 von SL (1-6) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 2 von SL (7-14) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 3 von SL (15-23) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 4 von SL (24-28) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 5 von SL (29-34) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 6 von SL (35-42) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 7 von SL (43-50) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 8 von SL (51-57) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 9 von SL (58-63) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 10 von SL (64-71) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 11 von SL (72-78) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 12 von SL (79-87) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 13 von SL (88-95) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 14 von SL (96-101) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 15 von SL (102-106) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 16 von SL (107-113) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 17 von SL (114-118) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 18 von SL (119-124) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 19 von SL (125-130) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 20 von SL (131-138) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 21 von SL (139-145) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 22 von SL (146-154) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 23 von SL (155-162) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 24 von SL (163-170) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 25 von SL (171-179) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 26 von SL (180-185) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 27 von SL (186-194) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 28 von SL (195-203) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 29 von SL (204-211) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 30 von SL (212-218) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 31 von SL (219-225) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 32 von SL (226-233) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 33 von SL (234-241) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 34 von SL (242-250) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 35 von SL (251-256) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 36 von SL (257-260) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



SMINIT 1. Teil

Zeile 1 von SMINIT (1-3) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 2 von SMINIT (4-12) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 3 von SMINIT (13-20) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 4 von SMINIT (21-25) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 5 von SMINIT (26-32) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 6 von SMINIT (33-39) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 7 von SMINIT (40-45) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 8 von SMINIT (46-52) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 9 von SMINIT (53-59) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 10 von SMINIT (60-65) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 11 von SMINIT (66-73) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 12 von SMINIT (74-81) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 13 von SMINIT (82-88) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 14 von SMINIT (89-96) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 15 von SMINIT (97-102) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 16 von SMINIT (103-107) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 17 von SMINIT (108-112) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 18 von SMINIT (113-121) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 19 von SMINIT (122-128) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 20 von SMINIT (129-137) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 21 von SMINIT (138-146) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 22 von SMINIT (147-152) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 23 von SMINIT (153-161) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 24 von SMINIT (162-169) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 25 von SMINIT (170-178) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 26 von SMINIT (179-185) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 27 von SMINIT (186-192) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 28 von SMINIT (193-199) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 29 von SMINIT (200-207) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 30 von SMINIT (208-216) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Fortsetzung Seite 79

Induktivität einlagiger Zylinderspulen

von Peter Jochen

HP41C, 46 Zeilen, SIZE 007

Dieses für den HF-Techniker nützliche Programm zur Dimensionierung der Induktivität einer Spule (ohne Ferritkern) fand ich in der amerikanischen Zeitschrift Electronics [1]. Es war ursprünglich für den HP25C geschrieben, wobei die geometrischen Abmessungen einer Spule (Drahtdurchmesser d , Kerndurchmesser D) in Zoll einzugeben waren. Ich habe die Formel (1) lediglich auf metrische Abmessungen umgeschrieben und das Programm für den HP41C modifiziert.

$$L = \frac{r^2 * N^2}{(9 * r + 10 * l)} \quad (1)$$

Dabei bedeutet r den Spulenradius und l die Spulenlänge in Zoll.

In der Praxis ist häufig der Spulendurchmesser D und die Drahtstärke d vorgegeben. Zur Berechnung der Induktivität L wird außerdem die Windungszahl N benötigt. Daher wird im Programm "IND" die Spulenlänge nicht mehr benötigt. Um eine Selbstinduktion von bestimmter Größe anzufertigen, wird mit Hilfe des Programms eine Tabelle (N,L) angefertigt, um diejenige Windungszahl N zu ermitteln, die dem gesuchten Induktivitätswert am nächsten kommt. Die Windungszahl kann halbzahlige (liegender Einbau) oder ganzzahlige (stehender Einbau) sein.

Praktisch wird der vorausberechnete Wert der Induktivität nur annähernd erreicht. Denn Formel (1) gilt nur für den Fall, daß Windung neben Windung liegt.

Ferner ist zu berücksichtigen, daß eine Spule auch eine Wicklungskapazität sowie einen Widerstand besitzt. Hierdurch wird eine Spule durch ein je nach Anforderung kompliziertes R-L-C-Ersatzschaltbild modelliert.

Anders ausgedrückt: Die effektive Induktivität einer Spule ist frequenz-

abhängig. Tabelle 1 zeigt diese Diskrepanz zwischen der Theorie nach (1) und der Praxis.

L [nHy]	f [kHz]	Rs
779	10	0,18
776	20	0,18
750	200	0,18
731	1000	0,18
715	10000	0,18

Die in **Tabelle 1** zugrunde gelegte Spule hat einen Kerndurchmesser von $D = 7,5$ [mm] und eine Drahtstärke von $d = 0,6$ [mm] CuL-Draht für eine Windungszahl von $N = 12$. Aus dem Programm "IND" ergibt

sich hierfür eine Induktivität von: $L = 0,713 \mu\text{H}$.

Benutzerhinweise

Das Programm verlangt nach dem Starten mit R/S vom Anwender die Eingabe des Drahtdurchmessers d in [mm], sowie den Kerndurchmesser D , ebenfalls in [mm]. Dann erhält man die Induktivität L der Spule in μHenry . Bei wiederholtem Eingeben von N wird d und D so lange konstant gehalten, bis das Programm erneut gestartet wird.

Literatur

[1] Electronics, Vol. 50, No. 9, Sept. 1977, S.121.

Peter Jochen
Heilbronner Str. 240
7410 Reutlingen

Zeile 1 von IND (1-2) CCD-Barcodes Peter Jochen



Zeile 2 von IND (3-8) CCD-Barcodes Peter Jochen



Zeile 3 von IND (9-18) CCD-Barcodes Peter Jochen



Zeile 4 von IND (19-28) CCD-Barcodes Peter Jochen



Zeile 5 von IND (29-40) CCD-Barcodes Peter Jochen



Zeile 6 von IND (41-46) CCD-Barcodes Peter Jochen



Zeile 7 von IND (47-46) CCD-Barcodes Peter Jochen



```

01»LBL "IND"      13 RCL 02      25 +          37 X<>Y
02 "d/MM=?"      14 RCL 00      26 RCL 05      38 /
03 PROMPT        15 /          27 *          39 RCL 03
04 STO 01        16 2          28 STO 06      40 X^2
05 "D/MM=?"     17 /          29 10         41 *
06 PROMPT        18 STO 04      30 *          42 ARCL X
07 STO 02        19»LBL 01      31 RCL 04      43 "† UHY"
08 RCL 01        20 "N=?"       32 9           44 PROMPT
09 25.4          21 PROMPT      33 *          45 GTO 01
10 STO 00        22 CLA         34 +          46 END
11 /             23 STO 03      35 RCL 04
12 STO 05        24 1           36 X^2

```

Die Kenntnis der Schärfentiefe fotografischer Objektive bei gegebener Aufnahmeentfernung (s[m]) und Blendenwahl (A) ist bei unterschiedlichen Anwendungen nützlich.

In der Regel sind die Konstruktionsmerkmale für die genaue Berechnung der kleinsten (s-[m]) und größten (s+[m]) Entfernungen für die vorgegebene Schärfentiefe gilt, nicht bekannt. Die angegebenen Formeln nach Gauß geben aber stets den Schärfiefenbereich s+ bis s- richtig wieder. Die Werte von s- und s+ sind aber dann vor allem bei echten Teleobjektiven und Zoom-Objektiven für mit der Brennweite f vergleichbare Entfernungen nur bis auf Längen von der Größenordnung des Abstandes des Scheitels der Vorderlinse zum Scheitel der Hinterlinse des benutzten Objektivs richtig.

Die erwünschte Auflösung in der Filmebene begrenzt außer dem Filmmaterial die Beugung des Lichtes an der Öffnung des Objektivs: Ist l die Anzahl Linien/mm, die in der Filmebene aufgelöst werden sollen, so wird in der Bildmitte für beugungsbegrenzt korrigierte Objektive die Beugungsgrenze nicht unterschritten, wenn $A \cdot l < 1500$ bleibt. Hier ist wegen der großen Bildwinkel fotografischer Objektive 1000 statt 1500 als Grenze gewählt.

Es sind folgende Formeln verwendet worden:

$$e = 1000 \cdot s;$$

$$a = (e/2) \cdot (1 + \text{SQRT}(1 - 4f/e));$$

$$z = -A/f1$$

$$q^3 = f / (1 + (f/a - 1) / (1^3 z))$$

$$s^3 = (q^3)^2 / 1000 (q^3 - f)$$

Die vorliegenden Programme für HP15C, HP41C/42S, HP48SX und HP71B leisten alle das Gleiche, nur fehlt dem HP15C-Programm die Meldung für die Unterschreitung der Beugungsgrenze.

HP15C

Programmbedienung:

R1: f[mm]; R0: A; R1: l[Linien/mm]
Im USER-Modus A ausführen.
s-[m] im X-Register, s+[m] im Y-Register, 0 steht für 'unendlich'.

Schärfentiefe

für fast alle HP-Taschenrechner von Dr. G. Heilmann

Programm:		
01 LBL A	19 /	37 GSB 0
02 E	20 1/X	38 RCL/2
03 3	21 RCL*I	39 X<0?
04 STO 2	22 EEX	40 CLX
05 *	23 -	41 X<>Y
06 ENTER	24 LASTX	42 GSB 0
07 1/X	25 RCL 0	43 RCL/2
08 4	26 RCL/1	44 RTN
09 *	27 RCL/I	45 LBL 0
10 RCL*I	28 +	46 EEX
11 EEX	29 EEX	47 +
12 -	30 LASTX	48 CHS
13 CHS	31 -	49 RCL*I
14 SQRT	32 RDN	50 X^2
15 EEX	33 /	51 LASTX
16 +	34 X<>Y	52 RCL-I
17 *	35 R^	53 /
18 2	36 /	54 RTN

Anzeige: f[mm]? 50
(Eingabe oder Voreinstellung),
ENDLINE
Anzeige: Öffnung? 8
(wie vorher),
ENDLINE
Anzeige: l[Linien/mm]? :33
(wie vorher),
ENDLINE

Flag 0 wird gesetzt,
löschar mit fAUTO.

Anzeige: Entfernung[m]:
(Eingabe erforderlich)
ENDLINE
Anzeige: s- ... s+ [m]

HP41/42S

Programmbedienung:

Initiierung: XEQ "STF", USER-Modus erscheint;
Anzeige Menü " F A L S " (auch durch XEQ J erreichbar).

XEQ A, XEQ B, XEQ C führen zur Anzeige "F=50","A=8","L=33".

Diese Voreinstellungen können durch Neueingabe mit nachfolgendem R/S verändert werden. Es erscheint dann wieder das Menü.

Mit der eingestellten Entfernung in Metern im X-Register errechnet XEQ E die Schärfentiefe;
Anzeige: s- ... s+.

Wird die Beugungsgrenze unterschritten, dann erscheint die Meldung: "A*L > 1000".

(Das HP41-Programm mit Barcode gibt es auf gesonderten Blättern)

HP71B:

Programmbedienung:

Initiierung mit RUN STF. USER-Modus, Flag 0 ist gelöscht.

Bei Unterschreitung der Beugungsgrenze Meldung: "unter Beugungsgrenze".

Ist Flag 0 gesetzt, dann fordert das Programm nur zur Eingabe der Entfernung auf.

Programm: siehe nächste Seite

HP48SX

Programmbedienung:

STF fordert zur Eingabe auf;
Voreinstellung: f=50 mm, A=8, L=33 Linien/mm;
der Cursor liegt auf der 8 von A, Fortsetzung mit ENTER

Anzeige: Entfernung[m]:
Eingabe erforderlich, ENTER und Berechnung:

Anzeige: Schärfenbereich[m]: s-...s+

Die Voreinstellung kann übersprungen werden, wenn Flag 1 gesetzt ist. TOG toggelt dieses Flag.

```

R24 HALT          PRG
[ HOME ANZ ]
Daten:
:f[mm]: 50
:A: 8
:l[l/mm]: 33
STF TOG
    
```

Taschenrechner+41+48+71

```

0010 ! STF. Schärfentiefe. Voreinstellung schützt Flag 0.
20 DESTROY P,Q,R,S,X,Y,Z @ DIM P$,Q,R$,S,X,Y,Z @ FIX 2
30 DEF KEY '#92','CFLAG 0': @ USER ON
40 IF FLAG(0) THEN GOTO 100
50 DESTROY A,F,L @ DIM A,F,L @ CFLAG 0
60 INPUT "f[mm]? :","50";F
70 INPUT "Öffnung? :","8";A
80 INPUT "l[Linien/mm]? :","33";L
90 IF A*L>1000 THEN DISP "unter Beugungsgrenze!" @ END ALL
100 SFLAG 0 @ INPUT "Entfernung[m]:";S
110 S=S*1000 @ S=S*(1+SQR(1-(4*F)/S))/2 @ Z=-A/(F*L)
120 GOSUB 150 @ P$=STR$(Q) @ GOSUB 150
130 IF Q<0 THEN R$="INF" ELSE R$=STR$(Q)
140 PRINT USING "6A,'- ',6A,' [m]';P$,R$ @ END ALL
150 Z=-Z @ Q=F/(1+(F/S-1)/(1+Z)) @ Q=Q^2/(1000*(Q-F)) @
    RETURN
    
```

01>LBL "STF"	43 PROMPT	85 /
02 SF 27	44 FS?C 22	86 R^
03 FIX 2	45 STO 02	87 /
04 SIZE?	46 GTO J	88 RCL X
05 5	47>LBL 13	89 RCL 03
06 X>Y?	48 "A*L>1000"	90 ST+ Z
07 PSIZE	49 PROMPT	91 X<>Y
08 50	50 GTO 13	92 -
09 STO 00	51>LBL E	93 RDN
10 8	52 FC?C 22	94 /
11 STO 01	53 GTO J	95 X<> Z
12 33	54 CLA	96 /
13 STO 02	55 RCL 01	97 SF 04
14 SIGN	56 RCL 02	98 XEQ 00
15 STO 03	57 *	99 X<>Y
16>LBL J	58 E3	100>LBL 00
17 "F A L S"	59 X<Y?	101 RCL 03
18 PROMPT	60 XEQ 13	102 +
19 GTO J	61 RCL Z	103 1/X
20>LBL A	62 *	104 RCL 00
21 CF 22	63 RCL 00	105 *
22 RCL 00	64 X<>Y	106 X^2
23 "F= "	65 ENTER^	107 LASTX
24 ARCL X	66 1/X	108 RCL 00
25 PROMPT	67 4	109 -
26 FS?C 22	68 *	110 /
27 STO 00	69 R^	111 E3
28 GTO J	70 *	112 /
29>LBL B	71 RCL 03	113 FS?C 04
30 CF 22	72 X<>Y	114 RTN
31 RCL 01	73 -	115 ARCL X
32 "A= "	74 SQRT	116 "t..."
33 ARCL X	75 RCL 03	117 X<>Y
34 PROMPT	76 +	118 X<0?
35 FS?C 22	77 *	119 "t-INF"
36 STO 01	78 2	120 X>0?
37 GTO J	79 /	121 ARCL X
38>LBL C	80 /	122 AVIEW
39 CF 22	81 RCL 03	123 RTN
40 RCL 02	82 -	124 GTO J
41 "L= "	83 RCL 01	125 END
42 ARCL X	84 RCL 02	

```

PRG
R44 HALT
C HOME ADDR
Entfernung[m]?
    
```

```

1
STF TOE
    
```

```

Schärfbereich[m]:
0.92...1.09
    
```

```

STF TOE
    
```

```

STF
< 2 FIX
IF 1 FC?
THEN "Daten:" (
:f[mm]: 50
:A: 8
:l[1/mm]: 33
{-2 5 } V ) INPUT OBJ+
'L' STO 'A' STO 'F' STO
END
IF A L ≠ 1000 >
THEN
"Beugungsgrenze
unterschritten!"
1 DISP 1 FREEZE HALT
END "Entfernung[m]?"
" INPUT OBJ+ 1000 ≠ DUP
F SWAP / 4 ≠ 1 SWAP - J
1 + ≠ 2 / F SWAP / 1 - F
DUP A L ROT ≠ / 3 DUPN
NEG TF F AS DUP
IF 0 <
THEN DROP "INF"
ELSE →STR
END 4 ROLLD TF F AS
→STR
"Schärfbereich[m]:" "
+ " " + "
" + SWAP +
" " + SWAP + CLLCD 3
DISP 3 FREEZE
>
    
```

```

2: # 5572d
1: 513.5
    
```

```

TF
< → z f k 'f/((1+z)/(1+k))
>
    
```

```

2: # 16555d
1: 66
    
```

```

AS
< → a f 'a^2/(1000*(a-f))
)'
>
    
```

```

2: # 54812d
1: 69.5
    
```

```

TOG
< 1 DUP
IF FS?
THEN CF
ELSE SF
END
>
    
```

```

2: # 35814d
1: 40
    
```

Dr.G.Heilmann
Oberhofer Str.15
5408 Seelbach

HP48SX-Toolkit von Donelly

Für viele neu ist vielleicht die Tatsache, daß von Hewlett Packard ein Toolkit (zu Deutsch Werkzeugkasten) vertrieben wird, das die Einsatzmöglichkeiten des HP48 erheblich vergrößert.

Das Ganze ist ein Softwarepaket, das dem Programmierer vielfältige Hilfestellungen geben kann. Als hauptsächlichste Pakete werden ein Character Set Catalog, ein Menü-Label-Builder, ein Flagkatalog, ein Datenbrowser, ein Titeltbrowser (Browser sind Werkzeuge zum Anschauen von Daten) und eine Toollibrary geliefert, die zusammen 74 zusätzliche Befehle für den Rechner liefert. Das Ganze ist eine 32k-Karte, läuft aber auch im RAM des Rechners ab.

Der Character Set Catalog ist eine Darstellung aller Zeichen, die der Rechner benutzen kann, d.h. die Zeichencodes von 0 bis 255. Diese werden sehr komfortabel dargestellt, nämlich in drei verschiedenen Größen. Mittels der ENTER-Taste kann dann das gewählte Zeichen in den Stack befördert werden.

Der Menü-Label-Builder ist für mich das schönste Werkzeug. Er versetzt den Anwender in die Lage, die Menüleiste individuell mit Grafiken zu gestalten, anstelle des Variablennamens oder des Programmnamens steht dann ein aussagekräftiges Bild! Inverse Darstellung ist ebenso möglich, siehe dazu die Bildbeispiele.

Natürlich wird dadurch auch nur die gewünschte Aktion ausgeführt, der Rechner wird dadurch aber einfach schöner und übersichtlicher, auch wenn nicht sehr viel Platz für die Grafiken bleibt...

Der Flagkatalog ist eine optische Gesamtanzeige aller System- bzw. User-Flags auf einen Blick mit Anzeige ihres Zustandes. Dies ist sehr hilfreich, wenn man partout einen Fehler nicht finden kann und einen Überblick über den Status benötigt.

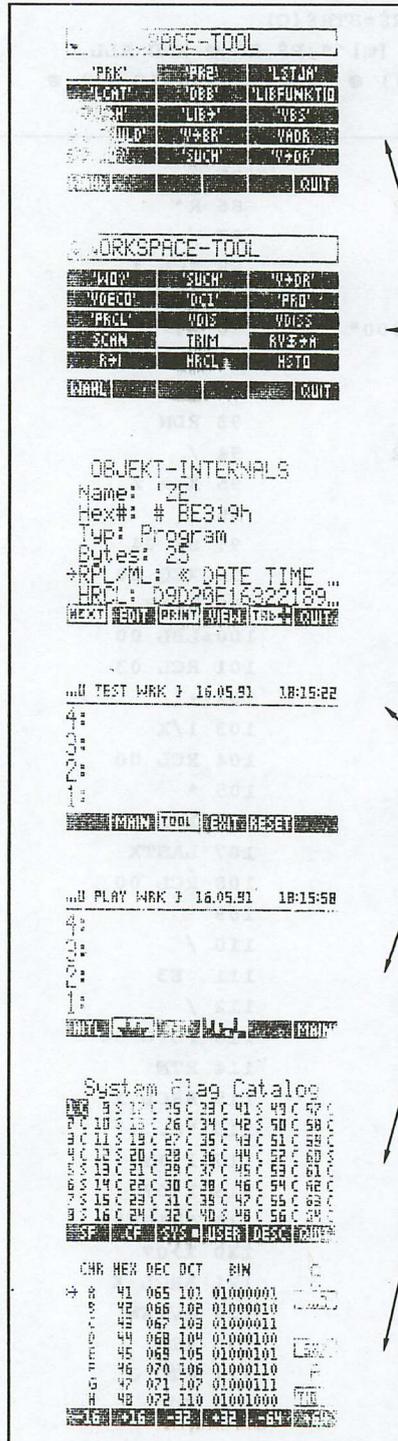
Gleichzeitig kann man die Userflags so definieren, daß jeweils eine Erklärung zu ihnen angezeigt werden kann, warum das betreffende Flag gesetzt ist oder nicht. Eine wirklich tolle Sache.

Der Daten und Titeltbrowser gehören eigentlich zur Grundausstattung des HP48. Wer einmal damit gearbeitet hat, der kommt kaum noch ohne diese aus. Hier wird einem endlich einmal die Leistungsfähigkeit des Rechners vor Augen geführt.

Schnelles und übersichtliches Anzeigen und Editieren von auch großen Datenmengen sind endlich kein Traum mehr, sondern Wirklichkeit geworden. Man muß die beiden einfach

einmal gesehen haben, um eine Ahnung der Leistungsmöglichkeiten zu bekommen. Das ist das Beste, was man für seinen treuen Freund tun kann.

In der Toollibrary sind 74 zusätzliche Befehle aufgenommen worden, die, wenn man sie erst einmal kennt, schon immer vermißt hat. Wirklich ein Hilfspaket, mit dem auf jeder Programmierstufe etwas anfangen kann, wie die beiden Browser ein absolutes Muß.



Beispiele für den Titeltbrowser:

Die Pfeile im Kasten zeigen an, ob noch Folgeinträge vorhanden sind. Das invers dargestellte Feld wird aktiviert und in den Stack geholt.

Die Menüleisten steuern den Vorgang.

Beispiel Datenbrowser:

Der Pfeil zeigt die jeweils aktivierte Zeile an, in der man mit Hilfe der Menüleiste die Werte verändern kann.

Beispiele für den Menü-Label-Builder in Verbindung mit dem Workspace:

- Hervorheben von besonderen Tasten durch inverse Darstellung
- Bilder anstelle von Befehlen hier Schiffe versenken und Tetris für kleine Kinder in der Familie

Beispiel Flag Catalog

(hier die Systemflags)

Beispiel Character Set Catalog

Dieser Artikel ist nur eine Kurzvorstellung, da ich in meiner oben genannten Artikelserie sowohl der Assembler als auch das Toolkit eine bedeutende Rolle spielen werden und deshalb noch öfter im Gespräch sein werden.

Georg Hoppen
Hubertusring 5, 4512 Wallenhorst

Der Umsteiger

vom 41er zum 28S/48SX

von Ralf Pfeiffer

HP bietet für den 48SX die HP41CV-Emulator Karte an, damit man Programme vom 41er auch auf dem 48SX laufen lassen kann.

Viele Benutzer dieser Karte (ich habe schon mit einem gesprochen) nennen als wichtigste Nachteile: Die Programme im 48SX laufen genauso langsam wie im 41er und ohne die Karte läuft überhaupt nichts.

Hier soll es deshalb darum gehen, wie man Programme auf dem 8er (=28S/48SX) schreibt, wenn man vorher einen 41er (41C/CV/CX) besaß, denn das neue Schreiben von Programmen stellt meiner Ansicht nach die einzige Art dar, vernünftig mit den neuen Modellen umzugehen, zumal sich der 41er fast 11 Jahre im Verkaufsprogramm gehalten hat, sollte man auch bei den Neuen langfristig denken.

Die wichtigsten *Unterschiede* zum HP41 lassen sich so beschreiben:

1. *Der Stack kann beliebig wachsen oder auch die Größe 0 haben.*
Ruft ein 41er Programm ein anderes auf, so muß es wissen, wieviele Stackebenen durch den Unterprogrammaufruf belegt werden.
Beim 8er kann und sollte man immer so programmieren, daß jedes Programm eine bestimmte Anzahl von Stackebenen als Eingaben verbraucht und hinterher eine bestimmte Anzahl von Stackebenen als Ergebnis hinterläßt. Ein Programm sollte sich also immer wie eine eingebaute Funktion im 8er verhalten.
2. *Programme im 8er können lokale Variable erzeugen.*

Diese dürfen die gleichen Namen wie bereits bestehende Variable haben. Bei größerer Auswahl an gleichnamigen lokalen Variablen nimmt der 8er immer die zuletzt Erzeugte. Beim 41er mußte man wissen, welche Register ein Unterprogramm belegte, damit nicht Daten des Hauptprogramms überschrieben wurden. Aus diesem Grunde sollten Programme im 8er alle Eingaben und Zwischenergebnisse in lokalen und nicht in globalen Variablen speichern.

3. *Programme im 8er laufen am Anfang los und enden am Schluß.*
Eine geregelte Programmunterbrechung in der Mitte eines Programms (im allgemeinen, weil am Ende die Unterprogramme stehen) ist beim 8er nur dann möglich, wenn der Rechner vorher von dieser Absicht in Kenntnis gesetzt wurde, z.B. durch ein HALT. Dabei versteckt der Rechner das unterbrochene Programm, so daß Manipulationen am Programm oder dessen Zeiger (beim 41er mit PRGM GTO.nnn o.ä.) nicht möglich sind.
Verzweigungen innerhalb des Programms gehen nur mit Schleifenstrukturen, da in 8er-Programmen grundsätzlich keine LBL oder GTO-Befehle existieren. Wenn man also das PRPLOT-Programm vom IL-Drucker programmieren will, so muß man auf dem 8er zwei schreiben:
Das Programm PRPLOT für den programmierten Abruf und das Programm PRPLOT, welches nach Eingaben fragt

und zum Schluß PRPLOT als Unterprogramm aufruft.

4. *Alle Funktionen verbrauchen ihre Argumente und ersetzen sie durch Ergebnisse.*
Beim 41er war das nur bei mathematischen Funktionen der Fall; z.B. "+" vernichtet zwei Zahlen und gibt eine zurück. Beim 8er machen das jetzt alle so, auch Vergleichsfunktionen wie "<" oder Programmfunktionen wie FOR, CF oder STO.
5. *Alle Datentypen lassen sich unter einem Namen speichern.*
Dabei ist es egal, ob es sich dabei um Strings, Programme oder Matrizen handelt, auch die Größe spielt dabei keine Rolle.
Es gibt keinen speziellen Datenspeicherbereich oder Programmspeicher, während man beim 41er Strings zuerst zersägen mußte, um sie in Datenspeicher zu füllen. Außerdem kann man seine Variablen geordnet ablegen (Verzeichnisse). Der 41er speichert alle Programme und Daten nebeneinander.
Im 48SX ist es möglich, diese in Gruppen zusammenzufassen.
Ein mathematisches Programm kann man so mit anderen gleichartigen zusammenfassen, statt es mit Datumsprogrammen zu mischen.
6. *Die Befehlszeile (COMMAND-Line) ist ein Bereich, aus dem neue Eingaben an den Stack oder Datenspeicher verteilt werden.*
Programme kopieren die 8er nach dem Start in diesen

Bereich und führen sie aus.

Unterbrochene Programme oder solche, die sich während des Ablaufs selbst löschen, existieren bis zu ihrem ordnungsgemäßen Ende in diesem Bereich weiter, auch wenn sie aus Stack und Datenspeicher für Zugriffe anderer Programme verschwanden.

7. **Softkeys** (Tasten, deren Benennung vom Programm festgelegt und verändert werden kann) *ermöglichen verbesserte Benutzerführung* (die Programmanleitung kann zuhause bleiben). Auf diese Art hat man eine Art "Maus", obwohl der Rechner kaum größer als diese ist.

Das erste Problem bei der Exploration des 8ers stellt die PRGM-Taste dar, weil sie ganz einfach fehlt.

Ein Programm ist im 8er kein besonderes Wesen mehr, welches ein Leben in der eigenen Welt (dem PRGM-Modus) fristet, sondern ein ganz normales Objekt wie z.B. eine Zahl.

Das Programm kann überall stehen, und da kommt schon der nächste Schock, auch im Stack, der nicht nur beliebig viele Ebenen haben kann, sondern auch eine geradezu unanständige Vielfalt von Objekten in beliebigen Abmessungen speichert.

Einem Programm bleiben da nur noch besondere Kennzeichen, es beginnt mit einem "«" und endet mit "»".

Hier einige Funktionen:

Schleifen laufen im 41er mit DSE und ISG und haben die Form

```
LBL 22
```

```
...
```

```
DSE 03
```

```
GTO 22
```

wobei die Schleifenparameter im Register 03 bereitstehen.

Beim 8er läuft das so:

Zuerst die Schleifenparameter (z.B. 1 und 4) bereitstellen, dann der FOR-Befehl (übernimmt die Funk-

tion von LBL), dann eine lokale Variable (j ist der Zähler, der sonst in R03 steckt) und zum Schluß NEXT:

```
1 4 FOR j ... NEXT
```

FOR greift sich zwei Zahlen vom Stack, weiß aber nicht, was vorher passiert ist.

Wir sehen, daß 1 und 4 direkt neben FOR stehen, aber daraus sollte man nicht schließen, daß 1 und 4 zur FOR-Struktur gehören. Für FOR handelt es sich nur um zwei Zahlen, die sich gerade im Stack aufhielten. Man hätte FOR auch so füttern können:

```
0 COS 2 SQ FOR j ...
```

Auf den 8ern entfällt daher der Unterschied zwischen direkter und indirekter Schleifensteuerung!

Auch die Tests laufen etwas anders. Beim 41er testeten die Vergleichsfunktionen irgendwas, ohne eine Veränderung herbei zu führen und übersprangen ggf. den nächsten Programmschritt.

Beim 8er arbeiten Vergleiche wie z.B. "+", sie testen und verbrauchen die Objekte in Ebene 1: und 2: und hinterlassen eine 0 oder 1 als Ergebnis, weitergehende Aktionen gib'ts nicht !!

Das muß jetzt nämlich eine Struktur wie IF...THEN, WHILE...REPEAT u.s.w. übernehmen. Diese besitzen gefräßige Befehle, nämlich THEN und REPEAT, die die Ebene 1: ausräumen und für ihre Entscheidung verbrauchen. Auch diesen Befehlen ist es egal, wie der Inhalt von Ebene 1: entsteht.

Beispiel:

Der Inhalt von X (Ebene 1:) und Y (Ebene 2:) soll verglichen werden. Falls X>Y ist, dann soll die Differenz, andernfalls die Summe der beiden Zahlen gebildet werden. Auf dem 41er sieht das so aus:

```
X>Y?
```

```
CHS
```

```
+
```

auf dem 8er so:

```
IF DUP2 > THEN NEG END +
```

Der Aufruf anderer Programme er-

folgt nur dadurch, daß der Name des Unterprogramms im Hauptprogramm auftaucht.

Dieser Aufruf entspricht dem XEQ-Befehl, das Unterprogramm kehrt also immer zurück, ein GTO gibt es auch hier nicht, und die Anzahl der Unterprogrammebenen ist nicht begrenzt.

Soweit die wichtigsten Unterschiede. Bei der Übernahme von Programmen mit dem 41CV-Emulator verzichtet man außerdem auf die komfortable Funktionen im 48SX wie die Menüsteuerung (es sei denn man strickt die Programme um), und ob es die synthetische Programmierung oder die Module unterstützt, sollte man seinen Händler fragen.

(Module werden natürlich nicht unterstützt, wo sollte man auch anfangen oder aufhören mit den doch im Laufe der Jahre auf dem Markt erschienenen Winzlingen; synthetische Programmierung wäre etwas schwer zu simulieren... mm)

Den 41CV-Emulator sollte man daher wohl eher als Signal an die "selten programmierenden" Anwender sehen, die den Rechner beruflich nutzen und kaum darauf verzichten können, sich andererseits aber nicht schnell umstellen können.

So gesehen ist der 41CV-Emulator ein Zeichen von Kontinuität, vor allem, wenn man sieht, daß mancher Wettbewerber neue Geräte auf den Markt wirft, aber schon beim Handbuch so versagt, daß dessen Besitz die Nutzung des Gerätes nicht unbedingt fördert.

Ralf Pfeifer
Rubensstr. 5
5000 Köln 50.



Durch einen Irrtum
beim Umbruch sind
die Listings auf den
Seiten 73 + 74
zu finden!

Pas de deux

Teil VI

Tips & Tricks für HP28/48SX von Ralf Pfeifer

Zunächst etwas zum Thema "Programmaufruf aus anderen Verzeichnissen" (PRISMA 91.01.32 von Ralf Schramm).

Mein Programm möchte ein Objekt (z.B. ein Programm) aus einem anderen Verzeichnis zurückrufen, z.B. das Programm DATUM im HOME PRISMA ANWEND- Verzeichnis braucht ein Formatierungsprogramm für hh,mmss Zahlen, welches im HOME EIGEN UTILS Menü steht und HHMMSS heißt.

Wie komme ich da 'ran' ??

Von Hand geht es so:

Zunächst mehrfach UP ausführen (beim 48SX befindet sich der Befehl auf der Tastatur, für den 28S habe ich das Programm UP von Wickes hier abgedruckt, es ist kürzer als mein Programm UPDIR aus PRISMA 90.5-6.23) oder gleich HOME ausführen.

Dann drücke ich die NEXT (28S) oder NXT-Taste (48SX), bis die Menütaste EIGEN erscheint. Diese drücke ich dann auch noch, und suche nun mit NEXT oder NXT nach UTILS. Auch diese Taste drücke ich, und zum Schluß suche und starte ich dann mein Programm HHMMSS.

An dieser Stelle merke ich, daß ich mein Verzeichnis gewechselt habe, denn mein Programm DATUM ist nun nicht mehr aufzurufen.

Übertragen wir das nun ins Programm:

Jedes HOME, UP und NEXT/NXT können wir uns hier sparen - einfach EIGEN UTILS HHMMSS ins Programm DATUM schreiben, und das Unterprogramm läuft!

Da wir dabei das Verzeichnis wechseln, ist es für das laufende Pro-

gramm egal, denn schon in Pas-de-deux 1 (PRISMA 4/90) kann man nachlesen, daß 28S und 48SX sich jedes auszuführende Programm zunächst kopieren und dann erst ausführen.

Ein Programm, welches sein eigenes Verzeichnis verläßt oder sich gar selbst löscht, läuft trotzdem bis zum Ende durch.

Was unternimmt man gegen den Wechsel des Verzeichnisses, oder wie kommt man zurück ??

Hier zunächst die Strategie für den HP28S:

Man muß sich (während man sich noch im Programm DATUM befindet) mit dem eingebauten Befehl PATH den aktuellen Verzeichnispfad holen, in unserem Beispiel legt PATH die Liste { HOME PRISMA ANWEND } in Ebene 1: des Stacks ab.

DATUM muß diese nun erst einmal in Sicherheit bringen, entweder im Stack oder in einer lokalen/globalen Variablen (wie, das ist hier egal).

Jetzt kommt der bereits beschriebene Weg:

```
«...EIGEN UTILS HHMMSS...»  
ins Programm setzen.
```

Sobald unser DATUM Programm bereit ist, das "feindliche" Verzeichnis zu verlassen holen wir uns den gespeicherten Verzeichnispfad zurück.

Mit

```
« ... LIST→ 1 SWAP  
FOR n n ROLL EVAL  
NEXT ... »
```

kehren wir in unseren alten Verzeichnispfad (den von DATUM) zurück.

Der 48SX kann wieder einmal alles

ein bißchen besser, denn bei ihm akzeptiert der RCL-Befehl nicht nur 'Namen' sondern auch Listen mit Verzeichnispfaden, in unserem Beispiel reicht es, einfach

```
{ EIGEN UTILS HHMMSS }
```

RCL

zu programmieren (HOME und UPDIR können wir uns wie beim 28S sparen).

Ein EVAL hilft dann Programmen noch auf die Sprünge.

Woher weiß man sowas ?

Im Handbuch habe ich es nicht gefunden, aber gegen Aufpreis gibt es ja das "48SX Programmers Reference Manual" - Es ist wie beim Auto, die Karosserie bekommt man immer für sein Geld, nur das Lenkrad muß man manchmal extra bezahlen.

In einigen fremden Programmen habe ich schon die CASE-Struktur entdeckt, wobei aber manchmal von ökonomischem Einsatz keine Rede sein kann.

Wirklich gut kommt CASE nur, wenn zwischen THEN...END viele Programmbeefehle stehen. Hat man dagegen zwischen mehreren gleichartigen Datenobjekten zu entscheiden, sollte man die Listenauswahl (s. Pas-de-deux 5 in 1/90, unter 16 ON...GOTO) vorziehen.

Beispiel:

Ein Programm bekommt die Zahlen 0...11 und soll diesen die Strings "Januar"..."Dezember" zuordnen.

Mit der CASE-Struktur sähe das dann so aus:

```
... CASE DUP 0 SAME  
THEN "JANUAR"  
END DUP 1 SAME  
...  
END 11 SAME
```

```

THEN "DEZEMBER"
END
END ...

```

Stattdessen empfehle ich folgende Listenauswahl:

```

{ "Januar" ... "Dezember" }
SWAP 1 + GET ...

```

Die Liste enthält die einzelnen Namen, unsere Eingabe läuft von 0...11, aber GET braucht Werte zwischen 1...12, weshalb ich vor GET noch schnell eine 1 addiere.

Eine andere Variante stellt das Programm OBJ→ für den 28S dar, welches den OBJ→-Befehl des 48SX simuliert. Da OBJ→ durch einzelne Befehle ersetzt werden kann, steckt man diese in eine Liste. Die Funktion TYPE prüft dann, auf welches Objekt das Programm OBJ→ einwirken soll und holt den entsprechenden Befehl aus einer Liste.

Eine kleine Hilfe für 48SX-Benutzer bietet das Programm JRPT (jährliches RPT-Intervall).

Wer sich gerne an Geburtstage freundlicher Mitmenschen oder die Todestage seiner Feinde erinnert, dem kann das TIME ALRM RPT-Menü keine Angebote machen, weil hier nur feste Wiederholungsintervalle möglich sind.

Mit JRPT geht das jetzt.

Beispiel:

W.A. Mozart wurde am 27.01.1756 geboren, und es ist uns gelungen das Programm KÖCHEL525 (wer es kann, soll es vorstellen, schließlich hat schon jemand 1981 für den 41C das Programm BACHdM für die Toccata vorgestellt) zu schreiben, welches den 48SX dazu verleitet die kleine Nachtmusik zu spielen.

Dieses vom 48SX schmerzhaft intonierte Ständchen soll uns an den Erwerb und Verzehr einiger Mozartkugeln erinnern.

Dazu wählen wir zunächst das TIME ALRM Menü, geben wie gewohnt das Datum des ersten Alarms ein (hier also 27.01.92), wählen eine beliebige Uhrzeit (in jedem Falle vor 18:30 h, weil man danach keine Schokolade mehr

kriegt) und schreibt dann das Alarmprogramm

```

« JRPT KÖCHEL525
  "Mozartkugeln kaufen !"
»

```

welches man mit EXEC im Alarm speichert.

Zum Abschluß noch die SET-Taste.... fertig!

(Anmerkung der Redaktion: Das Beispiel in den Listings wurde falsch übermittelt. Hier muß der Alarm ebenfalls auf 1992 gesetzt werden)

Ein Wiederholungsintervall braucht man nicht auszuwählen (es wird ohnehin gelöscht).

Wenn der Alarm fällig wird, startet er das kleine Alarmprogramm, welches zunächst zu JRPT verzweigt (JRPT entfernt die Nummer des Alarms aus Ebene 1 und setzt den Alarm für das nächste Jahr) dann KÖCHEL525 startet (für die Musik), den String "Mozartkugeln..." auf den Stack legt (nicht anzeigen lassen, der Stack speichert den String augenfällig, falls man die kleine Nachtmusik nicht hört).

JRPT funktioniert nur mit Steueralarmen und muß deshalb den Kra-wall der Meldealarme selbst verursachen.

Außerdem muß an der ersten Stelle des Alarmprogramms der Aufruf JRPT oder DUP JRPT (falls man die Nummer des Alarms in der Alarmliste noch braucht) stehen. Das Programm JRPT selbst sollte im HOME Directory stehen, damit es immer vom Alarmprogramm zu finden ist.

Der Autostart hängt beim 48SX am Befehl OFF. Schaltet sich ein Programm damit aus, dann arbeitet es nach dem Einschalten nach dem OFF weiter.

Bei der Rechnung mit algebraischen Objekten gibt es einen interessanten Zeitfaktor:

Nehmen wir an, ein algebraisches Objekt bewohnt gerade Ebene 1: des Stacks, und wir sollen es mit einer Zahl, z.B. 3, multiplizieren, und dann durch eine weitere, z.B. 2, dividieren.

Das dauert lange, länger jedenfalls,

als wenn man zunächst die Zahlen durcheinander dividiert (also 3/2 berechnet) und dann erst mit dem algebraischen Objekt multipliziert.

Zwar sind beide Operationen mathematisch gleichwertig, aber im ersten Fall muß der Rechner (egal ob 28S oder 48SX) zweimal mit dem unhandlichen algebraischen Objekt umgehen.

Wer Programme zwischen 28S und dem 48SX austauschen möchte, stellt alsbald fest, da es immer wieder kleine Inkompatibilitäten gibt. Die folgende Liste erhebt keinen Anspruch auf Vollständigkeit, und neue Funktionen die der 48SX bietet, finden hier keinen Niederschlag.

PUT und STO wirken im 28S nicht auf lokale Variablen.

Speichert man also einen Vektor oder Liste in die lokale Variable x, dann kann man das dritte Element weder mit

```

(neues Element) 'x(3)' STO
noch mit 'x' 3 (neues Element)
PUT
überschreiben.

```

Analog gilt das natürlich auch für Matrizen in lokalen Variablen.

Abhilfe:

Zuerst die lokale Variable auf den Stack legen (hier also x ohne ' ins Programm setzen), so daß das Objekt selbst (also Matrix, Vektor, Liste) und nicht nur sein lokaler Name bearbeitet wird.

Nach STO bzw. PUT das gesamte Objekt mit einem weiteren STO in seine lokale Variable zurückspeichern (da dieser Name nicht indiziert ist, geht das).

Merkwürdigerweise funktioniert die Umkehrung GET ganz einwandfrei.

Mit den Befehlen STO+, STO- ... SINV kann der 28S nicht auf lokale Variable einwirken.

Abhilfe:

Lokale Variable holen, die Operation (z.B. +, -, INV) im Stack ausführen und das Ergebnis mit STO zurückspeichern.

Die vom Rechner zur Verfügung gestellten Listen PAR und PPAR enthalten im 48SX jeweils ein Element mehr.

Bei PPAR steht an letzter Stelle noch die unabhängige Variable (Voreinstellung: Y), außerdem kann der 48SX statt der beiden Variablen auch eine Liste speichern, die an erster Stelle wieder die Variable (X oder Y) und dann die volle Breite der Grafik in X- bzw. Y-Richtung steht (in diesem Fall ist das LCD nur ein Fenster für die Gesamtgrafik).

Wer die Koordinaten der linken unteren Bildecke aus PPAR braucht, sollte es nicht mit

`LIST→ 7 DROPN (48SX)`
o.ä. probieren.

Sicher ist die Variante `1 GET`

Wenn der 48SX nur X oder Y holen soll, auch wenn diese in einer Liste mit dem Plotbereich liegen, verwendet

`{ } + 1 GET`

Die Liste PAR enthält beim 48SX als fünftes Element noch das Anpassungsmodell (Voreinstellung: LINFIT).

Wenn man also die X und Y-Spalte holen möchte, so nimmt man am besten

`PAR 1 GET LAST DROP 2 GET`
oder auch
`PAR LIST→ DUP2 DROPN`

dann ist das Programm zwischen 28S und 48SX austauschbar. Da der 28S ohnehin nur die lineare Regression eingebaut hat, muß man bei der Übertragung auf den 48SX noch ein LINFIT ins Programm einbauen.

In algebraischen Objekten stellt der 48SX die MOD-Funktion zwischen die Operanden (Infix), der 28S vor diese (Präfix).

Die RND Funktion rundet beim 28S die Zahl so, wie sie angezeigt wird, im STD-Format also nie.

Der 48SX hat eine ganz neue Form der Rundung, er erwartet die Zahl oder Matrix in Ebene 2:, und in Ebene 1: eine Zahl die die Anzahl der Stellen, auf die gerundet werden soll.

Dabei entspricht 0...11 RND (48SX) dem 0...11 FIX RND (28S), -1...-11

RND (48SX) entspricht 1...11 SCI RND und 12 RND (48SX) dem einfachen RND, also der Rundung auf das aktuelle Anzeigeformat.

Die Befehle THEN, REPEAT, STEP und END (nur in DO...UNTIL) erwarten im 28S eine reelle Zahl in Ebene 1:, andernfalls gibt's tERROR !

Der 48SX erlaubt hier auch algebraische Objekte, wenn sie sich durch ein EVAL in eine reelle Zahl verwandeln.

Bei der Übersetzung für den 28S sollte man an solche algebraischen Objekte noch ein EVAL anhängen oder es in UPN umschreiben, was Zeit und Platz spart.

Die Befehle CLMF und FREEZE operieren diametral konträr, in klarem Deutsch:

Erzeugt der 28S mit DISP eine Meldung, bleibt diese auch nach Programmende in der Anzeige, wenn das Programm nicht den Befehl CLMF verwendet hat.

Der 48SX löscht dagegen immer seine Meldungen, es sei denn, FREEZE hat sie eingefroren.

Taucht in einem 28S Programm der Befehl DISP aber kein CLMF auf, so muß für den 48SX noch ein 7 FREEZE (an beliebiger Stelle) eingebaut werden.

Umgekehrt muß bei der Übertragung auf den 28S der Befehl FREEZE und die Zahl, die er in Ebene 1: erwartet, ersatzlos gestrichen werden, also kein CLMF einbauen !

HP-28S	HP-48SX
CLUSR	CLVAR
PREDV	PREDY
'PAR' 1 ROT PUT	XCOL
'PAR' 2 ROT PUT	YCOL
LAST	LASTARG
FACT	FACT, I
ABORT	0 DOERR
RCL TYPE	VTYPE
1 DISP HALT	PROMPT
/	/, RATIO
STO LAST	DUP2 STO
DO UNTIL KEY END	0 WAIT, -1 WAIT
INV ^	XROOT
PRUSR	VARS PR1

Die Funktionen TRACE und PRMD des 28S habe ich beim 48SX noch nicht entdeckt.

Die 28S-Programme REPL, TVARS, UP und OBJ→ simulieren die gleichnamigen 48SX-Funktionen.

REPL erwartet in Ebene 3: einen String/Liste, der mit dem String/Liste aus Ebene 1: überschrieben werden soll. Das Überschreiben beginnt an der Stelle, die Ebene 2: vorgibt, dabei kann sich der String/Liste aus Ebene 3 auch verlängern. TVARS erwartet in Ebene 1: den Objekttyp (eine Zahl, wie sie TYPE ausgibt) und gibt eine Liste aus, die alle Namen enthält, die sowohl vom gewünschten Typ als auch im aktuellen USER/VARS-Menü stehen.

Auch die Flags lassen sich oft übersetzen, dabei gibt es folgende Besonderheiten:

Der 28S regelt die Druckgeschwindigkeit mit dem Flag 52 (schnell: 52 SF), der 48SX hat dafür die DELAY-Funktion.

Der 28S kennt nur den DEG (60 CF) und RAD (60 SF) Modus, beim 48SX ist das -17 CF -18 CF (DEG) und -17 SF -18 CF (RAD).

Flags:

HP28S	HP48SX
31	-55
33	-38
34	-1
35	-2
36	-3
37...42	-5...-10
43, 44	-11, -12
45	-52
46	-64
47	-37
48	-51
49, 50	-49, -50
51	-56
53...56	-45...-48
57	-20
58	-21
59	-22
61	-23
62	-24
63	-25
64	-26

Tabellen kriegt man kaum tot - auch wenn die Rechner immer leistungsfähiger werden, gibt es viel

zu viele Probleme, denen man selbst mit Spezialprogrammen nur schwer beikommt.

Ein Problem ist das Verhalten von Wasser im sog. Zweiphasengebiet. In vielen technischen Anwendungen existieren flüssiges Wasser und Dampf nebeneinander, z.B. in der Niederdruckturbine eines Kraftwerks.

Kennt man nun zwei der folgenden Größen, wie Druck/Temperatur, Dampfgehalt (=Verhältnis von Dampf+fl.Wasser), Enthalpie, Dichte oder Entropie, dann kann man die übrigen mit einfachen Formeln und ein paar Tabellenwerten der sog. Grenzkurve berechnen.

Mein Programm INTER erwartet, daß der Rechner irgendwo eine Tabelle als Matrix speichert, welche die Daten der Grenzkurve enthält. Und wie in guten alten Zeiten führt das Programm dann eine Tabelleninterpolation durch, um zu einem eingegebenen Datum (z.B. dem Druck als x-Wert) den Funktionswert (z.B. die Temperatur als y-Wert) zu ermitteln. Um eine vernünftige Genauigkeit zu erhalten, sucht INTER zum eingegebenen x-Wert den y-Wert, indem jeweils die beiden nächstgrößeren und nächstkleineren x- und y-Werte aus der Tabelle herausholt und eine kubische Interpolation durchführt.

Die Anwendung geht so:

Man nehme eine Matrix oder deren 'Namen' und speichere sie in die Statistikmatrix DAT.

In der Liste PAR legt man nun mit XCOL und YCOL (48SX) bzw. COL (28S) fest, welche Spalte die x- und welche die y-Werte enthält. Dort müssen die x-Werte entweder in auf- oder absteigender Reihenfolge sortiert sein. In Ebene 1: schreibt man den x-Wert und startet das Programm INTER.

Nach Programmende enthält Ebene 1: den gesuchten y-Wert. Bei den Listings befindet sich ein Ausschnitt aus der Dampftafel für Wasser, hier erfüllen alle Spalten die verlangte Voraussetzung, der Kehrwert des spezifischen Volumens ist die

Dichte, und die Worte Wasser bzw. Dampf geben an, ob sich die Daten der Spalte auf den flüssigen oder gasförmigen Grenzzustand beziehen.

Als weitere Anwendungen für INTER bieten sich z.B. die Besselfunktionen an oder Meßreihen, die man ohnehin in DAT akkumuliert, um schon aus den Meßwerten ohne Ausgleichsrechnung schnell grobe Vorhersagen für unbekannte Werte zu erhalten.

Um in der Tabelle schnell zu suchen, verwende ich einen Bisektionsalgorithmus, d.h. ich nehme den x-Wert aus der Mitte der Tabelle und vergleiche, ob der eingegebene x-Wert größer ist. Falls ja, muß ich in der oberen Hälfte der Tabelle weitersuchen und deren mittleren Wert suchen, falls nein, muß ich in der unteren Hälfte suchen.

Alles in allem findet das Bisektionsverfahren nach ungefähr $\ln(n)/\ln(2)$ Schritten den richtigen Tabellenausschnitt für die Interpolation, bei 1000 Tabellenwerten kommt man so mit etwa 10 Suchschritten aus.

Falls man einen x-Wert sucht, den die Tabelle genau kennt, so liefert das Programm auch den exakten Tabellenwert ohne Interpolation.

x-Werte, die außerhalb der Tabelle liegen, führen zu einem Error. Zum einen wächst der Fehler bei einer solchen Extrapolation schnell, zum anderen fehlt einer solchen Extrapolation manchmal der Sinn, im unserem Beispiel wären negative Drücke geradezu unphysikalisch.

Bei der Berechnung sollte man sich immer über folgendes klar sein:

Die Interpolation liefert nur einen (viel) besseren Wert als eine Daumenpeilung, aber keinen exakten Wert. Das Programm liefert häufig interpolierte Zwischenwerte mit überflüssiger 12-stelliger "Genauigkeit", obwohl die Werte in der Tabelle nur mit sechs Stellen vorliegen.

Diese Tabellen fressen eine Menge Speicherplatz, aber manchmal braucht man viele verschiedene, wenn man z.B. Kühlaggregate für

verschiedene Temperaturen berechnet.

Bei z.B. Kühlschrank, Gefrierschrank oder Kühlhaus benutzt man verschiedene Kühlmittel, um jedes Gerät möglichst energiesparend zu bauen.

Hier empfehle ich, die Artikel zur Datenkompression von Georg Hoppen in PRISMA 1/91 zu lesen, und die Matrizen komprimiert zu speichern, schließlich arbeitet man in der Regel nur mit einer Matrix.

Betrachtet man nämlich Wasser, so enthalten die Tabellen nur fünfstellige Werte plus einstelligem Exponenten, so daß Datenkompression hier viel bringt.

Als Unterprogramm verwende ich noch COL?, welches herausfindet, was PAR als x- und y-Spalte definiert.

Das Ergebnis legt COL? in Ebene 2: (=x-Spalte) und 1 (=y) ab, außerdem zeigt es diese und den 'Namen', welcher in DAT steht, an, um falsche Voraussetzungen bei der Berechnung zu vermeiden. Falls PAR nicht existiert, legt es COL? mit den Voreinstellungen 1 (x-Spalte) und 2 (y-Spalte) an. Falls DAT keinen Namen enthält, zeigt das Programm 'DAT' an.

Die Basis von INTER liefert die Newtoninterpolation.

Man kann diese auch einzeln von einem Programm für eine beliebige Anzahl von Datenpunkten durchführen lassen.

Dazu erwartet das Programm NEWTON (28S: EVAL in Zeile 1 und 7 durch 1 GET ersetzen) in Ebene 2: einen Vektor, der alle x-Werte (nicht notwendigerweise sortiert) enthält, und in Ebene 1: einen Vektor mit den y-Werten in der gleichen Reihenfolge. Dann kann man NEWTON starten und erhält in Ebene 1: das Interpolationspolynom als Vektor.

Auf Position eins des Vektors befindet sich der Koeffizient der höchsten Potenz von x (also x^N), an vorletzter Stelle befindet sich der Koeffizient von x und an letzter Stelle das absolute Glied. Der Vektor bringt also das Polynom in eine Form, in der es meine Programme

in Pas-de-deux 3 (PRISMA 90.5-6.22) sofort weiterverwenden können.

Es ist möglich, daß NEWTON auf der/den ersten Position/en eine Null erzeugt; daher empfiehlt es sich, als letzten Befehl in das Programm noch den Aufruf des COL-Programms aus Pas-de-deux 3 einzufügen.

Von Wermulf Beier habe ich die Idee zum Programm TRAPEZ (28S: beide EVAL durch 1 GET ersetzen). Es berechnet die Fläche eines Polygonzuges in einem Koordinatensystem.

Beispiel:

Ein Fünfeck hat die Eckpunkte (1;1) (2;3) (2;5) (-1;4) und (0;1).

Man zeichnet sich das Fünfeck in ein Koordinatensystem, geht an dessen Rand entlang und nummeriert die Eckpunkte durch. Dabei ist die Richtung des Umlaufes und die Wahl des ersten Punktes egal.

In Ebene 2: erwartet TRAPEZ einen Vektor mit den x-Koordinaten, und in Ebene 1: die y-Koordinaten.

Die Eingabe gleicht also dem Programm NEWTON. Wer die Darstellung mit den runden Klammern bevorzugt, kann diese auch in einen komplexen Vektor eingeben, z.B. [(1;1) (2;3) (2;5) (-1;4) (0;1)]. Dazu muß aber als erster Befehl in TRAPEZ noch ein C→R eingefügt werden.

Auf dem 48SX kann man so die Eckpunkte auch in Polarkoordinaten eingeben.

Auch wenn ich in den bisher veröffentlichten Programmen aus den Pas-de-deux Folgen keine echten Bugs gefunden habe, möchte ich hier noch einmal an einigen Punkten nacharbeiten.

Zu Pas-de-deux Teil 1 (3/90)

Bei den Trigonometrieprogrammen habe ich noch eine Redundanz entdeckt, die vor allem das 28S-Programm verlängert, ohne meßbar schneller zu sein. Warum ich auf die Idee kam das Programm TRI (28S und 48SX) ausgerechnet zu den Ausgaben -1, 0 oder 1 zu bewegen, um die Anzahl der Lösungen auszugeben, weiß ich auch nicht

mehr so genau. Viel logischer ist es doch, eine 0 (=keine Lösung), 1 (=genau eine Lösung) oder 2 (=zwei Lösungen, die mit der größeren Fläche wird berechnet) auszugeben.

Diese Änderung erfordert allerdings auch eine Anpassung der Programme ECK3 (28S) und ∇ (48SX).

Als ich GLN programmierte, habe ich über die Polynomprogramme in Pas-de-deux 3 noch nicht nachgedacht. GLN ordnet nämlich die Koeffizienten genau andersherum an als bei den später veröffentlichten Programmen.

Um diesen Mangel zu beheben, empfehle ich die hier abgedruckte Version von GLN. Bedienung wie bisher:

In Ebene 2: steht ein Polynom als beliebiges algebraisches Objekt und in Ebene 1: der 'Name' der Variablen (meist X). Das Ergebnis ist eine Liste in Ebene 1: (welche auch symbolische Koeffizienten enthalten kann, dann aber nicht von den Pas-de-deux 3 Programmen bearbeitet wird), wobei der Koeffizient der höchsten Potenz (x^n) an Position 1 dieser Liste steht, und der vom absoluten Glied ganz hinten.

Um die Matrixinversion zu verbessern, habe ich das von HP erdachte Programm MINV ein wenig frisiert, und es in 3/90 vorgestellt. Hier möchte ich noch einmal den gekürzten Kern von MINV angeben. Die abgedruckte 48SX-Version empfiehlt sich allerdings nur für die A-Modelle mit dem entsprechenden Bug. Für alle "gesunden" 48er und die 28er empfehle ich die vom 28S gedruckte Version, die das Newtonverfahren appliziert, schneller und bei den von mir getesteten Beispielen immer genauer war als die 48SX-A-Version.

Zu Pas-de-deux 2 (4/90)

Hier habe ich vergessen, das Programm NTAN für den 28S abzu drucken, der ja keine CASE-Struktur kennt.

Man kann CASE jedoch immer durch eine verschachtelte IF... THEN-Struktur ersetzen, so wie ich das bei der algebraischen Variante

tun mußte, weil CASE in der algebraischen Syntax auch beim 48SX nicht existiert.

Der Ersatz geht so:

```
IF "Spezialfall A eingetreten"
THEN "Programmteil A ausführen"
ELSE IF "Spezialfall B eingetreten"
  THEN "Programmteil B ausführen"
  ELSE IF "Spezialfall C eingetreten"
    THEN "Programmteil C ausführen"
    ELSE ...u.s.w...
```

END

END

END.

Zu Pas-de-deux 3 (5-6/90)

Im Beispiel 3 zu POLYFIT hat sich eine 1 statt einer 2 ans Ende der als Lösung angegebenen Funktion geschmuggelt, aber das ebenfalls veröffentlichte Druckerprotokoll schrieb die Wahrheit.

Für den 28S habe ich meine Programme aus PRISMA 3/88 zu POLYFIT zusammengefaßt.

Die Bedienung entspricht exakt der 48SX-Version in Pas-de-deux 3.

Die Unterprogramme INDP? konnte ich ebenfalls ein wenig kürzen.

Erfreulich verlief die Optimierung von NLIN:

Die neuen Versionen sind halb so lang und doppelt so schnell wie die alten, und das bei gleicher Bedienung wie in 5-6/90 (für die 28S und 48SX-Version). Allerdings ist der Bedarf an Datenspeicherplatz etwas größer geworden.

Das Programm →EQ enthält einige überflüssige Befehle:

OVER (Zeile 1) und das g (Zeile 2) in der lokalen Definition kann man streichen.

Dem Programm TIMER empfehle ich noch die Funktion NEWOB an das END in Zeile 3 anzuhängen, so erstellt sich der Rechner zunächst eine vollständige Kopie des Objekts in Ebene 1, Zeitmessungen laufen dann (hoffentlich) etwas genauer.

Eine kleine Verbesserung ergibt sich auch bei GM (28S: XROOT durch INV ^ ersetzen) und QM (nur 48SX) bei gleicher Bedienung.

Zum mathematischen Hintergrund von KR sollte ich vielleicht noch er-

wählen, daß der Kehrwert der Krümmung an der Stelle x einer Funktion auch als Radius des Krümmungskreises (=Krümmungsradius) bekannt ist. Führt man mit dem Fahrrad auf der Funktion entlang und klemmt plötzlich an dieser Stelle x der Lenker, dann sagt der Kehrwert der Krümmung, welchen Radius unsere nun (unfreiwillig) gefahrene Kreisbahn hat.

Zu Pas-de-deux 4 (1/91)

Auf der Bildseite hat sich unter Punkt 1 ein kleiner Fehler eingeschlichen, über dem großen Summenzeichen (Σ) muß (wie im Text) natürlich "n=Spaltenzahl A=Zeilenzahl B" stehen.

Beim Programm CEQN sollte man eine Variable (in Ebene 1:) wählen, welche noch nicht in der symbolischen Matrix (Ebene 2:) auftaucht. Da ich in letzter Minute noch einen Fehler im Programm NLGS korrigiert habe, stimmt dessen Beschreibung nicht mehr ganz mit dem Listing überein. Die in 1/90 abgedruckte Version funktioniert nämlich auch auf den 48SX-A-Modellen immer einwandfrei.

Leider macht das Newton-Verfahren dennoch Kummer, weil es zwecks erfolgreicher Konvergenz gute Startwerte braucht. Hat man diese gefunden, ist die Version in PRISMA 1/91 einwandfrei und schnell, die Ableitung (Jacobimatrix) berechnet das Programm ja erst in jedem dritten Schritt neu, und in der Nähe der Nullstelle werden die Abstände zwischen zwei Newtonschritten immer kleiner, weshalb sich die Ableitung auch immer weniger verändert.

Ist man von der Nullstelle noch weit entfernt, muß die Ableitung jedesmal neu berechnet werden, da sie ja den Weg zur Nullstelle angibt, und sich noch stark ändern kann. Die hier vorgestellte Version berechnet also in jedem Schritt die Ableitung neu, (kommt also hoffentlich von weiter entfernten Punkten zur Lösung) und konvergiert quadratisch.

Im temporären Menü erscheint jetzt die Funktion $F \rightarrow X$ statt $\rightarrow X$, mit

dieser neuen Funktion kann man einen beliebigen x -Vektor (in Ebene 1) in die Funktion einsetzen und eine grobe Handpeilung der Startwerte vornehmen.

Das Beispiel zeigt die Gleichungen dreier Kugeln, deren Schnittpunkt berechnet werden soll. Gibt man hier zunächst als Startwert

[1 1 1]

ein, dann konvergieren nur die Werte für Y und Z , aber X springt, was man durch Programmunterbrechung und Neustart mit einem komplexen Vektor beheben kann.

Dazu noch ein Tip:

Im MATRIX-WRITER kann man einen reellen Vektor/Matrix nicht in einen komplexen verwandeln. Dazu wählt man besser EDIT, denn hier genügt es, ein Element in ein komplexes zu verändern, dann konvertiert der Rechner automatisch die ganze Matrix.

So mancher fragt sich, ob es nicht auch eine Regula Falsi für nichtlineare Gleichungssysteme gibt.

Doch, aber wenn man einen Rechner hat, der explizit ableiten kann ist das Newton-Verfahren besser als die Regula Falsi, obwohl es mehr Rechenaufwand verlangt.

Schon bei einer Gleichung mit einer Variablen liegt das Problem darin, daß Newton den Wert einer Ableitung (z.B. $f'(x_i)$) verwendet, der sich genau berechnen läßt.

Die Regula Falsi ersetzt diese Ableitung durch die Näherung $f'(x_j) = (f(x_j) - f(x_{j-1})) / (x_j - x_{j-1})$ aus den letzten beiden Funktionswerten.

Aber sowohl die x als auch die f -Werte nähern sich immer mehr einander an, und unterscheiden sich in den ersten Stellen kaum noch.

Theoretisch wird die Näherung der Ableitung immer genauer, aber praktisch schlagen die Rundungsfehler immer härter zu.

Das Programm JACOBI berechnet die Jacobimatrix nach der Definition im Taschenbuch der Mathematik von Bronstein-Semendjajew. Andere schlaue Bücher halten die dazu transponierte Matrix für die Jacobimatrix (so verwendet sie auch

NEWTON). Was man als Anwender davon halten soll, bleibt jedem selbst überlassen.

Hier noch etwas zum Zeitsparen:

Die aufwendigste Matrixoperation ist die INV-Funktion.

Wenn man die Inverse also nur braucht, um ein lineares Gleichungssystem zu lösen, dann beschäftigen die Schritte $A \text{ INV } B *$ den Rechner etwa dreifach länger als $B \text{ A } /$ und das bei schlechterer Genauigkeit (B =Spaltenvektor, A =quadr. Matrix).

Die eingebaute Funktion RSD erlaubt nicht nur die in den Handbüchern angegebenen Operationen mit Spaltenvektoren, sondern alle Operationen mit Matrizen, die auch mit $*$ durchgeführt werden könnten.

Der Sinn von RSD besteht ja darin, solche Matrizenprodukte mit höherer Genauigkeit zu berechnen.

Weitere Funktionen, die auf Matrix- und Vektorobjekte (kurz MOB und VOB) einwirken können sind:

RND rundet jedes einzelne Element in MOB's und VOB's, TRNC schneidet den Nachkommateil bei jedem Element ab, DOT bildet nicht nur das Skalarprodukt von Vektoren in VOBs, sondern auch von Matrizen.

Noch einmal zur Bedeutung von Normen (RNRM, CNRM und ABS): Nehmen wir an wir haben eine 7×7 Matrix (7, weil das auf allen 48ern funktioniert) in der Variablen A gespeichert und möchten nun wissen, welche Art von Matrixinversion die Beste ist:

Das Programm MINV für den 28S, das Programm MINV für den 48SX oder die eingebaute Funktion ??

Zweifach angewendet müßten alle drei Wege wieder A ergeben, was sie aber wegen der Rundungsfehler nicht tun. Ziehen wir dann wieder A ab, so erhalten wir die Fehler, die sich bei der Berechnung eingeschlichen haben.

Wir führen also

$A \text{ MINV } \text{ MINV } A -$

mit den beiden Programmen und

$A \text{ INV } \text{ INV } A -$

durch, und erhalten drei Matrizen mit lauter kleinen Werten. Nun ent-

scheiden wir uns für eine der drei Normen, z.B. RNRM, und wenden diese Funktion auf alle drei Matrizen an.

Alle Normen liefern als Ergebnis entweder eine Null (nur falls alle Elemente der Matrix Null waren) oder eine positive Zahl. Je kleiner diese Zahl ist, um so kleiner ist der Rundungsfehler, und um so besser war das Verfahren.

Zu Pas-de-deux 5 (1/91)

Bei Nr. 19 haben sich einige STO Befehle verkrümmelt, bei der zweiten Version sollte

```
{ A 0 B 0 C 0 D 0 }
LIST→ DROP STO STO STO STO
stehen.
```

Das Programm KEY? (nur 48SX) habe ich hier noch einmal angegeben, diesmal nimmt es die Erstfunktionen aller Tasten und wandelt sie in die aufgedruckten Alphazeichen um.

Inzwischen hatte ich noch unangenehme Begegnungen mit der Auslöschung, dem Effekt, der schnell ein paar Stellen klaut, und die Berechnung verändert.

Dazu zwei Beispiele:

$10001 - 100 = 4,999875E-3$
hat von 12 möglichen Stellen nur noch sieben. Mit der dritten Binomischen Formel kann man die Gleichung umformen zu
 $1/(10001 + 100) = 4,99987500625E-3$
bei voller Genauigkeit. Auch bei $122/121 - 1 = 8,26446281E-3$ verliert man gegenüber $1/121 = 8,26446280992E-3$ gleich drei Stellen Genauigkeit.

Ralf Pfeifer
Rubensstr. 5
5000 Köln 50

Ankopplung an Computer?

von Markus Wiencken

"Ist er nicht schon angekoppelt?" fragen vielleicht einige. Ich meine ganz entschieden **"Nein!"**.

Natürlich ist es möglich, mit Hilfe des Servermodus (Kermit) dem HP Befehle zu erteilen und sich automatisch das Ergebnis zurückliefern zu lassen - immerhin!

Das ist aber alles kalter Kaffee verglichen mit dem, was möglich sein sollte!

Wenn man beim IBM-PC (bei anderen Rechnern sicherlich genauso) in den Tastaturpuffer einen Befehl schreibt, wird dieser genauso ausgeführt, als ob er eingetippt worden wäre. Wie der Inhalt in den Puffer kam, interessiert nicht, Hauptsache, er kommt da rein!

In den letzten Heften der "PRISMA" wurde immer wieder über interessante Details des HP48SX berichtet.

Ein ROM- und RAM-Layout war auch schon dabei. Die Adresse des Tastaturpuffers war auch darunter, ebenso der Bereich des Displays.

Wenn es also gelingt, sowohl in den Puffer hinein zu schreiben als auch den Speicherinhalt des Displays auszulesen, könnte man folgendes realisieren: Über das Kabel (Sellerie-Port) werden vom Computer Befehle an den HP 48 geschickt, ebenfalls über das Kabel kommt der Inhalt der Anzeige zurück. Letzterer wird auf dem PC angezeigt. Damit könnte man den HP voll vom PC aus steuern, hätte die große Tastatur und eine große Anzeige (Monitor) zur Verfügung.

"Um Himmelswillen, ist doch alles viel zu langsam!", werden jetzt einige schreien.

"Die Übertragung von Daten ist doch einschläfernd langsam", mit Kermit versteht sich. Die

Übertragung mit normalen Strings ist um etliches schneller - und bei den kleinen Übertragungsraten (9600 Baud) mehr als ausreichend sicher. Der engagierte User möge sich davon selber überzeugen.

"Die Idee ist super! Warum ist die Software noch nicht fertig?" Genau deswegen wende ich mich an die Leser der "PRISMA", um Rat einzuholen: *Wer kann mir helfen, das Problem mit dem Tastaturpuffer und dem Auslesen des Displayspeichers zu lösen?*

Für sachdienliche Hinweise wäre ich dankbar, ich werde sie auch bestimmt alle veröffentlichen!

Markus Wiencken
Riedeselstraße 64/244
6100 Darmstadt
Tel.: 06151 / 31 56 51
Fax : 06151 / 31 67 29

SYSEVAL-Adressen

für den HP48SX

00100	[DON Ofs2 Ofs1 Ofs0] Disp On, Bit Offset	03416	MC: garbage collect need 1 stack element	03F5D	MC: pop TOS-1 and TOS (System Binary) → A.A and C.A
00101	[Con3 Con2 Con1 Con0] Contrast	0341D	MC: garbage collect need C.A stack elements	03F8B	push Real Number prolog <2933h>
00102	[VDIG LID TRIM Con4] Disp Test (VDIG, LID, TRIM should be 0) & Contrast	0357C	MC: push A as new System Binary and continue RPL	03F95	push Complex Number prolog <2977h>
00104	16 bit hardware CRC	03672	MC: restore registers, push A and continue RPL	03F9F	push List prolog <2A74h>
00138	hardware timer	03A81	True	03FA9	push Global Name prolog <2911h>
02248	move #100,c.a / config	03AC0	False	03FB3	push Program prolog <2D9Dh>
028FC	Enter Machine Code (for RPL Objects)	03AF2	Internal NOT (1:True/False)	03FBD	push Algebraic prolog <2AB8h>
02911	System Binary	03B06	MC: push False and continue RPL	03FC7	push Directory prolog <2A96h>
02933	Real Number	03B1A	MC: push True and continue RPL	03FD1	push Local Name prolog <2E6Dh>
02955	Long Real	03B2E	if TOS-1 = TOS (object addresses are the same) → True/False	03FDB	push Long Real prolog <2955h>
02977	Complex Number	03B46	if TOS-1 = False, then DROP TOS, else DROP TOS-1	03FE5	push Unit prolog <2ADAh>
0299D	Long Complex	03B75	if TOS-1 = True, then DROP TOS, else DROP TOS-1	03FEF	<0h>
029BF	Character	03B97	Internal SAME → True/False	03FF9	<1h>
029E8	Array	03CA6	if TOS = 0 (System Binary) → True/False	04003	<2h>
02A0A	Linked Array	03CC7	if TOS ≠ 0 (System Binary) → True/False	0400D	<3h>
02A2C	String	03CE4	if TOS-1 < TOS (System Binary) → True/False	04017	<4h>
02A4E	Binary Integer	03D19	if TOS-1 = TOS (System Binary) → True/False	04021	<5h>
02A74	List	03D4E	if TOS-1 ≠ TOS (System Binary) → True/False	0402B	<6h>
02A96	Directory	03D83	if TOS-1 > TOS (System Binary) → True/False	04035	<7h>
02AB8	Algebraic	03DBC	Internal + (2:System Binary,1:System Binary)	0403F	<8h>
02ADA	Unit	03DE0	Internal - (2:System Binary,1:System Binary)	04049	<9h>
02AFC	Tagged	03DEF	Internal add one (1:System Binary)	04053	<Ah>
02B1E	Graphic	03E0E	Internal subtract one (1:System Binary)	0405D	<Bh>
02B40	Library	03E2D	Internal add two (1:System Binary)	04067	<Ch>
02B62	Backup	03E4E	Internal subtract two (1:System Binary)	04071	<Dh>
02B88	Library Data	03E6F	Internal multiply by 2 (1:System Binary)	0407B	<Eh>
02D9D	Program	03E8E	Internal divide by 2 (1:System Binary)	04085	<Fh>
02DCC	Code	03EB1	Internal AND (2:System Binary,1:System Binary)	0408F	<10h>
02E48	Global Name	03EC2	Internal * (2:System Binary,1:System Binary)	04099	<11h>
02E6D	Local Name	03EF7	Internal / (2:System Binary,1:System Binary) → (2:rem,1:div)	040A3	<12h>
02E92	XLIB Name			040AD	<13h>
03019	MC: skip next token			040B7	<14h>
0312B	End Marker			040C1	<15h>
03130	RPL RETURN			040CB	<16h>
0314C	Internal DEPTH → (1:System Binary)			040D5	<17h>
03188	Internal DUP			040DF	<18h>
031AC	Internal DUP2			040E9	<19h>
031D9	Internal DUPN (N:...,1:System Binary)			040F3	<1Ah>
03223	Internal SWAP			040FD	<1Bh>
03244	Internal DROP			04107	<1Ch>
03258	Internal DROP2			04111	<1Dh>
0326E	Internal DROPN (1:System Binary)			0411B	<1Eh>
03295	Internal ROT			04125	<1Fh>
032C2	Internal OVER			0412F	<20h>
032E2	Internal PICK (N:...,1:System Binary)			04139	<21h>
03325	Internal ROLL (N:...,1:System Binary)			04143	<22h>
0339E	Internal ROLLD (N:...,1:System Binary)			0414D	<23h>
				04157	<24h>
				04161	<25h>
				0416B	<26h>

04175	<27h>	06641	MC: pop TOS (System Binary) → A.A	074E4	store local variables (M:Any,...N:Local Name,...1:System Binary)
0417F	<28h>	06657	Internal NEWOB	076AE	Internal DETACH from HOME directory (1:System Binary)
04189	<29h>	0670C	MC: block copy	07709	Internal ATTACH to HOME directory (1:System Binary)
04193	<2Ah>	0679B	MC: save D0,D1,B,D (uses C,D0), clear carry	07D27	Internal STO (2:Any,1:Local Name)
0419D	<2Bh>	067D2	MC: restore D,B,D1,D0 (C=D0), clear carry	08D5A	recall current directory
041A7	Internal OFF	06806	Let C = Space B/W RSTK & TOS	08D92	Internal HOME
04FB6	Error: Insufficient Memory	06A8E	Let C.A = C.A / 5	08DD4	if pop TOS = HOME directory → True/False
04FBB	MC: Error: Insufficient Memory	06AD8	A=malloc(C Nibbles) ???	0CBAE	Error: Nonexistent Alarm
0501E	MC: Invoke error code in C	06AE3	A=malloc(C Nibbles)	0CBDE	MC: Error: Nonexistent Alarm
05023	MC: invoke error code in A.A	06B00	A=malloc(B Nibbles) (C.A=free nibbles)	0CBFA	Internal TIME
05089	Internal UVAL (1:Unit)	06E8E	No Operation (continue RPL)	0CC0E	Internal DATE
05143	MC: Restore D,B,D1,D0 (C=D0), Clear Carry and continue RPL	06E97	Place next address on the stack, do not execute	0CC39	Internal DDAYS
05193	Internal + (2:String,1:String)	06F8E	Internal EVAL (1:Any except Algebraic/List/Tagged)	0CC5B	Internal DATE+
0521F	Internal + (2:List,1:List)	06FB7	iterate loop	0CD2B	Internal →DATE
052FA	Internal + (2:List,1:Any)	06FBC	MC: iterate loop	0CD3F	Internal CLKADJ
05331	build composite object (N:...,2:System Binary,1:System Binary)	06FD1	Return and execute the next token in this stream	0CD53	Internal →TIME
05445	Internal →PROGRAM (N:...,1:System Binary)	06FD6	MC: return and execute the next token in this stream	0D2A3	Internal WSLOG
05459	Internal →LIST (N:...,1:System Binary)	0712A	if pop TOS = True, then skip next token	0D304	Internal TSTR
0546D	Internal →ALGEBRAIC (N:...,1:System Binary)	0714D	skip next token	0DDA8	Internal ACKALL
05481	Internal →UNIT (M:...,1:System Binary)	07152	MC: skip next token and continue RPL	0DDC1	Internal ACK
054AF	explode composite object → (N:...,1:System Binary)	0715C	skip next two tokens	0DF01	'Alarms' (Global Name)
0554C	GC & load D,B,D1,D0 (C=D0) / CC	07161	MC: skip next two tokens and continue RPL	0DF28	'Alarms' (Global Name)
055DF	""	0716B	set return to self	0E1D8	Convert internal alarm into external alarm
055E9	{ }	07170	MC: set return to self and continue RPL	0E235	Recall 'Alarms' list
05622	SIZE of level 2 String → System Binary	0717B	MC: set return to A and continue RPL	0E3DF	Internal RCLALARM
05636	Internal SIZE (1:String) → System Binary	071A2	loop	0E402	Recall N'th Alarm (1:System Binary) → (Alarm/True,False)
056B6	Internal GET; object <Nh> → N'th address in object	071AB	exit loop	0E47A	'M' (Local Name)
05944	Internal BYTES (non-ROM objects) → (2:System Binary,1:Binary Integer)	071B0	MC: exit loop	0E483	'N' (Local Name)
05A03	Internal B→SB (1:Binary Integer)	071BE	MC: continue RPL	0E4A0	'M' (Local Name)
05B79	MC: allocate string	071C8	if pop TOS = False, then exit loop, else iterate loop	0E4AE	'N' (Local Name)
05BE9	name to string (1:Global Name/Local Name)	071CD	MC: if pop TOS = False, then exit loop, else iterate loop	0E4C1	'M' (Local Name)
05C27	Internal R→C (2:Real Number,1:Real Number)	071E5	exit loop	0E724	Internal DELALARM
05D2C	Internal C→R (1:Complex Number)	071EE	if pop TOS = False, then skip next two tokens and iterate	0EAD7	Internal FINDALARM (1:Real Number)
05E81	Deep internal →TAG (2:Any,1:String)	07211	MC: skip next two tokens and iterate	0EB31	Internal FINDALARM (1:List)
05EC7	Internal OBJ→ (1:Tagged)	07221	push current loop counter as System Binary	0EB81	Internal TICKS
05EEA	change prolog of list element one to Global Name	072D7	A=orig D0, C=ptr to loop info, D0=ptr to loop counter	0F33A	Internal UNIT
05F0F	GC Need 5 Nibbles	07334	next (internal loop)	0F34E	Internal OBJ→ (1:Unit)
05F2E	Internal →TAG (2:Any,1:Global Name/Local Name)	073C3	for 0 to (TOS)-1 (1:System Binary)	0F371	Internal CONVERT
05F42	RPL Garbage Collect	073CE	for 1 to (TOS)-1 (1:System Binary)	0F561	Standardize units and then strip units (levels 1,2)
05F61	Internal MEM (nibbles free) → (1:System Binary)	073DB	for 1 to TOS (1:System Binary)	0F584	Internal == (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)
0613E	Garbage Collect & set D	073F7	for TOS to (TOS-1)-1 (2:System Binary,1:System Binary)	0F598	Internal ≠ (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)
06537	MC: push R0 as new System Binary	074D0	store local variables (N:Any,...,1:List(of Local Names))	0F5AC	Internal < (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)
				0F5C0	Internal > (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)
				0F5D4	Internal ≤ (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)
				0F5E8	Internal ≥ (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)
				0F5FC	Internal ABS (1:Unit)
				0F615	Internal NEG (1:Unit)
				0F62E	Internal SIN (1:Unit)

0F660	Internal COS (1:Unit)	1410F	Internal NUM (1:String)	18A1E	save last RPL token, stack size, clear @706FD.S
0F674	Internal TAN (1:Unit)	14137	Internal STR→ (1:String)	18A27	MC: save stack size, clear @706FD.S and continue RPL
0F6A2	Internal + (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)	1415A	Internal BEEP (2:Real Number,1:Real Number)	18A51	continue RPL
0F774	Internal - (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)	1420A	Internal > (2:String,1:String)	18A5B	Save last RPL token and verify DEPTH ≥ 3
0F792	Internal * (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)	142A6	Internal < (2:String,1:String)	18A68	Verify DEPTH ≥ 3
0F823	Internal / (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)	142BA	Internal ≥ (2:String,1:String)	18A6D	MC: verify DEPTH ≥ 3 and continue RPL
0F841	Internal INV (1:Unit)	142E2	Internal ≤ (2:String,1:String)	18A75	MC: verify DEPTH ≥ 3
0F878	Internal ^ (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)	142FB	Internal FREEZE (1:Real Number)	18A80	Save last RPL token and verify DEPTH ≥ 2
0F913	Internal SQ (1:Unit)	14378	Internal HALT	18A8D	Verify DEPTH ≥ 2
0F92C	Internal sqrt (1:Unit)	1439B	"halt" (Local Name)	18A92	MC: verify DEPTH ≥ 2 and continue RPL
0F945	Internal UBASE (1:Unit)	14483	"nohalt" (Local Name)	18A9A	MC: verify DEPTH ≥ 2
0FB6F	Internal MAX (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)	15007	Internal DOERR (1:Real Number)	18AA5	Save last RPL token and verify DEPTH ≥ 1
0FB8D	Internal MIN (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)	1501B	Internal DOERR (1:Binary Integer)	18AB2	Verify DEPTH ≥ 1
0FBAB	Internal % (2:Unit,1:Real Number)	1502F	Internal DOERR (1:System Binary)	18AB7	MC: verify DEPTH ≥ 1 and continue RPL
0FC3C	Internal %CH (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)	15048	Internal DOERR (1:String)	18ABF	MC: verify DEPTH ≥ 1
0FCCD	Internal %T (2:Real Number/Unit,1:Real Number/Unit)	15717	Internal STEQ (1:Any)	18AC6	MC: verify DEPTH ≥ C.S, expect P = 2*C.S - 1
0FCE6	Internal SIGN (1:Unit)	1572B	Internal RCEQ	18B6D	Save last RPL token and verify DEPTH ≥ 5
0FCFA	Internal IP (1:Unit)	15744	Internal RCEQ → Contents,True/False	18B7A	Verify DEPTH ≥ 5
0FD0E	Internal FP (1:Unit)	15758	unevaluated 'EQ' (Global Name)	18B7F	MC: verify DEPTH ≥ 5 and continue RPL
0FD22	Internal FLOOR (1:Unit)	1576C	'EQ' (Global Name)	18B87	MC: verify DEPTH ≥ 5
0FD36	Internal CEIL (1:Unit)	15781	" (Global Name)	18B92	Save last RPL token and verify DEPTH ≥ 4
0FD68	Internal RND (2:Unit,1:Real Number)	1592D	Set last RPL token to <0h> and verify DEPTH ≥ 1	18B9F	Verify DEPTH ≥ 4
0FD8B	Internal TRNC (2:Unit,1:Real Number)	1613F	Null String "" (RAM based)	18BA4	MC: verify DEPTH ≥ 4 and continue RPL
10F74	Error: No Current Equation	166E3	Internal FIX (1:System Binary)	18BAC	MC: verify DEPTH ≥ 4
10F79	MC: Error: No Current Equation	166EF	Internal SCI (1:System Binary)	18C34	Save last token, check args, R→SB and verify TOS < DEPTH-1
10FD6	Internal KILL	166FB	Internal ENG (1:System Binary)	18C4A	Check args, R→SB and verify TOS < DEPTH-1
11036	Error: Non-Empty Directory	16707	Internal STD	18C77	MC: save last RPL token
1103B	MC: Error: Non-Empty Directory	16CA7	Error: Bad Argument Value	18C92	Error: Undefined Name
11076	Internal CONT	1848C	Internal PATH	18C97	MC: Error: Undefined Name
112EC	?? save Last Arguments	184E1	Internal CRDIR	18CA2	Error: Bad Argument Value
114B3	Push @C.A as new System Binary	18513	Internal STO (2:Any,1:Global Name)	18CA7	MC: Error: Bad Argument Value
1158F	Internal BLANK (2:System Binary,1:System Binary)	1854F	Internal PURGE (1:Global Name)	18CB2	Error: Bad Argument Type
12665	recall PICT	18595	Internal PGDIR (1:Global Name)	18CB7	MC: Error: Bad Argument Type
12FB2	XFER: Save D,B,D1,D0 (uses C)	186E8	Internal TVARS (1:Real Number)	18CC2	Error: Too Few Arguments
1314D	Internal TEXT	18706	Internal TVARS (1:List)	18CC7	MC: Error: Too Few Arguments
13161	XFER: Restore D,B,D1,D0 (C=D0) / Clear Carry	18779	Internal VARS	18CCE	Put Error Code in C.A into A
1400E	Internal ERR0	1884D	Set last RPL Token to <0h>	18CD7	ABS(Real) → System Binary
14039	Push Last Err# as System Binary	18873	Internal AND (2:String,1:String)	18CEA	Internal R→SB (1:Real Number)
1404C	Internal ERRN	18887	Internal OR (2:String,1:String)	18DBF	Internal SB→R (1:System Binary)
14065	Internal ERRM	1889B	Internal XOR (2:String,1:String)	18EBA	Internal EVAL (1:Algebraic/List)
14088	Internal →STR (1:Any)	188AF	if SIZE(TOS) = SIZE(TOS-1) (String), then NEWOB and SWAP, else Bad Argument Value	18ECE	Save last RPL token, verify DEPTH ≥ 1 and check args.
140AB	Internal DISP (2:Any,1:Real Number)	188D2	Internal NOT (1:String)	18EDF	Save last RPL token, verify DEPTH ≥ 2 and check args.
140F1	Internal CHR (1:Real Number)	188E6	Deep internal AND (2:String,1:String)	18EF0	Save last RPL token, verify DEPTH ≥ 3 and check args.
		188F5	Deep internal OR (2:String,1:String)		
		18904	Deep internal XOR (2:String,1:String)		
		18961	Deep internal NOT (1:String)		
		189FC	Configuration code for library 002 (XLIB 2)		

18F01	Save last RPL token, verify DEPTH \geq 4 and check args.	1A36D	ERR0 (XLIB 2 43)	1B72F	ACOS (XLIB 2 88)
18F12	Save last RPL token, verify DEPTH \geq 5 and check args.	1A388	ERRN (XLIB 2 44)	1B775	Internal ACOS (1:Real Number)
18F83	XFER: Bad Argument Type	1A3A3	ERRM (XLIB 2 45)	1B79C	ATAN (XLIB 2 89)
18F9D	Check arguments for type (don't save D0)	1A3BE	EVAL (XLIB 2 46)	1B7EB	ASINH (XLIB 2 90)
18FA9	Check arguments for type - XFER	1A3FE	IFTE (XLIB 2 47)	1B830	ACOSH (XLIB 2 91)
18FB2	Check arguments for type	1A4A3	Internal IFTE (3:Real Number,2:Any,1:Any)	1B86C	Internal ACOSH (1:Real Number)
18FB7	MC: check arguments for type	1A4CD	IFT (XLIB 2 48)	1B8A2	ATANH (XLIB 2 92)
194BB	verify Real Array (1:Array)	1A4F0	Internal IFT (2:Real Number,1:Any)	1B8DE	Internal ATANH (1:Real Number)
1957B	ASR (XLIB 2 0)	1A513	Internal IFT (2:Symbolic,1:Any)	1B905	EXP (XLIB 2 93)
1959B	RL (XLIB 2 1)	1A52E	SYSEVAL (XLIB 2 49)	1B94F	LN (XLIB 2 94)
195BB	RLB (XLIB 2 2)	1A547	Internal SYSEVAL (1:Binary Integer)	1B995	Internal LN (1:Real Number)
195DB	RR (XLIB 2 3)	1A584	DISP (XLIB 2 50)	1B9C6	LOG (XLIB 2 95)
195FB	RRB (XLIB 2 4)	1A5A4	FREEZE (XLIB 2 51)	1BA0C	Internal LOG (1:Real Number)
1961B	SL (XLIB 2 5)	1A5C4	BEEP (XLIB 2 52)	1BA3D	ALOG (XLIB 2 96)
1963B	SLB (XLIB 2 6)	1A5E4	\rightarrow NUM (XLIB 2 53)	1BA8C	LNPI (XLIB 2 97)
1965B	SR (XLIB 2 7)	1A604	LASTARG (XLIB 2 54)	1BAC2	EXPM (XLIB 2 98)
1967B	SRB (XLIB 2 8)	1A71F	WAIT (XLIB 2 55)	1BB02	! (XLIB 2 99)
1969B	R \rightarrow B (XLIB 2 9)	1A738	Internal WAIT (1:Real Number)	1BB41	FACT (XLIB 2 100)
196BB	B \rightarrow R (XLIB 2 10)	1A7B5	Internal WAIT (1:Real Number > 0)	1BB6D	IP (XLIB 2 101)
196DB	CONVERT (XLIB 2 11)	1A858	CLLCD (XLIB 2 56)	1BBA3	FP (XLIB 2 102)
1971B	UVAL (XLIB 2 12)	1A873	KEY (XLIB 2 57)	1BBD9	FLOOR (XLIB 2 103)
1974F	UNIT (XLIB 2 13)	1A8BB	CONT (XLIB 2 58)	1BC0F	CEIL (XLIB 2 104)
19771	UBASE (XLIB 2 14)	1A8D8	= (XLIB 2 59)	1BC45	XPON (XLIB 2 105)
197A5	UFACT (XLIB 2 15)	1A995	NEG (XLIB 2 60)	1BC71	MAX (XLIB 2 106)
197C8	Internal UFACT	1AA1F	ABS (XLIB 2 61)	1BCE3	MIN (XLIB 2 107)
197F7	TIME (XLIB 2 16)	1AA6E	CONJ (XLIB 2 62)	1BD55	RND (XLIB 2 108)
19812	DATE (XLIB 2 17)	1AABD	pi (XLIB 2 63)	1BDD1	TRNC (XLIB 2 109)
1982D	TICKS (XLIB 2 18)	1AADF	MAXR (XLIB 2 64)	1BE4D	MOD (XLIB 2 110)
19848	WSLOG (XLIB 2 19)	1AB01	MINR (XLIB 2 65)	1BE9C	MANT (XLIB 2 111)
19863	ACKALL (XLIB 2 20)	1AB23	e (XLIB 2 66)	1BEC8	D \rightarrow R (XLIB 2 112)
1987E	ACK (XLIB 2 21)	1AB45	i (XLIB 2 67)	1BEF4	R \rightarrow D (XLIB 2 113)
1989E	\rightarrow DATE (XLIB 2 22)	1AB67	+ (XLIB 2 68)	1BF1E	\rightarrow HMS (XLIB 2 114)
198BE	\rightarrow TIME (XLIB 2 23)	1AC93	Internal + (2:Any,1:List)	1BF3E	HMS \rightarrow (XLIB 2 115)
198DE	CLKADJ (XLIB 2 24)	1ACA7	Internal + (2:String,1:Any)	1BF5E	HMS+ (XLIB 2 116)
198FE	STOALARM (XLIB 2 25)	1ACBB	Internal + (2:Any,1:String)	1BF7E	HMS- (XLIB 2 117)
19928	RCLALARM (XLIB 2 26)	1ACD7	?? + (XLIB 2 69)	1BF9E	RNRM (XLIB 2 118)
19948	FINDALARM (XLIB 2 27)	1AD09	- (XLIB 2 70)	1BFBE	CNRM (XLIB 2 119)
19972	DELALARM (XLIB 2 28)	1ADEE	* (XLIB 2 71)	1BFDE	DET (XLIB 2 120)
19992	TSTR (XLIB 2 29)	1AF05	/ (XLIB 2 72)	1BFFE	DOT (XLIB 2 121)
199B2	DDAYS (XLIB 2 30)	1B02D	^ (XLIB 2 73)	1C01E	CROSS (XLIB 2 122)
199D2	DATE+ (XLIB 2 31)	1B124	Internal ^ (2:Real Number,1:Real Number)	1C03E	RSO (XLIB 2 123)
19A72	'ALRMDAT' (Global Name)	1B185	XROOT (XLIB 2 74)	1C060	% (XLIB 2 124)
19B1F	'ALRMDAT' (Global Name)	1B1C4	?? XROOT (XLIB 2 75)	1C0D7	%T (XLIB 2 125)
19DBE	'ALRMDAT' (Global Name)	1B278	INV (XLIB 2 76)	1C149	%CH (XLIB 2 126)
1A105	CRDIR (XLIB 2 32)	1B2DB	ARG (XLIB 2 77)	1C1B9	RAND (XLIB 2 127)
1A125	PATH (XLIB 2 33)	1B30D	Internal ARG (1:Real Number)	1C1D4	RDZ (XLIB 2 128)
1A140	HOME (XLIB 2 34)	1B32A	SIGN (XLIB 2 78)	1C1F6	COMB (XLIB 2 129)
1A15B	UPDIR (XLIB 2 35)	1B374	sqrt (XLIB 2 79)	1C236	PERM (XLIB 2 130)
1A16F	Internal UPDIR	1B3F5	Internal sqrt (1:Real Number)	1C274	SF (XLIB 2 131)
1A194	VARS (XLIB 2 36)	1B426	SQ (XLIB 2 80)	1C28D	Internal SF (1:Real Number)
1A1AF	TVARS (XLIB 2 37)	1B47B	Internal SQ (1:Real Number)	1C2B0	TOS (Real) \rightarrow System Binary / TOS (Real) > 0 \rightarrow True/False
1A1D9	BYTES (XLIB 2 38)	1B48F	Internal SQ (1:Complex Number)	1C2D5	CF (XLIB 2 132)
1A1FC	Internal BYTES (1:Any except Global Name)	1B4AC	SIN (XLIB 2 81)	1C2EE	Internal CF (1:Real Number)
1A265	Internal BYTES (1:Global Name)	1B505	COS (XLIB 2 82)	1C313	FS? (XLIB 2 133)
1A2BC	NEWOB (XLIB 2 39)	1B55E	TAN (XLIB 2 83)	1C32C	Internal FS? (1:Real Number)
1A2DA	if TOS = ROM Object \rightarrow True/False	1B5B7	SINH (XLIB 2 84)	1C331	Internal FS? (1:Real Number) \rightarrow True/False
1A303	KILL (XLIB 2 40)	1B606	COSH (XLIB 2 85)	1C360	FC? (XLIB 2 134)
1A31E	OFF (XLIB 2 41)	1B655	TANH (XLIB 2 86)	1C379	Internal FC? (1:Real Number)
1A339	DOERR (XLIB 2 42)	1B6A4	ASIN (XLIB 2 87)	1C399	DEG (XLIB 2 135)
		1B6EA	Internal ASIN (1:Real Number)	1C3B4	RAD (XLIB 2 136)
				1C3CF	GRAD (XLIB 2 137)
				1C3EA	FIX (XLIB 2 138)

1C403	Internal FIX (1:Real Number)	1CE82	Internal VTYPE (1:Tagged)		
1C41E	SCI (XLIB 2 139)	1CEE3	EQ→ (XLIB 2 168)	1D898	Internal GET (2:List,1:Real Number/List)
1C437	Internal SCI (1:Real Number)	1CF2E	Internal EQ→ (1:Algebraic)	1D8C7	GETI (XLIB 2 179)
1C452	ENG (XLIB 2 140)	1CF7B	OBJ→ (XLIB 2 169)	1D926	Internal GETI (2:Global Name/Local Name,1:Real Number/List)
1C46B	Internal ENG (1:Real Number)	1CFD0	Internal OBJ→ (1:Algebraic)		
1C486	STD (XLIB 2 141)	1D009	→ARRAY (XLIB 2 170)	1D96C	Internal GETI (2:Array,1:Real Number/List)
1C4A1	FS?C (XLIB 2 142)	1D02C	Internal →ARRAY (1:Real Number)	1D9BC	Internal GETI (2:List,1:Real Number/List)
1C4BA	Internal FS?C (1:Real Number)	1D040	Internal →ARRAY (1:List)	1DD06	V→ (XLIB 2 180)
1C4BF	Internal FS?C (1:Real Number) → True/False	1D092	ARRAY→ (XLIB 2 171)	1DD29	Internal V→ (1:Complex Number)
1C520	FC?C (XLIB 2 143)	1D0AB	Internal ARRAY→ (1:Array)	1DD3D	Internal V→ (1:Array)
1C539	Internal FC?C (1:Real Number)	1D0DF	RDM (XLIB 2 172)	1DE66	→V2 (XLIB 2 181)
1C559	BIN (XLIB 2 144)	1D10C	Internal RDM (2:Array,1:List)	1DE7F	Internal →V2 (2:Real Number,1:Real Number)
1C574	DEC (XLIB 2 145)	1D125	Internal RDM (2:Global Name,1:List)	1DEC2	→V3 (XLIB 2 182)
1C58F	HEX (XLIB 2 146)	1D152	Internal RDM (2:Local Name,1:List)	1DEDB	Internal →V3 (3:Real Number,2:Real Number,1:Real Number)
1C5AA	OCT (XLIB 2 147)	1D186	CON (XLIB 2 173)	1E04A	INDEP (XLIB 2 183)
1C5C5	STWS (XLIB 2 148)	1D1EA	Internal CON (2:List,1:Real Number/Complex Number)	1E07E	PMIN (XLIB 2 184)
1C5FE	RCWS (XLIB 2 149)	1D221	Internal CON (2:List,1:Complex Number)	1E09E	PMAX (XLIB 2 185)
1C619	RCLF (XLIB 2 150)	1D23F	Internal CON (2:Global Name,1:Real Number)	1E0BE	AXES (XLIB 2 186)
1C637	Internal recall System Flags	1D262	Internal CON (2:Global Name,1:Complex Number)	1E0E8	CENTR (XLIB 2 187)
1C64E	Internal recall User Flags	1D28A	Internal CON (2:Local Name,1:Real Number)	1E101	Internal CENTR (1:Real Number)
1C661	push Binary Integer @ D0	1D2AD	Internal CON (2:Local Name,1:Complex Number)	1E126	RES (XLIB 2 188)
1C67F	STOF (XLIB 2 151)	1D2DC	IDN (XLIB 2 174)	1E150	*H (XLIB 2 189)
1C6A2	Internal STOF (1:List)	1D313	Internal IDN (1:Real Number)	1E170	*W (XLIB 2 190)
1C6CF	Internal STOF (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	1D34A	Internal IDN (1:Global Name)	1E190	DRAW (XLIB 2 191)
1C6E3	Internal STOF (system) (1:Binary Integer)	1D36D	Internal IDN (1:Local Name)	1E1AB	AUTO (XLIB 2 192)
1C6F7	Store user flags (1:Binary Integer)	1D392	TRN (XLIB 2 175)	1E1C6	DRAX (XLIB 2 193)
1C731	Store system flags (1:Binary Integer)	1D3BF	Internal TRN (1:Global Name)	1E1E1	SCALE (XLIB 2 194)
1C783	→LIST (XLIB 2 152)	1D3E2	Internal TRN (1:Local Name)	1E201	PDIM (XLIB 2 195)
1C79E	R→C (XLIB 2 153)	1D407	PUT (XLIB 2 176)	1E22B	DEPND (XLIB 2 196)
1C7CA	RE (XLIB 2 154)	1D484	Internal PUT (3:Global Name,2:Real Number/List,1:Any)	1E25F	ERASE (XLIB 2 197)
1C819	IM (XLIB 2 155)	1D4DE	Internal PUT (3:Array,2:Real Number/List,1:Real Number/Complex Number)	1E27A	PX→C (XLIB 2 198)
1C85C	SUB (XLIB 2 156)	1D524	Internal PUT (3:List,2:Real Number/List,1:Any)	1E29A	C→PX (XLIB 2 199)
1C8BB	Internal SUB (3:String,2:Real Number,1:Real Number)	1D565	Internal PUT (3:Local Name,2:Real Number/List,1:Any)	1E2BA	GRAPH (XLIB 2 200)
1C8CF	Internal SUB (3:List,2:Real Number,1:Real Number)	1D5DF	PUTI (XLIB 2 177)	1E2D5	LABEL (XLIB 2 201)
1C8EA	REPL (XLIB 2 157)	1D65C	Internal PUTI (3:Global Name,2:Real Number/List,1:Any)	1E2F0	PVIEW (XLIB 2 202)
1C95A	LIST→ (XLIB 2 158)	1D6B6	Internal PUTI (3:Array,2:Real Number/List,1:Real Number/Complex Number)	1E31A	PIXON (XLIB 2 203)
1C973	explode composite object → (N:...,1:Real Number)	1D701	Internal PUTI (3:List,2:Real Number/List,1:Any)	1E344	PIXOFF (XLIB 2 204)
1C98E	C→R (XLIB 2 159)	1D747	Internal PUTI (3:Local Name,2:Real Number/List,1:Any)	1E36E	PIX? (XLIB 2 205)
1C9B8	SIZE (XLIB 2 160)	1D7C6	GET (XLIB 2 178)	1E398	LINE (XLIB 2 206)
1CA26	Internal SIZE (1:String)	1D825	Internal GET (2:Global Name/Local Name,1:Real Number/List)	1E3C2	TLINE (XLIB 2 207)
1CA3A	Internal SIZE (1:Unit)	1D86B	Internal GET (2:Array,1:Real Number/List)	1E3EC	BOX (XLIB 2 208)
1CA4E	Internal SIZE (1:Array)			1E416	BLANK (XLIB 2 209)
1CA62	Internal SIZE (1:Graphic)			1E436	PICT (XLIB 2 210)
1CA85	Internal SIZE (1:Binary Integer)			1E456	GOR (XLIB 2 211)
1CAB4	POS (XLIB 2 161)			1E46A	Internal GOR (3:Graphic,2:List,1:Graphic)
1CAD7	Internal POS (2:String,1:String)			1E488	Internal GOR (3:Graphic,2:Complex Number,1:Graphic)
1CAF0	Internal POS (2:List,1:Any)			1E4A6	Internal GOR (3:PICT,2:List,1:Graphic)
1CB0B	→STR (XLIB 2 162)			1E4C4	Internal GOR (3:PICT,2:Complex Number,1:Graphic)
1CB26	STR→ (XLIB 2 163)			1E4E4	GXOR (XLIB 2 212)
1CB46	NUM (XLIB 2 164)			1E572	LCD→ (XLIB 2 213)
1CB66	CHR (XLIB 2 165)			1E58D	→LCD (XLIB 2 214)
1CB86	TYPE (XLIB 2 166)				
1CB90	Internal TYPE (1:Any)				
1CDB1	Internal TYPE (1:Array)				
1CDD4	Internal TYPE (1:Program)				
1CE28	VTYPE (XLIB 2 167)				
1CE55	Internal VTYPE (1:Global Name/Local Name)				

1E5AD	→GROB (XLIB 2 215)	(XLIB 2 248)	1FD61	Σ+ (XLIB 2 286)	
1E5D2	ARC (XLIB 2 216)	1F047	Internal DROP2 and push 0	1FD8B	Σ- (XLIB 2 287)
1E606	TEXT (XLIB 2 217)	1F0F5	Internal delta (stepwise derivative) (2:Algebraic,1:Symbolic)	1FDA6	ΝΣ (XLIB 2 288)
1E621	XRNG (XLIB 2 218)	1F133	RCEQ (XLIB 2 249)	1FDC1	CORR (XLIB 2 289)
1E641	YRNG (XLIB 2 219)	1F14E	STEQ (XLIB 2 250)	1FDCC	COV (XLIB 2 290)
1E661	FUNCTION (XLIB 2 220)	1F16E	ROOT (XLIB 2 251)	1FDF7	ΣX (XLIB 2 291)
1E681	CONIC (XLIB 2 221)	1F1D4	integral (stack syntax) (XLIB 2 252)	1FE12	ΣY (XLIB 2 292)
1E6A1	POLAR (XLIB 2 222)	1F201	Internal integral (stack syntax)	1FE2D	ΣX^2 (XLIB 2 293)
1E6C1	PARAMETRIC (XLIB 2 223)	1F223	integral (algebraic syntax) (XLIB 2 253)	1FE48	ΣY^2 (XLIB 2 294)
1E6E1	TRUTH (XLIB 2 224)	1F27A	Internal integral (algebraic syntax)	1FE63	ΣX*Y (XLIB 2 295)
1E701	SCATTER (XLIB 2 225)	1F2C9	Σ (XLIB 2 254)	1FE7E	MAXΣ (XLIB 2 296)
1E721	HISTOGRAM (XLIB 2 226)	1F354	(stack syntax) (XLIB 2 255)	1FE99	MEAN (XLIB 2 297)
1E741	BAR (XLIB 2 227)	1F38B	Internal (stack syntax) (2:Symbolic,1:List)	1FEB4	MINΣ (XLIB 2 298)
1E761	SAME (XLIB 2 228)	1F3F3	(algebraic syntax) (XLIB 2 256)	1FECF	SDEV (XLIB 2 299)
1E783	AND (XLIB 2 229)	1F500	QUOTE (XLIB 2 257)	1FEEA	TOT (XLIB 2 300)
1E7DD	Internal AND (2:Real Number,1:Real Number)	1F542	Internal QUOTE (1:Algebraic)	1FF05	VAR (XLIB 2 301)
1E809	OR (XLIB 2 230)	1F55D	APPLY (stack syntax) (XLIB 2 258)	1FF20	LR (XLIB 2 302)
1E863	Internal OR (2:Real Number,1:Real Number)	1F585	Internal APPLY (stack syntax) (2:List,1:Global Name/Local Name)	1FF7A	PREDV (XLIB 2 303)
1E88F	NOT (XLIB 2 231)	1F5C5	APPLY (algebraic syntax) (XLIB 2 259)	1FF9A	PREDY (XLIB 2 304)
1E8D9	Internal NOT (1:Real Number)	1F640	XLIB 2 260	1FFBA	PREDX (XLIB 2 305)
1E8F6	XOR (XLIB 2 232)	1F8CF	Internal STO (2:Any,1:Algebraic)	1FFDA	XCOL (XLIB 2 306)
1E946	Internal XOR (2:Real Number,1:Real Number)	1F96F	"num" (Local Name)	1FFFA	YCOL (XLIB 2 307)
1E972	== (XLIB 2 233)	1F97E	"fcn" (Local Name)	2001A	UTPC (XLIB 2 308)
1EA30	Internal == (2:Any,1:Any)	1F996	XLIB 2 261	2003A	UTPN (XLIB 2 309)
1EA44	Internal == (2:Tagged/Any,1:Tagged/Any)	1F9AE	XLIB 2 262	2005A	UTPF (XLIB 2 310)
1EA6C	Internal == (2:Real Number,1:Complex Number)	1F9C4	→Q (XLIB 2 263)	2007A	UTPT (XLIB 2 311)
1EA76	Internal == (2:Complex Number,1:Real Number)	1F9E9	→Qpi (XLIB 2 264)	2009A	COLΣ (XLIB 2 312)
1EA9D	≠ (XLIB 2 234)	1FA59	*MATCH (XLIB 2 265)	200C4	SCLΣ (XLIB 2 313)
1EB51	Internal ≠ (2:Any,1:Any)	1FA8D	vMATCH (XLIB 2 266)	200F3	ΣLINE (XLIB 2 314)
1EB65	Internal ≠ (2:Tagged/Any,1:Tagged/Any)	1FABA	Internal *MATCH (2:Real Number/Complex Number/Symbolic,1:List)	2010E	BINS (XLIB 3 315)
1EB8D	Internal ≠ (2:Real Number,1:Complex Number)	1FACE	Internal vMATCH (2:Real Number/Complex Number/Symbolic,1:List)	20133	BARPLOT (XLIB 2 316)
1EB97	Internal ≠ (2:Complex Number,1:Real Number)	1FAEB	_ (XLIB 2 267)	20167	HISTPLOT (XLIB 2 317)
1EBBE	< (XLIB 2 235)	1FB31	Internal _ (1:Real Number/Unit)	2018C	SCATRLOT (XLIB 2 318)
1EC40	Internal < (2:Real Number,1:Real Number)	1FB5D	RATIO (XLIB 2 268)	201B1	LINFIT (XLIB 2 319)
1EC5D	> (XLIB 2 236)	1FB87	DUP (XLIB 2 269)	201D6	LOGFIT (XLIB 2 320)
1ECDf	Internal > (2:Real Number,1:Real Number)	1FBA2	DUP2 (XLIB 2 270)	201FB	EXPFIT (XLIB 2 321)
1ECFC	≤ (XLIB 2 237)	1FBBD	SWAP (XLIB 2 271)	20220	PWRFIT (XLIB 2 322)
1ED7E	Internal ≤ (2:Real Number,1:Real Number)	1FBD8	DROP (XLIB 2 272)	20234	set curve-fitting model in 'ΣPAR' (1:model)
1ED9B	≥ (XLIB 2 238)	1FBF3	DROP2 (XLIB 2 273)	2025E	BESTFIT (XLIB 2 323)
1EE1D	Internal ≥ (2:Real Number,1:Real Number)	1FC0E	ROT (XLIB 2 274)	202CE	SINV (XLIB 2 324)
1EE38	OLDPRT (XLIB 2 239)	1FC29	OVER (XLIB 2 275)	202F1	Internal SINV (1:Global Name)
1EE53	PR1 (XLIB 2 240)	1FC44	DEPTH (XLIB 2 276)	20314	Internal SINV (1:Local Name)
1EE6E	PRSTC (XLIB 2 241)	1FC64	DROPN (XLIB 2 277)	2034D	SNEG (XLIB 2 325)
1EE89	PRST (XLIB 2 242)	1FC7F	DUPN (XLIB 2 278)	20370	Internal SNEG (1:Global Name)
1EEA4	CR (XLIB 2 243)	1FC9A	PICK (XLIB 2 279)	20393	Internal SNEG (1:Local Name)
1EEBF	PRVAR (XLIB 2 244)	1FCB5	ROLL (XLIB 2 280)	203CC	SCONJ (XLIB 2 326)
1EEEC	Internal PRVAR (1:Tagged)	1FCD0	ROLLD (XLIB 2 281)	203EF	Internal SCONJ (1:Global Name)
1EF1E	Internal PRVAR (1:List)	1FCEB	CLEAR (XLIB 2 282)	20412	Internal SCONJ (1:Local Name)
1EF43	DELAY (XLIB 2 245)	1FD0B	STOΣ (XLIB 2 283)	2044B	STO+ (XLIB 2 327)
1EF63	PRLCD (XLIB 2 246)	1FD2B	CLΣ (XLIB 2 284)	20482	Internal STO+ (2:Any,1:Global Name/Local Name)
1EF7E	delta (complete derivative) (XLIB 2 247)	1FD46	RCLΣ (XLIB 2 285)	20496	<644h>
1EFD2	delta (stepwise derivative)			204C3	Internal STO+ (2:Global Name/Local Name,1:Any)

2066B	Internal STO/ (2:Any,1:Global Name/Local Name)	21273	Internal ARCHIVE (1:Tagged)	22586	RCLKEYS (XLIB 2 382)
20689	Internal STO/ (2:Global Name/Local Name,1:Any)	2133C	RESTORE (XLIB 2 353)	225A4	'S' (Global Name)
206A7	Internal STO/ (2:Global Name,1:Real Number/Complex Number)	2137F	MERGE (XLIB 3 354)	225BE	→TAG (XLIB 2 383)
206E8	Internal STO/ (2:Array,1:Global Name)	21398	Internal MERGE (1:Real Number)	225F5	Internal →TAG (2:Any,1:String)
20729	Internal STO/ (2:Global Name,1:Array)	213D1	FREE (XLIB 2 355)	22618	Internal →TAG (2:Any,1:Real Number)
20753	STO* (XLIB 2 330)	21408	Internal FREE (2:Real Number/Global Name/Local Name,1:Real Number)	22633	DTAG (XLIB 2 384)
207C6	Internal STO* (2:Any,1:Global Name/Local Name)	2142D	LIBS (XLIB 2 356)	22647	Reference to hash table for library 002 (XLIB 2)
207E4	Internal STO* (2:Global Name/Local Name,1:Any)	21448	ATTACH (XLIB 2 357)	22651	Link table for library 002 (XLIB 2)
20802	Internal STO* (2:Real Number/Complex Number,1:Global Name)	21461	Internal ATTACH (1:Real Number)	22DFE	Reference to hash table for library 700 (XLIB 1792)
2082A	Internal STO* (2:Global Name,1:Real Number/Complex Number)	2147C	DETACH (XLIB 2 358)	22E08	Link table for library 700 (XLIB 1792)
2086B	Internal STO* (2:Array,1:Global Name)	21495	Internal DETACH (1:Real Number)	22EA3	Configuration code for library 700 (XLIB 1792)
208AC	Internal STO* (2:Global Name,1:Array)	214A9	Internal R→SB and verify ≥ <100h> and ≠ <700h>	22EC3	IF (XLIB 1792 0)
208F4	INCR (XLIB 2 331)	214F4	Internal STO (2:Any,1:Tagged)	22EFA	THEN (XLIB 1792 1)
20917	Internal INCR (1:Global Name)	215BF	Internal STO (2:Library/Backup,1:Real Number)	22F22	Internal THEN (1:Real Number)
20980	Internal INCR (1:Local Name)	21638	if TYPE(TOS) = Real Number, then do next/return, else skip next	22F4F	Internal THEN (1:Symbolic)
209AA	DECR (XLIB 2 332)	2164C	Internal SWAP and False	22FB5	ELSE (XLIB 1792 2)
209CD	Internal DECR (1:Global Name)	21660	deop level two object and True	22FD5	END (XLIB 1792 3)
209EB	Internal DECR (1:Local Name)	21761	Internal RCL (1:Tagged)	22FEB	→ (XLIB 1792 4)
20A15	COLCT (XLIB 2 333)	217C7	Internal EVAL (1:Tagged)	23033	WHILE (XLIB 1792 5)
20A49	EXPAN (XLIB 2 334)	217F1	Internal PURGE (1:Tagged)	2305D	REPEAT (XLIB 1792 6)
20A7D	RULES (XLIB 2 335)	21B2F	Internal RESTORE (1:Backup)	23085	Internal REPEAT (1:Real Number)
20A93	ISOL (XLIB 2 336)	21B74	Internal FREE (2:List,1:Real Number)	230A3	Internal REPEAT (1:Symbolic)
20AB3	QUAD (XLIB 2 337)	21C6F	Internal ATTACH (1:System Binary)	230C3	DO (XLIB 1792 7)
20AD3	SHOW (XLIB 2 338)	21CBA	Internal ATTACH to non-HOME directory (2:Directory,1:System Binary)	230ED	UNTIL (XLIB 1792 8)
20B00	Internal SHOW (2:Symbolic,1:List)	21CE5	Internal DETACH (1:System Binary)	23103	START (XLIB 1792 9)
20B20	TAYLR (XLIB 2 339)	21D2B	Internal DETACH from non-HOME directory (2:Directory,1:System Binary)	23144	Internal START (2:Real Number,1:Real Number)
20B40	RCL (XLIB 2 340)	21D54	Internal LIBS	23167	Internal START (2:Real Number/Symbolic,1:Symbolic)
20B81	Internal RCL (1:Global Name/Local Name)	21E75	XMIT (XLIB 2 359)	23180	Internal START (2:Symbolic,1:Real Number)
20B9A	Internal RCL (1:List (path/object))	21E95	SRECV (XLIB 2 360)	231A0	FOR (XLIB 1792 10)
20CAD	Internal RCL (1:PICT)	21EB5	OPENIO (XLIB 2 361)	231E1	Internal FOR (2:Real Number,1:Real Number)
20CCD	STO (XLIB 2 341)	21ED5	CLOSEIO (XLIB 2 362)	23213	Internal FOR (2:Real Number/Symbolic,1:Symbolic)
20D65	DEFINE (XLIB 2 342)	21EF0	SEND (XLIB 2 363)	2322C	Internal FOR (2:Symbolic,1:Real Number)
20D7E	Internal DEFINE (1:Algebraic)	21F24	KGET (XLIB 2 364)	2324C	NEXT (XLIB 1792 11)
20DBF	Internal DEFINE (1:Global Name/Local Name)	21F62	RECN (XLIB 2 365)	2326A	Internal NEXT
20EFE	PURGE (XLIB 2 343)	21F96	RECV (XLIB 2 366)	23380	STEP (XLIB 1792 12)
20F35	Internal PURGE (1:List)	21FB6	FINISH (XLIB 2 367)	233A8	Internal STEP (1:Symbolic)
20F8A	Internal PURGE (1:PICT)	21FD1	SERVER (XLIB 2 368)	233C1	Internal STEP (1:Real Number)
20FAA	MEM (XLIB 2 344)	21FEC	CKSM (XLIB 2 369)	233DF	IFERR (XLIB 1792 13)
20FD9	ORDER (XLIB 2 345)	2200C	BAUD (XLIB 2 370)	23472	HALT (XLIB 1792 14)
20FF2	Internal ORDER (1:List)	2202C	PARITY (XLIB 2 371)	2349C	(XLIB 1792 15)
210FC	CLVAR (XLIB 2 346)	2204C	TRANSIO (XLIB 2 372)	234C1	→ (XLIB 1792 16)
2115D	TMENU (XLIB 2 347)	2206C	KERRM (XLIB 2 373)	235FE	>> (XLIB 1792 17)
21196	MENU (XLIB 2 348)	22087	BUFLEN (XLIB 2 374)	2361E	<< (XLIB 1792 18)
211B4	'CST' (Global Name)	220A2	STIME (XLIB 2 375)	23639	>> (XLIB 1792 19)
211E1	RCLMENU (XLIB 2 349)	220C2	SBRK (XLIB 2 376)	23654	' (XLIB 1792 20)
211FC	PVARS (XLIB 2 350)	220DD	PKT (XLIB 2 377)	23679	' (XLIB 1792 21)
2123A	PGDIR (XLIB 2 351)	224CA	INPUT (XLIB 2 378)	23694	END (XLIB 1792 22)
2125A	ARCHIVE (XLIB 2 352)	224F4	ASN (XLIB 2 379)	236B9	END (XLIB 1792 23)
		22514	STOKEYS (XLIB 2 380)	2371F	THEN (XLIB 1792 24)
		22548	DELKEYS (XLIB 2 381)	2372E	'stop' (Local Name)
				2373F	'noname' (Local Name)
				23754	{ 'noname' 'stop' }
				23768	?? internal IF

2378D	CASE (XLIB 1792 25)	2A472	9.999999999999999E499	ber,1:Real Number)
237A8	THEN (XLIB 1792 26)	2A487	-9.999999999999999E499	2AAAF Internal INV (1:Real Number)
23813	DIR (XLIB 1792 27)	2A49C	1.E-499	2AB2F Internal EXP (1:Real Number)
23824	PROMPT (XLIB 1792 28)	2A4B1	-1.E-499	2AB42 Internal EXPM (1:Real Number)
2387E	'loinprogress' (Local Name)	2A4C6	0 (Long Real)	2ABA7 Internal LNP1 (1:Real Number)
23908	'st' (Local Name)	2A4E0	1 (Long Real)	2ABBA Internal ALOG (1:Real Number)
23913	'ofs' (Local Name)	2A4FA	2 (Long Real)	2ABDC Internal MOD (2:Real Number,1:Real Number)
23920	'tok' (Local Name)	2A514	3 (Long Real)	2ABEF Internal SIN (1:Real Number)
2394B	'st' (Local Name)	2A52E	4 (Long Real)	2AC40 Internal COS (1:Real Number)
23956	'ofs' (Local Name)	2A548	5 (Long Real)	2AC91 Internal TAN (1:Real Number)
23963	'tok' (Local Name)	2A562	.1 (Long Real)	2AD21 Internal ATAN (1:Real Number)
24A2D	'i' (Local Name)	2A57C	.5 (Long Real)	2ADAE Internal SINH (1:Real Number)
24A36	'j' (Local Name)	2A596	10 (Long Real)	2ADDA Internal COSH (1:Real Number)
24A5D	'i' (Local Name)	2A5B0	Internal LR→R (1:Long Real)	2ADED Internal TANH (1:Real Number)
24A6B	'j' (Local Name)	2A5C1	Internal R→LR (1:Real Number)	2AE00 Internal ASINH (1:Real Number)
24B0A	'j' (Local Name)			2AE39 Internal XPON (1:Real Number)
24B1D	'i' (Local Name)	2A5D2	Internal DEG	2AE62 Internal COMB (2:Real Number,1:Real Number)
24B30	'i' (Local Name)	2A5F0	Internal RAD	2AE75 Internal PERM (2:Real Number,1:Real Number)
24BB6	'j' (Local Name)	2A604	Internal GRAD	2AF4D Internal FP (1:Real Number)
24BD3	'i' (Local Name)	2A622	Internal D→R (1:Real Number)	2AF60 Internal IP (1:Real Number)
24BE1	'i' (Local Name)	2A655	internal R→D (1:Real Number)	2AF73 Internal CEIL (1:Real Number)
25A0B	'"1' (Local Name)	2A673	Internal →HMS (1:Real Number)	2AF86 Internal FLOOR (1:Real Number)
25A16	'"2' (Local Name)			2AFC2 Internal RAND
25A21	'"3' (Local Name)	2A68C	Internal HMS→ (1:Real Number)	2B044 Internal RDZ (1:Real Number)
25A3B	'"1' (Local Name)	2A6A0	Internal HMS+ (2:Real Number,1:Real Number)	2B0C4 Internal ! (1:Real Number)
25A46	'"2' (Local Name)	2A6C8	Internal HMS- (2:Real Number,1:Real Number)	2B529 Internal RND (2:Real Number,1:Real Number)
25A51	'"3' (Local Name)	2A6F5	Internal MAX (2:Real Number,1:Real Number)	2B53D Internal TRNC (2:Real Number,1:Real Number)
272CD	'"ttt' (Local Name)	2A70E	Internal MIN (2:Real Number,1:Real Number)	2C09F Internal UTPN (3:Real Number,2:Real Number,1:Real Number)
272DC	'"str' (Local Name)	2A738	if pop TOS < 0 (Real Number) → True/False	2C149 Internal UTPC (2:Real Number,1:Real Number)
272EB	'"ofs' (Local Name)	2A799	if pop TOS > 0 (Real Number) → True/False	2C174 Internal UTPF (3:Real Number,2:Real Number,1:Real Number)
272FA	'"tok' (Local Name)	2A871	Internal < (2:Real Number,1:Real Number) → True/False	2C19A Internal UTPT (2:Real Number,1:Real Number)
27309	'"rbv' (Local Name)	2A88A	Internal > (2:Real Number,1:Real Number) → True/False	2C1F3 Internal STOΣ (1:Any)
27318	'"idfflg' (Local Name)	2A8A0	Internal ≥ (2:Real Number,1:Real Number) → True/False	2C1FD 'ΣDAT' (Global Name)
2732D	'"tmpop' (Local Name)	2A8B6	Internal ≤ (2:Real Number,1:Real Number) → True/False	2C22F Internal CLΣ
27340	'"tmppdat' (Local Name)	2A8D7	Internal SIGN (1:Real Number)	2C293 Internal RCLΣ → Contents,True/False
27357	'"ploc' (Local Name)	2A900	Internal ABS (1:Real Number)	2C2AC Internal RCLΣ
27368	'"bv' (Local Name)	2A920	Internal NEG (1:Real Number)	2C2D9 Internal Σ+ (1:Real Number)
27375	'"unbound' (Local Name)	2A930	Internal MANT (1:Real Number)	2C32E Internal Σ+ (1:Array)
28A38	Internal _ (1:Symbolic)	2A974	Internal + (2:Real Number,1:Real Number)	2C423 Internal Σ-
29FDA	Let A = Binary(TOS (Real)) / save B,D,D1,D0	2A981	Internal - (2:Real Number,1:Real Number)	2C535 Internal NΣ
2A181	XFER: load regs D,B,D1,D0 (uses C)	2A9BC	Internal * (2:Real Number,1:Real Number)	2C558 Internal MAXΣ
2A2B4	0	2A9C9	Internal % (2:Real Number,1:Real Number)	2C571 Internal MEAN
2A2C9	1	2A9FE	Internal / (2:Real Number,1:Real Number)	2C58A Internal MINΣ
2A2DE	2	2AA0B	Internal %T (2:Real Number,1:Real Number)	2C5A3 Internal SDEV
2A2DF	2	2AA30	Internal %CH (2:Real Number,1:Real Number)	2C5BC Internal TOT
2A2F3	3			2C5D5 Internal VAR
2A308	4			2C684 Internal COLΣ (2:Real Number/Array,1:Real Number)
2A31D	5			2C6A2 store levels 1-5 into 'ΣPAR'
2A332	6			2C6C5 Internal XCOL (1:Real Number)
2A347	7			2C6DE Internal YCOL (1:Real Number)
2A35C	8			2C738 'ΣPAR' (Global Name)
2A371	9			
2A386	-1			
2A39B	-2			
2A3B0	-3			
2A3C5	-4			
2A3D1	5			
2A3DA	-5			
2A3EF	-6			
2A404	-7			
2A419	-8			
2A42E	-9			
2A443	3.14159265359			
2A458	3.14159265358979 (Long Real)			

2C84B	Internal CORR	31C37	"IWrap' (Local Name)		ber)
2C8F5	Internal COV	31D56	Internal PRVAR (1:Global Name/Local Name)	41A43	'UserKeys' (Global Name)
2C94F	Internal ΣX			41A69	'UserKeys.CRC' (Global Name)
2C963	Internal ΣY	31DAB	Internal OLDPRT	41AA1	Internal STOKEYS (1:List)
2C977	Internal ΣX^2	31EE2	Internal PRLCD	41B28	Internal ASN (2:Any,1:Real Number)
2C99A	Internal ΣY^2	31F87	'PRTPAR' (Global Name)	41B3C	Internal DELKEYS (1:List)
2C9BD	Internal $\Sigma X*Y$	31FB8	'PRTPAR' (Global Name)	41B69	Internal DELKEYS (1:Real Number)
2CA30	Internal LR	31FFD	Internal DELAY (1:Real Number)		
2CB02	Internal PREDY (1:Real Number)			41BA5	Internal STOKEYS (1:Global Name/Local Name)
2CB75	Internal PREDX (1:Real Number)	32F77	Internal ROOT (3 args)		
2D2E6	Error: Nonexistent ΣDAT	34D30	" (Local Name)	41BB9	Internal DELKEYS (1:Global Name/Local Name)
2D2EB	MC: Error: Nonexistent ΣDAT	34DBB	"sybm' (Global Name)		
2D3A0	"PKNO' (Local Name)	35CAE	Internal CON (2:List,1:Real Number)	41BD7	'S' (Global Name)
2D3B1	"PACKET' (Local Name)	35D35	Internal IDN (1:Array)	41BEA	'S' (Local Name)
2D3C6	"RETRY' (Local Name)	35DEB	Internal NEG (1:Array)	43395	Internal INPUT (2:String,1:String)
2D3C6	"RETRY' (Local Name)	35E2C	Internal RND (2:Array,1:Real Number)	433CC	Internal INPUT (2:String,1:List)
2D3D9	"ERRMSG' (Local Name)			4353E	'ALG' (Global Name)
2D3EE	"KP' (Local Name)	35EA9	Internal TRNC (2:Array,1:Real Number)	43555	'ALG' (Local Name)
2D3FB	"LNAME' (Local Name)	35EC2	Internal RND (2:Complex Number,1:Real Number)	4358A	'.' (Global Name)
2D40E	"OBJ' (Local Name)			4359D	'.' (Local Name)
2D41D	"OPOS' (Local Name)	35F17	Internal TRNC (2:Complex Number,1:Real Number)	435CE	'V' (Global Name)
2D42E	"EXCHP' (Local Name)	35F30	Internal CONJ (1:Array)	435E1	'V' (Local Name)
2D45A	"KLIST' (Local Name)	35F8F	Internal RE (1:Array)	47459	'X' (Global Name)
2D46D	"KMODE' (Local Name)	35FEE	Internal IM (1:Array)	47A1A	Internal XRNG (2:Real Number,1:Real Number)
2D480	"KPTRN' (Local Name)	36039	Internal R→C (2:Array,1:Array)	47A42	Internal YRNG (2:Real Number,1:Real Number)
2D493	"KRM' (Local Name)	360B6	Internal C→R (1:Array)		
2D4A2	"MaxR' (Local Name)	36115	Internal + (2:Array,1:Array)	47A6A	Internal INDEP (1:Real Number)
2D816	Internal RECN (1:String/Global Name/Local Name)	36278	Internal - (2:Array,1:Array)	47A8D	Internal DEPND (1:Real Number)
2D9F5	Internal SERVER	362DC	Internal * (2/1:Real Number/Complex Number,1/2:Array)	48D4B	'ALRMDAT' (Global Name)
2E5AB	Internal SEND (1:Global Name/Local Name)	363CC	Internal / (2:Array,1:Real Number/Complex Number)	491D5	Internal AUTO
2E6EB	Internal SEND (1:List)	36435	Internal SQ (1:Array)	4A145	'X' (Global Name)
2E7EF	Internal KGET (1:String/Global Name/Local Name)	3643F	Internal * (2:Array,1:Array)	4A16C	Internal $\Sigma LINE$
2E835	Internal KGET (1:List)	365AC	Internal RSD (3:Array,2:Array,1:Array)	4A19E	'X' (Global Name)
2E876	Internal FINISH			4A1DE	'X' (Global Name)
2E8D1	Internal PKT (2:String,1:String)	366F6	Internal DOT (2:Array,1:Array)	4A22D	'X' (Global Name)
2E9D5	'IOPAR' (Global Name)	36782	Internal CROSS (2:Array,1:Array)	4A25E	'X' (Global Name)
2EA59	'IOPAR' (Global Name)			4AB1C	'X' (Global Name)
2EC11	ABS(IP(Real Number)) → System Binary	368E5	Internal RNRM (1:Array)	4AB2A	(0,0)
2EC84	Internal BAUD (1:Real Number)	368F9	Internal CNRM (1:Array)	4AB59	'Y' (Global Name)
2ECCA	Internal PARITY (1:Real Number)	3690D	Internal RNRM... (1:Array)	4AC61	Internal CENTR (1:Complex Number)
2ED10	Internal TRANSIO (1:Real Number)	369CB	Internal ABS (1:Array)	4AE3C	Internal SCALE (2:Real Number,1:Real Number)
2ED4C	Internal CKSM (1:Real Number)	36A2A	Internal DET (1:Array)	4AF77	Internal INDEP (1:Global Name)
2EDA6	Internal KERRM	36B0B	Internal INV (1:Array)	4AF8B	Internal INDEP (1:List)
2EDE1	Internal BUFLN	36B60	Internal / (2:Array,1:Array)	4AFB3	Internal DEPND (1:Global Name)
2EDF5	Internal STIME (1:Real Number)	36BF6	'#a' (Local Name)	4AFC7	Internal DEPND (1:List)
2EE18	Internal SBRK	36C01	'#b' (Local Name)	4AFEF	Internal RES (1:Real Number)
2EE6F	Internal XMIT (1:String)	36C2F	'#b' (Local Name)	4B012	Internal RES (1:positive Real Number/Binary Integer)
2EE97	Internal SRECV (1:Real Number)	36C3F	'#a' (Local Name)	4B03A	Internal AXES (1:Complex Number)
2F211	"KML' (Local Name)	36CEF	'#b' (Local Name)	4B04E	Internal AXES (1:List)
2F46E	"KEOF' (Local Name)	36D18	'#b' (Local Name)	4B09E	Internal PMIN (1:Complex Number)
30794	Binary file header (HHP48-B)	3811F	Internal TRN (1:Array)	4B0C6	Internal PMAX (1:Complex Number)
315C6	Internal CLOSEIO	38A3E	"SavedUI' (Local Name)	4B206	Internal PDIM (2:Complex Number,1:Complex Number)
31868	Internal CR	3A1FC	Update menu display		
318A4	Internal PRSTC	3FACF	'SKEY' (Global Name)		
318FE	Internal PR1	3FAE8	'SKEY' (Local Name)		
31A25	Internal PRST	3FDD1	Internal RULES		
		40788	Null Program		
		4093B	'ENTER' (Global Name)		
		409DF	'ENTER' (Global Name)		
		415C9	Internal RCLMENU		
		41679	Internal TMENU (1:Real Number)		

4B300	Internal PDIM (2:Binary Integer,1:Binary Integer)		(3:Graphic,2:Complex Number,1:Graphic)	51B70	Internal NEG (1:Complex Number)
4B323	Internal PDIM (2:System Binary,1:System Binary)	4FA2F	Internal REPL (3:PICT,2:List/Complex Number,1:Graphic)	51BB2	Internal CONJ (1:Complex Number)
4B553	Internal *H (1:Real Number)	4FA7A	Internal REPL (3:List,2:Real Number,1:List)	51BD0	Internal + (2:Complex Number,1:Real Number)
4B5AD	Internal *W (1:Real Number)	4FAF7	Internal REPL (3:String,2:Real Number,1:String)	51BF8	Internal + (2:Real Number,1:Complex Number)
4B60C	Internal ERASE	4FB74	Internal SUB (3:Graphic,2:List,1:List)	51C16	Internal + (2:Complex Number,1:Complex Number)
4B6AC	Internal DRAW	4FBC4	Internal SUB (3:Graphic,2:Complex Number,1:Complex Number)	51CD4	Internal - (2:Real Number,1:Complex Number)
4C607	Internal DRAX	4FBF6	Internal SUB (3:PICT,2/1:List or Complex Number)	51CE8	Internal - (2:Complex Number,1:Real Number)
4C8F4	Internal BINS (3:Real Number,2:Real Number,1:Real Number)	4FC28	Internal NEG (1:Graphic)	51CFC	Internal - (2:Complex Number,1:Real Number)
4C944	"xmax' (Local Name)	4FC3C	Internal NEG (1:PICT)	51D4C	Internal * (2:Complex Number,1:Real Number)
4C955	"N' (Local Name)	4FC5F	Internal ARC (4:Complex Number,3:Real Number,2:Real Number,1:Real Number)	51D60	Internal * (2:Real Number,1:Complex Number)
4CF55	"EnvOK' (Local Name)	4FD2C	Internal ARC (4:List,3:Binary Integer,2:Real Number,1:Real Number)	51D88	Internal * (2:Complex Number,1:Complex Number)
4CF68	"EXITFCN' (Local Name)	4FF9D	"xe' (Local Name)	51E19	Internal / (2:Real Number,1:Complex Number)
4D1AA	Internal GRAPH	4FFAA	"ye' (Local Name)	51E64	Internal / (2:Complex Number,1:Real Number)
4D30D	"EnvOK' (Local Name)	4FFB7	"x' (Local Name)	51EC8	Internal / (2:Complex Number,1:Complex Number)
4D352	"EnvOK' (Local Name)	4FFC2	"y' (Local Name)	51EFA	Internal INV (1:Complex Number)
4D36F	"EnvOK' (Local Name)	4FFCD	"xc' (Local Name)	52062	Internal ABS (1:Complex Number)
4E875	Internal LABEL	4FFDA	"yc' (Local Name)	52099	Internal ARG (1:Complex Number)
4F011	Internal PVIEW (1:Complex Number)	4FFE7	"r2' (Local Name)	520CB	Internal SIGN (1:Complex Number)
4F02F	Internal PVIEW (1:List)	4FFF4	"left' (Local Name)	52107	Internal sqrt (1:Complex Number)
4F0AC	Internal PX→C (1:List)	50005	"up' (Local Name)	52193	Internal EXP (1:Complex Number)
4F179	Internal C→PX (1:Complex Number)	50012	"exit' (Local Name)	521E3	Internal LN (1:Complex Number)
4F37C	Internal STO (2:Graphic,1:PICT)	503C5	XFER: Internal TEXT	522BF	Internal LOG (1:Complex Number)
4F3D1	Convert level 1 and 2 Binary Integers to System Binary	503D4	Internal LCD→	52305	Internal ALOG (1:Complex Number)
4F3EF	Internal PIXON (1:Complex Number)	50438	Internal →LCD (1:Graphic)	52342	Internal ^ (2:Real Number,1:Complex Number)
4F458	Internal PIXON (1:List)	5046A	Internal CLLCD	52360	Internal ^ (2:Complex Number,1:Real Number)
4F471	Internal PIXOFF (1:Complex Number)	5048D	Internal →GROB (2:Any,1:Real Number)	52374	Internal ^ (2:Complex Number,1:Complex Number)
4F48A	Internal PIXOFF (1:List)	50578	get GROB dimensions (2:Rows,1:Columns)	524AF	(0,0)
4F4A3	Internal PIX? (1:Complex Number)	50D3E	"PlotEnv' (Local Name)	524F7	(1,0)
4F4BC	Internal PIX? (1:List)	50FCE	'X' (Global Name)	52530	Internal SIN (1:Complex Number)
4F525	Internal LINE (2:List,1:List)	50FE6	'Y' (Global Name)	52571	Internal COS (1:Complex Number)
4F539	Internal TLINE (2:List,1:List)	51148	validate pop TOS is PICT (Bad Argument Type)	525B7	Internal TAN (1:Complex Number)
4F584	Internal LINE (2:Complex Number,1:Complex Number)	51288	'PPAR' (Global Name)	5262F	Internal SINH (1:Complex Number)
4F598	Internal TLINE (2:Complex Number,1:Complex Number)	51300	place SCATTER on the stack, do not call	52648	Internal COSH (1:Complex Number)
4F665	Internal BOX (2:List,1:List)	51314	place HISTOGRAM (XLIB 2 226) on the stack, do not call	5265C	Internal TANH (1:Complex Number)
4F688	Internal BOX (2:Complex Number,1:Complex Number)	51328	place BAR (XLIB 2 227) on the stack, do not call		
4F6A1	Internal BLANK (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	51436	's1' (Global Name)		
4F6BA	Internal GOR/GXOR (4:True/False,3:Graphic,2:List,1:Graphic)	5179E	push GROB dimensions (2:Rows,1:Columns)		
4F6F6	Internal GOR/GXOR (4:True/False,3:Graphic,2:Complex Number,1:Graphic)	5187F	get PICT dimensions (2:Rows,1:Columns)		
4F741	Internal GOR/GXOR (4:True/False,3:PICT,2:Complex Number/List,1:Graphic)	5190B	"PlotEnv' (Local Name)		
4F8D1	Internal + (2:Graphic,1:Graphic)	5196A	(-1,0)		
4F999	Internal REPL (3:Graphic,2:List,1:Graphic)	5198F	Internal IM (1:Real Number)		
4F9F3	Internal REPL	519A3	Internal RE (1:Complex Number)		
		519B7	Internal IM (1:Complex Number)		

52675	Internal ATAN (1:Complex Number)	53F70	XFER: load regs D,B,D1,D0 (uses C)	54F68	Internal SIGN (1:Symbolic)
5267F	(0,1)	54021	Let A.A = (@706C6 & #3F) + 1	54F81	Internal sqrt (1:Symbolic)
526AE	(0,-1)	54039	Internal RCWS → System Binary	54F9A	Internal SQ (1:Symbolic)
527EB	Internal ATANH (1:Complex Number)	540BB	get contents	54FB3	Internal SIN (1:Symbolic)
52804	Internal ASIN (1:Complex Number)	5429F	Internal / (2:Real Number,1:Binary Integer)	54FCC	Internal COS (1:Symbolic)
5281D	Internal ASINH (1:Complex Number)	542BD	Internal / (2:Binary Integer,1:Real Number)	54FE5	Internal TAN (1:Symbolic)
52836	Internal ACOSH (1:Complex Number)	542D1	Internal * (2:Real Number,1:Binary Integer)	54FFE	Internal SINH (1:Symbolic)
52863	Internal ACOS (1:Complex Number)	542EA	Internal * (2:Binary Integer,1:Real Number)	55017	Internal COSH (1:Symbolic)
53725	Set user flag (1:System Binary)	542FE	Internal - (2:Real Number,1:Binary Integer)	55030	Internal TANH (1:Symbolic)
53731	Set system flag (1:System Binary)	5431C	Internal - (2:Binary Integer,1:Real Number)	55049	Internal ASIN (1:Symbolic)
53755	Clear user flag (1:System Binary)	54330	Internal + (2:Real Number,1:Binary Integer)	55062	Internal ACOS (1:Symbolic)
53761	Clear system flag (1:System Binary)	54349	Internal + (2:Binary Integer,1:Real Number)	5507B	Internal ATAN (1:Symbolic)
53778	User flag set? (1:System Binary) → True/False	5435D	Internal B→R	55094	Internal ASINH (1:Symbolic)
53784	System flag set? (1:System Binary) → True/False	543F9	Internal R→B	550AD	Internal ACOSH (1:Symbolic)
53807	XFER: Error Bad Arg Val	54419	push A (Real) as Binary Integer	550C6	Internal ATANH (1:Symbolic)
5380E	if pop TOS = True then push 1 else push 0	544D9	Internal == (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	550DF	Internal EXP (1:Symbolic)
53842	if Last Arguments flag is clear then ???	544EC	Internal ≠ (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	550F8	Internal LN (1:Symbolic)
53C37	Internal HEX	54500	Internal > (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	55111	Internal LOG (1:Symbolic)
53C43	Internal BIN	5452C	Internal ≥ (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	5512A	Internal ALOG (1:Symbolic)
53C4F	Internal OCT	5453F	Internal ≤ (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	55143	Internal LNP1 (1:Symbolic)
53C5B	Internal DEC	54552	Internal < (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	5515C	Internal EXPM (1:Symbolic)
53C96	Internal STWS (1:Real Number)	54565	Internal IFTE (3:Symbolic,2/1:Real/Complex/Symbolic)	55175	Internal ! (1:Symbolic)
53CAA	Internal STWS (1:System Binary)	5456F	"tcls' (Local Name)	5518E	Internal IP (1:Symbolic)
53CF0	Internal RCWS	54580	"fcls' (Local Name)	551A7	Internal FP (1:Symbolic)
53D04	Internal AND (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	5460E	"tcls' (Local Name)	551C0	Internal FLOOR (1:Symbolic)
53D15	Internal OR (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	54624	"fcls' (Local Name)	551D9	Internal CEIL (1:Symbolic)
53D26	Internal XOR (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	5465D	"tcls' (Local Name)	551F2	Internal XPON (1:Symbolic)
53D4E	Internal NOT (1:Binary Integer)	5466E	"fcls' (Local Name)	5520B	Internal MANT (1:Symbolic)
53D5E	Internal SL	54954	Internal delta (complete derivative) (2:Symbolic,1:Symbolic)	55224	Internal D→R (1:Symbolic)
53D6E	Internal SLB	549CC	{ "dvar" }	5523D	Internal R→D (1:Symbolic)
53D81	Internal SR	549DB	"dvar' (Local Name)	55256	Internal UBASE (1:Symbolic)
53D91	Internal SRB	54CDB	Internal MINR (1.E-499)	5526F	Internal UVAL (1:Symbolic)
53DA4	Internal RR	54D12	Internal MAXR (9.999999999999999E499)	5566B	"oth' (Local Name)
53DE1	Internal RRB	54D35	Internal pi (3.14159265359)	55783	"scl' (Local Name)
53E0C	Internal RL	54D58	Internal i (0,1)	55792	"xSYMfcn' (Local Name)
53E3B	Internal RLB	54D7B	Internal e (2.71828182846)	557A9	"xfcn' (Local Name)
53E65	Internal ASR	54DD0	"xSYMfcn' (Local Name)	55800	"xSYMfcn' (Local Name)
53EA0	Internal + (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	54DE7	"xfcn' (Local Name)	55817	"xfcn' (Local Name)
53EB0	Internal - (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	54EA0	Internal RE (1:Symbolic)	55927	Internal = (2/1:all combinations)
53EC3	Internal NEG (1:Binary Integer)	54EB9	Internal IM (1:Symbolic)	5599A	Internal AND (2:Symbolic,1:Real Number)
53ED3	Internal * (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	54ED2	Internal NOT (1:Symbolic)	559B3	Internal AND (2:Real Number,1:Symbolic)
53F05	Internal / (2:Binary Integer,1:Binary Integer)	54EEB	Internal NEG (1:Symbolic)	559CC	Internal AND (2:Symbolic,1:Symbolic)
53F69	XFER: Save Regs D,B,D1,D0 (uses C)	54F04	Internal ABS (1:Symbolic)	559E5	Internal OR (2:Symbolic,1:Real Number)
		54F1D	Internal CONJ (1:Symbolic)	559FE	Internal OR (2:Real Number,1:Symbolic)
		54F36	Internal INV (1:Symbolic)	55A17	Internal OR (2:Symbolic,1:Symbolic)
		54F4F	Internal ARG (1:Symbolic)	55A30	Internal XOR (2:Symbolic,1:Real Number)
				55A49	Internal XOR (2:Real Number,1:Symbolic)
				55A62	Internal XOR (2:Symbolic,1:Symbolic)
				55A7B	Internal == (2:Symbolic,1:Real Number/Complex Number/Unit)
				55A94	Internal == (2:Complex Number,1:Real Number/Complex Number/Unit)
				55AAD	Internal == (2:Symbolic,1:Symbolic)
				55AC6	Internal ≠ (2:Symbolic,1:Real Number/Complex Number/Unit)

55ADF	Internal \neq (2:Real Number/Complex Number/Unit, 1:Symbolic)	55DFF	Internal TRNC (2:Symbolic, 1:Real Number)	(4:Symbolic,3:Symbolic,2:Real Number,1:Any)	
55AF8	Internal \neq (2:Symbolic,1:Symbolic)	55E18	Internal TRNC (2:Real Number/Complex Number/Array/Unit,1:Symbolic)	56A4C	Internal Σ (4:Symbolic,3:Real Number,2:Symbolic,1:Any)
55B11	Internal < (2:Symbolic,1:Real Number/Unit)	55E31	Internal TRNC (2:Symbolic,1:Symbolic)	56AC9	Internal Σ (4:Symbolic,3:Real Number,2:Real Number,1:Any)
55B2A	Internal < (2:Real Number/Unit,1:Symbolic)	55E4A	Internal MAX (2:Symbolic,1:Real Number/Unit)	56F0B	"dv" (Local Name)
55B43	Internal < (2:Symbolic,1:Symbolic)	55E63	Internal MAX (2:Real Number/Unit,1:Symbolic)	5720B	"nm" (Local Name)
55B5C	Internal > (2:Symbolic,1:Real Number/Unit)	55E7C	Internal MAX (2:Symbolic,1:Symbolic)	57218	"op" (Local Name)
55B75	Internal > (2:Real Number/Unit,1:Symbolic)	55E95	Internal MIN (2:Symbolic,1:Real Number/Unit)	572A2	Internal ISOL (2:Symbolic,1:Global Name)
55B8E	Internal > (2:Symbolic,1:Symbolic)	55EAE	Internal MIN (2:Real Number/Unit,1:Symbolic)	578E2	"ni" (Local Name)
55BA7	Internal \leq (2:Symbolic,1:Real Number/Unit)	55EC7	Internal MIN (2:Symbolic,1:Symbolic)	578EF	"ns" (Local Name)
55BC0	Internal \leq (2:Real Number/Unit,1:Symbolic)	55EE0	Internal \wedge (2:Symbolic,1:Real Number/Complex Number/Unit)	5793F	"n0" (Global Name)
55BD9	Internal \leq (2:Symbolic,1:Symbolic)	55EF9	Internal \wedge (2:Real Number/Complex Number/Unit,1:Symbolic)	5795D	"s0" (Global Name)
55BF2	Internal \geq (2:Symbolic,1:Real Number/Unit)	55F12	Internal \wedge (2:Symbolic,1:Symbolic)	57A0C	Internal EXPAN (1:Real Number/Complex Number/Symbolic)
55C0B	Internal \geq (2:Real Number/Unit,1:Symbolic)	55F2B	Internal + (2:Symbolic,1:Real Number/Complex Number/Unit)	57D90	Internal COLCT (1:Real Number/Complex Number/Symbolic)
55C24	Internal \geq (2:Symbolic,1:Symbolic)	55F44	Internal + (2:Real Number/Complex Number/Unit,1:Symbolic)	57EF3	"*s" (Local Name)
55C3D	Internal % (2:Symbolic,1:Real Number/Unit)	55F5D	Internal + (2:Symbolic,1:Symbolic)	58149	"+s" (Local Name)
55C56	Internal % (2:Real Number/Unit,1:Symbolic)	55F76	Internal - (2:Symbolic,1:Real Number/Complex Number/Unit)	58D75	Internal SHOW (2:Symbolic,1:Global Name/Local Name)
55C6F	Internal % (2:Symbolic,1:Symbolic)	55F8F	Internal - (2:Real Number/Complex Number/Unit,1:Symbolic)	58DB6	"fl" (Local Name)
55C88	Internal %CH (2:Symbolic,1:Real Number/Unit)	55FA8	Internal - (2:Symbolic,1:Symbolic)	59115	"nmls" (Local Name)
55CA1	Internal %CH (2:Real Number/Unit,1:Symbolic)	55FC1	Internal * (2:Symbolic,1:Real Number/Complex Number/Unit)	591AD	Internal QUAD (2:Symbolic,1:Global Name)
55CBA	Internal %CH (2:Symbolic,1:Symbolic)	55FDA	Internal * (2:Real Number/Complex Number/Unit,1:Symbolic)	592C0	"c" (Local Name)
55CD3	Internal %T (2:Symbolic,1:Real Number/Unit)	55FF3	Internal * (2:Symbolic,1:Symbolic)	592CB	"b" (Local Name)
55CEC	Internal %T (2:Real Number/Unit,1:Symbolic)	5600C	Internal / (2:Symbolic,1:Real Number/Complex Number/Unit)	592D6	"a" (Local Name)
55D05	Internal %T (2:Symbolic,1:Symbolic)	56025	Internal / (2:Real Number/Complex Number/Unit,1:Symbolic)	59304	"s1" (Global Name)
55D1E	Internal COMB (2:Symbolic,1:Real Number)	5603E	Internal / (2:Symbolic,1:Symbolic)	59517	"n" (Local Name)
55D37	Internal COMB (2:Real Number,1:Symbolic)	56057	Internal MOD (2:Symbolic,1:Real Number)	59522	"prog" (Local Name)
55D50	Internal COMB (2:Symbolic,1:Symbolic)	56070	Internal MOD (2:Real Number,1:Symbolic)	595DD	Internal TAYLR (3:Symbolic,2:Global Name,1:Real Number)
55D69	Internal PERM (2:Symbolic,1:Real Number)	56089	Internal MOD (2:Symbolic,1:Symbolic)	59646	"n" (Local Name)
55D82	Internal PERM (2:Real Number,1:Symbolic)	56859	"IERR" (Global Name)	59F91	Internal SIZE (1:Symbolic)
55D9B	Internal PERM (2:Symbolic,1:Symbolic)	56949	Internal Σ (4:Symbolic,3:Symbolic,2:Symbolic,1:Any)	5A60F	{ "piflag" }
55DB4	Internal RND (2:Symbolic,1:Real Number)	56976	"sumexpr" (Local Name)	5A614	"piflag" (Local Name)
55DCD	Internal RND (2:Real Number/Complex Number/Array/Unit,1:Symbolic)	5698D	"sumvar" (Local Name)	5A665	"d" (Local Name)
55DE6	Internal RND (2:Symbolic,1:Symbolic)	56A06	Internal Σ	5A670	"r" (Local Name)
				5A761	"d" (Local Name)
				5A76C	"R" (Local Name)
				5A777	"est" (Local Name)
				5A786	"X" (Local Name)
				5A791	"T" (Local Name)
				5AAE5	"bnds" (Local Name)
				5D67D	"which" (Local Name)
				5D690	"op1" (Local Name)
				5D69F	"op2" (Local Name)
				5FDC1	"ct" (Local Name)
				5FDCE	"pp" (Local Name)
				5FDDB	"ep" (Local Name)
				6080B	"reg" (Local Name)
				6081A	"sur" (Local Name)
				60829	"cts" (Local Name)
				60838	"sun" (Local Name)
				60847	"mlg" (Local Name)
				60856	"ckd" (Local Name)
				60865	"prd" (Local Name)
				60874	"prp" (Local Name)
				60883	"rhs" (Local Name)
				60BE9	"patternls" (Local Name)
				60C04	"compos" (Local Name)

60C19	"varls' (Local Name)	6222B	test TYPE(TOS) = Tagged, replace TOS with True/False	62A34	Internal RCL (1:Global Name/Local Name) → Contents, True/False
60C4F	"patternls' (Local Name)	6223B	Check for Real Array → True/False	62B0B	Internal DROP2 and False
60C6A	"compos' (Local Name)	6249E	MC XFER: pop TOS (System Binary) → A.A	62B88	Internal LIST → (1:List) → (N:...,1:Any) (no count)
60CCA	"compos' (Local Name)	624B3	XFER: save regs D,B,D1,D0 (uses C)	62BC4	Internal 7 ROLLD (7:...,1:Any)
60D7F	"varls' (Local Name)	6256A	Internal add 3 (1:System Binary)	62BF1	Internal *10 (1:Real Number)
60E8C	'&1' (Local Name)	6257A	Internal add 4 (1:System Binary)	62C41	Internal LIST → (1:List) → (N:...,1:System Binary) (DUP'd count)
60E97	'&2' (Local Name)	6258A	Internal add 5 (1:System Binary)	62C69	Internal NEWOB and SWAP
60EA2	'&3' (Local Name)	6259A	Internal add 6 (1:System Binary)	62C7D	Internal ROT and DUP2 (3:Any,2:Any,1:Any)
60EAD	'&4' (Local Name)	625AA	internal add 7 (1:System Binary)	62CA5	Internal ROT and OVER
60F9B	drop level two object	625BA	Internal add 8 (1:System Binary)	62CB9	Internal DUP/DUP
60FBB	Internal 4 ROLL	625CA	Internal add 9 (1:System Binary)	62CCD	Internal OVER and DUP
60FD8	Internal 5 ROLL	625DA	Internal add 10 (1:System Binary)	62CE1	Internal R → SB and DUP
6112A	drop level two and three objects	625EA	Internal add 12 (1:System Binary)	62D31	Internal OVER and SWAP
611FE	Internal 3 PICK	625FA	Internal subtract 3 (1:System Binary)	62D45	Internal ROLL and SWAP (N:...,1:System Binary)
618F7	if pop TOS = True, then DROP, do next and return, else skip next	6260A	Internal subtract 4 (1:System Binary)	62D59	Internal "" and SWAP
6194B	if pop TOS = True, then pop and return	6261A	Internal subtract 5 (1:System Binary)	62D81	if TOS-1 ≤ TOS (Real Number) then SWAP
61993	if pop TOS = True, then do next/return, else skip next	6262A	Internal subtract 6 (1:System Binary)	62D9F	if pop TOS ≠ True then SWAP
6199F	MC XFER: return and execute the next token in this stream	62636	MC: add C.A to TOS and continue RPL (1:System Binary)	62E26	Internal add 1 and SWAP (2:Any,1:System Binary)
619A6	XFER: skip next RPL token and continue RPL	6264E	Internal multiply by 10 (1:System Binary)	62E3A	Internal <0h> and SWAP
619AD	if pop TOS = True, skip next, else do next and return	62674	Internal multiply by 8 (1:System Binary)	62E4E	Internal sub 1, <1h> and SWAP (1:System Binary)
619BC	if pop TOS ≠ True, then skip next token	62691	Internal multiply by 6 (1:System Binary)	62E67	Internal <1h> and SWAP
61A02	if pop TOS = True, then set carry flag	626AE	Return and execute the sixth token in this stream	62E7B	Internal R → SB and SWAP (1:Real Number)
61A2C	if pop TOS ≠ True, then return	626DC	Return and execute the fourth token in this stream	62E8F	Internal R → LR and SWAP (1:Real Number)
61A3B	if pop TOS = True, then return	626E5	Return and execute the third token in this stream	62F1B	if pop TOS = True, then SWAP
61A47	XFER: RPL RETURN	626EE	Return and execute the second token in this stream	62F43	if pop TOS = True, then DROP, else SWAP/DROP
61A4E	continue RPL	626F7	Internal DUP and add two (1:System Binary)	62F5C	if pop TOS = True, then SWAP/DROP, else DROP
61AD8	if pop TOS = True, then do/skip, else skip/do	62747	Internal SWAP and DUP	62F75	Internal DROPN and DROP (1:System Binary)
61B72	if pop TOS ≠ True, then DROP	627BB	Internal DUP and SIZE (1:String) → (2:String,1:System Binary)	62F89	Internal ROLL and DROP (N:...,1:System Binary)
61C1C	allocate nibbles (2:sized object,1:System Binary)	62829	XFER: pop 2 System Binary → A.A,C.A	62FB1	Internal DUP and ROT
61D3A	" (Local Name)	6289B	if TOS > TOS-1 (System Binary) → True/False	62FC5	Internal DROP and ROT
61F1B	if pop TOS = True, then SWAP	62986	Return, if pop TOS = True, then do next/return, else skip next	62FD9	Internal subtract one and ROT (1:System Binary)
62035	Internal DUP (?)	629A1	Return, if pop TOS = True, then skip next, else do next/return	63029	Internal DROP and OVER
6205B	MC: TYPE(pop TOS) = C → True/False			63079	<0h> and internal OVER
62063	Check Prolog → True/False			630DD	Internal DUP and PICK (N:...,1:System Binary)
62080	Replace TOS with True			630F1	Internal DUP and ROLL (N:...,1:System Binary)
620A0	Replace TOS with False			63119	Internal 8 ROLLD
620B9	MC: restore regs and push True			6312D	Internal 10 ROLLD
620D2	MC: restore regs and push False			6317D	if pop TOS = True, then internal UVAL
62115	test TYPE(TOS) = Local Name, push True/False			631A5	Internal subtract one and →LIST (N:...,1:System Binary)
62169	test TYPE(TOS) = Real Number, push True/False			631B9	Internal 2 →LIST
6216E	test TYPE(TOS) = Real Number, replace TOS with True/False			631CD	Internal 3 →LIST
621C2	test TYPE(TOS) = Directory, replace TOS with True/False			631E1	Internal DUP and LIST →
621FC	test TYPE(TOS) = Graphic, push True/False			631F5	Internal SWAP and LIST →
				632A9	Internal SWAP and R → C (2:Real Number,1:Real Num-

	ber)				
632BD	Unevaluated No Operation (continue RPL)	63C04	get GROB columns	64D10	<80h>
632D1	→Program and EVAL (N:...,1:System Binary)	63C2C	Internal SWAP and 4 ROLL	64D1A	<82h>
63399	if TOS-1 > TOS (System Binary), then skip next token	63C40	Internal DUP2 and 5 ROLL	64D24	<83h>
633B2	Internal ELSE	63CFE	if SAME, then do next/return, else skip next	64D2E	<8Fh>
63411	Internal DUP and push current loop counter as System Binary	63D3A	if TOS-1 = TOS (System Binary), then skip next, else do next and return	64D38	<91h>
63425	Internal SWAP and push current loop counter as System Binary	63D67	if TOS-1 > TOS (System Binary), then do next/return, else skip next	64D42	<92h>
63439	Internal OVER and push current loop counter as System Binary	641CC	do DUP / continue RPL ML thread	64D4C	<9Ah>
6344D	Internal SWAP and next (internal loop)	64775	Internal DTAG (1:Any)	64D56	<9Eh>
63466	Internal DROP and next (internal loop)	647A2	Internal DTAG level 2 object	64D60	<9Fh>
6347F	Internal DUP and for 0 to (TOS)-1 (1:System Binary)	64B12	<2Ch>	64D6A	<A0h>
634F7	Internal True and False	64B1C	<2Dh>	64D74	<A1h>
6350B	Internal False and True	64B26	<2Eh>	64D7E	<A2h>
6351F	<0h> and False	64B30	<2Fh>	64D88	<A5h>
63533	<1h> and False	64B3A	<30h>	64D92	<A6h>
635C4	Internal * (2:Any,1:Any) → True/False	64B44	<31h>	64D9C	<A7h>
6365F	Internal OVER and if TOS-1 < TOS (System Binary) → True/False	64B4E	<32h>	64DA6	<A9h>
63673	if TOS < 3 (System Binary) → True/False	64B58	<33h>	64DB0	<AAh>
63687	Internal DUP and if TOS < 7 (System Binary) → True/False	64B62	<34h>	64DBA	<AEh>
636C8	if TOS ≠ 2 (System Binary) → True/False	64B6C	<35h>	64DC4	<B1h>
636DC	Internal OVER and if TOS-1 > TOS (System Binary) → True/False	64B76	<36h>	64DCE	<BBh>
636F0	if TOS > 1 (System Binary) → True/False	64B80	<37h>	64DD8	<C0h>
637B8	Internal ROT and add one (System Binary)	64B8A	<38h>	64DE2	<CCh>
637F4	Internal DROP and subtract one (System Binary)	64B94	<39h>	64DEC	<D0h>
6386C	Internal SWAP and DUP2	64BA8	<3Ah>	64DF6	<E1h>
63A29	Store TOS into 'dvar' (Local Name)	64BB2	<3Ch>	64E00	<EAh>
63A3D	Store TOS into 'LNAME' (Local Name)	64BBC	<3Dh>	64E0A	<EEh>
63A6F	Internal DUP and if TOS is { } → True/False	64BC6	<3Eh>	64E14	<F0h>
63A88	Internal DUP and <0h>	64BD0	<3Fh>	64E1E	<FDh>
63A9C	Internal DUP and <1h>	64BDA	<40h>	64E28	<FFh>
63B19	if pop TOS ≠ True, then Bad Argument Value	64BE4	<41h>	64E32	<100h>
63B2D	if TYPE(TOS) ≠ Real Number, then Bad Argument Type	64BEE	<42h>	64E3C	<102h>
63B46	if pop TOS ≠ True, then Bad Argument Type	64BF8	<43h>	64E46	<106h>
63B5A	Unevaluated * (multiply)	64C02	<44h>	64E50	<107h>
63B6E	Unevaluated delta (stepwise derivative)	64C0C	<45h>	64E5A	<110h>
63B96	Internal SB→LR (1:System Binary)	64C16	<46h>	64E64	<11th>
		64C20	<4Ah>	64E6E	<123h>
		64C2A	<4Fh>	64E78	<124h>
		64C34	<50h>	64E82	<131h>
		64C3E	<51h>	64E8C	<132h>
		64C48	<52h>	64E96	<133h>
		64C52	<53h>	64EA0	<134h>
		64C5C	<54h>	64EAA	<135h>
		64C66	<55h>	64EB4	<136h>
		64C70	<56h>	64EBE	<137h>
		64C7A	<57h>	64EC8	<138h>
		64C84	<5Bh>	64ED2	<139h>
		64C8E	<60h>	64EDC	<13Ah>
		64C98	<61h>	64EE6	<13Bh>
		64CA2	<62h>	64EFO	<13Dh>
		64CAC	<64h>	64EFA	<13Eh>
		64CB6	<65h>	64F04	<151h>
		64CC0	<6Fh>	64FOE	<200h>
		64CCA	<70h>	64F18	<205h>
		64CD4	<71h>	64F22	<311h>
		64CDE	<72h>	64F2C	<411h>
		64CE8	<73h>	64F36	<412h>
		64CF2	<74h>	64F40	<444h>
		64CFC	<75h>	64F4A	<451h>
		64D06	<7Ah>	64F54	<452h>
				64F5E	<510h>
				64F68	<511h>
				64F72	<550h>
				64F7C	<610h>
				64F86	<650h>
				64F90	<700h>
				64F9A	<861h>

64FA4	<862h>	704EA	key buffer	7F9B5	'HOMEDIR' (Global Name)
64FAE	<865h>	70551	pointer to menu display	7FED7	"A" (Local Name)
64FB8	<86Eh>	7055B	pointer to stack display		
64FC2	<A03h>	70565	pointer to PICT		
64FCC	<A11h>	7056F	heap pointer		
64FD6	<A12h>	70574	saved B (return stack pointer)		
64FE0	<A1Ah>	70579	saved D1 (RPL stack pointer)		
64FEA	<A21h>	7057E	bottom (start) of stack (grows down)		
64FF4	<A22h>				
64FFE	<A2Ah>	70583	local var ptr addr		
65008	<A61h>	70588	pointer to current loop information		
65012	<A62h>	7058D	?? menu keys ??		
6501C	<A65h>	70592	begin HOME dir		
65026	<A6Eh>	70597	end HOME directory (points to 00000 prob for ATTACH)		
65030	<AA1h>				
6503A	<AA2h>	7059C	pointer to current dir		
65044	<AAAh>	705AB	pointer to alarm list		
6504E	<C06h>	705B0	saved D0 (RPL thread pointer)		
65058	<C07h>	705B5	temp save A.A		
65062	<C08h>	705BA	save arg ptrs (15 Nibbles)		
6506C	<C0Ah>	705D9	ROM: ML Version Output		
65076	<C0Bh>	7065A	Last RPL Token		
65080	<DFFh>	7066E	saved D (free stack space)		
6508A	<E00h>	70673	Last Error Code		
65094	<70000h>	7069F	stack size		
6509E	<FFFFFFh>	706A4	Random Seed		
650A8	2.71828182846	706C5	RPL System Flags		
650BD	.5	706D5	RPL User Flags		
650D2	-.5	706FD	# arg ptrs @ 705BA???		
650E7	10	706FF	Save Last Err#		
650FC	180	70713	GROB for displaying lines of stack. Enough mem for 19 char bitmap		
65111	200				
65126	360	70844	GROB for menu display: 8 by 131		
6513B	400				
69A97	"Radix" (Local Name)	70968	GROB for the rest of the screen: 56 by 131		
69AAA	"KeysOK?" (Local Name)	710EC	GROB for plot display: variable size		
69AC1	"ExprLit" (Local Name)	71AD8	ASCIC: Version		
69AD8	"BuffW" (Local Name)	71AF6	ASCIC: Copyright		
69AEB	"BuffH" (Local Name)	72000	Message table for library 000 (XLIB 0)		
69AFE	"SaveBlank" (Local Name)	72281	Message table for library 00A (XLIB 10)		
69B19	"ManOp" (Local Name)	7232C	Message table for library 00C (XLIB 12)		
69B2C	"nohalt" (Local Name)	7260A	Message table for library 00D (XLIB 13)		
69B41	"AppMode" (Local Name)	726A5	Message table for library 00B (XLIB 11)		
69B58	"NameGrob" (Local Name)	72704	Message table for library 001 (XLIB 1)		
69B71	"EXITFCN" (Local Name)	72DCF	Message table for library 002 (XLIB 2)		
69B88	"FontGauge" (Local Name)	72F1E	Message table for library 003 (XLIB 3)		
69BA3	"LE" (Local Name)	72FE6	Message table for library 006 (XLIB 6)		
69BB0	"LB" (Local Name)	736F9	Message table for library 005 (XLIB 5)		
69BBD	"TE" (Local Name)	7427C	Hash table for library 700 (XLIB 1792)		
69BCA	"FormEnvOK" (Local Name)	7448A	Hash table for library 002 (XLIB 2)		
69BE5	"prow" (Local Name)				
69BF6	"pcol" (Local Name)				
69C07	"cursy" (Local Name)				
69C1A	"cursx" (Local Name)				
69C2D	"ttr" (Local Name)				
69C3C	"source" (Local Name)				
69C51	"ofs" (Local Name)				
69C60	"tok" (Local Name)				
69C6F	"rbv" (Local Name)				
69C7E	"idflig" (Local Name)				
69C93	"tmpop" (Local Name)				
69CA6	"tmppdat" (Local Name)				
69CBD	"ploc" (Local Name)				
69CCE	"bv" (Local Name)				
69CDB	"unbound" (Local Name)				
70200	Time Init				

Quelle:

Derek S. Nickel
15 Maple Lane
Walnut Creek,
CA 94595-1718

Emulationskarte für HP41C-Programme

Von Hewlett Packard ist inzwischen die Emulationskarte für HP41-Programme fertig.

Mit Hilfe dieser Karte kann man Programme, die vorher mit den im HP41 eingebauten Funktionen gelaufen sind, auf dem HP48SX emulieren, d.h. ablaufen lassen.

Funktionen der Erweiterungsmodule werden nicht unterstützt.

Die einfachste Art und Weise, seine Programme vom HP41 auf den HP48 zu übertragen ist das Infrarotmodul, das es als Einsteckmodul für den HP41 gibt. Da der HP48SX ja bekanntlich über eine bidirektionale Infrarotschnittstelle verfügt, ist er in der Lage, Daten über seine Infrarotschnittstelle nicht nur zu senden, sondern diese auch zu empfangen. War diese Möglichkeit zuerst nur für den kabellosen Datenaustausch zwischen zwei HP48 gedacht, so benutzt HP jetzt diesen Weg auch für den HP41.

HP41-Programme können mit Hilfe der Emulorkarte auch auf dem HP48 geschrieben werden. Zum Ablaufen auf dem HP48 werden diese dann dort kompiliert und gestartet.

Funktionen des HP41CX, d.h. vor allem die Zeitfunktionen, sind nicht implementiert, man kann diese aber mit Funktionen des HP48 nachmachen, so zumindestens die Empfehlung von HP.

Die Funktionsumgebung der Emulorkarte läßt sich um eigene Befehle und Funktionen ergänzen, sodaß man dringend benötigte Funktionen eines Einsteckmoduls notfalls selbst programmieren kann.

mm

Maschine&Sprache

Maschinensprache für den HP48

Teil I

von Georg Hoppen

Ich möchte mit diesem Artikel eine Reihe beginnen, die sich mit dem heiß ersehnten Thema Maschinensprache des HP48SX etwas näher auseinander setzt. Ich werde versuchen auch für Anfänger auf diesem Gebiet Verständliches zu Papier zu bringen, d.h. ich bin für Rückmeldungen bezüglich der Verständlichkeit meiner Ausführungen äußerst empfänglich.

Warum ein derartiges Projekt ?

Reicht es nicht für den normalen Anwender, sinnvolle Programme zu entwickeln oder Denkanstöße zu geben? Normalerweise ist hier ein klares Ja die Antwort, natürlich unter der Voraussetzung, daß dann mit der Masse der zu erwartenden Beiträge jede Neigung und jedes Bedürfnis abgedeckt wird.

Andererseits werden jedoch so ziemlich 70% des Rechners nicht genutzt, um nur einmal unabhängig von der reinen Geschwindigkeitssteigerung einen weiteren Vorteil zu betonen. Es können mittels der Programmierung auf Systemebene eben mehr Dinge miteinander verbunden werden.

Wie heißt es so schön:

Die Summe des Ganzen ist mehr als die Addition der Teile.

Auf diese Art und Weise kann auch der Normalanwender in den Genuß von neuen Befehlen kommen, die innerhalb eines Tools abgelegt werden können und in der Praxis als Makro zur Verfügung stehen. Wer hat nicht schon gemeckert, daß zwar interaktiv (in der Kommandozeile) Zeilen und Spalten einer Matrix gelöscht oder eingefügt werden können, dies aber innerhalb eines Programms unmöglich ist ?

Dies ist nun sehr einfach möglich, da nun die Einsprungsadresse der

Systemroutine zur Verfügung steht (Liste der SYSEVAL-Adressen).

Bei der Entwicklung der einzelnen Tools (Werkzeuge) werde ich großen Wert darauf legen, daß jede Hard- und Softwareumgebung berücksichtigt wird, so daß jeder in den Genuß der einzelnen Routinen kommen kann.

Wünschenswert wäre aber in jedem Fall das Programmpaket aus der Toollibrary von Donelly. Die Besitzer des Assemblers sind natürlich am besten dran, da hiermit am schnellsten und komfortabelsten Maschinencode erzeugt werden kann.

Gerade deshalb, weil kein Buch oder sonstige Anleitungen auf dem Markt sind, die dieses Projekt unterstützen könnten, bin ich auf Euer Feedback (Briefe, Telefon etc.) angewiesen, um praktikable Wünsche und Anregungen ständig mit einfließen zu lassen.

Geplant ist es, einen Datenbrowser, eine Datenbank und Entwicklungswerkzeuge zu erstellen, die kürzere Routinen für jeden Zweck zur Verfügung stellen.

Als Entwicklungsumgebung dient die vorgestellte Workspace aus PRISMA 1/91, Seite 19, die irrtümlich die Überschrift "Datenkomprimierung und Archivierung auf dem HP48SX" trug.

Grundbausteine werden in dem übergeordneten DIR gelagert und sind so für jeden Zweck verfügbar. In der Arbeitsumgebung kann nach Herzenslust getestet werden, ohne bestehende Projekte zu gefährden.

Anmerkung zum Workspace:

Mich haben verschiedene Leute angerufen, daß die vorgestellte Workspace in Teilen unverständlich war. Eine Überprüfung des zugebe-

nermaßen schlechten Drucks ergab, daß einige Variablen tatsächlich sehr versteckt angegeben sind.

Neben den eigentlichen Programmen ist jedoch eine Liste abgedruckt, die den Aufbau der Variablen mittels des Programms PGDIR (Ralf Pfeiffer, älterer Pas-de-deux Artikel) darstellt. Vor den einzelnen Variablen steht jeweils der Objekttyp.

Dabei sind die wichtigsten Bezeichnungen nochmal kurz erklärt: 5 bedeutet Liste, 8 Programm und 15 ist ein Sub-DIR.

Der Inhalt von GUTIL und SUTIL steht in dem Stackausdruck ziemlich gequetscht unten auf der Seite 22 im PRISMA 1/91. Dies ließ sich aus drucktechnischen Gründen offensichtlich nicht anders gestalten. Trotzdem werde ich mich bemühen, an Hand von Beispielen den grundsätzlichen Aufbau von weiteren Programmen deutlicher zu gestalten. Insofern also herzlichen Dank für die Anregung.

Der erste Teil ist bewußt kurz gehalten, um die künftige Wegrichtung nicht allzusehr einzuschränken. Der Umgang mit SYSEVAL-Befehlen muß sicherlich gelernt werden und bedeutet daher stets eine zusätzliche Belastung. Demgegenüber steht aber ein letztlich nicht überschaubarer Gewinn.

Die Freude an Neuem, der Austausch von Ideen mit Gleichgesinnten, neue Kontakte und tieferes Verständnis der dem Rechner zugrunde liegenden Operationen. Vielleicht kann ja der eine oder andere schon einmal versuchen mit Hilfe der bereits vorgestellten Einsprungsadressen das eine oder andere Kurzprogramm umzustellen und das Ergebnis zu vergleichen.

Ich kann Euch versprechen, daß

die ersten Erfolge süchtig machen, es geht demnächst immer schneller und kürzer ...

Also bis zum nächsten Mal, dann werde ich die neue Speichertechnik in lokale und globale Variablen vorstellen und das eine oder andere zusätzliche Werkzeug mit anbie-

ten, um Euch die Arbeit zu erleichtern.

Nur Mut, wenn jemandem Ideen kommen, was noch unbedingt vorgestellt werden sollte. Ich helfe gerne aus, um den Ideen zur Verwirklichung zu verhelfen. Auch ich mache sicherlich Fehler, die dann

der nächste korrigiert und letztlich hat jeder ein lauffähiges Produkt, an dem alle ihre Freude haben können.

Georg Hoppen
Hubertusring 5
4512 Wallenhorst

Saturn Instruction Set

Befehlssatz des Prozessors im HP71/28/48

Im folgenden folgt eine Liste der Befehle des Mikroprozessors, der seit den Zeiten des HP71B bei Hewlett Packard als universeller Rechenknecht für die "großen" Taschenrechner verwendet wird.

Diese Liste hatte Derek S. Nickel aus den USA zusammengestellt, sie soll hier in erster Linie als Referenz abgedruckt sein, damit sich Autoren, die in Maschinensprache programmieren, für ihre Erklärungen auf diese Quelle beziehen können.

Auch für Georg Hoppen ist dies der Anfang für seine Artikelserie *Maschine&Sprache*, die einzelnen Befehle werden in den nächsten Ausgaben dann noch im Detail erklärt, dies würde den Rahmen einer PRISMA Ausgabe doch erheblich sprengen.

Bitte habt also noch ein klein wenig Geduld, kommt Zeit, kommt Rat, kommt Erklärung...

mm

Globale Einteilungen:

- 0... * misc operations (RTNs, modes, stack, status, P, logic)
- 1... * data movement/loading (D0,D1, R0-R4)
- 2n P= n
- 3xn..n LC(m) n..n (x = m - 1)
- 3mc..c LCASC \A..A\ (m = 2*characters - 1)
- 3nh..h LCHEX h..h (n = digits - 1)
- 400 RTNC
- 4aa GOC label
- 420 NOP3
- 500 RTNNC
- 5aa GONC label
- 6aaa GOTO label
- 6300 NOP4
- 64000 NOP5
- 7aaa GOSUB label
- 8... * misc, tests and branching

- 9... * tests w/fs
- Aax * math and assignment w/fs
- Abx * math and assignment w/fs
- Bax * math and assignment w/fs
- Bbx * math and assignment w/fs
- Cx * math and assignment w/A
- Dx * math and assignment w/A
- Ex * math and assignment w/A
- Fx * math and assignment w/A

Befehlsgruppe 0

- 00 RTNSXM
- 01 RTN
- 02 RTNSC
- 03 RTNCC
- 04 SETHEX
- 05 SETDEC
- 06 RSTK=C
- 07 C=RSTK
- 08 CLRST
- 09 C=ST
- 0A ST=C
- 0B CSTEX
- 0C P=P+1
- 0D P=P-1
- 0E_{xx} * logic operations
- 0F RTI
- field ---
- fs A
-
- 0Ea0 0EF0 A=A&B field
- 0Ea1 0EF1 B=B&C field
- 0Ea2 0EF2 C=C&A field
- 0Ea3 0EF3 D=D&C field
- 0Ea4 0EF4 B=B&A field
- 0Ea5 0EF5 C=C&B field
- 0Ea6 0EF6 A=A&C field
- 0Ea7 0EF7 C=C&D field
- 0Ea8 0EF8 A=A!B field

0Ea9 0EF9 B=B!C field
 0EaA 0EFA C=C!A field
 0EaB 0EFB D=D!C field
 0EaC 0EFC B=B!A field
 0EaD 0EFD C=C!B field
 0EaE 0EFE A=A!C field
 0EaF 0EFF C=C!D field

fs: P WP XS X S M B W
 a: 0 1 2 3 4 5 6 7

Befehlsgruppe 10, 11, 12

100 R0=A
 101 R1=A
 102 R2=A
 103 R3=A
 104 R4=A
 105
 106
 107
 108 R0=C
 109 R1=C
 10A R2=C
 10B R3=C
 10C R4=C
 10D
 10E
 10F
 110 A=R0
 111 A=R1
 112 A=R2
 113 A=R3
 114 A=R4
 115
 116
 117
 118 C=R0
 119 C=R1
 11A C=R2
 11B C=R3
 11C C=R4
 11D
 11E
 11F
 120 AR0EX
 121 AR1EX
 122 AR2EX
 123 AR3EX
 124 AR4EX
 125
 126
 127
 128 CR0EX
 129 CR1EX
 12A CR2EX
 12B CR3EX

12C CR4EX
 12D
 12E
 12F

Befehlsgruppe 13 bis 1F

130 D0=A
 131 D1=A
 132 AD0EX
 133 AD1EX

134 D0=C
 135 D1=C
 136 CD0EX
 137 CD1EX

138 D0=AS
 139 D1=AS
 13A AD0XS
 13B AD1XS

13C D0=CS
 13D D1=CS
 13E CD0XS
 13F CD1XS

----- field -----
 A B fs d

 140 148 150a 158x DAT0=A field
 141 149 151a 159x DAT1=A field
 142 14A 152a 15Ax A=DAT0 field
 143 14B 153a 15Bx A=DAT1 field
 144 14C 154a 15Cx DAT0=C field
 145 14D 155a 15Dx DAT1=C field
 146 14E 156a 15Ex C=DAT0 field
 147 14F 157a 15Fx C=DAT1 field

16x D0=D0+ n
 17x D1=D1+ n
 18x D0=D0- n
 19nn D0=(2) nn
 19hh D0=HEX hh
 1Annnn D0=(4) nnnn
 1Ahhhh D0=HEX hhhh
 1Bnnnnn D0=(5) nnnnn
 1Bhhhhh D0=HEX hhhhh
 1Cx D1=D1- n
 1Dnn D1=(2) nn
 1Dhh D1=HEX hh
 1Ennnn D1=(4) nnnn
 1Ehhhhh D1=HEX hhhh
 1Fnnnnn D1=(5) nnnnn
 1Fhhhhh D1=HEX hhhhh

fs: P WP XS X S M B W
 a: 0 1 2 3 4 5 6 7

x = d - 1 x = n - 1
d = x + 1 n = x + 1

Befehlsgruppe 80, 81

800 OUT=CS
801 OUT=C
802 A=IN
803 C=IN
804 UNCNFG
805 CONFIG
806 C=ID
807 SHUTDN
8080 INTON
808C PC=(A)
808F INTOFF
809 C+P+1
80A RESET
80B BUSCC
80Cn C=P n
80Dn P=C n
80E SREQ?
80Fn CPEX n

810 ASLC
811 BSLC
812 CSLC
813 DSLC
814 ASRC
815 BSRC
816 CSRC
817 DSRC
818
819
81A
81B
81C ASRB
81D BSRB
81E CSRB
81F DSRB

Befehlsgruppe 82 bis 8F, 9

82n no opcode, clear hardware status
w/n as bit mask
821 XM=0
822 SB=0
824 SR=0
828 MP=0
82F CLRHST

831yy ?XM=0
832yy ?SB=0
834yy ?SR=0
838yy ?MP=0

84n ST=0 n
85n ST=1 n
86nyy ?ST=0 n ?ST#1 n

87nyy ?ST=1 n ?ST#0 n
88nyy ?P# n
89nyy ?P= n
8Axyy * tests w/A (equal and not equal)
8Bxyy * tests w/A (inequality)
8Caaaa GOLONG label
8Daaaaaa GOVLNG label
8Eaaaaaa GOSUBL label
8Faaaaaa GOSBVL label
9zxyy * tests w/fs

TEST00 RTNYES
TESTyy GOYES label

Befehlsgruppe 8A, 8B, 9

--- field ----

	A	fs		
8A0yy	9a0yy	?A=B	field	?B=A field
8A1yy	9a1yy	?B=C	field	?C=B field
8A2yy	9a2yy	?A=C	field	?C=A field
8A3yy	9a3yy	?C=D	field	?D=C field
8A4yy	9a4yy	?A#B	field	?B#A field
8A5yy	9a5yy	?B#C	field	?C#B field
8A6yy	9a6yy	?A#C	field	?C#A field
8A7yy	9a7yy	?C#D	field	?D#C field
8A8yy	9a8yy	?A=0	field	
8A9yy	9a9yy	?B=0	field	
8AAyy	9aAyy	?C=0	field	
8AByy	9aByy	?D=0	field	
8ACyy	9aCyy	?A#0	field	
8ADyy	9aDyy	?B#0	field	
8AEyy	9aEyy	?C#0	field	
8AFyy	9aFyy	?D#0	field	
8B0yy	9b0yy	?A>B	field	
8B1yy	9b1yy	?B>C	field	
8B2yy	9b2yy	?C>A	field	
8B3yy	9b3yy	?D>C	field	
8B4yy	9b4yy	?A<B	field	
8B5yy	9b5yy	?B<C	field	
8B6yy	9b6yy	?C<A	field	
8B7yy	9b7yy	?D<C	field	
8B8yy	9b8yy	?A>=B	field	
8B9yy	9b9yy	?B>=C	field	
8BAyy	9bAyy	?C>=A	field	
8BByy	9bByy	?D>=C	field	
8BCyy	9bCyy	?A<=B	field	
8BDyy	9bDyy	?B<=C	field	
8BEyy	9bEyy	?C<=A	field	
8BFyy	9bFyy	?D<=C	field	
fs:	P	WP	XS	X S M B W
a:	0	1	2	3 4 5 6 7
b:	8	9	A	B C D E F

Befehlsgruppe A, C, D

-- field --

A fs

C0	Aa0	A=A+B	field
C1	Aa1	B=B+C	field
C2	Aa2	C=C+A	field
C3	Aa3	D=D+C	field
C4	Aa4	A=A+A	field
C5	Aa5	B=B+B	field
C6	Aa6	C=C+C	field
C7	Aa7	D=D+D	field
C8	Aa8	B=B+A	field
C9	Aa9	C=C+B	field
CA	AaA	A=A+C	field
CB	AaB	C=C+D	field
CC	AaC	A=A-1	field
CD	AaD	B=B-1	field
CE	AaE	C=C-1	field
CF	AaF	D=D-1	field

D0	Ab0	A=0	field
D1	Ab1	B=0	field
D2	Ab2	C=0	field
D3	Ab3	D=0	field
D4	Ab4	A=B	field
D5	Ab5	B=C	field
D6	Ab6	C=A	field
D7	Ab7	D=C	field
D8	Ab8	B=A	field
D9	Ab9	C=B	field
DA	AbA	A=C	field
DB	AbB	C=D	field
DC	AbC	ABEX	field
DD	AbD	BCEX	field
DE	AbE	ACEX	field
DF	AbF	CDEX	field

```
fs: P WP XS X S M B W
a:  0 1 2 3 4 5 6 7
b:  8 9 A B C D E F
```

Befehlsgruppe B, E, F

```
-- field ---
A fs
-----
```

E0	Ba0	A=A+B	field
E1	Ba1	B=B+C	field
E2	Ba2	C=C+A	field
E3	Ba3	D=D+C	field
E4	Ba4	A=A+1	field
E5	Ba5	B=B+1	field
E6	Ba6	C=C+1	field
E7	Ba7	D=D+1	field
E8	Ba8	B=B-A	field
E9	Ba9	C=C-B	field
EA	BaA	A=A-C	field
EB	BaB	C=C-D	field
EC	BaC	A=B-A	field
ED	BaD	B=C-B	field
EE	BaE	C=A-C	field
EF	BaF	D=C-D	field

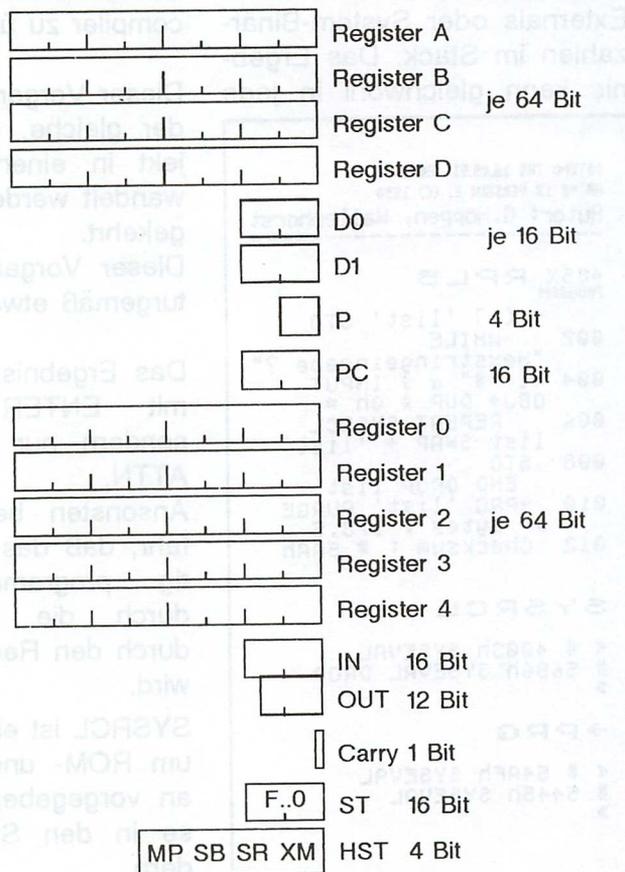
F0	Bb0	ASL	field
F1	Bb1	BSL	field
F2	Bb2	CSL	field
F3	Bb3	DSL	field
F4	Bb4	ASR	field
F5	Bb5	BSR	field
F6	Bb6	CSR	field
F7	Bb7	DSR	field
F8	Bb8	A=-A	field
F9	Bb9	B=-B	field
FA	BbA	C=-C	field
FB	BbB	D=-D	field
FC	BbC	A=-A-1	field
FD	BbD	B=-B-1	field
FE	BbE	C=-C-1	field
FF	BbF	D=-D-1	field

```
fs: P WP XS X S M B W
a:  0 1 2 3 4 5 6 7
b:  8 9 A B C D E F
```

Speicherplatzanforderung

00..0	BSS	expr
nn..n	CON(m)	expr
nn..n	REL(m)	expr
zy..a	NIBASC	'chars'
zy..a	NIBASC	\chars\
hh..h	NIBHEX	h..hh

Registersatz des Saturn-Prozessors



HP48 RPL-Builder oder Systembaukasten von Georg Hoppen

Als Grundidee diente hier das Sammeln der verschiedenen Objekte in der richtigen Reihenfolge innerhalb einer Liste. Diese wird dann aufgelöst (interner Befehl OBJ→) und dann zu einem Programmobjekt umgeformt.

Als Besonderheit sei erwähnt, daß hier dann die Begrenzungszeichen "«" bzw. "»" fehlen, damit wenigstens diese überflüssigen 10 Byte gespart werden können und das Objekt im Stack nicht mehr aus Versehen editiert werden kann. Es stehen dann nur noch Externals oder System-Binärzahlen im Stack. Das Ergebnis kann gleichwohl in jede

Variable gespeichert werden und versieht dann seinen vorgesehenen Zweck.

Wenn jemand trotzdem das Ergebnis mit VISIT betrachten will, hier noch ein kurzer Hinweis:

Trotz eines scheinbar geringen Byteumfangs der Objekte kann es manches Mal sehr lange dauern, bis das Objekt tatsächlich angezeigt wird. Es kann ja z.B. einer Bytemenge von 40-50 Byte auch die gleiche Anzahl von Externals zugeordnet sein. Diese versucht der Rechner erst mit einem internen Decompiler zu übersetzen.

Dieser Vorgang ist im Prinzip der gleiche, als ob ein Objekt in einen String umgewandelt werden soll und umgekehrt.

Dieser Vorgang benötigt naturgemäß etwas Zeit.

Das Ergebnis läßt sich nicht mit ENTER abschließen, sondern nur mit der Taste ATTN.

Ansonsten besteht die Gefahr, daß das eigentlich richtig programmierte Objekt durch die Decompilierung durch den Rechner verändert wird.

SYSRCL ist eine Kurzroutine, um ROM- und RAM-Objekte an vorgegebener Hex-Adresse in den Stack zu befördern.

→PRG ist der interne Befehl erweitert auf eine vorherige Listenauflösung. Irgendwo müssen nämlich die Objekte gesammelt werden, um dann ein Programm bilden zu können. Es wäre auch über den Stack gegangen, so aber kann man auch einmal zwischendurch etwas anderes im Stack machen.

Wer normale Stringaufrufe für Prompt und Input-Befehle ebenfalls in die neue Programmierung mit einbinden möchte, der muß das Programm entsprechend modifizieren, d.h. z.B. die RPL-Schleife selbständig ablaufen lassen. Bei der Eingabe von #0h wird dann nicht sofort in ein Programm umgewandelt, sondern alternativ normaler USERCODE erzeugt und in die Liste abgespeichert. Dabei ist aber sicher zu stellen, daß die Reihenfolge der Objekte wie in der RPL-Schleife abgespeichert wird, d.h. gemäß der Reihenfolge Liste SWAP +.

Dadurch wird sichergestellt, daß immer an das Ende der Liste gespeichert wird.

Natürlich ließe sich auf diese Weise auch eine Liste mit USERCODE einfügen.

Georg Hoppen
Hubertusring 5
4512 Wallenhorst

```
DATUM: THU 16.05.91 20:26:03
HP 48 SX VERSION E. (C) 1990
Autor: G.Hoppen, Wallenhorst
```

```
48SX RPLB
PROGRAM
« ( ) 'list' STO
002 WHILE
"Hexstringeingabe ?"
004 { "#" x } INPUT
OBJ→ DUP # 0h ≠
006 REPEAT SYSRCL
list SWAP + 'list'
008 STO
END DROP list
010 →PRG 'list' PURGE
» Bytes : 173.5
012 Checksum : # 5AAh
```

```
SYSRCL
« # 4003h SYSEVAL
# 56B6h SYSEVAL DROP
»
→PRG
« # 54AFh SYSEVAL
# 5445h SYSEVAL
»
```

Liebe Clubmitglieder,
da ich mich bisher noch nicht aktiv am Clubleben bzw. an der Gestaltung von PRISMA beteiligt habe, möchte ich mich zuerst einmal vorstellen.

Mein Name ist Michael August, Jahrgang '59. Von Beruf bin ich Dipl. Ing. Fahrzeugbau und zur Zeit als Konstrukteur bei einem Nutzfahrzeug-Aufbauhersteller tätig.

Mein Einstieg als HP-Anwender erfolgte auf Grund der Qualitätsunterschiede zu japanischen Rechnern über den HP-11C; darauf kam der HP41CX und jetzt schließlich der HP48SX.

Da ich mit der Programmierung des HP-48SX ziemliche Schwierigkeiten hatte, beim 41'er war's leichter gewesen, suchte ich nach einer einfachen Möglichkeit Formeln und Gleichungsgruppen zu lösen.

Formeln lassen sich gut mit Hilfe der eingebauten Funktion SOLVE lösen. Durch den Kauf der Gleichungslöserkarte ist es mir nun auch möglich, Gleichungsgruppen nach einem ähnlichem Schema auszuwerten. Vorteil der SOLVE-Funktion bzw. des Gleichungslösers ist die einfache Aufstellung eines Gleichungssystems.

Ein großer Nachteil ist die geringe Ausführungsgeschwindigkeit. Wenn mir jemand Tips zur Geschwindigkeitssteigerung geben könnte wäre ich sehr erfreut.

Da es unter Euch sicherlich Leute gibt, die mit der Elektronik des Rechners besser vertraut sind als ich, wären ich und bestimmt viele andere Mitglieder dankbar, wenn es gelingen würde den HP48SX mit einem Akku auszurüsten, um die häufigen Batteriewechsel auch im Hinblick auf den Umweltschutz einzusparen.

Nun aber zurück zum eigentlichen Thema.

Ich hoffe, daß der eine oder andere mit den folgenden Programmen etwas anfangen kann.

Die Menütasten des VAR-Menüs sind mit den Formeln bzw. den Gleichungsgruppen belegt. Um die Ausführung mit nur einem Tastendruck zu starten, waren zwei kleine Hilfsprogramme erforderlich, die im

Formeln und Gleichungsgruppen

von Michael August

Hauptverzeichnis HOME abgelegt sind (\downarrow GLE, \downarrow FOR). Das Programm \downarrow FOR dient der Ausführung einer Formel, das Programm \downarrow GLE der Ausführung einer Gleichungsgruppe, was nur mit der Gleichungslöserkarte möglich ist. Beide Programme definieren die ON-Taste um, damit nach Ablauf der Berechnungen ein festgelegter Rechnerzustand hergestellt und die erzeugten Variablen zwecks Erhaltung der Speicherkapazität gelöscht werden. Zu diesem Zweck wird eine Liste der für die Formeln bzw. Gleichungsgruppen benötigten Variablen in 'VARIA' abgelegt.

'VARIA' wird beim ersten Ausführen erzeugt. Nach Beendigung werden 'VARIA', die Definition der ON-Taste und der USER-Modus wieder gelöscht.

Im Programm \downarrow GLE tauchen die Befehle R \downarrow und R \uparrow auf, die einigen von Euch bestimmt vom 41'er her bekannt sind. Ich persönlich kann darauf nicht verzichten.

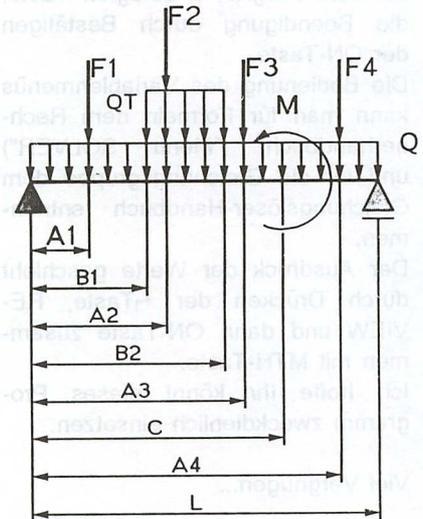
Die Bereitstellung einer Formel erfolgt nach folgendem Schema:

```
« { 'Gleichung' { Liste
der Variablenamen } }
 $\downarrow$ FOR »
```

Der Aufbau einer Gleichungsgruppe erfolgt folgendermaßen:

```
« { 'Gleichung 1' 'Gleichung 2' usw. } "Benennung" { Liste der Variablenamen }  $\downarrow$ GLE »
```

Beispiel für eine Formel ist das Programm MBX, mit dem es möglich ist das Biegemoment MX für einen einfach gelagerten Träger mit den gezeigten Belastungen zu berechnen, bzw. mit der PLOT-Funktion darzustellen. Die Formel ist eine Erweiterung der Gleichung "Simple Moment Nr. 1.5" aus der Gleichungsbibliothek.



Träger

L	Stützweite des Trägers
Q	Gleichstreckenlast
A1 - A4	Abstand der Punktlasten
F1 - F4	Punktlasten
B1	Abstand zum Beginn der Gleichstreckenteillast
B2	Abstand zum Ende der Gleichstreckenteillast
QT	Gleichstreckenteillast
C	Abstand zum Moment
M	Moment
X	Abstand zum Biegemoment (Schnittstelle)
MX	Biegemoment an Stelle X

Achtung, da die Formel relativ lang ist, dauert es eine Weile, bis das Variablenmenü bereitgestellt wird. Beispiel für eine Gleichungsgruppe ist das Programm KREIS, mit dem Daten eines Kreises, Kreisabschnitts und Kreisabschnitte berechnet werden können.

D	Kreisdurchmesser
R	Kreisradius
B	Bogenlänge Kreisabschnitt bzw. Kreisabschnitt
S	Sehnenlänge Kreisabschnitt
a	Winkel Kreisabschnitt bzw. Kreisabschnitt

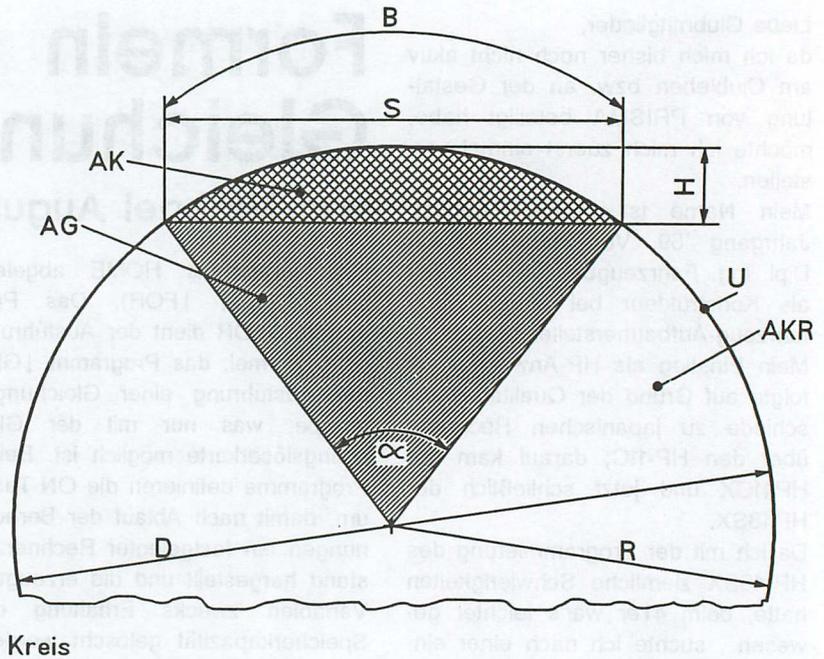
- H Höhe Kreisabschnitt
- AKR Kreisfläche
- U Kreisumfang
- AG Fläche Kreisabschnitt
- AK Fläche Kreisabschnitt

Der Start erfolgt durch Drücken der mit dem Programm belegten Taste, die Beendigung durch Bestätigen der ON-Taste.

Die Bedienung des Variablenmenüs kann man für Formeln dem Rechnerhandbuch ("Menu SOLVER") und für die Gleichungsgruppe dem Gleichungslöser-Handbuch entnehmen.

Der Ausdruck der Werte geschieht durch Drücken der ↵Taste, REVIEW und dann ON-Taste zusammen mit MTH-Taste.

Ich hoffe Ihr könnt dieses Programm zweckdienlich einsetzen.



Viel Vergnügen...

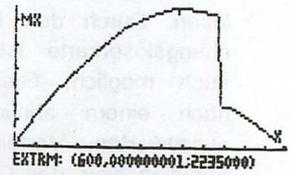
↓GLE

```
HP-48SX
MON 18.03.91 18:35:56
↓GLE
* R↓ R↓ STOR MINT R↑ R↑
DUP 'VARIA' STO
* 1 VARIA SIZE
FOR I VARIA I GET
DUP
IF TYPE 6 SAME
THEN PURGE
ELSE DROP
END
NEXT 91 DELKEYS
'VARIA' PURGE -62 CF 0
MENU
> 91 ASN -62 SF MITM
MSOLVR
>
# 44658d
227
```

R↓ und R↑

```
HP-48SX
MON 18.03.91 18:36:45
R↓
<< DEPTH ROLLD
>
# 44430d
21,5
HP-48SX
MON 18.03.91 18:37:10
R↑
<< DEPTH ROLL
>
# 52170d
21,5
MBX
```

```
EQ: ( 'MX=IFTE(X<A1; ...
L: 1000
Q: 5
A1: 100
F1: 750
A2: 400
F2: 800
L Q A1 F1 A2 F2
```



```
EQ: ( 'MX=IFTE(X<A1; ...
A3: 600
F3: 950
A4: 800
F4: 1200
B1: 350
B2: 650
A3 F3 A4 F4 B1 B2
```

Kreis

D:	600				
R:	300				
B:	556,377130799				
C:	479,999999999				
H:	120				
α:	106,260204708				
D	R	B	S	H	α

```
EQ: ( 'MX=IFTE(X<A1; ...
QT: 4
C: 750
M: 1450000
X: 500
MX: 2112500
QT C M X MX
```

1	HOME	NORM		
4:				
3:				
2:				
1:				
AKR	U	AG	AK	ALL

↓FOR

```
HP-48SX
MON 18.03.91 18:35:21
↓FOR
* DUP 2 GET 'VARIA' STO
* 1 VARIA SIZE
FOR I VARIA I GET
DUP
IF TYPE 6 SAME
THEN PURGE
ELSE DROP
END
NEXT 91 DELKEYS
'VARIA' PURGE -62 CF 0
MENU
> 91 ASN -62 SF STOR
30 MENU
>
# 54363d
206,5
```

```
HP-48SX
MON 18.03.91 18:34:07
MBX
* ( 'MX=IFTE(X<A1;F1*(L-
A1)*X/L;F1*A1*(L-X)/L)+
IFTE(X<A2;F2*(L-A2)*X/L;
F2*A2*(L-X)/L)+IFTE(X<A3
;F3*(L-A3)*X/L;F3*A3*(L-
X)/L)+IFTE(X<A4;F4*(L-A4
)*X/L;F4*A4*(L-X)/L)+
IFTE(X<C;M*X/L;-M*(L-X)/
L)+QT*X*(B2-B1+(B1^2-B2^
2)/2/L)-IFTE(X>B1 AND X<
B2;QT/2*(X-B1)^2;0)-IFTE
(X>B2;QT*(X*(B2-B1)+(B1^
2-B2^2)/2);0)+Q*X/2*(L-X
)' { L Q A1 F1 A2 F2 A3
F3 A4 F4 B1 B2 QT C M X
MX } } ↓FOR
>
```

KREIS

```
HP-48SX
MON 18.03.91 18:33:40
KREIS
* ( 'D=2*R' 'AKR=PI*R^2'
'U=2*PI*R' 'AG=PI/360*R^2*
α' 'AK=R^2/2*(PI/180*α-
SIN(α))' 'B=PI/180*α*R'
S=2*R*SIN(α/2)' H=R*(1-
COS(α/2))' ) "Kreis" ( D
R B S H α AKR U AG AK )
↓GLE
>
# 13469d
395,5
```

Michael August
Weidornweg 6a
2056 Glinde

1. Aufbau der Programme

Die HP28S-Programme setzen sich aus einer Liste von Adressen zusammen. Jedem der HP28S-Befehle ist eine feste ROM-Adresse zugeordnet.

(Das Handbuch zum Rechner unterscheidet zwischen Befehlen, Funktionen und analytischen Funktionen. Hier werden diese drei Typen der Einfachheit halber jedoch einfach 'Befehl' genannt.)

Beispiel: ADDIERE

```
«
+ 1 DISP
»
```

Die Befehle dieses Programms untereinander geschrieben und rechts daneben ihre Adressen angefügt ergibt folgendes Bild:

Befehl	Adresse	Wert im Speicher (RAM/ROM)
«	#2C67h	76C20
«	#E9D0h	0D9E0
+	#8EEEH	EEE80
1	#112C9h	9C211
DISP	#A5A6h	6A5A0
»	#E9E6h	6E9E0
	#2F90h	09F20

Tabelle 1

Dem Befehl "«" ist also die Adresse #E9D0h zugeordnet. Entsprechend ist "+" die Adresse #8EEEH zugeordnet.

Also steht in der Adresse #8EEEH die Information, daß gegebenenfalls eine Addition auszuführen ist.

Anstelle von "+" könnte also auch #8EEEH SYSEVAL ausgeführt werden.

In der Tabelle fällt auf:

- a.) Die dritte Spalte. Erklärung folgt weiter unten.
- b.) Vor dem "«" scheint noch etwas zu stehen, das unsichtbar ist. Es handelt sich dabei um die Markierung für den Programmumfang, sozusagen um ein BEGIN.

(In vielen Sprachen markiert BEGIN den Anfang einer Einheit bildende Anzahl von Befehlen, z.B. in Pascal.) Entsprechend befindet sich am Ende ein ebenfalls unsichtbares END, das diese

Maschinensprache auf dem HP28S

1. Teil: Grundlagen

von Peter Röhl

Einheit (nämlich das Programm) abschließt.

Dieses BEGIN und das END halten also die einzelnen Befehle zusammen, machen aus ihnen eine Einheit, nämlich das Programm.

Zwischen BEGIN und END sind die Adressen der einzelnen Befehle aufgelistet. Deshalb kann man hier auch von einer Liste sprechen.

In der Tat ist eine Liste ganz ähnlich aufgebaut, nämlich wie ein Programm. Würde man die Adresse #2C67h in #2A96h ändern, so verwandelt sich dadurch das Programm in eine Liste und man kann mit den Befehlen aus dem LISTMenü die einzelnen Objekte z.B. aus der Liste holen!

Die Adresse #2C67h definiert also den Anfang eines Programms.

Weil ein Programm ein Objekt ist, wird diese Adresse als objektdefinierende Adresse eines Programms bezeichnet. Unterscheiden sich verschiedene Objekttypen nicht in ihrem Aufbau, sondern nur durch ihre objektdefinierende Adresse, so kann man einfach durch die Änderung der Adressangabe im Objekt das Objekt von einem Objekttyp in den anderen konvertieren.

Beispiel:

Das Programm P→L wandelt die Adresse #2C67h in #2A96h. Gibt man also obiges Programm ein und führt P→L aus, so steht eine Liste im Stack.

```
1: { « + 1 DISP » }
```

(dies ist eine Liste mit 5 Elementen)

siehe hierzu Tabelle 2

4 GET liefert 1: DISP

Beachte:

#2F90 (END) schließt nicht nur Pro-

Befehl	Adresse	Wert im Speicher (RAM/ROM)
{	#2C96h	69C20
«	#E9D0h	0D9E0
+	#8EEEH	EEE80
1	#112C9h	9C211
DISP	#A5A6h	6A5A0
»	#E9E6h	6E9E0
}	#2F90h	09F20

Tabelle 2

gramme, sondern auch Listen ab und ist dann als "]" sichtbar.

Nebenbei: Auch algebraische Ausdrücke werden damit abgeschlossen.

Hätte man hingegen einfach 1 →STR anstelle von P→L eingegeben, so wäre folgendes Objekt entstanden:

Befehl	Adresse	Wert im Speicher (RAM/ROM)
{	#2C96h	69C20
	#2C67	76C20
«	#E9D0h	0D9E0
+	#8EEEH	EEE80
1	#112C9h	9C211
DISP	#A5A6h	6A5A0
»	#E9E6h	6E9E0
}	#2F90h	09F20

Tabelle 3

Jetzt erkennt man auch den Sinn von BEGIN und END in einem Programm:

BEGIN und END kapseln das Programm, d.h. sie halten die einzelnen Befehle (besser: Objekte) zusammen. Diese Liste enthält dann auch nur ein Objekt, nämlich das Programm.

Die Programmzeichen "«" und "»" braucht nur der Editor zur Erkennung, daß ein Programm eingege-

ben wurde. Für die Funktionsfähigkeit der Programme sind sie bedeutungslos.

Nun lassen sich in einem Programm eine ganze Menge verschiedener Objekttypen einbinden. Deshalb nun eine Auflistung all derer, die der HP28S kennt.

2. Objektdefinierende Adressen

Adresse	Objekttyp	Art	Kommentar
#2911h	SHORT INTEGER	1	11920zyxwv mit #vwxyz in Hex
#2933h	REAL	1	normale Fließkommazahlen
#2955h	LONG REAL	1	16 Stellen Mantisse
#2977h	COMPLEX	1	normale Fließkommazahlen
#299Dh	LONG COMPLEX	1	16 Stellen Mantisse
#29BFh	BYTE	1	
#29E1h	ARRAY, not used	2	warum, das wissen die Götter
#2A0Ah	ARRAY	2	
#2A2Ch	ARRAY, not used	2	warum, das wissen die Götter
#2A4Eh	STRING	3	
#2A70h	INTEGER	3	Binary Integer
#2A96h	LIST	4	
#2AB8h	RAM/ROM PAIR	?	für Directories
#2ADAh	ALGEBRAIC	4	algebraische Ausdrücke
#2C67h	RPL-PROGRAM	4	
#2C96h	INLINE-MCODE	3	
#2D12h	GLOBAL NAME	5	
#2D37h	LOCAL NAME	5	
#2D5Ch	ROM POINTER	?	einzelne Befehle
#2F90h	END		

Tabelle 4

Art

1 Der objektdefinierenden Adresse folgt direkt der Wert. Eine Längenangabe des Objektes ist unnötig, da die Länge des jeweiligen Objektes fest durch den Objekttyp vorgegeben ist.

Beispiel: 1192080000 ist der SHORT INTEGER mit dem Wert 8;

3392000000000000000080 ist eine reelle Zahl mit dem Wert 8.

2 Arrays sind wie folgt aufgebaut:

`ARRAY NIBBLES TYP DIM ZAH1 ZAH2 ...`

mit `ARRAY = A0A20`

`NIBBLES` = fünfstelliger Wert, der die Gesamtlänge des Objekt minus 5 in Nibbles an-

gibt. (Jede Hexadezimalziffer belegt im Speicher 4 Bits. 4 Bits = 1 Nibble = 1 Digit).

Wie immer ist der Wert mit vertauschter Ziffernfolge angeben. Siehe dazu weiter unten.

`TYP` = entweder 33920, dann enthält die Matrix nur reelle Zahlen oder 77920, dann enthält die Matrix nur komplexe Zahlen

DIM = 1. *Möglichkeit:* 10000 zyxwv ist ein Vektor mit #vwxyz Zahlen

2. *Möglichkeit:* 20000 zyxwv utrsq ist eine Matrix mit #vwxyz Zeilen und #qrstuh Spalten. (Das h hinter #vwxyz und #qrstu soll zeigen, daß es hexadezimale Werte sind.)

`ZAH1`, `ZAH2` sind die Matrixelemente ohne die `TYP`Angabe, also zum Beispiel 0000000000000010000000000000020 = 1 2

3 hinter der objektdefinierenden Adresse steht eine fünfstellige Zahl, deren Wert sich aus der Anzahl der Nibbles des Objektinhalts plus 5 zusammensetzt.

Beispiel:
"HALLO" = E4A20F00008414C4C4F4

oder etwas übersichtlicher:
E4A20 es ist ein String!
F0000 er ist #Fh = 15 Nibbles lang:

84 das H (ASCII #48h)
14 das A (ASCII #41h)
C4 das L (ASCII #4Ch)
C4 das L (ASCII #4Ch)
F4 das O (ASCII #4Fh)

HALLO sind 5 Zeichen = 5 Bytes = 10 Nibbles. Dazu kommen 5 für die Längenangabe macht 15 = #Fh. Dieses F fünfstellig schreiben: #0000Fh.

Und schließlich die Reihenfolge der Ziffern umdrehen ergibt die Nibblefolge, wie sie im Speicher steht: F0000

4 Objekttypen, die mit dem oben erwähnten END abschließen und über keine Längenangabe verfügen. Beispiele siehe oben.

5 Namen; diese sind so ähnlich wie Objekte der Art 3 aufgebaut. Sie besitzen jedoch nur ein Byte zur Längenangabe und dessen Wert setzt sich durch die Anzahl der Bytes (!) des Namens zusammen. *Beispiel:*

'ADDIERE' =
21D207014444494542554
oder

21D20 das Objekt ist ein Name
70 der Name ist 7 Bytes lang
14 A
44 D
44 D
94 I
54 E
25 R
54 E

3. Die Speichertechnik

Es ist bereits in Tabelle 1 gezeigt worden, daß der HP28 Daten in umgekehrter Reihenfolge in den Speicher schreibt (und auch liest). Der Grund hierfür liegt im Arbeitsvorgang des 4 Bit schmalen Adress/Datenbusses. Bei jedem Datenzugriff der CPU auf den Speicher können also nur 4 Bits auf einmal gelesen (oder geschrieben) werden. Man stelle sich ein-

mal vor, man hätte einen Stapel Bücher auf dem Tisch liegen und möchte diesen Stapel in kürzester möglicher Zeit in eine Schublade räumen, könne dabei aber nur ein Buch zur Zeit nehmen. Dann wird man das oberste Buch zuerst in die Schublade legen, dann das nächste u.s.w..

Das zuletzt eingeräumte Buch war im Stapel auf dem Tisch das unterste und ist jetzt in der Schublade das oberste.

Die Reihenfolge der Bücher wurde also umgekehrt. Hat also der Rechner auf seinem Arbeitsplatz (einem der CPU-Register) die Nibbles in richtiger Reihenfolge, so werden sie durch den stückweisen Schreibvorgang in das RAM umgedreht. Konsequenter Weise müssen sie in ebenfalls umgekehrter Reihenfolge gelesen werden.

Am einfachsten werden Speicherbereiche ausgelesen, indem man den gewünschten Speicherbereich in ein CPU-Register (satte 64 Bit) einliest, und dessen Inhalt dann in einen String schreibt.

(Dies macht das Programm PEEK.) Diesen String kann man dann auf den Stack legen und mit den Befehlen des STRING-Menüs bearbeiten.

Beispiel: Mit

```
« → x « 64 STWS HEX x
DUP SUB NUM R→B » »
```

mit $x = 1, 2, \dots, 8$

kann der Wert des x-ten Bytes im String gelesen werden.

Er wird als hexadezimaler Wert, also als Byte ausgegeben. Dabei taucht aber eine unschöne Eigenart des HP auf:

Der Rechner vertauscht die Nibbles in einem Byte!

D.h. der Buchstabe A (= ASCII-Zeichen 65 = #41h) wird nicht als Nibblekombination 41 (= vier eins), sondern als 14 (= eins vier) abgespeichert!

Überhaupt werden alle sinngemäß zusammen gehörenden Codes in umgekehrter Reihenfolge in den Speicher geschrieben (und natürlich auch wieder in umgekehrter Reihenfolge gelesen). Diese Codes

sind

- Adressen (immer 5 Nibbles)
- reelle Zahlen
- Längenangaben
- Binary Integer
- Short Integer

- was ich sonst noch vergessen habe, kurz alles, was der HP auf einmal in seine CPU-Register laden kann und sinngemäß eine Einheit bildet. (Eine Zahl wie z.B. Pi ist eine Einheit und nicht zwei oder mehr).

3.14159265359 ist die Zahl Pi.

3.14159 265359 sind dagegen zwei Zahlen. Ein String ist in diesem Sinne keine Einheit, weil er länger als 64 Bit sein kann und somit in kein CPU-Register mehr paßt. Aber die Bytes in einem String bilden jedes für sich eine Einheit. In ihnen werden deshalb die Nibbles beim Abspeichern in das RAM umgedreht. Eine Ausnahme bilden die Maschinenbefehle. Sie werden freundlicherweise nicht umgedreht.

Weiter unten steht das Programm 69C20 Adresse, Nibblereihenfolge ist verdreht

F0000 Längenangabe, Nibblereihenfolge ist verdreht

142 Maschinenbefehl, Nibblereihenfolge ist nicht verdreht

164 Maschinenbefehl, Nibblereihenfolge ist nicht verdreht

808C Maschinenbefehl, Nibblereihenfolge ist nicht verdreht

Der Befehl mit dem Code 142 hat also tatsächlich die Folge eins-vier-zwei und nicht etwa 241. Daß sie nicht umgedreht werden liegt daran, daß ihre Befehlscodes in Maschinenbefehlstabellen bereits umgedreht werden. Es gibt Maschinenbefehle, die mit Argumenten versehen werden können. Diese Argumente müssen dann natürlich umgedreht werden.

Beispiel: CPU-Register C soll mit dem Wert #120FAh geladen werden. (D.h. C=#120FAh)

Der "Lade C mit"-Befehl hat folgendes Aussehen:

3xn...n Lade C mit dem Wert n...n (wobei der Wert eine Länge von

x+1 Nibbles hat) beginnend an der Position, die durch den Wert in Register P bestimmt wird. Ist der Wert in P gleich 0, was meistens der Fall ist, dann wird das erste Nibble des Wertes in das Nibble 0 des Registers C, das 2. Nibble des Wertes in das Nibble 1 des Registers C, u.s.w. geschrieben. In diesem Beispiel lautet der Befehlscode also 34AF021.

Doch zurück zum Programm PEEK. Man müßte jedesmal die gelesenen Nibbles in den Bytes umdrehen, und dazu kommt dann noch, daß auch die Nibbles einer Einheit umgedreht sind.

Um diesem Horror nicht ausgesetzt sein zu müssen, gibt es die Programme COD und DECOD, die die Umkehrung der Nibbles in den Bytes vornehmen.

Ihre Funktion läßt sich leicht erkennen, da sie relativ kurz sind. Nehmen wir einmal an, wir hätten einen 8 Zeichen langen String im Stack, der einen Speicherauszug ab einer bestimmten Adresse darstellt. Dieser enthält einige Zeichen, die hier nur schlecht dargestellt werden können. Deshalb stehen hier nur die ASCII-Codes der 8 Bytes:

dezimal	hexadezimal
0	00
144	90
53	35
101	65
146	92
21	15
20	14
3	03

Tabelle 5

oder die hexadezimalen Ziffern einfach hintereinander geschrieben:

0090356592151403 (String1)

Na, was ist das?

PII Dreht man nämlich die Nibbles in den Bytes, so wird daraus:

0009535629514130 (String2)

Wenn man jetzt die Kette umdreht (jede reelle Zahl ist eine Einheit!), erhält man:

0314159265359000 (String3)

Ist das erste Nibble darin eine 9, so ist die Zahl negativ.

Dementsprechend ist -Pi:

9314159265359000 (String4)

Die verbleibenden 3 Nullen stellen den Exponenten dar. Er wird wie die Mantisse dezimal dargestellt. Fließkommazahlen werden intern immer im SCI 12-Format dargestellt, d.h. immer mit Exponent und einer Stelle vor dem Komma.

Der Exponent berechnet sich wie folgt:

- Exponent = Exponentenwert, falls $0 \leq \text{Exponentenwert} < 500$
- Exponent = 1000-Exponentenwert, falls $500 \leq \text{Exponentenwert} \leq 999$

Das Programm DECOD liefert nun, falls der 8 Zeichen lange String vorher im Stack stand, den String2:

1: "0009535629514130" (String5)

(Beachte 16 Bytes lang und gut lesbar)

COD ist die Umkehrung von DECOD. Diese Programme können gar nicht auch noch diese Zeichenketten umdrehen, da sie nicht wissen können, wo eine Einheit beginnt bzw. endet, es sei denn man macht aus ihnen Assembler und Disassembler. Das geht zwar, kostet aber untragbar viel Speicher.

Da vor einem Objektinhalt immer auch noch die objektdefinierende Adresse stehen muß, damit der Rechner auch weiß, um welches Objekt es sich handelt, sieht das vollständige Objekt, "die Zahl Pi", wie folgt aus:

"339200009535629514130" (String6)

Die Nibbles in den Bytes sind dabei vertauscht dargestellt, also so, wie DECOD einen String darstellt. Das ist auch gut so, denn wer will sich schon mit der nervigen Nibblevertauscherei beschäftigen?

Das übernehmen die Programme COD und DECOD.

Zu bemerken ist auch, daß in diesem Aufsatz nur der String1 so dargestellt ist, wie PEEK die Nibbles in den String schreibt. Ansonsten wurde hier alles so dargestellt, wie es das Programm DECOD liefert bzw. COD benötigt. Einfach, weil es leichter lesbar ist und man so nichts mehr mit dem Vertauschen

der Nibbles zu tun hat.

Will man eine bestimmte Nibblefolge in den Rechner schreiben und daraus dann z.B. obige Zahl generieren, so gibt man einfach String6 ein und führt COD aus. Als Ergebnis wird ein String zurückgegeben, der die Nibbles in exakt der richtigen Reihenfolge enthält. Man muß dem Rechner nur noch klar machen, daß in dem String die Information einer Zahl steht. Wie man das macht, steht weiter unten.

Jetzt müßte auch die dritte Spalte in Tabelle 1 klar sein.

Auffallend ist jedoch, daß der String6 nun 15 Zeichen lang ist.

Wenn nun immer 2 Nibbles vertauscht werden müssen, dann würde zwangsläufig eines übrig bleiben, denn nur bei einer geraden Anzahl können immer 2 restlos vertauscht werden. Damit jedoch das Programm COD die Nibbles im Byte vertauschen kann, wird einem String mit ungerader Länge eine Null voran gesetzt, womit die Stringlänge gerade wird.

Beispiel:

1: "5142434"

COD ausführen ergibt

1: "PABC"

Beachte:

- P ASCII(#50h)
- A ASCII(#41h)
- B ASCII(#42h)
- C ASCII(#43h)

DECOD ausführen ergibt dann erwartungsgemäß

1: "05142434"

Erneutes Ausführen von COD ergibt natürlich wieder

1: "PABC"

wobei diesmal COD keine weitere Null voran gesetzt hat, weil die Länge ja gerade ist.

Eine weitere Besonderheit:

Im Programm ADDIERE steht nun nicht 33920000000000000010, sondern 9C211. Das liegt daran,

daß im ROM des HP28 bereits alle ganzen Zahlen von -9 bis 9 mit der objektdefinierenden Adresse 33920 vorhanden sind.

Das heißt in der Adresse #112C9h befindet sich der Code 33920000000000000010. Es spart einfach viel Speicherplatz, wenn die am häufigsten benutzten Zahlen einmal gespeichert werden und dann nur noch deren Adresse benutzt wird.

4. Auswertung von Objekten

Wurde bisher nur der Aufbau von Objekten beschrieben, so wird hier gezeigt, wie der HP die Objekte auswertet. Dazu wieder ein Beispiel:

ADD45

«

4 5 ADDIERE

»

Als Adressenliste geschrieben:

Codes	Bedeutung
76C20	BEGIN
0D9E0	«
80311	4
D1311	5
21D20 70	} dies ist der Name ...
14 44 44 94 54 25 54	} ... ADDIERE !
6E9E0	»
09F20	END

Tabelle 6

Im HP stehen natürlich nur die Codes aus der linken Spalte und zwar in der Form:

76C200D9E080311D131121D2070144444945425546E9E009F20 (String7)

Um nun die Abarbeitung eines Programms erklären zu können, ist es notwendig, kurz die CPU-Register und ihre Funktion darzustellen.

4.1 Die CPU

Sie besteht aus

- a.) den 64 Bit-Registern A,B,C,D
- A: allgemeine Anwendung und setzen des Programcounters mittels des Befehles PC=(A)
- B: enthält Pointer auf den RPL-Returnstack

C: Hauptrechenregister

D: enthält den Zähler für die Anzahl der noch freien Plätze auf dem Stack; wenn er = 0, dann wird die Garbage Collection ausgeführt.

- b.) den 64 Bit-Registern R0, R1, R2, R3, R4

Sie dienen dazu, gegebenenfalls die Inhalte der Register A und C aufzunehmen. Sie sind also eine Art Zwischenablage. Damit ist es nicht nötig, Zwischenergebnisse immer gleich in das RAM auszulagern, nur um die Register A und C wieder frei zu bekommen.

Achtung: Die Nibbles 0 bis 4 von R4 werden als Interruptspeicher verwendet.

- c.) einem Systembus-Register S (64 Bit)
- d.) einem OUT-Register (12 Bit) für Datenausgaben (eventuell ist hier der Piezo angeschlossen)
- e.) einem IN-Register (16 Bit) (eventuell war hier beim HP71B der Barcodeleser angeschlossen)
- f.) dem Programcounter PC (20 Bit)
- g.) dem Maschinen-Returnstack (8 Register zu je 20 Bit).
Es handelt sich hierbei um einen automatischen Stack, d.h. der Programmierer muß sich nicht um die Datenschieberei im Stack kümmern, der gültige Wert steht immer oben auf.
- h.) einem Field-Pointerregister P (4 Bit)
Vor allem genutzt zur Selektion von Nibbles bei der Datenmanipulation in CPU Registern
- i.) einem Statusregister ST (16 Bit)
- j.) einem Hardware-Statusregister ST (4 Bit)
- k.) einem Carryregister (1 Bit) enthält das Carryflag
- l.) zwei Data-Pointing-Registern D0, D1 (je 20 Bit)

4.1.1 Der Threadpointer

D0 ist der sogenannte Threadpointer, d.h. er zeigt auf das als nächstes abzuarbeitende Objekt im RPL-Programm.

Ein RPL-Programm kennt keine GOTOs oder Interrupts, weshalb man einen (roten?) 'Faden' (den "Thread") durch ein Programm legen könnte. Auf diesem Faden sind dann die einzelnen Befehle angeordnet. Wegen des Fehlens von GOTOs und Interrupts hat dieser Faden keine Unterbrechungen oder Knoten und es gibt nur einen einzigen Faden. Weiter unten im Text erfahrt Ihr mehr dazu.

4.1.2 Der User-Stackpointer

D1 ist der Stackpointer.

Er zeigt auf eine Adressenliste, den Stack. Die einzelnen Stackelemente, die der Benutzer im Stack sieht, stehen also nicht selber im Stack, sondern nur die Adressen, ab der sie im Speicher beginnen.

Beispiel:

Im Display steht

```
3:      "Hallo"
2:      1
1:      « + 1 DISP »
```

Annahme:

"Hallo" beginnt in der Adresse #CE509h
1 steht im ROM ab Adresse #112C9h

Das Programm beginnt bei Adresse #C8A9Ah

Dann sieht der Stack in Wirklichkeit so aus:

```
3:      905EC
2:      9C211
1:      A9A8C
```

(So wird er vom HP natürlich nicht angezeigt, denn wer kann damit schon etwas anfangen. Der HP guckt in den Adressen nach, was dort steht und zeigt das dann an.)

Weitere Annahme:

Der Stack beginnt ab Adresse #C1476h

Dann enthält das CPU-Register D1

den Wert #C1476h.

(Der Wert steht richtig herum in dem CPU-Register. Wenn man sich jedoch mittels eines Programms den Wert in's RAM schreiben läßt, so wird er natürlich umgedreht, wie zuvor beschrieben.)

Der Befehl SWAP vertauscht folglich nur die Adressen in Ebene 1: und 2:. Also hat der Stack nach einem SWAP folgendes Aussehen:

```
3:      905EC
2:      A9A8C
1:      9C211
```

DROP macht einfach folgendes

D1=D1+5 Stack beginnt nun bei #C147Bh (= #C1476h + 5)

D=D+1 es ist jetzt ein Platz im Stack frei geworden.

(Das sind übrigens Maschinenbefehle.)

4.2 Auswertung eines Programms

Doch jetzt zurück zur Auswertung von Programmen. Der Einfachheit halber sei hier angenommen, daß das Programm schon bis zur 4 ausgeführt ist. Die 4 sei also noch nicht ausgeführt. Die letzten Befehle im Objekt "«" sind

```
A=DAT0 A
D0=D0+5
PC=(A)
```

oder etwas ähnliches. Diese Befehlssequenz ist so eine Art *Standard Programmbeendigungs Sequenz* und wird massenhaft verwendet.

A=DAT0 A heißt:

"hole Wert indirekt D0 und schreibe ihn in das Adressfeld von A"

Erklärung: D0 enthält eine Adresse. Das DAT0 sagt der CPU, daß nicht der Wert aus D0 geholt werden soll, sondern der Wert, der in der Adresse steht, die in D0 vorgegeben ist.

Nun muß der CPU noch mitgeteilt werden, wieviele Bits aus dieser Adresse gelesen werden sollen.

Dies geschieht hier durch die An-

gabe des A hinter DAT0. A steht für Adressfeld und das sind immer 20 Bit, weil der HP mit 20 Bit Adressen hantiert.

(Übrigens:

2^{20} in Nibbles = 1 Mega Nibbles = 512k Bytes = 512 kB maximaler Adressbereich)

Das Adressfeld des CPU-Registers A sind die Nibbles 0 bis 4. Dorthin schreibt der Rechner also den Inhalt der Adresse, die in D0 vorgegeben wurde.

$D0=D0+5$ erhöht den Wert in D0 um 5.

$PC=(A)$ setzt den Programcounter (PC) auf die Adresse, die in der Adresse steht, auf die der Inhalt des Adressfeldes des CPU-Registers A zeigt.

Also: Der Wert im Adressfeld von Register A ist eine Adresse. In dieser Adresse steht wiederum eine Adresse. Und genau in diese Adresse wird der PC gesetzt.

Im HP läuft es nun folgendermaßen ab:

D0 zeigt auf das nächste Objekt im Faden. Während also "«" ausgeführt wird, zeigt D0 auf die 4.

Mit $A=DAT0$ A wird nun die objektdefinierende Adresse der 4 nach A geschafft (natürlich in's Adressfeld, das ist jetzt ja klar). In A steht also #11308h.

Als nächstes muß der Threadpointer D0 auf das übernächste Objekt im Faden (die 5) gesetzt werden. Denn wenn gleich mit $PC=(A)$ in das nächste Objekt (die 4, denn der Rechner befindet sich nach wie vor im Objekt "«") gewechselt wird, dann muß D0 wieder auf das nächste Objekt im Faden zeigen.

$PC=(A)$ setzt also den PC in die Adresse des Objektes 4, in der steht, was zu tun ist, wenn das Objekt ausgeführt werden soll.

Diese Anweisung beinhaltet folgende Schritte:

1. Testen, ob auf dem Stack noch ein Platz frei ist. Wenn nein, dann die Garbage Collection aufrufen. Wenn diese keinen Speicher mehr frei machen kann, dann wird "Low Memory" angezeigt.

2. Wenn Platz frei ist, dann D1 um 5 und D um 1 verringern.
3. In indirekt D1 die Adresse schreiben, in der das Objekt (die 4) steht.

"Indirekt D1" heißt wieder:

In D1 steht eine Adresse und in die soll geschrieben werden und nicht in D1.

Am Ende des Anweisungsteils dieses Objekts steht wieder die Sequenz

$A=DAT0$ A $D0=D0+5$ $PC=(A)$ oder etwas ähnliches,

womit in das nächsten Objekt (die 5) gewechselt wird.

Und mit der 5 passiert wieder genau das gleiche. Aber dann trifft $PC=(A)$ auf den Namen ADDIERE.

Hierbei fallen zwei Punkte auf:

1. D0 zeigt nicht auf das nächste Objekt (das "»"), sondern auf die Längenangabe des Namens (also auf den Code 70). Deswegen muß als erstes D0 korrigiert werden, d.h. D0 muß um 16 erhöht werden. 16 deshalb, weil nicht nur die 7 Bytes des Namens, sondern auch noch das Byte der Längenangabe übersprungen werden muß. Also muß D0 um 8 Bytes = 16 Nibbles erhöht werden. Diese Korrektur wird im Ausführungsteil des Objektes Namen durchgeführt.
2. Diesmal soll nichts auf den Stack gelegt werden, sondern ein Programm wurde aufgerufen. Wird es nicht gefunden, so wird die Adresse des Namens auf den Stack gelegt. Dies macht natürlich auch der Ausführungsteil des Objektes "Namen".

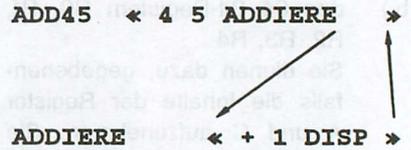
Findet der Rechner es aber, so wird es ausgeführt.

Das erste Objekt (oder auch der erste Befehl, ganz wie man will) in dem Programm ist das BEGIN. In dessen Ausführungsteil werden 2 wesentliche Dinge erledigt.

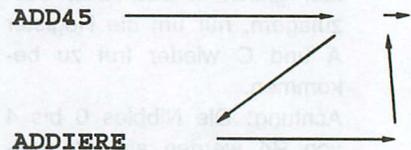
1. Der Threadpointer (also der Inhalt von D0) muß unbedingt gesichert werden. Denn der

Aufruf des Programms ADDIERE legt den Faden eben in das Programm ADDIERE.

Zur leichteren Verständlichkeit folgendes Bild:



Der Faden hat also folgenden Verlauf:



Mit dem Verlegen des Fadens verläuft dieser in einem anderen Adressbereich. Deswegen muß der Wert von D0 abgespeichert werden. Dies macht der Ausführungsteil in BEGIN. Er legt den Wert von D0 im RPL-Returnstack ab, dessen Anfangsadresse im CPU-Register B steht.

Er ist genauso wie der User-Stack aufgebaut (also der, auf den D1 zeigt). Es wird also genauso getestet, ob noch ein Platz vorhanden ist, ... siehe oben.

2. Es muß in D0 ein neuer Wert installiert werden. Hier zeigt der Wert auf "«" von ADDIERE, denn dieses Objekt ist dasjenige, welches auf das BEGIN im Programm ADDIERE folgt.

Selbstverständlich können von ADDIERE aus wieder weitere Programme aufgerufen werden. Und sie werden es auch, denn die meisten Programme im ROM sind von gleicher Struktur wie die hier gezeigten. "+" und "DISP" gehören dazu. Allerdings sparen sie die "«" und "»", denn die braucht sowieso nur der Editor zur Erkennung, daß der Benutzer ein Programm eingeben möchte. Zum Anderen werden im ROM die Programme nicht mit Namen, sondern nur über ihre Adresse aufgerufen. Aber das ge-

schieht hier bei "+" und "DISP" ja auch. (+ steht nicht als 21D2010B2 im Speicher, sondern als EEE80. EEE80 ist die Adresse #8EEEH. Somit ist #8EEEH SYSEVAL nichts anderes als die Ausführung von +.)

Wenn nun das Ende von ADDIERE erreicht wird, muß der Faden wieder zurück nach ADD45 gelegt werden. Das END macht genau das. Es holt den Threadpointer vom RPL-Return-Stack zurück, (führt dabei natürlich ein DROP aus), und speichert ihn in D0. Dann kommt wieder die bekannte Endsequenz
A=DAT0 A
D0=D0+5
PC=(A) oder etwas ähnliches,
 und das war es dann schon mit ADDIERE.

4.2.1 IF-THEN-ELSE Aufbau

Zum Schluß noch eine kurze Erläuterung, wie IF-THEN-ELSE-END Schleifen aufgebaut sind:

```

2E3E0 IF
XXXXX
8F3E0 THEN
XXXXX
954E0 ELSE } diese beiden
XXXXX } sind optional
974E0 END
    
```

Für die XXXXX kann entweder
 - die Adresse eines Objektes stehen, also z.B. EEE80 (dies entspricht dem "+")
 oder - ein ganzes Objekt, z.B.

```

76C20
..... diese .....
          (Punkte)
. stehen
. für
..... mehrere
..... Objekte
09F20
    
```

(Dieses hier stellt eine Befehlsfolge dar, z.B. DUP 5 == in der Folge IF DUP 5 == THEN DROP END.)

Genau genommen gehört der entweder-Punkt auch hier in den oder-Punkt, weil eine Adresse eben auch

ein Objekt ist. Wichtig ist, daß zwischen den Befehlen IF, THEN, ELSE, END immer genau ein Objekt stehen muß!

Das Programm
 < IF THEN ELSE END >
 hat demnach folgendes Aussehen:

```

76C20 BEGIN
0D9E0 <
2E3E0 IF
76C20 BEGIN
09F20 END
8F3E0 THEN
76C20 BEGIN
09F20 END
954E0 ELSE
76C20 BEGIN
09F20 END
974E0 END
6E9E0 >
09F20 END
    
```

Wenn man die BEGIN END herausnimmt, dann stürzt der Rechner ab, eben weil genau ein Objekt zwischen den Befehlen IF, THEN, ELSE, END stehen muß!

4.2.2 Absolut adressierte Maschinenprogramme

Schließlich bleibt noch die Klasse der absolut adressierten Maschinenprogramme übrig. Eine Adresse im Speicher gibt an, an welcher Adresse das Maschinenprogramm beginnt. Die Länge ist nirgends vermerkt und eine definitive Endsequenz fehlt, weshalb so ein Programm

nicht einfach im Speicher verschoben werden, sondern darf nur an einer Adresse gehalten werden, weshalb diese Programmform ungeeignet für die Abspeicherung im RAM ist, denn ein einziger STO-Befehl kann bereits einen großen Bereich des Speicherinhalts verschieben und so dazu führen, daß der Programcounter auf eine Adresse gesetzt wird, an der jetzt gar kein Maschinenprogramm mehr steht. (siehe Tabelle 7)

Durch Verschieben des Programms innerhalb des Speichers steht der Programmcode an anderer Adresse. Der Programmcode wird dadurch aber nicht geändert. Startet man dann das verschobene Programm, so wird der PC nach wie vor in die Adresse #CE987h gesetzt, obwohl dort gar nicht mehr der Befehl A=DAT0 A steht, sondern irgend etwas anderes. Im ROM wird diese Technik allerdings sehr viel verwendet, weil sie sehr sparsam mit dem Speicherplatz umgeht.

4.2.3 Der INLINE-MCODE

Wesentlich besser ist es, den INLINE-MCODE zu verwenden:

Beispiel:

```

69C20 objektdefinierende Adresse
          des INLINE-MCODEs
F0000 Länge des Programms (in
          Nibbles) + 5
142 A=DAT0 A
164 D0=D0+5
808C PC=(A)
    
```

	#CE982	789EC	dies heißt: in Adresse #CE987h beginnt das Programm
	#CE987	142	A=DAT0 A
	#CE98A	34F3E8B	C=#B8E3Fh
	.	.	.
	.	.	.
			↑ dies sind die Mnemonics
			↑ dies ist der Programmcode
			↑ dies sind die Adressen, an denen die Befehle stehen (Die Punkte sollen weitere Zeilen darstellen, ist ja wohl logisch, oder?)

Tabelle 7

vom HP nicht als Objekt behandelt werden kann.

Zudem darf ein solches Programm

Den INLINE-MCODE kann man dann nämlich 'in line' in Objektlisten (also z.B. in Programmen, denn

diese sind, wie oben erwähnt, Objektlisten) verwenden, weil er ein echtes Objekt ist. Dargestellt wird dies im Display und auf dem Papierausdruck als System Object, weil der Rechner keine andere Darstellungsform dafür hat.

Oben stehendes Programm stellt das kürzest mögliche INLINE-MCODE-Programm dar. Es besteht nur aus einem INLINE-MCODE-Kopf (69C20 XXXXX) und der Standardausstiegsroutine (142 164 808C).

Dieser Programmtyp ist nicht an feste Adressen gebunden und ist deshalb im gesamten Speicher lauffähig und kann folglich beliebig umher geschoben werden. Durch seine Längenangabe besitzt der INLINE-MCODE eine genau bestimmte Länge. Damit findet der HP auch das Ende dieses Programmtyps, weshalb er ihn als Objekt behandeln kann (und es auch tut).

5. Erzeugen beliebiger Objekte

Man kann sich sicher nun schon denken, wie man dem Rechner klar macht, daß in String6 eine Zahl steht, und daß er diese auf den Stack legen soll.

String6 liegt wie folgt im Speicher:

```
E4A20B100003392000095356
29514130
```

(Es steht eine zusätzliche 0 vor der objektdefinierenden Adresse der Zahl (33920), weil die Anzahl der Nibbles in einem String gerade sein muß. Denn jedes Zeichen in einem String belegt genau ein Byte (= 2 Nibbles). Folglich ist die Längenangabe B1000. Dies entspricht #1Bh = 27. (3392000095356295141300 sind 22 Nibbles. Dazu kommen die 5 Nibbles für die Längenangabe. Macht zusammen 22 + 5 = 27.)

5.1 Die Adresse eines Objekts

Kennt man die Adresse, ab der dieses Objekt beginnt, (d.h. wo das E dieser Nibblekette steht) so kann

man den String6 mit #xxxxxh SYSEVAL ausführen (#xxxxxh ist die Adresse).

Damit wird aber nur der String auf den Stack gelegt. Wenn aber die Adresse um 10 erhöht wird, und man dann SYSEVAL ausführt, so trifft der HP auf die objektdefinierende Adresse einer Zahl. Wie oben erwähnt, ist in der objektdefinierende Adresse einer Zahl eine Routine vorhanden, die testet, ob noch Platz auf dem Stack ist, und falls ja, die Zahl dann auf den Stack legt.

Folglich legt der HP die Zahl auf den Stack, wo sie uns zur freien Verfügung steht! Noch könnte die Zahl allerdings eventuell durch eine Löschoperation (PURGE oder etwas ähnliches) zerstört werden, denn sie ist immer noch Teil des String6. Und nur ihre Adresse liegt auf dem Stack, wie bereits beschrieben.

Wenn man aber gleich nach dem SYSEVAL die Zahl mit STO abspeichert, dann erzeugt der Befehl STO eine Kopie der Zahl und speichert diese dann ab. Damit ist dann die Zahl völlig eigenständig und von String6 getrennt.

5.1.1 Auffinden der Adressen

Bleibt nur die Frage, wie man die Adresse von String6 findet. Dazu gibt es 2 Möglichkeiten.

Die erste:

Wie bereits erwähnt, zeigt CPU-Register D1 auf den USER-Stack, genauer auf die Adresse in Ebene 1 des Stacks.

Liegt String6 in Ebene 1, so zeigt D1 also auf die Adresse des Strings. Wenn man jetzt eine Routine hätte, die diese Adresse liest und sie in einen Binary Integer schreibt, so müßte man nur noch diesen in den Stack legen. Wenn dann noch 10 dazu addiert wird, erhält man die Adresse der Zahl (die im String kodiert ist).

Mit SYSEVAL kann dann die Zahl auf den Stack gebracht werden. Die Sache hat nur einen Haken:

Scheinbar gibt es im ROM keine Routine, die so etwas tut. Und selbst schreiben kann man die

Routine nicht, denn dazu müßte man ein Maschinenprogramm in den Rechner bringen. Deshalb jetzt

Die zweite: Das RAM beginnt bei Adresse #C0000h und endet bei #CFFFFh. Befindet man sich im HOME-Menu, so wird ein Objekt beim Abspeichern mittels STO in die höchsten Adressen abgelegt:

```
2: "339200009535629514130"
1: 'String6'
```

Wenn dann HOME SWAP COD SWAP STO ausgeführt wird, sieht der Speicher also wie folgt aus:

```
# CFFE0h: E ← hier beginnt
           die objektdefinierende
           Adresse
           des Strings
# CFFE1h: 4
# CFFE2h: A
# CFFE3h: 2
# CFFE4h: 0
# CFFE5h: B ← hier beginnt
           die Längenangabe
           des Strings
# CFFE6h: 1
# CFFE7h: 0
# CFFE8h: 0
# CFFE9h: 0
# CFFEAh: 0
# CFFEBh: 3 ← hier beginnt
           die objektdefinierende
           Adresse der
           Zahl
# CFFEC h: 3
# CFFEDh: 9
# CFFEEh: 2
# CFFF0h: 0 ← hier beginnt
           der Exponent der
           Zahl
# CFFF1h: 0
# CFFF2h: 0
# CFFF3h: 9 ← hier beginnt
           die Mantisse der
           Zahl
# CFFF4h: 5
# CFFF5h: 3
# CFFF6h: 5
# CFFF7h: 6
# CFFF8h: 2
# CFFF9h: 9
# CFFFAh: 5
# CFFFBh: 1
# CFFFCh: 4
# CFFF Dh: 1
# CFFF Eh: 3
# CFFF Fh: 0
```

Tippt man dann also #CFFEBh SYSEVAL ein, so wird die Zahl auf den Stack gelegt! So einfach ist das! (Man muß es nur wissen.)

(Nebenbei:

#0h : Anfangsadresse vom ROM
#3FFFFh: Endadresse vom ROM

Kurioserweise befindet sich das RAM auch auf den Adressen #D0000h bis #DFFFFh.

Wahrscheinlich hat HP einfach einen Adresspin nicht mitverkabelt. #Ch (= #1100b) und #Dh (= #1101b) unterscheiden sich nämlich nur in einem Bit.)

Damit oben beschriebener Vorgang auch wirklich klar ist, hier noch einmal "mit der Hand am Arm" und "ganz zu Fuß":

5.2 Schrittweise Erzeugung eines Objektes

Die Nibblefolge

0339200009535629514130 (Folge1)

soll in den Speicher. Es sind 21 Bytes, also eine ungerade Länge. Sie muß aber gerade sein, damit jeweils 2 Nibbles in einem Byte zusammen gefaßt werden können. Deshalb wird der Kette eine 0 voran gesetzt:

0339200009535629514130 (Folge2)

Jetzt je 2 Nibbles in einem Byte zusammen fassen:

03 39 20 00 09 53 56 29 51 41 30

Dann die Nibbles in jedem einzelnen Byte drehen:

30 93 02 00 90 35 65 92 15 14 03

Jetzt # davor und h dahinter:

#30h #93h #02h #00h #90h
#35h #65h #92h #15h #14h
#03h

Diese Integer stellen die Werte für die Bytes dar, die den String bilden.

Folglich:

#30h B->R CHR +
#93h B->R CHR +
#02h B->R CHR +
#00h B->R CHR +

#90h B->R CHR +
#35h B->R CHR +
#65h B->R CHR +
#92h B->R CHR +
#15h B->R CHR +
#14h B->R CHR +
#03h B->R CHR +

In Ebene 1: steht jetzt ein String, der exakt die richtige Nibblekombination hat. Dieser String muß noch in die höchsten Adressen des RAMs (dem sogenannten Top of RAM) gebracht werden.

Dazu wird wieder HOME 'String6' STO ausgeführt.

Besser ist es aber,

HOME 'String6' DUP PURGE STO

auszuführen, denn dann ist sichergestellt, daß sich nicht bereits an anderer Stelle im HOME-Menü ein Eintrag 'String6' befindet, der dann überschrieben werden würde, und zwar mit der Konsequenz, daß der String nicht im Top of RAM steht, sondern da, wo vorher der Eintrag 'String6' stand.

Jetzt sieht der Speicher wieder aus wie in Tabelle 7.

Also wieder

#CFFEBh SYSEVAL

ausführen, und als Ergebnis steht die Zahl im Stack.

5.2.1 Adressberechnung

Die Adresse läßt sich natürlich auch berechnen. Folge1 sind 21 Nibbles. Diese 21 zieht man von #D0000h ab.

#D0000h - 21 = #CFFEBh

Obwohl die Folge2 in den Speicher gebracht wurde, darf man sie nicht zur Berechnung der Adresse heranziehen, da sie mit einer 0 beginnt, die aber ja nur voran gesetzt wurde, damit sich die Bytes erzeugen lassen.

6. Probleme...

Die in Kapitel 5.2 beschriebene Methode zur Erzeugung von Objekten funktioniert zwar, ist jedoch

sehr umständlich und deshalb fehlerträchtig. Deshalb wurden im Laufe der Zeit einige Programme geschrieben, die das Erzeugen auch noch so skurriler Objekte zum Kinderspiel macht. Doch der Reihe nach.

6.1 ... und deren Lösung, Teil 1

*) Bereits erwähnt wurden die Programme COD und DECOD. Sie liegen jeweils in 2 Versionen vor.

1. als gewöhnliche RPL-Programme kurz, einfach einzugeben und sehr langsam
2. als Maschinenprogramme ebenfalls kurz, nicht ganz so einfach einzugeben und sehr schnell (etwa 300 bis 400 mal schneller als die RPL-Versionen)

*) ESNL (Erase SPACES and NEWLINES) ist ein Programm, das in einem String alle NEWLINES (= ASCII-Zeichen 10) und SPACES (= ASCII-Zeichen 32) entfernt.

Schreibt man einen sehr langen String, so kann es die Eingabe des Strings erleichtern und die Übersichtlichkeit erhöhen, wenn man die einzelnen Zeichen im String durch SPACES und NEWLINES trennt.

Bsp:

Folge1 war

0339200009535629514130

Will man die Zahl erzeugen, dann muß man den String

1: "0339200009535629514130"
(String8)

eingeben. Übersichtlicher wäre folgende Eingabe:

1: "03 39 20 00 09 53 56 29 51 41 30"
(String9)

also alles sauber nach Funktionalität geordnet.

Bevor man String9 mit COD in einen codierten String wandelt, müssen die SPACES und NEWLINES aus dem String entfernt werden, denn sie sollen ja nicht mitcodiert werden. Dazu einfach ESNL ausführen. Wem das Beispiel zu

banal ist, der kann anstelle von String8 natürlich auch String7 verwenden.

*) P→L wurde auch schon erwähnt. Es wandelt ein Programm in eine Liste. L→P ist die Umkehrung von P→L. Zu beachten ist bei beiden, daß sie keine Kopie eines Objektes erzeugen, sondern direkt den Objekttyp ändern, das heißt sie ändern die objektdefinierende Adresse des Objektes in Ebene 1. Wurde dieses Objekt per RCL in den Stack gebracht, so ändern die Programme nicht nur das Objekt im Stack, sondern auch das abgespeicherte, weil im Stack die Adresse dieses Objekts steht.

*) ASO heißt "Address of Stack Object". Sie wurde bereits in Kapitel 5.1.1 unter "Die erste" beschrieben. Liegt im Stack beispielsweise die Zahl 1, so ersetzt ASO diese durch das Ergebnis #112C9h, also der Adresse, in der das Objekt zu finden ist.

OSA ist die Umkehrung von ASO. Sie ersetzt also den Binary Integer in Ebene 1 durch einen Pointer, der durch den Wert des Binary Integers vorgegeben ist.

Ein Beispiel:

1: #112C9h

Der Binary Integer sei in der Adresse #C1E1Ah abgespeichert. Dann steht im Stack in Ebene 1 in Wirklichkeit der Wert (Pointer) A1E1C.

```
1: A1E1C ---> #C1E1Ah:
07A20510009C21100000000000
```

Dann nimmt OSA den Wert aus der Adresse #C1E1Ah+10 (dort steht 9C21h) und schreibt ihn in Ebene 1 hinein.

Mit OSA wird auch SYSEVAL völlig überflüssig. OSA führt ein Objekt im Gegensatz zu SYSVEAL nicht aus und infolge dessen stürzt der Rechner auch nicht ab, wenn man mal die falsche Adresse eingetippt hat. (Das Objekt wird erst dann ausgeführt, wenn EVAL gestartet wird.) Deshalb sollte OSA das erste Maschinenprogramm sein, das in den HP eingegeben wird. Es gibt doch eine Möglichkeit, bei der der HP

durch OSA abstürzt:
Wenn der Pointer in Ebene 1 auf einen leeren algebraischen Ausdruck (ADA20 09F20) gesetzt wird. Diesen kann der HP nämlich nicht anzeigen, weil er ganz verzweifelt nach Variablen, mathematischen Funktionen und Zahlen sucht und keine finden kann. Man sollte diese Objekte deshalb niemals erzeugen.

*) Viele interne Routinen verwenden Short Integer. Es gibt 2 Systemroutinen für die Konvertierung zwischen einem Short Integer und einer reellen Zahl. R→SI wandelt eine reelle Zahl in einen Short Integer. SI→R wandelt einen Short Integer in eine reelle Zahl.

*) PEEK wurde auch schon erwähnt. #xxxxh PEEK liefert als Ergebnis einen 8 Byte langen String, der einen Speicherauszug ab Adresse #xxxxh darstellt. Um den String lesbar zu machen, ruft man DECOD auf. Ein POKE habe ich bisher nicht benötigt (ist auch viel zu gefährlich).

```
*) Weil der Aufruf der Sequenz
< 64 STWS HOME ESNL DUP
COD 'A' DUP PURGE STO
#D0000h SWAP SIZE - OSA
>
```

mir immer noch nicht schnell und elegant genug war, schrieb ich das Programm Q→O (= Quelltext in Objekt wandeln). (Oben stehende Sequenz macht aus einem String das in ihm codierte Objekt. Es ist prinzipiell die gleiche Befehlsabfolge wie in Kapitel 5.2. Man gibt aber einfach einen String ein und startet die Sequenz. Also beispielsweise den String6 aus Kapitel 3.

Q→O kommt ohne die Speicherei im HOME-Menü aus - die Adresse, in der das Objekt steht, wird mit ASO bestimmt.

Die Sache mit PEEK DECOD war mir auch zu unbequem. Deshalb habe ich das Programm O→Q geschrieben, das ein Objekt in den dazu gehörenden Quelltext wandelt. Einfach das Objekt in Ebene 1 legen und O→Q ausführen. Das Ergebnis ist der String.

*) Aber auch das war mir noch

nicht bequem genug. Denn wenn ein Maschinenprogramm in ein Schleifenkonstrukt eingesetzt werden soll, dann muß man umständlich das Programm mit P→L in eine Liste wandeln, dann die Position der Schleife bestimmen u.s.w. (Genauer dazu steht in der Dokumentation zu P→L.) Abhilfe schafft das Programm DP→CP.

Weiter kann ein Programm, das System Objekts enthält, nicht einfach editiert werden. Deshalb gibt es auch zum Programm DP→CP eine Umkehrung: CP→DP. Genauer siehe in der Dokumentation dazu.

Die hier erwähnten Programme befinden sich im zweiten Teil dieses Artikels. Es handelt sich dabei um Papierausdrucke vom HP28S.

!!!!!!!!!!!!!!! Wichtig !!!!!!!!!!!!!!!!
Für alle hier angegebenen Programme muß 64 STWS eingestellt sein, denn die Programme testen die Wordsize nicht
!!!!!!!!!!!!!!!

6.2 ... und deren Lösung, Teil 2

Zur Verdeutlichung der Funktionsweise der Maschinenprogramme wird jetzt das kurze Maschinenprogramm OSA beschrieben. (Funktion von OSA siehe oben). Damit das ganze interessanter wird, werden 2 Versionen besprochen.

6.2.1 Maschinenprogramm OSA alte Version, im zweiten Teil zu finden

```
< B->R System Object
System Object >
```

(Die Klammern '«' und '»' werden bei der Version, die sich auf den Kopien befindet, nicht mit erzeugt. Wie erwähnt haben sie nichts mit der Funktionsfähigkeit der Programme zu tun. In diesem Text sind sie nur angegeben, damit man sieht, daß es sich um ein Programm handelt.)

Der erste Befehl hat vor allem die Aufgabe zu testen, ob in Ebene 1 des Stacks auch wirklich ein Binary

Integer steht.

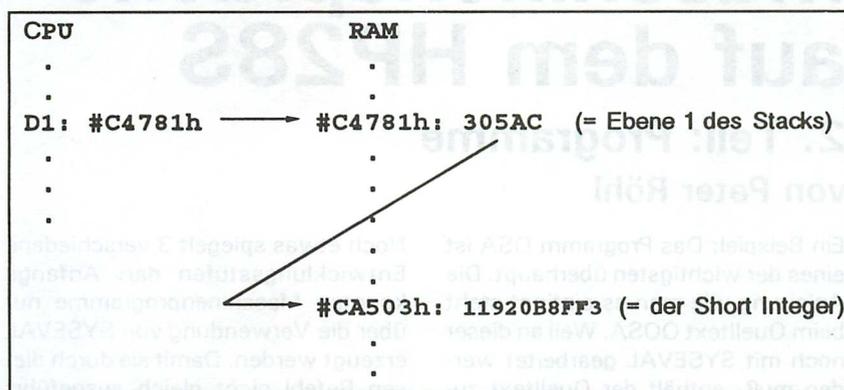
Das erste System Object ist die Adresse #C53Bh bzw. der Code B35C0. (Anstelle dieses System Objects könnte also auch #C53Bh SYSEVAL stehen, jedoch wäre das eine sehr unschöne Lösung (langsam, lang und völlig stillos).) In dieser Adresse steht die Routine R→SI (Beschreibung siehe oben).

Das zweite System Object ist das Maschinenprogramm.

Nach dem der Befehl B→R und das erste System Object ausgeführt wurden, steht in Ebene 1: also ein Short Integer mit dem Wert, den der Binary Integer hatte.

Angenommen der Stack befindet sich im Speicher ab Adresse #C4781h, der Short Integer beginnt im Speicher an der Adresse #CA503h und der Wert des Binary Integers ist #3FF8Bh.

Dies kann man folgendermaßen graphisch darstellen:



Das Maschinenprogramm :

```

69C20    INLINE-MCODE
12000    LEN (=LÄNGE)
143      A=DAT1 A
133      AD1EX
174      D1=D1+5
147      C=DAT1 A
133      AD1EX
145      DAT1=C A
142      A=DAT0 A
164      D0=D0+5
808C     PC=(A)
    
```

Funktionsbeschreibung des Maschinenprogramms:

```

69C20    INLINE-MCODE
    
```

12000 **LEN (=LÄNGE)**
 ist der übliche Header (=Programm-kopf)

143 **A=DAT1 A**
 Dieser Befehl liest den Inhalt der Adresse, die in D1 spezifiziert ist, in das Adressfeld des CPU-Registers A. D1 zeigt auf den Stackanfang (= #C4781h). Dort steht die Adresse des Elements, das in Ebene 1: steht. Hier also die Adresse, wo der Short Integer beginnt: #CA503h. Also steht im Adressfeld des CPU-Registers A nach diesem Befehl der Wert (bzw. die Adresse) #CA503h.

133 **AD1EX**
 Vertauscht den Inhalt von CPU-Register D1 mit dem Inhalt des Adressfeldes von CPU-Register A. Hier hat dies den Zweck, daß der Inhalt von D1 in A gesichert wird und D1 gleichzeitig mit einem neuen Pointer geladen wird. Da vor diesem Befehl in A die Adresse

des Short Integers stand, zeigt D1 nach diesem Befehl nicht mehr auf den Stack, sondern auf den Short Integer bzw. auf dessen objektdefinierende Adresse.

174 **D1=D1+5**
 Erhöht den Wert in D1 um 5. Damit zeigt der Pointer in D1 nicht mehr auf die objektdefinierende Adresse des Short Integers, sondern auf seinen Wert (= #3FF8Bh bzw. B8FF3).

147 **C=DAT1 A**
 Kopiert den Wert, der in der Adresse steht, die durch D1 angegeben

ist in das Adressfeld des CPU-Registers C.
 Oder kurz: D1 zeigt auf den Wert des Short Integers. Mit diesem Befehl wird dieser Wert in das Adressfeld des Registers C geladen.

133 **AD1EX**
 Wie oben; der Sinn ist hier jedoch das Zurückschreiben des Stackpointers. Wenn man das nicht tut stürzt der Rechner ab, weil er den Stack dann nicht mehr findet.

145 **DAT1=C A**
 Die Umkehrung des Befehls **C=DAT1 A**. Der Inhalt des Adressfeldes von C wird in die Adresse geschrieben, die in D1 angegeben ist. D1 zeigt hier wieder auf den Stack. Im Stack stehen die Adressen, wo die einzelnen Stackobjekte gespeichert sind. Also ersetzt dieser Befehl im Stack die Adresse des Short Integers durch die, die durch den Wert des Binary Integers vorgegeben wurde, hier #3FF8Bh bzw. B8FF3. Weil im Stack die Adresse des Short Integers somit verschwunden ist, verißt der HP den Short Integer. Er steht zwar noch im Speicher, fällt aber der nächsten Garbage Collection zum Opfer.

142 **A=DAT0 A** siehe oben
 164 **D0=D0+5**
 808C **PC=(A)**

6.2.2 MaschinenprogrammOSA neue Version, nicht auf den Kopien angegeben

Man muß allerdings nicht den Weg über den Short Integer gehen. Schließlich ist es auch möglich, den Wert mit dem Maschinenprogramm direkt aus dem Binary Integer zu lesen. Dieser hat aber einen anderen Aufbau als ein Short Integer. Hier beide im Vergleich:

Short Integer 11920B8FF3
 Binary Integer
 07A2051000B8FF30000000000

Der Binary Integer besitzt zusätzlich eine 5-stellige Längangabe (51000). Diese und die objektdefinierende Adresse muß im Maschinenpro-

gramm übersprungen werden. Dazu wird einfach der Befehl

```
174 D1=D1+5
in
179 D1=D1+10
```

geändert. Außerdem wird das erste System Object durch den Befehl R→B ersetzt.

Übrigens:

wenn man OSA tatsächlich mit dem Binary Integer #3FF8Bh in Ebene 1: ausführt, dann wird der String "Version 2BB" als Ergebnis in den Stack gebracht.

Wichtig:

Im Buch CUSTOMIZE YOUR HP28 von W.A.C. Mier-Jedrzejowicz befindet sich ein grober Fehler. Im Folgenden ist der Sachverhalt korrekt wieder gegeben.

Sprungweitenberechnung bei relati-

ven Sprüngen:

```
1.) für alle relativen (!) GOTO's:
6hhh GOTO
4hh GOC
5hh GONC
8Chhhh GOLONG
yy GOYES
```

Die Sprungweitenangabe (kurz: Swa) hh, hhh, hhhh, yy muß immer mit in die Sprungweite (kurz: Sw) einbezogen werden bei

- a.) Sprüngen zu höheren Adressen: die Adresse, in der die Swa beginnt plus die Swa ergibt die Zieladresse.
- b.) Sprüngen zu niedrigeren Adressen: von der Swa muß 1 abgezogen werden. Dieses Resultat muß dann invertiert werden (auf Bitebene: 1 wird 0 und 0 wird 1). Dies so erhaltene sogenannte B-Komp-

lement wird von der Adresse, in der die Swa beginnt, abgezogen. Das Resultat ist die Zieladresse.

Ist das ganz rechts im Code der Swa stehende Nibble ≤ 7, so ist a.) zu verwenden, sonst b.)

```
2.) für alle relativen (!) GOSUBs:
7hhh GOSUB
BEhhhh GOSUBL
```

Die Swa darf nicht mit in die Sw einbezogen werden!

a.) und b.) wie oben, jedoch Adresse des auf die Swa folgenden Befehls.

Aus dem eben erwähnten Buch müssen noch die Seiten 101-102 sowie 177-201 als Informationsquelle hinzugezogen werden!

Peter Röhl

Osterfeuerbergstraße 70
2800 Bremen 1

Maschinensprache auf dem HP28S

2. Teil: Programme von Peter Röhl

In diesem Teil finden sich fast ausschließlich Maschinenprogramme, die den Umgang mit der Maschinensprache sehr erleichtern. Einmal ausprobiert und es wird klar, warum ich nicht mehr auf sie verzichten möchte. Es ist jedoch unbedingt nötig, sich vorher das im ersten Teil angesprochene Buch durchzulesen, weil man sonst nicht versteht, was diese Programme machen.

Um den Rechner möglichst schnell mit den wichtigsten Programmen für die Erzeugung von Maschinenprogrammen auszustatten, habe ich eine Art Anleitung geschrieben, nach der man am besten stur verfährt. Sie ist mit "Erzeugung diverser Utilities für die Maschinenprogrammierung" überschrieben. Auf den folgenden Seiten finden sich dann (leider verstreut, sorry) Erklärungen für die Funktionsweisen der Programme.

Ein Beispiel: Das Programm OSA ist eines der wichtigsten überhaupt. Die Anleitung wie man es eintippt steht beim Quelltext QOSA. Weil an dieser noch mit SYSEVAL gearbeitet werden muß, enthält der Quelltext zusätzlich die Codes für eine Listendefinition (69A20 ...09F20, siehe Teil 1, da steht der Grund).

Später wiederholt sich mehrmals derselbe Quelltext, allerdings aus dem lauffähigen Programm zurückgewonnen und mit der Hand nachbearbeitet oder als dokumentierter Quelltext zu OSA mit Funktionsbeschreibung oder als Demonstrationsobjekt.

Dieses Chaos tut mir zwar leid, es war aber nicht zu verhindern, weil die meisten Ausdrücke nach und nach entstanden sind und teilweise mit wichtigen Kommentaren versehen wurden.

Noch etwas spiegelt 3 verschiedene Entwicklungsstufen dar: Anfangs konnten Maschinenprogramme nur über die Verwendung von SYSEVAL erzeugt werden. Damit sie durch diesen Befehl nicht gleich ausgeführt werden, sind sie in eine Liste verpackt.

Später als ich die Programme ASO, OSA, L→P, P→L, Q→O geschrieben hatte, war dieser Aufwand nicht mehr nötig, weil ich mit diesem Programmen einzelne Befehle aus einem Programm herausholen und einsetzen konnte. Ein Beispiel hierfür ist DECOD.

Man tippt DECOD ein und läßt das System Objekt dabei weg. Dann wird QDECOD eingegeben und mit Q→O in das System Objekt gewandelt. Jetzt müssen wir nur noch irgendwie dieses System Objekt in das Programm DECOD einsetzen.

Wie man das macht steht am Anfang der Programm Listings.

Kurz und ohne Erklärung:

```
2: <DUP NUM DROP ... >
1: {System Objekt}
```

```
SWAP P→L DUP SIZE 1- TRENN
ROT SWAP + + L→P)
```

Dann war mir auch dieser Weg zu umständlich. Deswegen schrieb ich einen Art Mini-Inline-Assembler und Mini-Inline-Disassembler. Sie heißen CP→DP und DP→CP. Bei ihnen steht der Assemblerquelltext in einem String im normalen Programm.

Legt man dieses Programm auf den Stack und führt DP→CP aus, so wird das lauffähige Programm erzeugt.

Beispiele finden sich in den Listings.

Hinweise:

1. Manche Programme stehen ohne « und » da. Das ist vollkommen egal! Ich habe sie weggelassen, weil sie zusammen 5 Bytes kosten. Wen das stört, der kann sie ja selbst hinzufügen.

2. Bei einigen Quelltexten (z.B. ODE-COD) steht noch die Definition einer Liste drin. Im lauffähigen Programm muß sie natürlich entfernt sein, sonst wird nicht der Listeninhalt, sondern die Liste ausgeführt. Im obigen Beispiel haben die beiden Plus diese Liste aufgelöst

```
{{A} {B} {C} ++ => {A B C}}.
```

Ich glaube aber, daß man sich durch dieses Chaos wühlen kann. Wer trotzdem Fragen hat, soll mir einfach schreiben.

Kurze Namensklärung einiger Programme:

O→Q : Objekt in Quelltext wandeln
Beispiel:

```
5 O→Q => "33920...050"
```

also Umkehrung von Q→O.

Q→O : Quelltext in Objekt wandeln
Beispiel:

```
"339200000000000000050" Q→O
=> 5.
```

PEEK : Speicherauszug (8 Bytes) ab Adresse #XYZh in den Stack als String legen.

DECOD : Maschinenversion des Programms aus dem Buch (300 bis 400 mal schneller).

SI→R : Short Integer in Realzahl wandeln.

R→SI : Realzahl in Integer Wandeln.

UNDO : UNDO auf dem Tastenfeld.

SPEED : siehe PRISMA, beachte: Alle meine Programme dürfen überall im Speicher stehen. Sie sind an kein Directory gebunden!

SLOW : 0 SPEED.

FAST : 15 SPEED.

TYP : legt die objektdefinierende Adresse eines Objektes als Binary Integer in den Stack.

NOP : erzeugt ein leeres Menüfeld!

PNOP : löscht ein leeres Menüfeld.

GVARs : (Get variables) holt alle Variablenamen aus einem Programm oder einem algebraischen Ausdruck und legt sie in einer Liste auf den Stack; auch wenn nur der Name eines Programms oder eines algebraischen Ausdrucks angegeben wird. Beispiel:

```
<< x y * >> GVARs => {x y}
oder
```

```
'A+B' 'C' STO 'x+y' 'A' STO
'C' GVARs => {x y B}.
```

SMF : set Message Flag (Gegenteil von CLMF).

ZEIG : Objekt vom Stack nehmen und in Zeile 1 invers anzeigen.

MDISP : (Menu Display) zeigt momentanes Menu an. Beispiel:

```
CLLCD MDISP =>
nur das Menu ist zu sehen.
```

OFF : Schaltet den Rechner aus.

EDIT : EDIT von der Tastatur.

BOFF : Busy-Indicator OFF.

CONT : Continue vom Tastenfeld.

O→S: Objekt in String verpacken

Beispiel: "A" O→S => ""A""

SHIFT: SHIFT von der Tastatur

CMEN: gibt das Custommenu in den Stack (also Gegenteil von Menu)

NB→S: wandelt Namen in Strings:
'A' NB→S => "A"

So das war's. Bleibt nur noch zu sagen, daß diese Programme so nur auf dem HP28S laufen. Für andere Rechner (HP28C, HP48SX) müssen die objektdefinierenden Adressen geändert werden. Bei meinem Rech-

ner sind mit diesen Programmen noch keine Abstürze aufgetreten (Ausnahme siehe Listings).

Erzeugung diverser Utilities für die Maschinenprogrammierung

1.) folgende Programme in das HOME-MENU eintippen:

```
ESNL
< -12 SWAP 1 2
  START SWAP 22 +
SWAP
  WHILE DUP 3 PICK
CHR POS
  REPEAT LAST DUP2
1 - 1 SWAP SUB ROT
ROT 1 + OVER SIZE
SUB +
  END
  NEXT SWAP DROP
>

COD
<
  IF DUP SIZE 2 MOD
  THEN "0" SWAP +
  END " SWAP
  WHILE DUP SIZE
  REPEAT DUP 3 OVER
  SIZE SUB "#" ROT 1 2
  SUB + RCLF 8 STWS
  HEX SWAP STR→ RR RR
  RR RR B→R CHR SWAP
  STOF ROT SWAP + SWAP
  END DROP
>
```

und folgenden String:

```
QOSA
"
69A20 76C20 BBCB0
B35C0 69C20 12000
143 133 174 147 133
145 142 164 808C
09F20 09F20"
```

Folgendes Programm schafft aus dem String in QOSA das Programm OSA:

```
MAKE
< HEX 64 STWS QOSA
ESNL DUP SIZE
# D0000h SWAP - SWAP
COD HOME 'ABC' DUP
PURGE STO
>
```

MAKE ausführen.

Jetzt muß # CFFBCh im Stack stehen, sonst ist etwas falsch.

Wenn # CFFBCh im Stack steht, wird SYSEVAL ausgeführt.

Sofort wird folgende Liste in den Stack gelegt:

```
{ B→R System Object System
Object }
```

LIST→ DROP führt zu

B→R System Object System Object

Dies ist das Programm OSA. Also 'OSA' STO und das erste M-Code-Programm ist 'im Kasten'.

Ab jetzt braucht man SYSEVAL nicht mehr, OSA ist viel besser.

Nun QASO und MAKE2 eintippen:

```
QASO
69A20 76C20
11920 00000
01670
69C20 03000
133 131 100 147 174 143
133 174 145 110 133 142
164 808C
A2670 016C0 79CB0
09F20 09F20

MAKE2
< HEX 64 STWS QASO
ESNL DUP SIZE
# D0000h SWAP - SWAP
COD HOME 'ABC' DUP
PURGE STO OSA
>
```

MAKE2 ausführen.

Es liegt nun folgende Liste im Stack:

```
{ System Object SWAP System Object
Object DROP System Object
R→B }
```

LIST→ DROP 'ASO' STO und fertig ist ASO.

Weil es ziemlich umständlich ist, Programme so zu erstellen, muß ein weiteres Programm her, das diese Aufgabe übernimmt. Q→O ist dieses Programm.

```
Q→O
< ESNL DUP COD ASO
SWAP SIZE 2 MOD + 10
+ OSA
>
```

MAKE2 und MAKE sind nun überflüssig.

Q→O erledigt deren Aufgabe. Ein weiterer Vorteil ist, daß man sich nicht mehr im HOME-MENU befinden muß, und es wird im ohne STO gearbeitet, was chic und schnell ist.

Beispiel: Die Folge

```
QASO Q→O
```

erzeugt die Liste, die wir nach MAKE2 erhalten hatten - so einfach ist das.

Jetzt QL→P eingeben:

```
QL→P
69A20 69C20 73000
143 133 100 143
3469A20 8A6C0 3476C20
145 110 133 142 164
808C 09F20
```

Die Folge

```
QL→P Q→O LIST→ DROP 'L→P'
STO
```

erzeugt das Programm L→P.

Das gleiche macht man mit QP→L:

```
QP→L
69A20 69C20 73000
143 133 100 143
3476C20 8A6C0 3469A20
145 110 133 142 164
808C 09F20
```

Die Folge

```
QP→L Q→O LIST→ DROP 'P→L'
STO
```

erzeugt das Programm P→L.

2.) Erzeugen von nicht normalen Programmen.

SPUT, TASTE, PEEK, DECOD und OTYPE sind Programme, die System Objects enthalten.

Diese erzeugt man wie folgt:

Beispiel: SPUT

Zunächst folgendes Programm eingeben:

```
<< 3 DUPN R→C DROP NUM DROP A
B >>
```

Mit P→L das Programm in eine Liste umwandeln.

DUP 'A' POS liefert die Position von A in der Liste: 8.

#C1DDh OSA PUT ersetzt das A durch die Adresse #C1DDh (OSA wandelt den BinaryInteger #C1DDh in die Adresse #C1DDh, die als System Object angezeigt wird, da unter dieser Adresse eine Routine steht, für die der HP keinen Namen hat).

DUP 'B' POS liefert 9.

Jetzt den Quelltext des 2. System Objects eingeben, dieses mit Q→O umwandeln und mit LIST→ DROP frei setzen. Mit PUT wird nun das B durch dieses Maschinenprogramm ersetzt.

Mit L→P wird die Liste in ein Programm umgesetzt.

'SPUT' STO fertig.

Nun kann es aber vorkommen, daß sich die Platzhalter (oben waren es A und B) in einem eigenständigen Objekt befinden. Dann kann mit PUT und GET nicht direkt auf die Platzhalter zugegriffen werden und POS findet sie nicht.

Dann muß mit GET erst dieses eigenständige Objekt aus der Liste geholt und dann mit PUT, GET, POS, L→P und P→L eingegriffen werden.

Beispiel:

```
<< IF 4 5 + THEN END >>
Ersetze + durch - .
```

P→L DUP (+) LIST→ DROP POS ergibt 0. + wird also nicht gefunden.

DUP 3 GET liefert 4 5 +

Dies ist ein Programm, weshalb man es mit P→L in eine Liste wandelt. Jetzt funktioniert

DUP (+) LIST→ DROP POS und liefert 3.

(-) LIST→ DROP PUT ersetzt + durch - . Jetzt muß die Liste wieder in ein Programm zurück gewandelt werden und an die 3. Stelle in obige Liste gebracht werden:

```
L→P 3 SWAP PUT.
```

Anschließendes L→P macht auch hier wieder aus der Liste ein lauffähiges Programm.

Natürlich kann ein eigenständiges Objekt wieder in einem eigenständigen Objekt stehen, das kann wieder in einem eigenständigen Objekt stehen usw. Dann muß man natürlich sooft GET ausführen, bis man bei dem Platzhalter angelangt ist.

COD (in der Maschinenversion) und POKE stehen ohne Programmklammern im Ausdruck. Das ist aber egal.

Weil mir das Eintippen aber immer noch zu mühsam war, habe ich die Programme CP→DP und DP→CP geschrieben, die die Eingabe auch noch so verschachtelter Objekte zum Kinderspiel machen.

Näheres kann der zugehörigen Dokumentation entnommen werden.

Namenerklärungen:

- P→L: Programm in Liste umwandeln
- L→P: Liste in Programm umwandeln
- ASO: adress of stack object

Taschenrechner

```
'DP→CP'
< 2 SF 1 CF
  IF DUP TYPE 8 ==
  THEN COPY P→L ( )
SWAP C→D DROP COPY
L→P
  ELSE P$
  END
>
```

110.5 BYTES

```
'L→P'
SUBCODE
"69C20730001431331001433
469A208A6C03476C20145110
133142164808C"
```

37.5 BYTES

```
'P→L'
SUBCODE
"69C20730001431331001433
476C208A6C03469A20145110
133142164808C"
```

37.5 BYTES

```
'COPY'
< 1 →LIST LIST→ DROP
>
```

28.5 BYTES

```
'CP→DP'
< 2 CF 1 SF DUP COPY
  IF DUP TYPE 8 ==
  THEN P→L
  IF DUP TYPE 5 ≠
  THEN SWAP 0→Q
'SUBCODE' SWAP 2
→LIST
  ELSE ( ) SWAP
C→D DROP
  END L→P
  ELSE P$
  END SWAP DROP 1 CF
>
```

182.5 BYTES

```
'0→Q'
< DUP ASD
  IF # 40000h 1 FS?
  *
  THEN DUP SUBCODE
  'A' DUP CRDIR EVAL
STO MEM CLUSR MEM -
BACK ' ' PURGE NEG
10.5 + 2 * "
  DO DUP SIZE 4
PICK ASD + PEEK
DECOD +
  UNTIL DUP2 SIZE
<
  END ROT DROP 1
ROT SUB
  ELSE ASD ASD PEEK
DECOD 11 15 SUB
  END
>
```

276 BYTES

```
'BACK'
< PATH DUP SIZE 1 -
DUP SUB LIST→ DROP
EVAL
>
```

43.5 BYTES

```
'OSIZE'
< RCL LAST ' ' DUP
CRDIR EVAL STO MEM
CLUSR MEM - BACK ' '
PURGE NEG 16 +
>
```

89 BYTES

```
'PEEK'
< B→R R→B SUBCODE
"69C20C20001431321691461
36156713214216E15CF18980
8C"
DROP "DUMMYSTR" >>
```

63.5 BYTES

```
'DECOD'
< DUP NUM DROP DUP
SIZE LN DROP DUP +
SUBCODE
"69C20E90000504201431331
011741433450000EEEC6C6C6F
6174133136108136130CA133
3400000DA15B017034900008
BAB03470000CA3403000CA15
811611361341331318B6CB11
9137118136142164808C"
>
```

123.5 BYTES

```
'KEYN'
< SUBCODE "668F1"
SUBCODE "CC791" ASD
B→R 27636 -
  IF
  THEN SI→R
  ELSE 0
  END
>
```

70.5 BYTES

```
'SI→R'
< SUBCODE "016C0"
>
```

```
'R→SI'
< SUBCODE "B35C0"
>
```

```
'UNDO'
< SUBCODE "A43E3"
>
```

```
'KK'
< PATH → P
< HALT P L→P EVAL
>
```

47 BYTES

```
'SPEED'
< R→B SUBCODE
"69C20730001431331792015
F0133174E71321B00FFF15C0
132142164808C"
>
```

52 BYTES

```
'SLOW'
< SUBCODE
"69C2052000203071321B00F
FF15C0132142164808C"
>
```

39.5 BYTES

```
'FAST'
< SUBCODE
"69C20520002030F1321B00F
FF15C0132142164808C"
>
```

39.5 BYTES

```
'RPL'
< ( P→L L→P ASD OSA
SI→R R→SI PEEK DECOD
COPY COD ESNL OSIZE
BACK 0→Q Q→0 CP→DP
DP→CP ) MENU
>
```

149.5 BYTES

```
'URCL'
< VARS 1 OVER SIZE
FOR A DUP A GET
  IFERR RCL LAST
ROT
  THEN DROP
  END
  NEXT DROP
>
```

72.5 BYTES

```
'TRENN'
< DUP2 1 SWAP SUB
ROT ROT 1 + OVER
SIZE SUB
>
```

47 BYTES

```
'ALG→P'
< SUBCODE
"69C20730001431331001433
4ADA208A6C03476C20145110
133142164808C"
P→L (
  < ) SWAP + (
  > ) + L→P
>
```

90 BYTES

```
'TYP'
< DUP DROP SUBCODE
"69C2002000143133D614313
7141142164808C"
ASD
>
```

47.5 BYTES

```
'NOP'
< ( SUBCODE "C2422"
SUBCODE "197E1" )
LIST→ DROP SUBCODE
"DB460"
>
```

35 BYTES

```
'PNOP'
< ( SUBCODE "197E1"
) LIST→ DROP PURGE
>
```

33.5 BYTES

```
'CONT'
< SUBCODE "92622"
>
```

```
'0→S'
< SUBCODE "4B962"
>
```

```
'SHIFT'
< SUBCODE "734F3"
>

'CMEN'
< 0 SUBCODE
"69C2073000342D00C136142
1363497C818A6B03498040DA
141142164808C"
>
```

51 BYTES

```
'FF'
< 23 MENU # 25AFCh
SYSEVAL " DIR: "
PATH 2 OVER SIZE SUB
DUP SIZE 1 - DUP SUB
LIST→ DROP DUP EVAL
SUBCODE "61FC3" +
SUBCODE "58A81"
SUBCODE "A5832"
SUBCODE "AAA81"
>
```

106 BYTES

```
'CTEMP'
< M→SI CMEN 2 →LIST
→ M
< 1 OVER SIZE
FOR A A DUP2 GET
{ SUBCODE "72650" }
OVER NB→S + SWAP + {
CONT } + L→P PUT
NEXT MENU MDISP
HALT M LIST→ DROP
MENU SI→M CLMF
>
```

162.5 BYTES

```
'NB→S'
< SUBCODE "61FC3"
>
```

```
'M→SI'
< SUBCODE "21EF1"
>
```

```
'SI→M'
< SUBCODE "99002"
>
```

```
'GVARs'
< SUBCODE "8B971"
>
```

```
'SMF'
< SUBCODE "58A81"
>
```

```
'ZEIG'
< →STR SMF SUBCODE
"A5832"
>
```

```
'MDISP'
< SUBCODE "5DE81"
>
```

```
'OFF'
< SUBCODE "85E81"
>
```

```
'EDIT'
< SUBCODE "D9FB1"
>
```

```
'BOFF'
< SUBCODE "668F1"
>
```

SPEK zeichnet ein Linienspektrum zu einer in EQ gegebenen Gleichung in Programmform. Der Linienabstand wird durch RES bestimmt. In EQ wird als letzter Befehl SPEK eingesetzt.

Ein Beispiel:

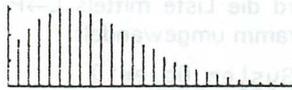
'2^X/FACT(X)' soll als Linienspektrum dargestellt werden.

Dazu wird das Programm

```
<< X 2 OVER ^ SWAP FACT / SPEK
>>
```

in EQ gespeichert und dann DRAW ausgeführt.

Das Ergebnis:



```
PPAR
{ (0,0) (6.8,2.2) X
5 (0,0) }
```

```
SPEK
< DUP PPAR LIST→ 3
DROP EVAL 4 ROLLD
SWAP - IM DUP2 / 32
* ABS CEIL ROT ROT
DROP OVER / 0 ROT 1
-
```

```
FOR A DUP2 A ≠ R→C
PIXEL
NEXT DROP2
>
```

123 BYTES

```
PEEK
< B→R R→B
ILMC ( 69C20 C2000
143 132 169 146 136
1567 132 142 16E 15CF
189 808C ) DROP
"DUMMYSTR"
>
63.5 BYTES
```

```
DECODE
< DUP NUM DROP DUP
SIZE LN DROP DUP +
System Object
>
123.5 BYTES
```

Das System Objekt ist:

```
QDECODE
69A20 69C20 E9000
05 04 20 143 133 101
174 143 3450000 EE
C6 C6 C6 F6 174 133 136
108 136 130 CA 133
3400000 DA 1580 170
3490000 8B80 3470000
CA 3403000 CA 1581 161
136 134 133 131 886CB
119 137 118 136
142 164 808C 09F20"
```

```
COD
DUP NUM DROP DUP
SIZE DUP LN DROP 2
MOD
```

```
IF
THEN "0" SWAP +
END System Object
"Bad Source" 1 DISP
1400 .075 BEEP ONDO
KEYN DROP KILL 1
OVER SIZE 2 / SUB
```

243.5 BYTES

Das System Objekt:

```
QCOD
"
69A20
69C20 1C000
05 04 143 133 101 174
147 133 131 C2 10A 136
108 130 164 174 1536
171 3193 9EAF0 3164
9EAA1 6F50 3103 9EE60
6250 B6A 6710
3114 9EE60 6E30 3173
B6A 1580 160 11A 133
131 8B28A 110 34F7000
CA 130 111 131 142 164
808C 110 130 111 131
142 164 808C
09F20"
```

OTYPE gibt im Klartext den Objekttyp eines in Ebene 1 stehenden Objektes in den Stack. Es funktioniert anscheinend immer.

```
OTYPE
< DUP ASO SWAP
System Object ASO
DOP {
<
IF DUP2 5 - ==
THEN "Mcode"
ELSE "???"
END
> "Short Integer"
"Real" "Long Real"
"Complex"
"Long Complex"
"Byte" "Array 1"
"Array" "Array 2"
"String" "Integer"
"List" "Directory"
"Algebraic"
"RPL-Program"
"In-Line-Mcode"
"Global Name"
"Lokal Name"
"ROM-Pointer" "End"
} { # 2911h # 2933h
# 2955h # 2977h
# 2990h # 29BFh
# 29E1h # 2A0Ah
# 2A2Ch # 2A4Eh
# 2A70h # 2A96h
# 2AB8h # 2ADAh
# 2C67h # 2C96h
# 2D12h # 2D37h
# 2D5Ch # 2F90h }
ROT POS 1 + GET EVAL
ROT ROT DROP2
>
```

666 BYTES

Das System Objekt wird mit folgendem Quelltext erzeugt.

```
69A20
69C20 02000
143 133 05 143 137
141 142 164 808C
09F20
```

```
TYP: << DUP DROP SystemObject
ASO >>
```

```

L→P
69A20 LISTE
69C20 INLINE-MCODE
73000 LEN
143 A=DAT1 A
133 AD1EX
100 R0=A
143 A=DAT1 A
3469A20 C=#02A96 ← ①
8A6 C0 ?A=C A
3476C20 GOYES#0C ← ②
145 C=#02C67
110 DAT1=C A
133 A=R0
133 AD1EX
142 A=DAT0 A
164 D0=D0+5
808C PC=(A)
09F20 ENDE LISTE
    
```

L→P wandelt eine in Ebene 1 stehende Liste in ein Programm, indem 69A20 durch 76C20 ersetzt wird. Wenn in Ebene 1 keine Liste steht passiert nichts.

Programm P→L: Oben Zeile 1 mit Zeile 2 vertauschen

```

OSA
69A20 LISTE
76C20 RPL-PRMG
8BCB0 B→R
835C0 R→SI
69C20 INLINE-MCODE
12000 LEN
143 A=DAT1 A
133 AD1EX
174 D1=D1+5
147 C=DAT1 A
133 AD1EX
145 DAT1=C A
142 A=DAT0 A
164 D0=D0+5
808C PC=(A)
09F20 ENDE RPL-PRGM
09F20 ENDE LISTE
    
```

OSA ist die Umkehrung von ASO.

OSA nimmt einen Binary Integer (Format (also HEX, DEC, OCT, BIN) ist egal, da BinaryIntegers intern immer als HEX-Kombinationen gespeichert werden) vom Stack und ersetzt ihn (besser gesagt die Adresse im Stack) durch den Wert des Binary Integers. Ist dessen Wert ≥ #FFFFh, so wird er zu #FFFFh transformiert (dies macht R→SI).

Es steht somit nach der Ausführung von OSA die durch den Binary Integer spezifizierte Adresse im Stack.

Wie man mit ASO und L→P NOP und PNOP wesentlich verkürzen kann:

```

LNOP 1 →LIST
{ LIST→ DROP } +
ergibt
1: { (System Objekt)
LIST→ DROP }
    
```

Der Abschnitt #64BDh SYSEVAL wird ersetzt durch die Adresse DB460. Dies geschieht so:

Da nur die Adresse gebraucht wird reicht folgendes:

```

#64BDh OSA 1 →LIST
ergibt
2: { (System Objekt)
LIST→ DROP }
1: { (System Objekt)
    
```

Jetzt werden die 2 Listen mit + zusammen gefügt:

```

1: { (System Objekt)
LIST→ DROP
System Objekt}
    
```

Nun wird die Liste mittels L→P in ein Programm umgewandelt:

```

1: { (System Objekt)
LIST→ DROP
System Objekt}
    
```

dann 'NOP' STO .

Für PNOP:

```

LNOP 2 2 SUB 1 →LIST
{ LIST→ DROP PURGE } +
ergibt
1: { { } LIST→ DROP
PURGE }
    
```

Auch diese Liste wird mittels L→P in ein Programm umgewandelt:

```

1: { } LIST→ DROP PURGE
dann 'PNOP' STO .
    
```

```

NOP
{ System Object }
LIST→ DROP
System Object
    
```

38 BYTES

```

PNOP
{ } LIST→ DROP PURGE
    
```

29.5 BYTES

Mit P→L und OSA können leicht System Objects in Programme gebracht werden.

Beispiel:

```

1: < SWAP MDISP + >
    
```

Hier soll MDISP durch die Adresse #18AAAh ersetzt werden.

```

P→L 3
#18AAAh OSA PUT L→P
ergibt
    
```

```

1: < SWAP System Object
+ >
    
```

Zu P→L und L→P

Wird auf ein im Stack stehendes

Objekt P→L angewendet, so stellt jeder Befehl ein Objekt dar.

Beispiel:

```

1: < 4 < + > DROP 'A'
STO >
    
```

P→L ergibt

```

1: { < 4 < + > DROP 'A'
STO > }
    
```

LIST→

```

10: <
9: 4
8: 7: < +
7:
6: DROP
5:
4: 'A'
3:
2: STO
1: >
    
```

Das Objekt in Ebene 8 hat die Adresse #E862h und ist das NOEVAL, das der Rechner vor Programme setzt, die in einem Programm stehen. Das NOEVAL verursacht den seltsamen Ausdruck (es wurde PRST verwendet).

Die Objekte in Ebene 3 und 5 dürfen nicht voneinander getrennt werden, sonst folgt MEMORY LOST (LIST→ stellt die absolute Ausnahme dar, sollte aber auch vermieden werden, da bereits 4 ROL DROP 9 →LIST zu MEMORY LOST führt). Die einfachen Anführungszeichen können durch <...{A} LIST→ DROP... > vermieden werden. Die Liste {A} ist ein Objekt (eine andere Möglichkeit: Den NOEVAL vor das A ohne einfache Anführungszeichen setzen).

Es darf jedoch aus obiger Liste der Name mittels 7 GET gewonnen werden. Auch darf 7 'HALLO' PUT ausgeführt werden. Jedoch würde, wie erwähnt, 1 6 SUB (sowie 8 10 SUB) zu MEMORY LOST führen, weil die Hochkommas dadurch getrennt werden würden.

Generell sollte die Syntax nicht verletzt werden.

Es ist jedoch möglich, Schleifenbefehle zu trennen und/oder zu ersetzen. Beispiel:

```

1: < START 1 STEP >
    
```

P→L 2 2 SUB

```

1: { START }
    
```

```

< START NEXT > P→L 3 3 SUB +
    
```

```

1: { START NEXT }
    
```

L→P

```

1: START NEXT
    
```

Taschenrechner

NOEVAL kann auch wie folgt verwendet werden:

```
#E862h OSA 'NOEVAL' STO
```

↑

hier liegt das Objekt, das unter der Adresse #E862h gespeichert ist im Stack. Es ist unsichtbar (!), weshalb man meinen könnte, der Stack sei leer.

Verwendung von NOEVAL in Programmen:

Beispiel:

```
7'A' STO
```

```
< ... NOEVAL A > EVAL legt 'A' in den Stack, obwohl A bekannt ist!
```

Beachte: < #E862h SYSEVAL > 'NOEVAL' STO funktioniert nicht im obigen Beispiel! Es muß immer der obige Weg mit OSA gewählt werden.

KEYN

```
< #1F866h SYSEVAL #197CCh SYSEVAL ASO B→R 27636 - IF THEN SI→R ELSE 0 END > gibt für alle Tasten eine tastenspezifische reelle Zahl in den Stack. Das Programm wartet etwa 10 Minuten auf einen Tastendruck, dann schaltet sich der Rechner automatisch ab (Auto-Power-Off).
```

M→SI

```
< #1FE12h SYSEVAL > gibt durch momentanes Menu spezifizierten SI (=Short Integer) in den Stack.
```

SI→M

```
< #20099h SYSEVAL > nimmt SI vom Stack und schaltet das mit dem SI spezifierte Menu ein.
```

```
ZVARS
< RCEQ M→SI CMEN ROT
( MEHR ENDE ) MENU
DUP 1 CLLCD DISP
GVARS 1 OVER SIZE
FOR A DUP A GET
DUP →STR 2 OVER SIZE
1 - SUB " = " + SWAP
IFERR RCL
THEN DROP
"undefined"
END →STR + 3
DISP MDISP
DO KEYN
IF DUP 74 ≠
THEN
IF 80 ==
THEN DUP
SIZE 'A' STO 1
ELSE 377 .87
BEEP 0
END
END
UNTIL
END
```

```
NEXT DROP MENU
```

```
SI→M CLMF
```

```
>
```

```
335.5 BYTES
```

```
M→SI
```

```
< # 1FE12h SYSEVAL
```

```
>
```

```
34 BYTES
```

```
SI→M
```

```
< # 20099h SYSEVAL
```

```
>
```

```
34 BYTES
```

```
GVARS
```

```
< # 179BBh SYSEVAL
```

```
>
```

```
34 BYTES
```

```
KEYN
```

```
< # 1F866h SYSEVAL
```

```
# 197CCh SYSEVAL ASO
```

```
B→R 27636 -
```

```
IF
```

```
THEN SI→R
```

```
ELSE 0
```

```
END
```

```
>
```

```
96.5 BYTES
```

```
SI→R
```

```
< # C610h SYSEVAL
```

```
>
```

```
34 BYTES
```

```
R→SI
```

```
< # C53Bh SYSEVAL
```

```
>
```

```
34 BYTES
```

```
Q→D
```

```
< ESNL DUP COD ASO
```

```
SWAP SIZE 2 MOD + 10
```

```
+ OSA
```

```
>
```

```
72.5 BYTES
```

```
COD
```

```
< RCLF 8 STWS HEX "
```

```
" 4 ROLL + DUP
```

```
SIZE 2 MOD 1 + OVER
```

```
SIZE SUB
```

```
WHILE DUP SIZE
```

```
REPEAT DUP 3 OVER
```

```
SIZE SUB "#" ROT 1 2
```

```
SUB + STR→ RR RR RR
```

```
RR B→R CHR ROT SWAP
```

```
+ SWAP
```

```
END DROP SWAP STOF
```

```
>
```

```
149.5 BYTES
```

```
ASO
```

```
69A20
```

```
76C20
```

```
11920 00000
```

```
01670
```

```
69C20
```

```
03000
```

```
133
```

```
131
```

```
100
```

```
147
```

```
174
```

```
143
```

```
133
```

```
174
```

```
145
```

```
110
```

```
133
```

```
LISTE
```

```
RPL-PRGM
```

```
SI#0
```

```
SWAP
```

```
INLINEMCODE
```

```
LEN
```

```
AD1EX
```

```
D1=A
```

```
R0=A
```

```
C=DAT1 A
```

```
D1=D1+5
```

```
A=DAT1 A
```

```
AD1EX
```

```
D1=D1+5
```

```
DAT1=C A
```

```
A=R0
```

```
AD1EX
```

```
142
```

```
164
```

```
808C
```

```
A2670
```

```
016C0
```

```
79CB0
```

```
09F20
```

```
09F20
```

```
A=DAT0 A
```

```
D0=D0+5
```

```
PC=(A)
```

```
DROP
```

```
SI→R
```

```
R→B
```

```
ENDE PRGM
```

```
ENDE LISTE
```

Diese Version ist optimal, sie kann nicht mehr verbessert werden. Ein Versuch, bei dem SI#0 durch #0h (07A20 A0000 0000) und der zweite 174 (D1=D1+5) durch 179 (D1=D1+#A) ersetzt wurden und SI→R sowie R→B gestrichen wurden, scheiterte, weil OTYPE nicht mehr richtig arbeitete, obwohl ASO interaktiv betrieben in Ordnung war! Grund: Die oben stehende Version liefert einen Integer, dessen Wert im Stack definiert ist und seine Länge ist 64 Bit und nicht 20 Bit wie oben!

```
QP→L
```

```
69A20 69C20 73000
```

```
143 133 100 143
```

```
3476C20 8A6C0 3469A20
```

```
145 110 133 142 164
```

```
808C 09F20"
```

nach ESNL: 70 Zeichen

```
QL→P
```

```
69A20 69C20 73000
```

```
143 133 100 143
```

```
3469A20 8A6C0 3476C20
```

```
145 110 133 142 164
```

```
808C 09F20"
```

nach ESNL: 70 Zeichen

```
QASO
```

```
69A20 76C20
```

```
11920 00000
```

```
01670
```

```
69C20 03000
```

```
133 131 100 147 174 143
```

```
133 174 145 110 133 142
```

```
164 808C
```

```
A2670 016C0 79CB0
```

```
09F20 09F20"
```

nach ESNL: 103 Zeichen

```
QOSA
```

```
69A20 76C20 BBCB0
```

```
B35C0 69C20 12000
```

```
143 133 174 147 133
```

```
145 142 164 808C
```

```
09F20 09F20"
```

nach ESNL: 68 Zeichen

QALG→UPN:

wie QL→P, jedoch 3469A20 durch 34ADA20 ersetzen.

'X*F' ALG→UPN

```
-----> X F *
```

```
« X F * »
```

(Die Umkehrung UPN→ALG ist verboten wegen hoher Absturzgefahr).

"Nette Version" von ALG→UPN:

« System Object P→L {<} SWAP + {>} + L→P » das System Object ist das mit QALG→UPN erzeugte Programm.

Neue Möglichkeit, Quelltexte in die Zielobjekte umzuwandeln:

1: (Quelltext)
 ↓ESNL DUP COD HOME
 'A' STO #D0000h
 SWAP SIZE-

1: (Binary Integer)
 ↑
 Adresse, wo Zielobjekt beginnt
 jetzt nicht SYSEVAL, sondern OSA!
 Dies führt das Zielobjekt nicht aus, sondern zeigt es lediglich im Stack an. Es entspricht also einem RCL, bei dem kein Name, sondern eine Adresse spezifiziert wird.

Folgendes Programm arbeitet wie oben angegeben, jedoch entfällt die Notwendigkeit der Speicherung des kodierten Strings im TOP OF RAM.

1: (Quelltext)

↓Q→O

1: (Zielobjekt)

Q→O (Quelltext in Objekt)

« ESNL DUP COD ASO
 SWAP SIZE 2 MOD +
 10 + OSA »

72,5 Bytes

(es dauert wegen ESNL und COD etwas).

Beispiel:

1: "69A20 9C211 09F20"

↓Q→O

1: {1}

Damit Q→O funktioniert, muß der Quelltext mit einer einen bestimmten Objekttyp definierenden Adresse beginnen. Hier im Beispiel ist dies eine Liste (69A20); im Beispiel ist also der Quelltext "9C211" (nur die 1) nicht zulässig.

```
SPUT
< 3 DUPN R→C DROP
NUM DROP
System Object
System Object
>
```

101 BYTES

1. System Object:

0C10Dh

2. System Object:

```
69A20
69C20 D7000
7E50 100 7750 101
147 137 174 143 137
3450000 EA 81C 119
8B292 CE F2 81E 81E 81E
143 CA 34A0000 CA 118
133 140 133 142 164
808C 147 137 174 143
137 174 E7 01
09F20
```

Funktion:

```
3: (Zielstring)
2:(n-tes Byte=Position)
1: (ASCII-Code)
```

SPUT setzt das durch die reelle Zahl in 1 spezifizierte Zeichen an die durch die reelle Zahl in 2 spezifizierte Stelle in den Zielstring.

Dabei wird das vorher an dieser Position befindliche Zeichen überschrieben.

Ist die Zahl in 2 größer als die Stringlänge oder ≤ 0, so bleibt der String unverändert.

```
SGET
< DUP2 CHR DROP NUM
DROP 983040 + R→SI
System Object
System Object
>
```

135.5 BYTES

Die 2 System Objects:

```
69A20 69C20 E9000
147 137 174 143 137 174
F0 81C 81C 81C 100
147 137 174 143
137 3450000 EA 118
8B244 CE CE 143 CA
34A0000 CA 133 14F 133
1C4 143 133 174 145 133
143 174 141 E7 142 164
808C
3468311 145 164 142 164
808C 016C0
09F20
```

Funktion:

```
2: (Quellstring)
1:(n-tes Byte=Position)
```

zu langsam!

SGET gibt den ASCII-Code des an der durch die reelle Zahl in 1 spezifizierten Stelle stehenden Zeichens aus dem Quellstring in den Stack.

Ist die Zahl in 1 größer als die Stringlänge oder ≤ 0, so wird -1 in den Stack gelegt.

Schneller: « DUP SUB NUM »

```
POKE
B→R R→B OVER SIZE 8
- NOT 3 PICK TYPE 2
- NOT # LN DROP
System Object
```

90.5 BYTES

Das Systemobject:

```
69A20 69C20 54000
143 133 179 147 133 174
E7 143 133 100 179 1537
137 1517 110 133 174 E7
142 164 808C 09F20
```

Abstürze, die durch die Behandlung spezieller Objekte hervorgerufen werden:

1.) leerer algebraischer Ausdruck:

Könnte er angezeigt werden, so würde er so aussehen: "

Code: ADA20 09F20

```
      ↑      ↑
      objekt- End
      definierte
      ende Adresse
      des algebr.
      Ausdrucks
```

Der Rechner stürzt nicht ab, wenn a.)

« "ADA20 09F20" Q→O DROP » oder b.)

« "ADA20 09F20" Q→O EVAL » ausgeführt wird, da in beiden Fällen der leere algebraische Ausdruck nicht angezeigt werden muß. Nach b.) ist der leere algebraische Ausdruck verschwunden, weshalb hier kein DROP nötig ist.

c.)

« "ADA20 09F20" Q→O 1 →LIST DROP » führt aus dem gleichen Grund nicht zum Absturz.

Wird jedoch d.)

« "ADA20 09F20" Q→O →STR DROP » ausgeführt, so stürzt der Rechner ab.

Auch wenn nach a.), b.) oder c.) LAST von Hand ausgeführt wird stürzt der Rechner ab, weil der leere algebraische Ausdruck dann in den Stack gelegt wird und der Rechner dann versucht, diesen anzuzeigen.

Kurz: Leerer algebraischer Ausdruck führt zum Absturz, wenn er entweder angezeigt oder in einen String gewandelt werden soll.

2.) Apostroph:

Namen können in einem Programm

Taschenrechner

mit Apostrophen versehen werden um deren direkte Auswertung zu verhindern:

<< 'A' >>

wird so ein Programm mittels P→L in eine Liste gewandelt (<< 'A' >>) und 2 GET ausgeführt, so liegt ein Apostroph im Stack.

Der Rechner stürzt nicht ab, wenn

a.) << 2 GET →STR >>

oder

b.) << 2 GET DROP >>

oder

c.) << 2 GET TYPE >>

ausgeführt wird, weil in diesen Fällen nicht nach dem 2. Apostroph gesucht werden muß.

Wird jedoch

d.) << 2 GET 1 →LIST >>

ausgeführt, so stürzt der Rechner ab, weil 1 →LIST eine vollständige Kopie des Objekts in die Liste legt. Vollständige Kopie heißt aber, daß der Rechner nach dem 2. Apostroph suchen muß. Ebenso stürzt der Rechner ab, wenn nach a.), b.) oder c.) LAST ausgeführt wird, weil er wieder nach dem 2. Apostroph sucht, es aber nicht finden kann.

<pre> CD→DP << 2 CF 1 SF DUP COPY IF DUP TYPE 8 == THEN P→L IF DUP TYPE 5 ≠ THEN SWAP O→Q 'SUBCODE' SWAP 2 →LIST ELSE { } SWAP C←→D DROP END L→P ELSE P\$ END SWAP DROP 1 CF >> 182,5 Bytes DP→CP << 2 SF 1 CF IF DUP TYPE 8 == </pre>	<pre> THEN COPY P→L { } SWAP C←→D DROP COPY L→P ELSE P\$ END >> 110,5 Bytes P\$ << IF DUP TYPE 5 == THEN { } SWAP C←→D DROP END >> 61,5 Bytes P& << ROT SWAP + SWAP 2 OVER SIZE SUB >> 36,5 Bytes </pre>
--	--

<pre> C←→D << WHILE DUP SIZE REPEAT DUP 1 GET IF DUP IF 2 FS? THEN 'SUBCODE' ELSE IF DUP TYPE 2 == THEN DROP 1 ELSE →STR END "System Object" END SAME THEN IF 2 FS? THEN SWAP 2 OVER SIZE IF DUP 2 ≥ THEN SUB DUP 1 GET IF DUP TYPE 2 == THEN Q→O ROT DROP ELSE SWAP + SWAP END ELSE DROP2 SWAP END ELSE 'SUBCODE' SWAP O→Q 2 →LIST END P& </pre>	<p>Flag 2 gesetzt: Programm in Ebene 1 chiffrieren</p> <p>Flag 2 gesetzt: Programm in Ebene 1 dechiffrieren</p> <p>Strings nicht testen, ob sie "System Object" enthalten</p> <p>alle anderen Objekte testen, ob sie ein System Object sind</p> <p>diese Schleife testet, ob Syntax (nach Schlüsselwort SUBCODE muß ein String folgen) auch eingehalten wurde folgt hinter SUBCODE überhaupt ja irgend ein Objekt?</p> <p>teste ob dies auch ein String ist ja, also chiffriere diesen String nein, also nicht chiffrieren und Schlüsselwort SUBCODE nicht unterdrücken nein, also behandle das Schlüsselwort wie jeden anderen Befehl System Object decodieren</p>
---	---

```

ELSE
  IF DUP TYPE 5 ==
    THEN { } SWAP C←→D DROP 1 →LIST P&
  ELSE COPY P→L
    IF DUP TYPE 5 ==
      THEN { } SWAP C←→D DROP COPY L→P P&
    ELSE
      IF 2 FC?
      THEN
        IF {2,7,8,9} OVER TYPE POS NOT
        THEN
          IF DUP 1 →LIST DUP →STR
          IFERR STR→
          THEN
            END ≠
            THEN O→Q 'SUBCODE' SWAP 2 →LIST
            END
          END
        END P&
      END
    END
  END
END
END >>
645 + 2,5 Bytes

```

ist Objekt eine Liste?
ja: Listenelemente untersuchen
oder ist Objekt ein Programm?
JA: Programmelemente untersuchen
wenn Objekt nicht String, nicht Programm, nicht lokaler Name, nicht algebr. Ausdruck ist, dann falls nicht normalisiertes Objekt
dann dechiffrieren

Wie aus dem Programm ersichtlich werden algebraische Ausdrücke nicht dekodiert, auch wenn sie System Objects enthalten.

wird das Schlüsselwort entfernt und der String kodiert. Der String wird dann durch das kodierte Objekt ersetzt.

Diese Unterscheidung findet nur bei Objekten statt, die im ROM gespeichert sind! (D.H. bei RAM-Objekten ist Flag 1 egal).

Dies wäre auch sehr aufwendig, da die Absturzgefahr dabei sehr hoch ist (leere algebraische Ausdrücke führen fast immer zu Abstürzen und gewöhnliche Befehle oder Strings dürfen in algebraischen Ausdrücken nicht vorkommen).

```

O→Q
<< DUP ASO
  IF #40000h 1 FS? * ≥
  THEN DUP 'A' 'o' DUP
  CRDIR EVAL STO MEM
  CLUSR MEMBACK 'o'
  PURGE NEG 10,5 + 2 * ""
  DO DUP SIZE 4 PICK ASO
  + PEEK DECOD +
  UNTIL DUP2 SIZE <
  END ROT DROP 1 ROT SUB
ELSE ASO ASO PEEK DECOD
11 15 SUB
END
>> 276 Bytes

```

Grund: Der HP speichert ROM-Objekte im RAM nur als Zeiger ab, RAM-Objekte können jedoch auch vollständig kopiert werden (sie sind dann also mehrfach im RAM vorhanden, ein ROM-Objekt steht jedoch nur einmal im Rechner). Diese Besonderheit mußte für das Programm CP→DP eingeführt werden.

Wird in dem zu chiffrierenden Programm gegen die Syntax verstoßen, daß hinter dem Schlüsselwort SUBCODE ein String stehen muß, so wird das Schlüsselwort nicht unterdrückt (siehe unten) und das darauf folgende Objekt nicht chiffriert und nicht unterdrückt.

Der Aufruf von ASO in der Schleife ist nötig, da die Position des Objekts im RAM stets neu bestimmt werden muß, da die Garbage Collection dieses Objekt unter Umständen im RAM verschiebt.

Das Programm wird also in diesen Fällen an dieser Stelle nicht geändert, ganz entgegen zum

```

Beispiel:
1: 7 O→Q
----->
1: "33920 0000000000000070"
falls Flag 1 gelöscht

falls aber Flag 1 gesetzt ist:
1: 7 O→Q
----->
1: "74311"
(Adresse der Zahl 7, "falsch"
herum).

```

Mit DP→CP ist es sehr einfach, Maschinencode oder Systemroutinen in Programme einzubinden.

normalen Fall:
auf das Schlüsselwort SUBCODE muß ein String folgen; durch das Programm DP→CP wird dann das in Ebene 1 liegende Objekt (zum Beispiel ein Programm oder eine Liste) das Schlüsselwort und String enthält durchsucht. Wenn Schlüsselwort und String gefunden wurden, dann

Beispiel: Es sollen einmal alle Meldungen, die der HP28S besitzt, angezeigt werden. Dazu muß folgendes Programm eingetippt werden:

```

ALLE
<< 1 2818 FOR A A
  SUBCODE "B35C0"
  SUBCODE "31730"

```

```
A 1 DISP
IF DUP 2 DISP "" ≠
THEN .2 WAIT
END
NEXT
»
```

Dieses Programm wird nun auf den Stack gelegt und DP→CP ausgeführt.

Nach etwa 3-4 Sekunden ist das Programm fertig, und man sieht, daß die Zeilen

```
SUBCODE "B35C0"
```

und

```
SUBCODE "31730"
```

durch System Object System Object ersetzt wurden!

Durch das Programm DP→CP wurde die Information, die in dem String hinter dem Schlüsselwort SUBCODE stand in das Programm ALLE eingebunden und das Schlüsselwort SUBCODE entfernt.

Schlüsselwort heißt, daß das Programm DP→CP nach diesem Schlüsselwort sucht.

Hat es das gefunden, so entfernt es dieses und übersetzt den String (der direkt auf dieses Schlüsselwort folgen muß!).

Übersetzen heißt hier, der ASCII-String wird in einen Binärstring umgewandelt und nur der Inhalt dieses Binärstrings in die Befehlssequenz des Programms (ALLE) eingefügt.

Das so übersetzte Programm kann nun abgespeichert werden und ist lauffähig.

Wenn man es startet, dann sieht man in Zeile 1 die jeweilige Meldungsnummer und in Zeile 2 die dazugehörige Meldung. Es sind aber nicht alle 2818 Nummern und Meldungen belegt.

Wenn nun das Programm verändert werden soll, so kann es nicht einfach editiert werden, da die System Objects durch den Editor zerstört werden.

Deshalb wandelt man das Programm mit CP→DP um. Dadurch werden die System Objects in die Strings umge-

wandelt. Damit diese auch eindeutig als Subcodes erkennbar sind, wird ihnen das Schlüsselwort SUBCODE vorangestellt.

Maschinencode läßt sich natürlich genauso einfach einbinden:

OSA

```
<< B→R
SUBCODE "B35C0"
SUBCODE "69C20 12000
143 133 174 147
133 145 142 164
808C" »
```

DP→CP liefert dann << B→R System Object System Object »

Achtung: Enthält das Programm einfache Anführungszeichen, so dürfen die Programme nicht mit SST durchgeführt werden! (z.B. << 'A' ») sonst MEMORY LOST, siehe P→L.

Peter Röhl
Osterfeuerbergstraße 70
2800 Bremen 1

Assemblermodul für den HP48SX von Georg Hoppen

Es war einmal ... halt, beginnen nicht so die Märchen aus der guten "alten Zeit" ?

Die Zeit, als uns noch die SWAPS und DROPS umschwirten und jedermann wußte, was einen erwarten konnte, sofern er die entsprechende Taste auf dem HP48er gedrückt hatte. Und heute ??

**WARNUNG ! WARNUNG !
NICHT WEITERLESEN !
WARNUNG ! WARNUNG !**

DAS LESEN DER FOLGENDEN ZEILEN MACHT SÜCHTIG; ES LÄBT DEN VORHERIGEN UMGANG MIT DEM 48er FAD UND TROSTLOS ERSCHEINEN - MIT EINEM WORT, WER NOCH LÄNGER SEINE RUHE BEWAHREN MÖCHTE, DER SOLLTE SPÄTE-

STENS HIER AUFHÖREN ZU LESEN...

Es war Ende März, als mich eine kleine, unschuldig aussehende Karte der Firma W&W erreichte.

"ASSEM 48" stand auf der Rückseite, ein (zu) kurz geratenes Loseblattwerk "Bedienungsanleitung" (es verdient nur den zweiten Teile der Bezeichnung), das war's dann auch schon. Inzwischen soll jedoch ein vollständig überarbeitetes Handbuch mit ausgeliefert werden, so der verantwortliche Programmierer.

Neugierig geworden steckte ich das Ding in den erwartungsvoll blickenden Port meines 48ers. Und nichts tat sich. W&W hatte leider einen Prototyp versandt, der noch gravie-

rende Fehler beinhaltete. Fragende Blicke in die Bedienungsanleitung gaben zumindestens den Namen des Autors preis:

Raymond Hellstern - natürlich, er hatte doch schon einmal etwas im PRISMA über Maschinensprache veröffentlicht (PEEK-Funktion im Heft 2/90). Also kurzerhand die Telefonnummer besorgt und siehe da, ohne großen Aufwand bekam ich endlich eine lauffähige Testversion.

Und jetzt ging es so richtig los. Ein heller Stern begann über dem HP-Himmel zu leuchten.

ASSEMBLER = Übersetzungsprogramm zur Umwandlung einer maschinenorientierten Programmiersprache in die spezielle Maschinen-

sprache; so drückte sich zumindestens der Duden aus.

Na schön, aber was bedeutet das? Zunächst ist damit schlichtweg ausgedrückt, daß man auf der Betriebssystemebene des Rechners diesen dazu bewegen kann, "Pfötchen zu geben", was heißen soll, daß man so ziemlich alles mit seinem Rechner anstellen kann.

Und nicht nur anstellen, sondern auch schneller. In der Regel ist der Tuningfaktor 3 - 500 oder größer erreichbar. Je nach Anwendung bringen z.B. Schleifenoperationen den größten Vorteil, da sich hier kleine Zeitvorteile zu großen Summen hochaddieren. Ebenso ist der Speicherbedarf ca. 30-50% geringer und man kommt an Dinge heran, die für den normalen Benutzer unzugänglich sind (z.B. das Betriebssystem-ROM).

Wie funktioniert das Ganze nun? Der Assembler arbeitet in zwei Phasen einen zeilenorientierten String ab, der folgenden Aufbau haben muß:

```
"<Label> <Mnemonic> <Parameter> <*Kommentar>"
```

oder

```
"<Label> <Makro> <*Kommentar>"
```

Hierbei ist jedes Argument <> durch ein Leerzeichen von dem nächsten zu trennen, um dem Assembler den richtigen Aufbau zu bieten. In zwei Schritten wird dann das Objekt umgewandelt. Im ersten wird die syntaktische Korrektheit geprüft, d.h. ob die Worte, die da stehen, auch an der richtigen Stelle stehen und bekannt sind. Im zweiten Schritt erfolgt dann die Umsetzung in den Hexwert, der den eigentlichen Maschinenbefehl darstellt.

Die Mnemonics (frei übersetzt: Gedächtnisstützen) sind ähnliche Anweisungen wie der USER-Code, also anstelle von SWAP und DROP steht hier z.B. SETHEX, GOTO oder RESET und GOVLNG zum

Einsatz. Es handelt sich hier um einen maschinenorientierten Befehlsatz, der unter anderem im Buch von Mier-Jedrzejowicz beschrieben wird. ("Customize Your HP28", siehe PRISMA 1/91 Seite 23)

Der fast vollständige Befehlssatz wird in der Bedienungsanleitung des Moduls mit aufgeführt, leider nur viel zu kurz, so daß ein Anfänger in der Maschinsprache hoffnungslos allein gelassen ist. (Siehe auch meinen Artikel Maschine&Sprache, TOOL, Teil 1, Eine Einführung in das Betriebssystem des HP48SX)

Das Ergebnis der sehr schnellen Übersetzung des Assemblerprogramms (natürlich wird auch hier reiner Maschinencode und RPL angewandt) ist ein unschuldig aussehender Begriff "Code" im Stack bzw. in der Variablen COD.\$ (dieses Objekt kann jetzt in jede Variable weggespeichert werden und so innerhalb eines Programms per Aufruf seine gewünschte Wirkung entfalten). Ein einfaches DUP und BYTES fördert jedoch eine überraschende Größenangabe zutage. Dies zeigt deutlich, daß der Begriff tatsächlich das ist, wofür er sich ausgibt, nämlich eine Anweisung für den Rechner, etwas bestimmtes zu tun.

Damit ist die Leistung der Assemblerkarte aber noch keineswegs erschöpft. Neben der eigentlichen Übersetzungsmöglichkeit wird dem Anwender noch ein umfangreiches TOOL-Paket zur Verfügung gestellt. Einige Befehle, die wir von Texteditoren kennen wie Zeilen einfügen, zeilenorientiertes Löschen, schnelle Stringbehandlung (Umdrehen, Suchen, Umwandeln usw.), Grafikbefehle und Displaybefehle stellen ein zusätzliches Hilfsmittel dar, so daß die Programme übersichtlicher, kürzer und schneller gestaltet werden können.

Zwar beziehen sich viele Befehle auf den Bereich der PEEKR und POKER, aber auch der normale Anwender findet überraschend viele Selbstverständlichkeiten, die es lei-

der in der Grundausstattung des Rechners noch nicht gibt.

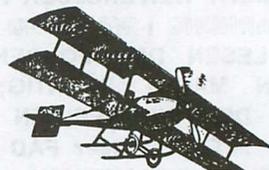
Die Bedienung des Moduls bedarf am Anfang einer gewissen Eingewöhnung, da das Eingehen auf die Maschinenbefehle bei syntaktischen Ungereimtheiten sehr schnell mit der beliebten Meldung "Memory Lost" belohnt werden kann.

Hier ist also auf jeden Fall die Zusammenarbeit mit einem externen Rechner oder eine zweite Speichererweiterungskarte anzuraten, um wiederholtes Eintippen seines Speicherinhaltes zu vermeiden.

Insgesamt läßt sich eigentlich nur Positives über das Assembler-Modul berichten. Eine Ausnahme bildet der Preis, der mir mit 500.- DM doch etwas hoch gegriffen erscheint. Vielleicht sollte die einfache betriebswirtschaftliche Weisheit (mehr Umsatz bringt auch mehr Gewinn) ein wenig zum Nachdenken anregen.

Da der Assembler selbst so vielfältig einsetzbar ist und eine völlig neue Welt im Rechner erschließt, werde ich eine eigene Reihe im PRISMA vorstellen. Der vorläufige Arbeitstitel ist Maschine&Sprache, TOOL. Hier werde ich Anwendungsbeispiele entwickeln, das Betriebssystem mit so ziemlich allen ROM-Adressen und Subroutinen vorstellen und so nebenbei ein zur Zeit fehlendes Werk für Maschinsprache für den HP48 für die Maschinsprache und RPL versuchen vorzustellen.

Hier hoffe ich auf ein reges Interesse und ein Feedback, so daß einmal der Spaß an der weiteren umfangreichen Arbeit erhalten bleibt und auch vielleicht besondere Neigungen und Sachgebiete berücksichtigt werden können.



Georg Hoppen
Hubertusring 5
DW4512 Wallenhorst

DAMPF

[[0,01	6,9828	0,0010001	129,20	29,34	2514,4	0,1060	8,9767]
[[0,02	17,513	0,0010012	67,01	73,46	2533,6	0,2607	8,7246]
[[0,03	24,100	0,0010027	45,67	101,00	2545,6	0,3544	8,5785]
[[0,04	28,983	0,0010040	34,80	121,41	2554,5	0,4225	8,4755]
[[0,05	32,898	0,0010052	28,19	137,77	2561,6	0,4763	8,3960]
[[0,06	36,183	0,0010064	23,74	151,50	2567,5	0,5209	8,3312]
[[0,08	41,534	0,0010084	18,10	173,86	2577,1	0,5925	8,2296]]

Druck in bar Temperatur in °C Wasser spez. Volumen in m³/kg Dampf m³/kg Wasser Enthalpie in kJ/kg Dampf Entropie in kJ/(kg·K)

```

.PFEIFER SUN 21.04.91 13:52:47 UHR
48SX COL?
< 'SDAT' DUP
002 IF VTYPE 6 SAME
    THEN RCL
004 END 2 DISP 0
    PREDY DROP ZPAR
006 LIST→ DUP2 DROPN
    DUP2 "Xcol: " ROT +
008 " Ycol: " + SWAP
    + 1 DISP
010 > Bytes : 115
    Checksum : # 1365h
    
```

```

.PFEIFER SUN 21.04.91 13:52:50 UHR
48SX ΣINTER
< COL? → s x y
002 < 1 NΣ RCLΣ ( 1 x
    ) GET RCLΣ ( NΣ x )
004 GET
    IF DUP2 >
    THEN SWAP ROT 4
006 ROLLD
    END
    IF OVER s >
010 OVER s < OR
    THEN DROP2
012 DROP2 1539 DOERR
    END 4 ROLL 4
014 ROLL
    DO DUP2 + 2 /
016 IP SWAP OVER x 2
    →LIST RCLΣ SWAP GET
018 DUP 5 ROLLD
    IF s >
    THEN 4
    ELSE ROT 6
022 END ROLL
    DROP2
024 UNTIL DUP2 -
    ABS 1 /
026 END MAX ROT ROT
    DROP2 2 - 1 MAX NΣ
028 3 - MIN DUP 3 +
    FOR j RCLΣ ( j
030 x ) GET RCLΣ ( j y
    ) GET
032 NEXT 8 ROLL 7
    ROLL 6 ROLL 5 ROLL
034 4 →ARRY 'x' STO 4
    →ARRY 0 1 1 3
036 FOR i DUP 4
    PICK 1 GET * ROT +
038 SWAP s x j GET - *
    ROT 1 4 j -
040 FOR k k DUP2
    GET LASTARG 1 + GET
042 - x k GET LASTARG j
    + GET - / PUT
044 NEXT ROT ROT
    NEXT ROT 1 GET
046 > * +
048 > Bytes : 548
    Checksum : # 2582h
    
```

```

1 XCOL 2 YCOL
'DAMPF' 'SDAT' STO
Xcol: 1 Ycol: 2
'DAMPF'
4:
3:
2:
1:
0,043 ΣINTER
1: 30,243761
    
```

```

28S COL?
< 'SDAT' DUP RCL
002 TYPE 6
    IF SAME
004 THEN RCL
    END 2 DISP 0 PREDV
006 DROP ZPAR LIST→ DUP2
    DROPN DUP2 "Xcol "
008 ROT →STR +
    " Ycol " + SWAP
010 →STR + 1 DISP
    > Bytes : 120,5
012 Checksum : # ED25h
    
```

```

28S ΣINTER
< RCLΣ EVAL SIZE 1
002 GET COL? → s n x y
    < 1 n RCLΣ ( 1 x )
004 GET RCLΣ ( n x ) GET
    DUP2
006 IF >
    THEN SWAP ROT 4
008 ROLLD
    END OVER s >
010 OVER s <
    IF OR
012 THEN DROP2 DROP2
    "Nicht in Tabelle" 1
014 DISP ABORT
    END 4 ROLL 4
016 ROLL
    DO DUP2 + 2 / IP
018 SWAP OVER x 2 →LIST
    RCLΣ SWAP GET DUP 5
020 ROLLD
    IF >
    THEN 4
    ELSE ROT 6
022 END ROLL DROP2
024 UNTIL DUP2 - ABS
026 1 /
    END MAX ROT ROT
028 DROP2 2 - 1 MAX n 3
    - MIN DUP 3 +
030 FOR j RCLΣ ( j x
    ) GET RCLΣ ( j y )
032 GET
    NEXT 8 ROLL 7
034 ROLL 6 ROLL 5 ROLL 4
    →ARRY 'x' STO 4
036 →ARRY 0 1 1 3
    FOR j DUP 4 PICK
038 1 GET * ROT + SWAP s
    x j GET - * ROT 1 4
040 j -
    FOR k k DUP2
042 GET LAST 1 + GET - x
    k GET LAST j + GET -
044 / PUT
    NEXT ROT ROT
046 NEXT ROT 1 GET
    > * + CLME
048 > Bytes : 589
    Checksum : # A6F1h
    
```

```

.PFEIFER SUN 21.04.91 18:34:32 UHR
48SX MINW
< DUP IDN OVER /
002 LASTARG 3 PICK RSD
    ROT / +
004 > Bytes : 37,5
    Checksum : # C3C0h
    
```

```

28S MINW
< INV LAST OVER IDN
002 LAST ROT RSD OVER *
    +
004 > Bytes : 35
    Checksum : # 3BEDh
    
```

```

.PFEIFER SUN 21.04.91 15:17:12 UHR
48SX NEWTON
< DUP2 SIZE EVAL →
002 x n
    < SWAP 0 CON DUP
004 n 1 PUT 1 0 1 -
    FOR i DUP 4
006 PICK 1 GET * ROT +
    OVER ARRY→ EVAL
008 ROLL LASTARG →ARRY
    ROT x j GET * - ROT
010 1 n j -
    FOR k k DUP2
012 GET LASTARG 1 + GET
    - x k GET LASTARG j
    + GET - / PUT
014 NEXT ROT ROT
016 NEXT ROT 1 GET
    > * +
018 > Bytes : 225,5
    Checksum : # EC67h
    
```

Eine Funktion hat Nullstellen bei -4 -1 1 5 und den Wert 20 bei x=0. Wie lautet das Polynom?

2: [-1 1 -4 5 0]
 1: [0 0 0 0 20]

NEWTON
 1: [i -1 -21 1 20]

$f(x) = x^4 - x^3 - 21x^2 + x + 20$

```

.PFEIFER SUN 21.04.91 15:40:09 UHR
48SX QM
< ZPAR 1 GET 1 2
002 RCLΣ SIZE 2 GET 1 +
    FOR j XCOL ΣX^2
004 NΣ / j
    NEXT j - →ARRY
006 SWAP XCOL
    > Bytes : 81,5
008 Checksum : # 65A6h
    
```

```

.PFEIFER SUN 21.04.91 15:40:10 UHR
48SX GM
< 1 RCLΣ SIZE 2 GET
002 FOR a 1 1 NΣ
    FOR b RCLΣ b a
004 2 →LIST GET 0 MAX *
    NEXT NΣ XROOT
006 NEXT RCLΣ SIZE 2
    GET →ARRY
008 > Bytes : 93
    Checksum : # 9A5Eh
    
```

```

.PFEIFER SUN 21.04.91 15:41:05 UHR
48SX KEY?
< -1 WAIT IP 10 MOD
002 LASTARG / IP 1 - 6
    > * +
    "ABCDEFGHIJKLMNPOQR
004 STUVWX YZ < 789/
    456+ 123- 0. +"
006 SWAP DUP SUB
    > Bytes : 116
    Checksum : # C4FAh
    
```

```

28S REPL
< ROT 1 4 ROLL 1 -
002 SUB LAST + 4 PICK
    SIZE + OVER SIZE SUB
004 ROT SWAP + +
    > Bytes : 60
006 Checksum : # 5CF1h
    
```

```

PFEIFER SUN 21.04.91 17:55:43 UHR
48SX NLGS
002 IF OVER DUP EVAL
LASTARG SIZE →LIST
004 *
006 "Variable löschen"
DOERR
END 1 CF OVER ( )
SWAP DUP2 SIZE → x
010 j v f n
012 LIST → 1
FOR a a 1 →LIST
'x' APPLY 2 →LIST
014 'j' STO+ -1
STEP ( ) 1 n
START SWAP EQ →
016 - SWAP n 1
FOR b OVER v
b GET → COLCT j 1
020 9 SAME IF DUP TYPE
022 } + THEN ( EVAL
024 } + END SWAP +
026 -1 STEP SWAP j 1
(EVAL) + → STO+
028 NEXT n DUP 2
→LIST 1 →LIST + 'j'
STO ( ) →NXT
'x' STO 0
032 CONT
} } ( "X→F"
'x' STO f
034 EVAL n →ARRY
} } ( "I F II"
f EVAL n
038 →ARRY RNRM
} } ( "DET J"
'j' EVAL →ARRY
040 DET ABS
} } CONJ (
042 "EXIT"
} } 1 CONT
} } ) TMENU
DO CLLCD x
046 DEPTH v' STO
DO DUP n 1 2
048 →LIST RDM 1 DISP
IFERR 'x' f
050 EVAL n →ARRY j EVAL
→ARRY / STO - 1 CF 0
052 THEN DEPTH
v - DROPN 1
IF 1 FS?C
056 THEN
"ERROR !
058 Neues [ x ] wählen"
1 DISP 1 FREEZE
ELSE SF 0
060 x DUP RNRM DUP 2
IFTE 1 % CON 'x'
062 STO+
END
064 UNTIL x -9
RND ROT OVER SAME
068 ROT KEY DROPN
LASTARG OR OR
070 END IM ABS x
DUP RE IFTE DUP 'x'
072 STO
UNTIL HALT
END 0 MENU
074 } Bytes : 868
Checksum : # A217h
5: 'X^2+Y^2+Z^2=8'
4: 'Y^2+SQ(Y-2)+Z^2=64'
3: 'X^2+Y^2+SQ(Z+1)=27'
2: ( x y z )
1: [ (0;15) (-10;0) ]
NLGS
1: [ (0;15;5563491862)
(-13;0)
(9;0) ]
PFEIFER SUN 21.04.91 18:03:00 UHR
48SX JRPT
RCLALARM LASTARG
DELALARM LIST → ROLL
002 000001 + 4 ROLLD
004 TYPE 4 →LIST
STOALARM DROP
006 } Bytes : 53
Checksum : # 7765h
TIME ALRM
27,011991 } DATE
16 } TIME
JRPT KOCHEL525
"Mozart Geburtstag" →
EXEC SET

```

Ralf Pfeifer (116)

```

28S ECK3
< ( ZYKL A B C WA WB
002 WC 3 ) LIST →
START 0 SWAP STO
004 NEXT STEO 24 MENU
HALT 23 MENU TRI 1
006 IF -
THEN LAST 1 SAME
008 "2 Dreiecke"
"Geht nicht" IFTE 1
010 DISP
END
012 } Bytes : 170
Checksum : # FB74h
28S TRI
< DEPTH → n
002 <
IFERR 0 1 7
004 START WA NOT
DUP WB AND WC
006 IF AND
IF THEN -1 ACOS
008 WB - WC - 'WA' STO
A < AND
010 DUP B AND C
IF AND
012 THEN B SQ C
SQ + A SQ - 2 / B /
014 C / ACOS 'WA' STO
END B WB AND
016 DUP C WC AND OR ROT
IF AND
018 THEN
IF OR
020 THEN B WB
ELSE C WC
END SIN A
022 * OVER / LAST < ROT
A < AND SWAP ASIN
024 'WA' STO DUP
END DROP WA
026 A NOT AND DUP B WB
AND
IF AND
030 THEN WA SIN
THEN WA SIN
032 B * WB SIN / 'A' STO
END B C AND
IF AND
034 THEN B SQ C
SQ + 2 B * C * WA
036 COS * - 'A' STO
END ZYKL
038 NEXT ZYKL ZYKL
THEN DEPTH n -
040 DROPN -1
ELSE RCLF 9 SCI
042 A B + WC 2 / SIN *
→STR WA WB - 2 / COS
044 C * →STR * SWAP
IF STO
046 THEN DROP -1
END
048 END
} 1 +
050 } Bytes : 680
Checksum : # 91ABh
PFEIFER SUN 21.04.91 18:13:47 UHR
48SX NLIN
< RCLΣ DUP TRN STOΣ
002 Σ - RCLΣ SWAP * RCLΣ
ROT STOΣ DUP TRN *
004 SWAP OVER / LASTARG
3 PICK RSD ROT / +
006 DUP 'L' STO SIZE
LIST → 0 SWAP ROT
008 FOR j L j GET j 1
'x' j →STR + STR →
010 * +
NEXT
012 } Bytes : 143
Checksum : # E0C0h
28S NLIN
< RCLΣ DUP TRN STOΣ
002 Σ - RCLΣ SWAP * RCLΣ
ROT STOΣ DUP TRN *
004 SWAP OVER / LAST 3
PICK RSD ROT / + DUP
006 'L' STO SIZE LIST → 0
SWAP ROT
008 FOR j L j GET
'x' j →STR + STR →
010 * +
NEXT
012 } Bytes : 143
Checksum : # 8486h
PFEIFER SUN 21.04.91 18:15:30 UHR
48SX INDP?
< PPAR 3
002 IFERR GET
THEN DROP2 'x'
004 END ( ) + 1 GET
} Bytes : 59,5
Checksum : # 5551h
INDP? (kein PPAR)
1: 'x'

```

Rubensstr. 5

```

28S INDP?
< PPAR 3
002 IFERR GET
THEN DROP2 'x'
004 END
} Bytes : 47
Checksum : # 7781h
PFEIFER SUN 21.04.91 18:19:33 UHR
48SX
< ( ZYKL A B C α β
y 3 ) DUP LIST →
002 START 0 SWAP STO
NEXT STEO → 1
004 < 30 MENU
"Nach Eingabe CONT"
PROMPT ( ) 2 7
008 FOR n 1 n GET
IF DUP RCL
010 THEN DROP
ELSE +
END
NEXT
012 > 0 MENU TRI
CASE DUP NOT
014 THEN DROP2
"Geht nicht" DOERR
END 2 SAME
016 THEN 1 FREEZE
"2 Dreiecke" 1 DISP
END
022 END 1
DO GETI RCL
024 LASTARG →TAG ROT
ROT
026 UNTIL -64 FS?
END DROP2
028 } Bytes : 309,5
Checksum : # D358h
PFEIFER SUN 21.04.91 18:20:19 UHR
48SX TRI
< DEPTH → n
002 <
IFERR 0 1 9
004 START
CASE α NOT
006 β AND y AND
THEN -1
008 ACOS β - y
END A NOT
010 α OR
THEN α B C
012 AND
THEN B SQ
014 C SQ + A SQ - 2 B *
016 C * / ACOS
END B β
018 AND DUP C y AND OR
THEN
IF OR
020 THEN B
ELSE C
END SIN
022 β
END SIN
024 y
A * OVER / LASTARG
< ROT A < AND SWAP
026 ASIN
END DROP
028 α
END 'α' STO
CASE 'α' α
032 NOT A OR
THEN DROP
END B β
034 AND
THEN α
036 SIN B * β SIN /
SWAP STO
END B C
040 AND
THEN B SQ
042 C SQ + 2 B * C * α
044 COS * - 'J' SWAP STO
END DROP
END ZYKL
NEXT
046 THEN DEPTH n -
DROPN -1
ELSE
050 IF A B + y 2
- 2 / COS C * - 9
052 RND ≠ LASTARG AND
NOT OR
THEN DROP -1
END
054 } 1 +
} Bytes : 635
Checksum : # 6C44h
28S UP
< PATH DUP SIZE 1 -
002 1 MAX GET EVAL
} Bytes : 32,5
004 Checksum : # 5AA9h

```

5000 Köln 50

```

28S TVARS
< → t
002 < VARS LIST → ( ) 1
IF ROT
004 THEN LAST
START OVER RCL
006 TYPE t
IF SAME
008 THEN +
ELSE SWAP
END
010 DROP
NEXT
ELSE DROP
012 END
} Bytes : 99
Checksum : # 7C01h
28S NTAN
< → x n a
002 < n 2
IF n 1
004 THEN a x * TAN n
1 - ^ n 1 - a * / x
006 n 2 - a NTAN -
ELSE n 1
008 IF SAME
THEN a x * COS
010 ABS LN a / NEG
ELSE x
END
012 END
} Bytes : 191,5
016 Checksum : # 561Ch
RAD 0,33 4 2 NTAN
1: 1,98605651805E-2
PFEIFER SUN 21.04.91 18:09:24 UHR
48SX TRAPEZ
< DUP ARRY → EVAL
002 ROLL LASTARG →ARRY
- SWAP DUP ARRY →
004 EVAL ROLL LASTARG
→ARRY + DOT 2 /
006 } Bytes : 55
Checksum : # 5E44h
Beispiel im Text:
1: [ 1 2 2 -1 0 ]
2: [ 1 3 5 4 1 ]
TRAPEZ
1: -8
PFEIFER SUN 21.04.91 20:15:11 UHR
48SX GLN
< -1 → v n
002 <
WHILE DUP 0
004 SAME NOT
REPEAT v DUP2 (
006 0 ) + 1 'n' INCR !
/ COLCT ROT ROT →
END n 1 +
008 }
WHILE DUP2 SWAP 0
SAME AND
010 REPEAT SWAP NOT -
END 1 + DUP 1 +
012 ROLL 2 LASTARG
FOR n n ROLL
014 NEXT →LIST
} Bytes : 179
018 Checksum : # F221h
28S POLYFIT
< 1 + NE MIN DUP 1 2
002 →LIST DUP 0 CON DUP
DUP TRN * ROT COL? →
004 b x y
< 1 NZ
006 FOR a RCLΣ a x 2
→LIST GET 4 PICK 1
008 OVER
START 1 - ^
010 LAST
NEXT DROP2 b
012 →ARRY ROT OVER RCLΣ
a y 2 →LIST GET * +
014 ROT ROT DUP TRN * +
NEXT
016 → SWAP OVER / LAST
3 PICK RSD ROT / +
018 SWAP 1 →LIST RDM DUP
'L' STO ARRY →LIST →
020 - INDP? 0 ROT 0
FOR n n 3 + -1
022 PICK n ^ * + -1
STEP CLMF SWAP
024 DROP
} Bytes : 312
026 Checksum : # 60Fh
28S OBJ →
< ( C →R STR → ARRY →
002 ARRY →LIST → ) OVER
TYPE GET EVAL
004 } Bytes : 37,5
Checksum : # 0B63h

```

Wie die Überschrift schon sagt, handelt es sich bei diesem Programm um die MCODE-Version des Byteladers von Bill Wickes und Keith Jarret.

Der eigentliche Kern dieses Programms stammt von Stephane Baziens aus dem PPC-T. Nimmt man die Zeilen 93 bis 97, fügt davor $A \leftrightarrow C$ ALL; R=0 ein und hängt am Schluß R=3; NCGO 2337 (PUTPC) an, so hat man schon eine lauffähige Byteladerversion, welche ganze 11 Bytes lang ist. Die LB-Version aus dem Wickes hat dagegen stolze 441 Bytes.

Bei meinem Bytlader ist es mir darum gegangen, die Programmierung per Anzeige mitverfolgen zu können. Der Aufwand ist zugegebenermaßen beträchtlich gegenüber der 11-Byte-Version des französischen Clubmitglieds des PPC-T, dafür kann man aber einige Dinge, die im Wickes doch recht mühsam beschrieben sind, nun über die Anzeige mitverfolgen.

Das Programm ist außerdem auch etwas sicherer als die synthetische Version. Ein MEMORY LOST ist praktisch ausgeschlossen, wenn man nicht gerade ein Text-15-Byte ohne folgenden Text vor das .END. plaziert und dann ein PACK ausführt oder mittels waghalsiger END-Programmierung Kamikaze-Pilot spielt.

Das schlimmste, was im Normalfall passieren kann, ist, daß ein falscher Programmschritt angezeigt wird, da im LASTX-Register Werte für die Anzeigesteuerung abgelegt werden. Wer ganz sicher gehen will, der löscht dieses Register vor der Benutzung von BYTE.

Bedienung:

Als erstes positioniert man den Rechner auf die Programmzeile, vor die man einfügen möchte. Dann wird BYTE aufgerufen und die drei Prompts mit einer dezimalen Byteeingabe beantwortet. Die neue eventuell noch unvollständige Zeile steht nun in der Anzeige, egal, ob man sich im PRGM- oder RUN-Modus befindet.

Programmgliederung:

Der erste Block bis Zeile 40 stellt

Byte Loader in M-Code

von Klaus Hupperts

eine zeilenweise Analyse der Byte Tabelle dar. Es geht um die Befehlsängen, also, ob es sich um einen 1-, 2- oder mehr-Byte-Befehl handelt.

Zeile 41 bis 51 berücksichtigt die Zeilen, die zusätzlich spaltenweise unterteilt werden müssen. Das sind die Zeilen 1 und C.

Zeile 52 bis 87: Hier erfolgt die entsprechende Belegung des Byte-zählers in Register 1. Dabei verdienen die Textbytes besondere Beachtung, da sie nicht nur als erstes Byte in einem Befehl ihre Funktion wahrnehmen, sondern auch als zweites oder drittes Byte in GTO-, XEQ- oder LBL-Befehlen.

Wer sich das im Programm näher anschaut wird feststellen, daß das eine etwas verzwickte Geschichte ist. Vielleicht weiß auch jemand, wie man diesen Teil eleganter und übersichtlicher programmiert?

Zeile 88 bis 97 stellt im wesentlichen Einfügeoperationen dar.

Zeile 98 bis 114 erzeugt die Adresse des Befehlsanfangs, der für die Anzeigefunktion DFILLF benötigt wird.

Zeile 117 bis 127 legt die für die nächste Einfügung benötigte alte Adresse wieder im Register b ab.

Zeile 128 bis 131 aktualisiert das Register L. Zeile 132 bis 137: Die Zeilennummer wird nur am Ende eines Befehls und (!) eines Zifferneintrags erhöht. Der letzte Befehl sorgt dafür, daß die Anzeige nach dem Programmstopp stehen bleibt.

Skizze der Entscheidungsabfolge:

Test von Nybble 1 : (wird nur ausgeführt, wenn Schleifenzähler L = 0 ist)

1 abziehen: (Test auf Zeile 1); bei Übertrag Testende

$N1 = 0$? wenn ja: Test von N0 (a)

8 abziehen: (Test auf Zeile 9); bei Übertrag Testende

$N1 = 0$? wenn ja: Behandlung 2-Byte-Befehl

1 abziehen: (Test auf Zeile A)

$N1 = 0$? wenn ja: Behandlung 2-Byte-Befehl

2 abziehen: (Test auf Zeile C); bei Übertrag Testende

$N1 = 0$? wenn ja: Test von N0 (b)

1 abziehen: (Test auf Zeile D)

$N1 = 0$? wenn ja: Behandlung 3-Byte-GTO

1 abziehen: (Test auf Zeile E)

$N1 = 0$? wenn ja: Behandlung 3-Byte-XEQ

sonst: ist Merker gesetzt, Merker löschen, Zähler X um Anzahl der verlangten Zeichen erhöhen

sonst: Behandlung Textzeile

Test (a): wenn Byte > 28: Merker setzen und Behandlung wie 2-Byte-Befehl; ansonsten Testende

Test (b): wenn Byte > 205: Behandlung wie 2-Byte-Befehl

ansonsten: Byte durch 192 ersetzen, Merker setzen und Behandlung wie 3-Byte-Befehl

Behandlung 2-Byte-Befehl: Zähler X auf 1 setzen; Testende

Behandlung 3-Byte-GTO:

Byte durch 208 ersetzen, Zähler X auf 2 setzen

Behandlung 3-Byte-XEQ:

Byte durch 224 ersetzen, Zähler X auf 2 setzen

Testende

Aufteilung von Register 4(L) :

MS = Merker, 0 gelöscht, 1 gesetzt

M = Zähler X

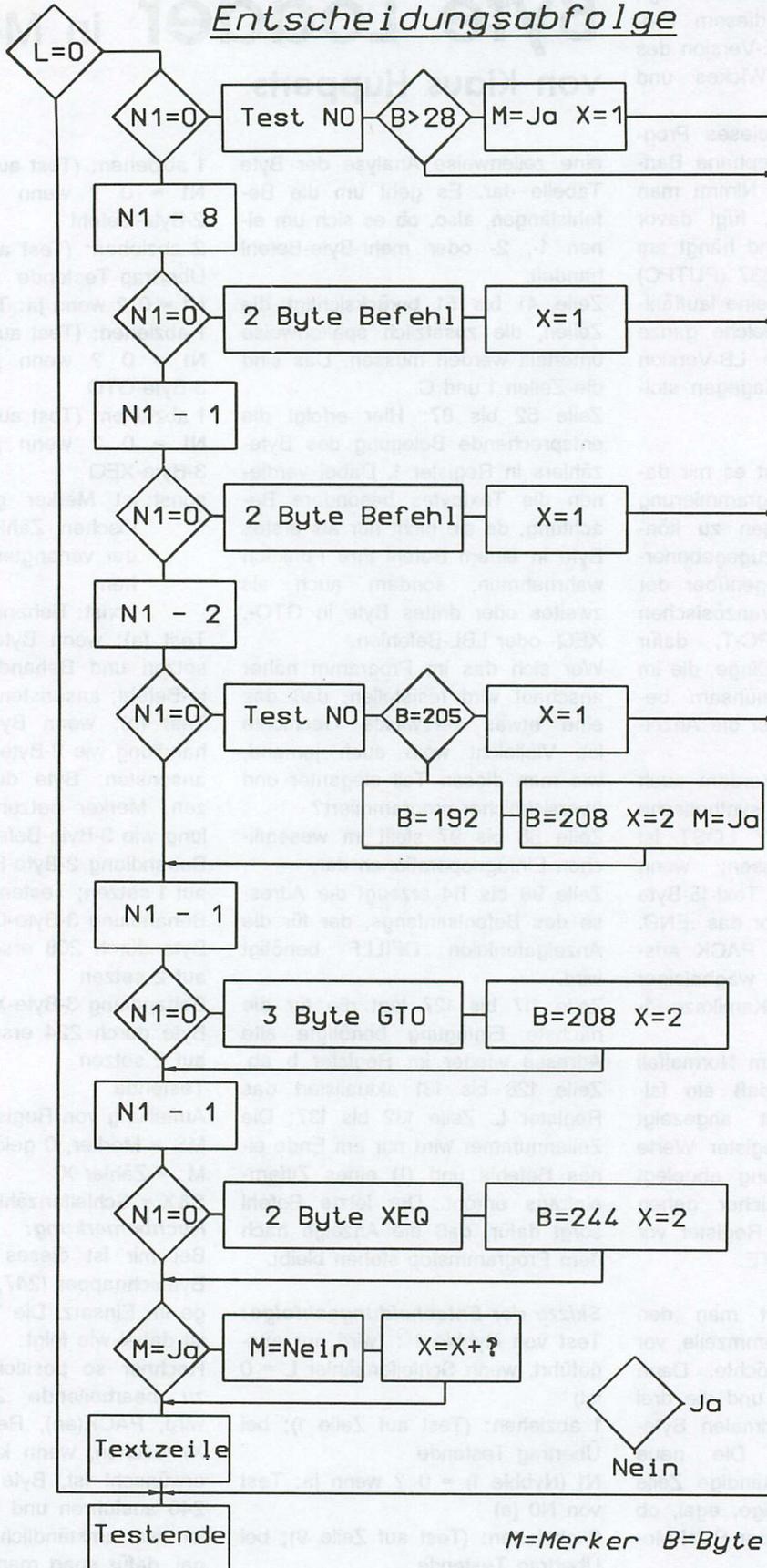
S&X = Schleifenzähler L

Nachbemerkung:

Bei mir ist dieses Programm als Byteschnapper (247,240) schon lange im Einsatz. Die Vorgehensweise ist dabei wie folgt:

Rechner so positionieren, daß die zu bearbeitende Zeile angezeigt wird, PACK(en), Register L (LAST X) löschen, wenn korrekte Anzeige erwünscht ist, Byte 247 und Byte 240 ausführen und PACK(en). Dies ist zwar umständlicher als das Original, dafür spart man sich aber eine mit höchster Vorsicht zu generierende Tastaturzuweisung.

Entscheidungsabfolge



Programm siehe
nächste Seite

M=Merker B=Byte

Klaus Hupperts
Nieselsteiner-Str. 30
4050 Mönchengladbach

0001	B43B	085	"E"		
0002	B34C	014	"T"		
0003	B34D	109	"Y"		Erwartet als Eingabe eine dreistellige
0004	B34E	102	"B"		Dezimalzahl
0005	B34F	000	NOP		Funktion ist nicht programmierbar
0006	B350	086	B=A S&X		Byte nach CPU-B retten
0007	B351	138	READ 4(L)		hier stehen Schleifenzähler
0008	B352	2FA	?C≠0 M		BST-Zähler
0009	B353	1FF	JC B392 +3F		wenn ein anderes als das erste Byte eines Befehls eingegeben wurde, dann Sprung
0010	B354	31C	R= 1		Pointer auf den 'Zeilenindex' der Bytetablelle setzen
0011	B355	1A2	A=A-1 R		stammt das Byte aus der ersten Reihe, also ein
0012	B356	1E7	JC B392 +3C		Einbytebefehl, dann Sprung
0013	B357	342	?A≠0 R		stammt das Byte aus der zweiten Reihe
-0014	B358	0D8	JNC B373 +1B		wenn ja, dann Test auf die letzten drei Spalten
0015	B359	210	LD>R 8		alle Zeilen bis einschließlich Zeile 8
0016	B35A	3DC	R=R+1		überspringen
0017	B35B	1C2	A=A-C R		stammt das Byte aus eine der übersprungenen
0018	B35C	1B7	JC B392 +36		Zeilen, dann Sprung
0019	B35D	342	?A≠0 R		stammt das Byte aus Zeile 9, dann Sprung
0020	B35E	133	JNC B384 +26		zur Behandlung von 2-Byte-Befehlen
0021	B35F	1A2	A=A-1 R		stammt das Byte aus Zeile A, dann Sprung
0022	B360	342	?A≠0 R		zur Behandlung von 2-Byte-Befehlen
0023	B361	11B	JNC B384 +23		
0024	B362	090	LD&R 2		Vorbereitung Zeile B überspringen
0025	B363	3DC	R=R+1		
0026	B364	1C2	A=A-C R		stammt das Byte aus Zeile B, also ein
0027	B365	16F	JC B392 +2D		Einbytebefehl, dann Sprung
0028	B366	342	?A≠0 R		stammt das Byte aus Zeile C, dann Test
0029	B367	09B	JNC B37A +13		auf globale Marke
0030	B368	1A2	A=A-1 R		stammt das Byte aus Zeile D, dann Sprung
0031	B369	342	?A≠0 R		zur Behandlung von 3-Byte-Befehlen:
0032	B36A	0E3	JNC B386 +1C		3-Byte-Gto's
0033	B36B	1A2	A=A-1 R		stammt das Byte aus Zeile E, dann Sprung
0034	B36C	342	?A≠0 R		zur Behandlung von 3-Byte-Befehlen:
0035	-B36D	10B	JNC B38E +21		3-Byte-XEQ's
0036	B36E	1A2	A=A-1 R		handelt es sich um ein Textbyte, dann
0037	B36F	138	READ 4(L)		wird bei gesetztem Merker zur normalen
0038	B370	2FE	?C≠0 MS		Behandlung einer Textzeile verzweigt
0039	B371	10F	JC B392 +21		wenn das nicht der Fall ist, wird
0040	-B372	173	JNC B3A0 +2E		der Status des Merkers aktualisiert
-0041	B373	130	LDI S&X		Beginn des Tests auf die letzten drei
0042	B374	000			Spalten von Zeile 1
0043	B375	306	?A<C S&X		wenn Byte <= 28,
0044	B376	0E7	JC B392 +1C		dann Sprung
0045	B377	138	READ 4(L)		ist das Byte > 28, dann wird der Merker
0046	B378	23E	C=C+1 MS		gesetzt, und das GTO, XEQ oder W wie ein
0047	B379	093	JNC B38B +12		2-Byte-Befehl behandelt
0048-	B37A	130	LDI S&X		Beginn des Tests auf globale Marken
0049	B37B	00E			
0050	B37C	306	?A<C S&X		wenn Byte >= 206, dann erfolgt Behandlung
0051	B37D	03B	JNC B384 +07		wie 2-Byte-Befehl
0052	B37E	130	LDI S&X		repräsentiert das Byte eine globale Marke,
0053	B37F	0C0			wird es kategorisch durch Byte 192
0054	B380	0E6	C<>B S&X		ersetzt

0055	B381	138	READ 4(L)	dann wird der Merker gesetzt, um das evtl.
0056	B382	23E	C=C+1 MS	folgende Textbyte an dritter Position richtig
0057	B383	03B	JNC B38A +07	zu behandeln; Sprung zur Behandl. 3-Byte-Befehl
0058	B384	138	READ 4(L)	Behandlung von 2-Byte-Befehlen
0059	B385	033	JNC B38B +06	Sprung um Bytezähler auf 1 zu setzen
0060	B386	130	LDI S&X	Beginn Behandlung 3-Byte-GTO, jedes Byte aus
0061	B387	0D0		Zeile D wird kategorisch durch Byte 208
0062	B388	0E6	C<>B S&X	ersetzt
0063	B389	138	READ 4(L)	dann wird der Bytezähler auf 2 gesetzt
0064	B38A	226	C=C+1 S&X	
0065	B38B	226	C=C+1 S&X	
0066	B38C	128	WRIT 4(L)	
0067	B38D	02B	-JNC B392 +05	dann Sprung
0068	B38E	130	LDI S&X	Beginn Behandlung 3-Byte-XEQ, jedes Bytes aus
0069	B38F	0E0		Zeile E wird kategorisch durch Byte 224
0070	B390	0E6	C<>B S&X	ersetzt
0071	B391	3C3	JNC B389 -08	dann wird der Bytezähler auf 2 gesetzt
0072	B392	138	READ 4(L)	
0073	B393	2FE	?C≠0 MS	ist der Merker nicht gesetzt, wird der nächste
0074	B394	073	-JNC B3A2 +0E	Test ausgelassen
0075	B395	066	A<>B S&X	ansonsten wird das vollständige Byte wieder nach
0076	B396	086	B=A S&X	CPU-A kopiert,
0077	B397	130	LDI S&X	
0078	B398	0F0		240 vom vorausgesetzten Textbyte abgezogen, um
0079	B399	1C6	A=A-C S&X	die Zeichenzahl zu ermitteln, und falls es sich
0080	B39A	047	-JC B3A2 +08	doch nicht um ein Textbyte handelte, Test verlassen
0081	B39B	138	READ 4(L)	
0082	B39C	0A6	A<>C S&X	neue Bytezahl im Steuerregister ablegen
0083	B39D	05E	C≠0 MS	und Merker löschen
0084	B39E	128	WRIT 4(L)	aus dem letzten Test kommend, darf der BST-Zähler
0085	B39F	01B	-JNC B3A2 +03	<u>nicht</u> mehr abfragt werden
0086	B3A0	2FA	?C≠0 M	war der Merker nicht gesetzt und das Byte ein
0087	B3A1	3DB	JNC B39C -05	Textbyte, dann erfolgt ein Sprung zur Textbyte-
				behandlung, wenn es das <u>erste</u> Byte im Befehl ist
0088	B3A2	138	-READ 4(L)	hier werden BST- und Bytezähler verschoben,
0089	B3A3	03C	RCR 3	sodaß der BST-Zähler im Exponenten liegt
0090	B3A4	128	WRIT 4(L)	
0091	B3A5	0E6	C<>B S&X	Anfang der eigentlichen Einfügeroutine
0092	B3A6	39C	R= 0	das Byte wird nach CPU-C kopiert und der Pointer
				auf das nullte Nybble gesetzt, um es als
0093	B3A7	058	G=C R;+	Anfangsbedingung für die Betriebssystemroutinen
0094	B3A8	141		nach CPU-G zu speichern
0095	B3A9	0A4	?NCXQ 2950 (GETPC)	holt den Programmzeiger und dient als
				Vorbereitung für die Programmierung
0096	B3AA	399		das in CPU-G stehende Byte wird vor der Zeile
0097	B3AB	0A4	?NCXQ 29E6 (INSBYT)	eingefügt, die im Prgm-Modus zu sehen wäre
0098	B3AC	138	READ 4(L)	der Exponent vom Statusreg. L dient als
0099	B3AD	0A6	A<>C S&X	Schleifenzähler für folgendes BST
0100	B3AE	1A6	A=A-1 S&X	abweisende Schleife, deshalb Dekrement vorher
0101	B3AF	077	-JC B3BD +0E	Sprung, wenn Exponent von L Null war
0102	B3B0	01C	R= 3	Position der Bytezahl im Programmzähler
0103	B3B1	190	LD R 6	Vergleichsziffer, falls Übertrag nötig wird
0104	B3B2	3DC	R=R+1	Pointer wieder auf Byteposition
0105	B3B3	0A2	A<>C R	und Vergleichsziffer nach CPU-A
0106	B3B4	338	READ 12(b)	Programmzähler nach CPU-C
0107	B3B5	222	C=C+1 R	Bytezahl erhöhen

0108	B3B6	302	?A<C R	Test ob Übertrag nötig ist
0109	B3B7	01B	-JNC B3BA +03	wenn nicht: Sprung
0110	B3B8	042	C=0 R	sonst: Bytezahl auf Null setzen
0111	B3B9	226	C=C+1 S&X	und Registerzahl um eins erhöhen
0112	B3BA	328	-WRIT 12(b)	Programmzeiger wieder zurückschreiben
0113	B3BB	1A6	A=A-1 S&X	BST-Zähler dekrementieren
0114	B3BC	3A3-	JNC B3B0 -0C	wenn kein Übertrag, dann Sprung zum Schleifenanf.
0115	B3BD	18D	→	Anzeige der laut Programmzeiger aktuellen Zeile
0116	B3BE	014	?NCXQ 0563	(DFILLF)
0117	B3BF	138	READ 4(L)	dient wieder als Schleifenzähler, diesmal
0118	B3C0	0AE	A<>C ALL	für SST
0119	B3C1	338	READ 12(b)	Programmzeiger
0120	B3C2	01C	→R= 3	Position der Bytezahl im Prgm-Zeiger
0121	B3C3	262	C=C-1 R	Bytezahl erniedrigen
0122	B3C4	01B	-JNC B3C7 +03	wenn kein Übertrag nötig, dann Sprung
0123	B3C5	190	LD R 6	sonst: 6 einfügen
0124	B3C6	266	C=C-1 S&X	und Registerzahl um eins erniedrigen
0125	B3C7	1A6	-A=A-1 S&X	SST-Zähler dekrementieren
0126	B3C8	3D3	-JNC B3C2 -06	wenn kein Übertrag, dann Sprung zum Schleifenanf.
0127	B3C9	328	WRIT 12(b)	Programmzeiger auf alte Position vor Funktionsaufruf stellen
0128	B3CA	138	READ 4(L)	SST+BST-Zähler wieder nach M und
0129	B3CB	1BC	RCR 11	Bytezähler nach S&X; dann SST-BST-Zähler
0130	B3CC	23A	C=C+1 M	inkrementieren, damit, wenn nötig, ein Mehr-
0131	B3CD	266	C=C-1 S&X	bytebefehl immer von Anfang an angezeigt wird und die Bytezahl dekrementieren
0132	B3CE	02B	-JNC B3D3 +05	wird dabei ein Übertrag erzeugt, wird die
0133	B3CF	3F8	READ 15(e)	Zeilennummer um eins erhöht, und Status-
0134	B3D0	226	C=C+1 S&X	register L gelöscht
0135	B3D1	3E8	WRIT 15(e)	
0136	B3D2	04E	C=0 ALL	ansonsten werden beide Zähler auf dem neuen
0137	B3D3	128	-WRIT 4(L)	Stand nach L zurückgespeichert
0138	B3D4	201		zum Schluß wird das Messageflag gesetzt,
0139	B3D5	00E	?NCGO 0380	sodaß die Meldung nach Programmstop stehen bleibt

SMINIT 2. Teil

Zeile 31 von SMINIT (217-223) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 32 von SMINIT (224-230) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



Zeile 33 von SMINIT (231-230) CCD-Barcodes Dr.G.Heilmann



STF

Zeile 1 von STF (1-4) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 2 von STF (5-14) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 3 von STF (15-17) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 4 von STF (18-23) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 5 von STF (24-29) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 6 von STF (30-35) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 7 von STF (36-41) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 8 von STF (42-48) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 9 von STF (49-52) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 10 von STF (53-60) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 11 von STF (61-72) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 12 von STF (73-85) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 13 von STF (86-95) CCD-Barcodes G.Heilmann



Zeile 14 von STF (96-105) CCD-Barcodes G.Heilmann



Fortsetzung Seite 88

Statik Modul HE 1.0

von Josef Herten

Modulvorgeschichte

Obwohl der Taschenrechner HP-41 schon lange auf dem Markt ist, hat er immer noch gegenüber dem Groß-Computern durch seine Kompaktheit und seinem Permanent-speicher bedeutende Vorzüge. Hinzu kommt, daß dieser Klein-Computer mit vier Klein-Batterien von fremden Spannungsquellen unabhängig ist und sofort und überall betrieben werden kann.

Durch die Benutzung des CCD-Moduls, das speziell für den HP-41 entwickelt wurde, wird das Betriebssystem um etwa 100 Funktionen erweitert. Dazu kommt eine Vielzahl von Betriebssystemerweiterungen, sowie auch der Ausdruck von Kleinbuchstaben. Infolge dieser Verbesserungen ist ein sehr leistungsfähiges, preisgünstiges und programmierbares Tisch- und Taschencomputersystem entstanden, das den konstruktiv tätigen Ingenieur von der reinen Rechenarbeit am Schreibtisch und auch auf der Baustelle entlastet.

Wie heute auch bekannt ist, daß erst die Software den Rechner zu einem gut funktionierendem System macht. Dies bedeutet, daß nur die Software, die stets betriebsgebunden ist, hierfür besonders ausgelegt werden muß.

Das Programmieren von Computern erfordert, je nach Art des Rechners, eine weitgehende Kenntnis der Programmiersprache oder Eigenart, die sich der Ingenieur aneignen muß.

Um die Sachkenntnisse der statischen Probleme in ein Programm umzusetzen, fehlt die Zeit oder auch das Interesse sich mit dem Programmieren von Problemen zu beschäftigen, zumal es sich um zwei Sachgebiete handelt:

Baustatik und Programmieren.

Das war der Anlaß einige Programme, die in der Baustatik ständig gebraucht werden, zusammenzufas-

sen und in ein Modul für den HP-41 oder HP-41CY zu konzipieren. Das Statikmodul HE 1.0 umfasst elf Programme.

Statik

EZFTR:

Ein- und Zweifeldträger mit beliebiger Belastung (Einzellast, Gleichlast, Dreieckslast und Momente) und Lagerungsbedingung. Berechnung der Auflager und Schnittkräfte sowie Ausdruck der Schnittkräfte als Plott.

MFTR:

Mehrfeldträger mit 2 bis 8 Feldern mit beliebiger Belastung und Lagerungsbedingung, auch Gelenke als Zwischenbedingung können angegeben werden.

Desweiteren Stapelbearbeitung von verschiedenen Lastfällen. Berechnung der Auflager und Schnittkräfte (Querkräfte, Momente, Biegelinie und Biegewinkel) sowie Ausdruck der Schnittkräfte als Plott.

Stahl- und Holzbau

STPRO:

Berechnung von Stahlprofilen auf Biegung. Nach Eingabe der Belastung werden die erforderlichen Profilhöhen (siehe IP-IPBv) errechnet. Die Durchbiegung eines Trägers kann berücksichtigt werden. Anschließend wird ein Spannungsnachweis durchgeführt.

KNICK:

Knickspannungsnachweis von Stahl- und Holzprofilen.

Knickbemessung unter Anwendung der Omega-Zahlen für Stahlprofile der Reihen I-IPBv und Rundprofile der Stahlgüten St. 37 - St. E 70 sowie für Rechteck und Rundprofile aus Holz.

Automatische Berechnung der Flächenwerte und Ausdruck dieser. Ausgabe von Lambda, Omega, i MIN, A, vorh. Spannung.

IP:

Statistische Werte von Stahlprofilen. Näherungsweise Berechnung der Profilwerte der Reihe I-IPBv.

TRAGL:

Berechnung von Stahlprofilen auf Knicken mit Biegung nach dem Traglastenverfahren.

Stahlbetonbau

STBT:

Bemessung von Stahlbetonträgern für einachsige Biegung mit oder ohne Druckkraft nach dem KH-Verfahren. Anwendung auf alle Beton- und Stahlgüten. Ausgabe des KH-Wertes sowie der erforderlichen Bewehrung as1, as2 und von eb, es.

Grundbau

WSM:

Nachweis von Winkelstützmauern auf zulässige Bodenpressung, Standsicherheit und Gleitsicherheit bei automatischer Optimierung des Sporns.

Geneigtes, steigendes oder fallendes Gelände möglich. Ausgabe aller erforderlichen Nachweise sowie von Schnittkräften in der Stützmauer.

SGM:

Nachweis von Schwergewichtsmauern auf Bodenpressung, Standsicherheit und Gleitsicherheit. Ausgabe aller erforderlichen Nachweise.

REFU:

Berechnung von Rechteck-einzelfundamenten mit den Lasten V, M, H auf zulässige Bodenpressung und Gleitsicherheit.

Sonstige Programme

POLY:

Berechnung von Querschnittswerten polygonal begrenzter Flächen.

URN:

Umrechnung von Einheiten.

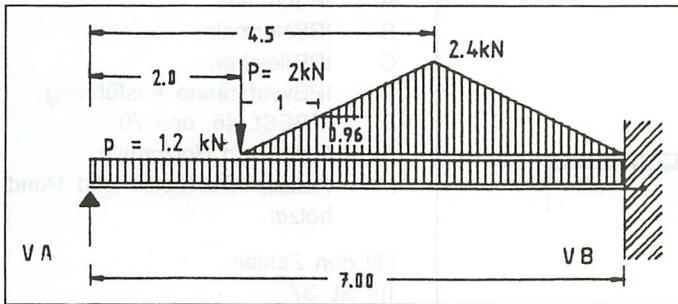
1. Programm

EZFTR:

Ein- und Zweifeldträger

Mit diesem Programm können folgende Träger berechnet werden:

- Einfeldträger |-----|
- AA Träger auf zwei Stützen
- AE Träger links freies Auflager, rechts eingespannt
- EA Träger rechts freies Auflager, links eingespannt
- EE Träger an beiden Seiten eingespannt
- EF Träger mit Kragarm rechts
- FE Träger mit Kragarm links.



Zweifeldträger |-----|-----|

Der Zweifeldträger, der ebenfalls im Programm EZFTR enthalten ist, hat folgende Trägerformen:

- AAA Zweifeldträger mit drei freien Auflagern
- AAF Zweifeldträger bedeutet Einfeldträger mit Kragarm
- EAF Zweifeldträger links eingespannt ein freies Auflager in der Mitte mit Auskragung rechts
- EAE Zweifeldträger links und rechts eingespannt mit einer Mittellast
- EAA Zweifeldträger links eingespannt, rechts zwei freie Auflager
- AAE Zweifeldträger links zwei freie Auflager, rechts eingespannt.

Nach Aufruf des Programmes, erfolgen in Dialogform die Eingaben wie Anzahl der Lasten, Dimensionen, und die Lasteingaben, wie Momente, Gleich- Strecken- Dreiecks- und Einzellasten, entsprechend der Lastanzahl.

Intern werden die Lastvektoren berechnet, und es ertönt nach Beendigung ein akustisches Signal. Es bedeutet Eingabe des Trägersys-

tems wie oben, sodann werden die Lagerkräfte V_A , V_B , für den Einfeld- oder V_A , X_1 , V_B für den Zweifeldträger ausgedruckt.

Anschließend können die Schnittkräfte an jeder beliebiger Stelle des Trägers abgefragt werden, wie z.B. Querkräfte, Momente, Biegung und Biegewinkel.

Die Grundlage für diese Berechnung sowie der nachfolgenden Mehrfeldträger erfolgt nach dem erweiterten Reduktionsverfahren und Übertragungsmatrizen für Stabwerke nach Prof. Dr. Ing. Nikola S. Dimitrov.

2. Programm

MFTR:

Mehrfeldträger

Mit diesem Programm können viele Trägerformen mit beliebigen Belastungen und Felder berechnet werden.

Bei dem Programm EZFTR tritt z.B. beim Zweifeldträger an der Mittelstütze in der Querkraft ein unbekannter Sprung Q -links und Q -rechts auf. Zur Ermittlung dieser Unbekannten werden Gleichungen aufgestellt, die als Unterprogramm je nach Trägerform aufgerufen werden.

Bei den Trägern mit mehr als einer Mittelstütze ist eine Lösung wie beim Zweifeldträger nicht mehr sinnvoll.

Hier kommt die Matrizenmethode zur Anwendung, die gegenüber dem Zweifeldträger etwas mehr Rechenzeit erfordert.

Bei diesem System, zwischen Anfang und Ende des Trägers werden Zwischenaullager angeordnet, die wieder mit großen Buchstaben gekennzeichnet sind und eingegeben

werden.

So bedeutet A ein gelenkiges Auflager, G ein Gelenk, H eine Stabführung und Q ein Querkraftgelenk.

Nachdem die Trägerform gewählt ist wird im Programm die Systemmatrix, die unabhängig von der Belastung ist, aufgestellt.

Das bedeutet, daß für jeden weiteren Lastfall nur ein neuer Lastvektor bestimmt wird und mit der inversen Systemmatrix multipliziert wird. Diese Möglichkeit wird zur Ermittlung der ungünstigsten Laststellungen genutzt.

Bevor die Berechnung der Lastvektoren erfolgt erscheint im Display "Lastfälle (?)".

Ist die Anzahl mit R/S eingetastet, so erfolgt die Eingabe der Lasten für jeden Lastfall. Bei einem oder mehreren Lastfällen werden intern entsprechende Register zur Belegung bereitgestellt.

(siehe hierzu Bild nächste Seite: Trägersystem A A A)

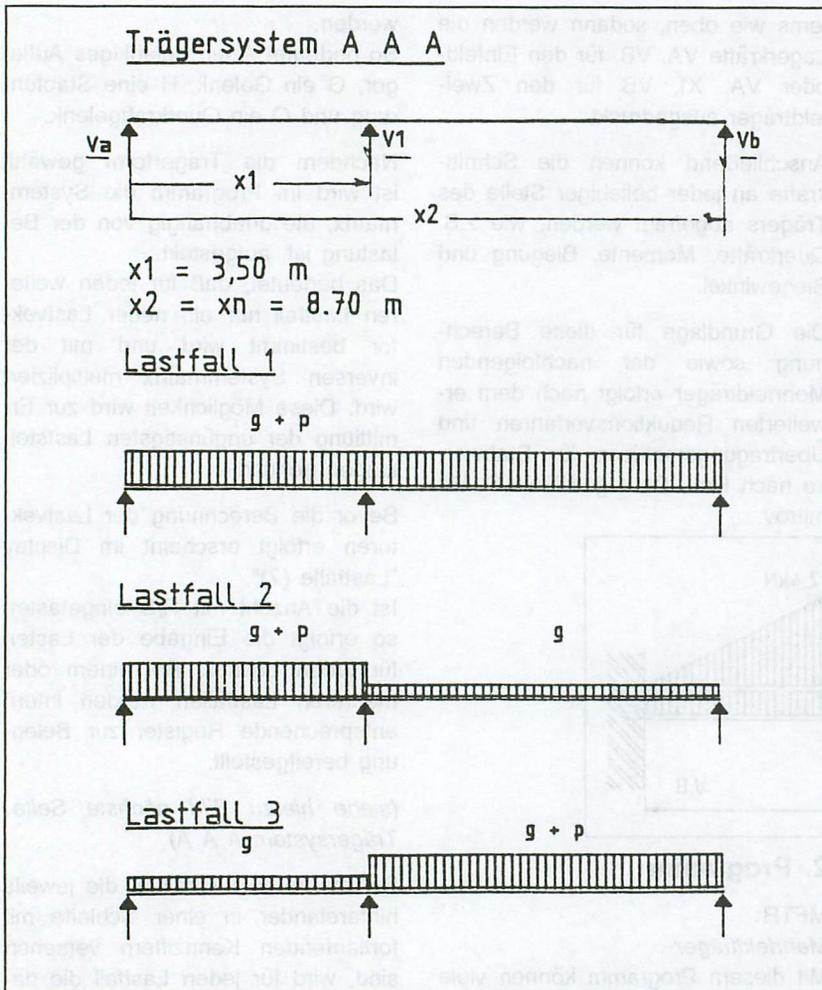
Bei mehreren Lastfällen, die jeweils hintereinander in einer Schleife mit fortlaufenden Kennziffern versehen sind, wird für jeden Lastfall die dazugehörige Anzahl Lasten eingegeben. Diese Ergebnisse werden innerhalb des Computers gespeichert und stehen zur Berechnung der Schnittkräfte zur Verfügung.

Im Display erscheint "Schnitt - Kr.". Damit ist der Eingabevorgang abgeschlossen und die Ermittlung der Schnittkräfte, oder Plotten, kann für die eingegebenen Lastfälle erfolgen.

In einer Schleife wird jeweils der Lastfall angezeigt und die dazu gehörenden Auflagerkräfte ausgedruckt.

Anschließend erfolgt die Berechnung der Schnittkräfte. Sind alle Lastfälle erfaßt, so ist der Programmiervorgang abgeschlossen. Bei Bedarf kann das Plott-Programm aktiviert werden.

Mit diesem Programm können für alle Lastfälle die Querkraft-, Momente-, Biegelinie-, oder Biegewinkel beschrieben werden.



3. Programm

STPRO:

Stahlprofilträger

Sind z.B. aus einer statischen Berechnung die Schnittkräfte bekannt, wie Biegemoment, Querkraft und IE-fache Durchbiegung, so kann mit diesem Programm das gesuchte Stabprofil bzw. Trägertypen ermittelt werden.

Nach erfolgter Eingabe erscheint im Display "Biegung J/N". Wenn bereits aus einer Berechnung eine JE-fache Biegung bekannt ist, so wird die J-Taste bestätigt und der Wert eingetastet. Ist kein Wert vorhanden, so wird die N-Taste gedrückt, um intern das Trägheits- und Widerstandsmoment zu berechnen.

Es können fünf Profiltypen wahlweise eingegeben werden:

A = IPB, B = IPB, C = IPB1,

D = IPB v, E = IPE

Durch Bestätigung der entsprechenden Taste erfolgt der Ausdruck des

gewählten Profil mit Profil Höhe in cm. Anschließend werden die statischen Werte ausgedruckt. Es können danach auch sonstige Profiltypen eingetastet werden, um sie miteinander zu vergleichen.

4. Programm

KNICK:

Knickstäbe Stahl und Holz

Das Omega Verfahren nach DIN 4114, wird für die Berechnung von Stahl- und Holzstützen in diesem Programm angewendet.

Der besondere Wert dieses Verfahrens, liegt darin, da es die verstandesmäßig schwierigen Berechnungsgrundlagen der Knickbeanspruchung in einer für die praktischen Anwendung geeigneten, vereinfachten Form enthält.

Es wird deshalb die vorhandene Druckkraft um den Omegawert erweitert, sodaß der Querschnitt, wie unter Zugbeanspruchung bemessen

werden kann.

$$\delta = w * N / F$$

Dieses Verfahren findet bei der Berechnung von verschiedenen Materialien, wie Holz und Stahl Verwendung.

Für die Ermittlung der w Zahlen, gelten zwei Bereiche, die von der Grenzschlankheit abhängig sind. Ab diesem Abschnitt aufwärts folgen die Werte einem Potenzgesetz.

Für kleinere Schlankheiten erfolgt die Berechnung durch ein Polynom.

Die Eingabe der Materialien erfolgt mit Buchstaben, so bedeutet:

- A IPSchmale,
- B IPBNormale,
- C IPB1leichte,
- D IPBverstärkte Ausführung.
- E IPBSt. 46, und 70.
- F Rohr- und Holzprofile
- H Holz- Rechteck- und Rundhölzer.

Mit den Zahlen:

- 1)= St. 37
- 2)= St. 52
- 3)= St. E46
- 4)= St. E70

kann die gewünschte Stahlsorte durch Bestätigen der entsprechenden Taste eingegeben und auch angezeigt werden.

Nach dieser Materialwahl muß noch die Stabhöhe sowie die Profilhöhe des gewünschten Stahlträgers eingetastet werden, bei Holz der Querschnitt oder Durchmesser, wie auch für die Stahl-Hohlprofile der Querschnitt oder Durchmesser, und natürlich die Wandstärke.

Aus diesen Werten werden im Programm i MIN und der Querschnitt des Stabes berechnet.

Nach Eintasten der jeweilig zulässigen Spannung wird die Traglast angezeigt bzw. ausgedruckt.

Als Abschluß kann dann noch die erforderliche Last eingegeben werden, woraufhin die Stahlspannung angezeigt bzw. ausgedruckt wird.

5. Programm

TRAGL:

Traglastverfahren

Berechnung von Holz- und Stahlstützen nach dem Tragwerksverfahren

ren, nach einem Forschungsbericht der Universität Stuttgart, (Dipl. Ing. H. F. Hoyer, Modell für Biegung und Knicken), welches hier verwendet wird.

Eingaben:

Normalkraft, Moment, Knickhöhe, Lastsicherheit, Anfang- und zulässige Ausmitte, sowie das E-Modul und die Fließspannung, die vom Material abhängt (Holz, Stahl).

Nachdem die vorerst geschätzten Werte, wie Querschnitt, Widerstands- und Trägheitsmoment eingegeben sind, wird intern die erforderliche Querschnittfläche berechnet und angezeigt.

Die Berechnung erfolgt nach Gleichungen, die Kurvenscharen entwickeln, welche zu einem Bemessungsmodell führen. Daraus lassen sich für einen Lastfall und mit einem gewählten Material drei Interaktionslinien festlegen, woraus sich drei Lastfälle unterscheiden.

1. Fall Der Querschnitt ist gleichermaßen von Spannung und Verformung ausgenutzt (kleinste Fläche).
2. Fall Die Verformung ist maßgebend.
3. Fall Die Spannung ist bestimmend.

In dem Programm wird der maßgebende Fall berücksichtigt und der benötigte Wert angezeigt.

Sodann kann ein entsprechendes Profil eingegeben werden. Diese Eingabe wird intern im Rechner überprüft und gegebenenfalls neu berechnet, um den exakten Wert nochmals anzuzeigen.

Bei der quadratischen Holzstütze wird als Fläche eine 1 eingegeben und für W_x und I_x nur noch $6/12$ bzw. $12/12$.

6. Programm

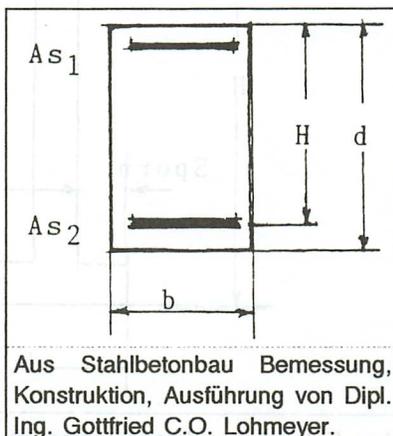
STBT:

Stahlbetonbemessung

Bemessung von Querschnitten aus Stahlbeton für einachsige Biegung mit oder ohne Zug- oder Druckkraft erfolgt allgemein nach Tabellen z.B. im Beton Kalender oder sonstigen Nachschlagewerken.

Nach der Eingabe aller erforderli-

chen Werte wird der K_h -Wert berechnet und angezeigt. Nach DIN 1045 wird der zugehörige Dehnungszustand gefunden. Damit ein einheitlicher Sicherheitsfaktor von 1,75 verwendet werden kann unterscheidet man ohne Druckbewehrung, wie in den Tabellen drei Dehnungsbereiche. Die Dehnung werden beim Ausdruck der Bewehrung mit angezeigt.



7. Programm

WSM:

Winkelstützmauer

Die Berechnung der Erddruckwerte beruht auf Reibung, deren theoretische Grundlagen von Coulomb entwickelt wurden.

Für die analytische Ermittlung gelten die Formeln von Müller-Breslau und Krey-Ehrenberg, die hier zur Anwendung kommen.

Nach DIN 1055 soll die aus ständigen Lasten resultierende Kraft, die die Sohlfläche im Kern schneidet ($b/3$), keine klaffende Fuge erzeugen. Aus der Gesamtheit der resultierenden Kraft darf jedoch in begrenztem Umfang ein Klaffen der Sohlfuge zugelassen werden.

Diese Bedingungen werden berücksichtigt und führen zur Optimierung der Konstruktion.

Hat die Hinterfüllung eine steigende Ebene oder fallende Böschung, so ergeben sich drei unterschiedliche Lastfälle, die bei der Berechnung ebenfalls berücksichtigt werden können.

(siehe dazu Bild am Anfang der nächsten Seite)

8. Programm

SGM:

Schwergewichtsmauer

Dieses Programm dient dazu, um bei einer Rechteck- oder Trapezmauer die Standsicherheit nachzuweisen.

Die Berechnung des Erddrucks erfolgt in gleicher Weise wie bei der Winkelstützmauer.

Die Formeln zur Berechnung dieser Schwergewichtsmauern sind aus den Veröffentlichungen von Dr. Ing. Meier -Statik und Stahlbeton entnommen.

Nach Eingabe des Programms werden vorerst die Erddruckbeiwerte eingegeben, wonach dann die Erddruck-Ordinaten K_a aktiv und K_p , passiv angezeigt werden.

Es erfolgt die Berechnung der Erddruckwerte E_a , E_{ah} , E_{av} und K_a . Nach Eingabe des Eigengewichtes der Stützwand wird intern eine Verzweigung eingeschaltet, wobei durch Wahl von J/N , mit J eine Rechteckmauer und mit N eine Trapezmauer berechnet wird.

Nachdem mit Berücksichtigung der DIN 1055, die Fundamentabmessung, Bodenpressung, sowie die Stand- und Gleitsicherheit berechnet sind, werden diese ausgedruckt bzw. angezeigt.

9. Programm

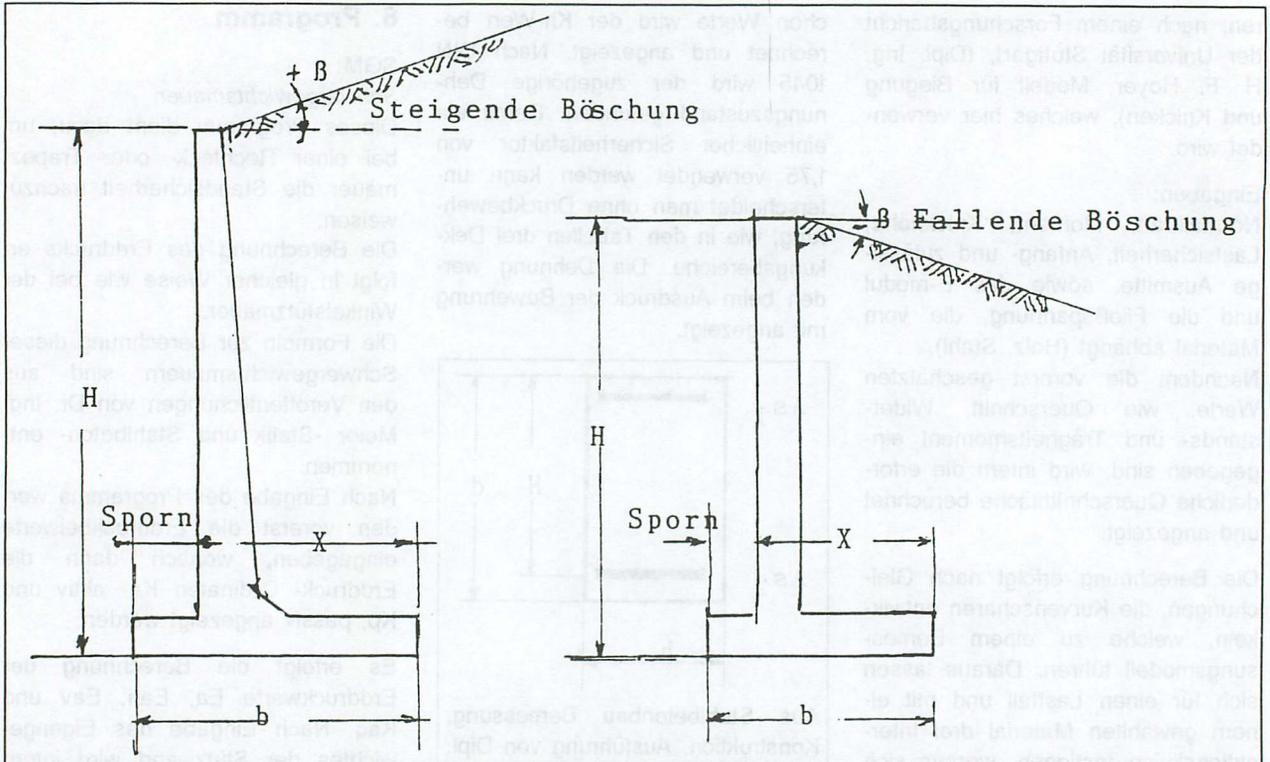
POLY:

Polygonal begrenzte Fläche

Nach dem Verfahren von H. Fleßner können Tragwerksquerschnitte, die polygonal begrenzt sind, in der Praxis hinreichend genau berechnet werden (siehe Beton Kalender 1965).

Handelt es sich z.B. um einen geschlossenen Körper mit $n=5$ Eckpunkten, so erfolgt die Eingabe ab $n=0$, der an einer beliebigen Stelle sein kann. Für jeden Eckpunkt gibt es zwei Ordinaten zur Begrenzung, Y_i und Z_i .

So werden nacheinander alle Eckpunktordinaten eingegeben, wobei berücksichtigt werden muß, daß der Eckpunkt $n-5$ identisch mit $n-0$ ist und nicht nochmals eingegeben wird.



Durch Betätigen der R/S Taste werden dann der Flächeninhalt A , die statischen Momente, S_y und S_z , sowie die Trägheitsmomente I_y und I_z und das Zentrifugalmoment I_{yz} ausgegeben, bzw. gedruckt. Die Schwerpunktslagen y_s und z_s , sowie die Hauptträgheitsmomente I_{ETA} und I_{KSI} werden zusammen mit dem Achsenverdrehungswinkel ausgedruckt bzw. angezeigt

10. Programm

REFU:

Rechteckige Fundamente

Berechnung der Bodenpressungen bei rechteckigen Fundamenten nach Beton Kalender 1958 II von Dr. Ing. Fuchssteiner.

Im allgemeinen Fall greifen an einem Einzelfundament außer einer senkrechten Last F meistens noch ein Horizontalschub und Moment auf. Es ist deshalb empfehlenswert, eine exzentrische Anordnung des Fundamentes vorzunehmen.

Die Bodenpressungen und die Gleitsicherheit müssen für jeden möglichen Lastfall nachgewiesen werden. Im allgemeinen sind zwei Lastfälle bestimmend für die größten Bodenpressungen bei Fuge 1 und Fuge 2. Dieser Umstand macht

den Entwurf von Fundamenten etwas schwierig, wenn man die zulässige Bodenpressungen ausnutzen will, zumal man im voraus nicht weiß, ob für den Spannungsnachweis Gl.(2) oder Gl.(4) maßgebend ist. Auch kann die zulässige Bodenpressung nach DIN 1054 erst endgültig festgelegt werden, wenn die Fundamentabmessungen bekannt sind.

Da für das Entwerfen von Einzelfundamenten keine Entwurfsformeln zur Verfügung stehen wird, wie folgt, ein Rechenvorgang gewählt.

Sind bereits die Fundamentabmessungen grob geschätzt worden, so kann durch geringe Änderungen der Abmessungen eine günstigere Ausnutzung der Bodenpressung erreicht werden.

Stellt man beim groben Berechnen fest, daß für die Bodenpressungen die Spannung nicht ganz ausgenutzt oder auch überschritten werden, so tritt an der Bodenfuge 1 die größte Pressung durch F_1 , H_1 und M_1 auf, und für Bodenfuge 2, wenn der ungünstigste Lastfall durch F_2 , H_2 und M_2 auftritt.

Vor allem aber haben sich die Größenordnung der Abmessungen bereits bestätigt. Mithin wäre also

nur eine Verbesserung der Maße d und a erforderlich.

In diesem Programm sind drei Unterprogramme entwickelt worden, die sich je nach Lastfall und Lage der Resultierenden Inhaltlich voneinander unterscheiden. Diese Unterprogramme A - B - oder C können durch die entsprechende Taste aufgerufen und aktiviert werden.

A Die Bodenfuge klappt nicht.

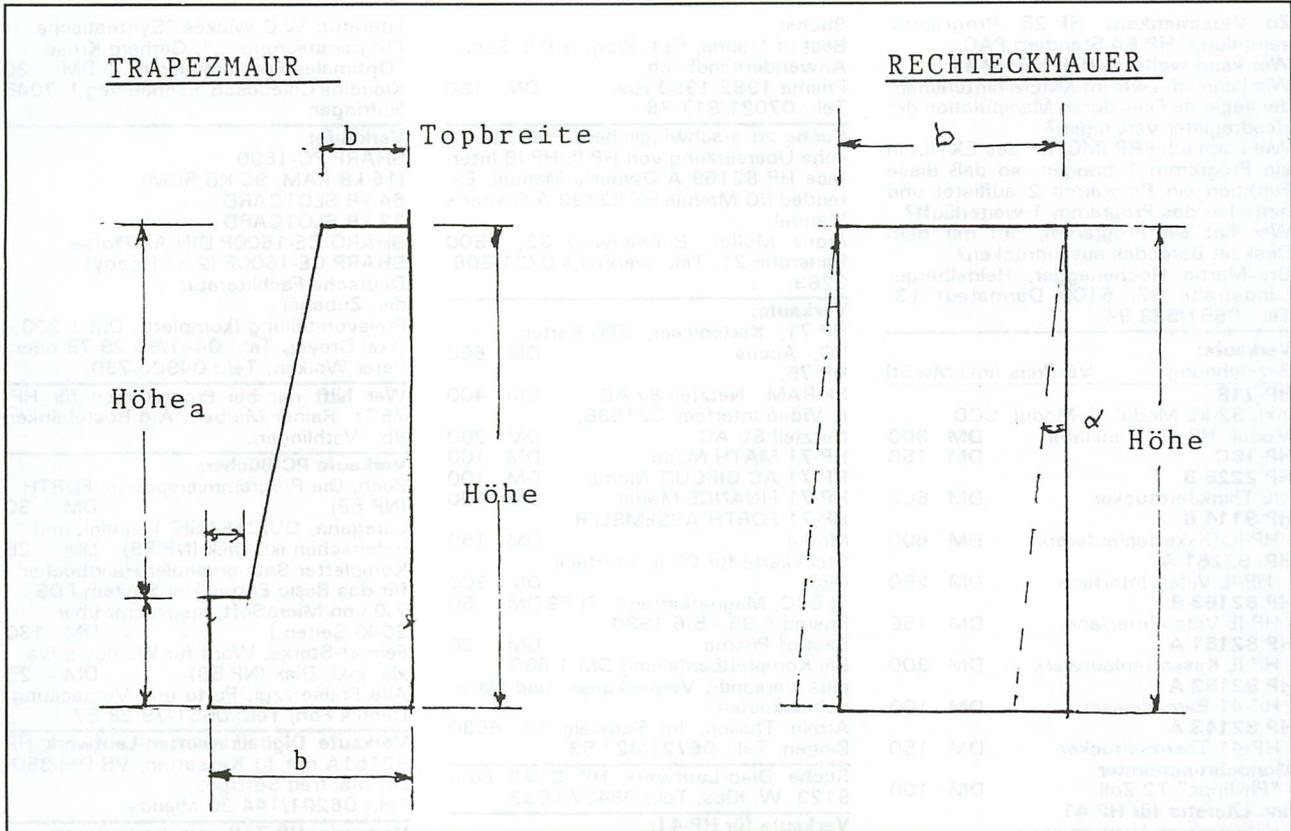
Nach der Eingabe der Lasten und Abmessungen wird der gewünschte Fall aufgerufen. Nach kurzer Rechenzeit erfolgt der Ausdruck, und die unbekanntene Bodenlänge und die Außermittigkeit a zwischen G-P wird angegeben. Sie werden bei der Berechnung der Bodenpressung verwendet ($e \leq d/6$).

B Die Bodenfuge klappt.

Es kann Klaffen zugelassen werden. Dieses darf jedoch höchstens bis zum Schwerpunkt der Sohlfäche reichen ($d/3 \geq e \geq d/6$).

C Die Lage der Resultierenden ist maßgebend.

In diesem Fall kann die Bodenpressung nicht ausgenutzt werden. Es werden die



Bedingungen nach DIN 1055 2. Standsicherheit von Flächengründungen berücksichtigt. Es wird dann $e_1=d/3$, $e_2=-d/3$.

11. Programm

URN:

Umrechnung und Dimensionierung
Hierzu sind in der Anleitung keine weiteren Erläuterungen zu finden gewesen.

Empfohlene Literatur:

Berechnungen in der Tragwerkslehre mit programmierbaren Taschenrechnern.

Lineare Stabtragwerke von Prof. Dr. Ing. Nikola S. Dimitrov / Dipl. Ing. Hans Florian Hoyer / Dipl. Ing. Bernd Raff.

Erschienen im R. Oldenbourg Verlag München Wien 1980.

Finite Last- Element Methode und ihre Programmierung von Dipl. Ing. Hans Florian Hoyer.

Eine Zusammenfassung der Operatorenstatik nach Mikusinski-Dimitrov und des erweiterten Reduktionsverfahrens wird demnächst im Werner-Verlag erscheinen.

Das soeben beschriebene Modul liegt bislang lediglich als Programmsammlung vor, da W&W bislang nicht zu einem Einbrennen derselben bereit war. Wahrscheinlich erscheint ihnen der mögliche Kundenkreis als zu klein, um die Software zu vermarkten.

Aus diesem Grund sucht Hr. Herten nach einer anderen Möglichkeit des Einbrennens. Es soll in England eine Firma ZENGRANGE geben, die dazu in der Lage sein soll.

Wer kennt diese Firma bzw. deren Adresse, damit ein Kontakt hergestellt werden kann. Bitte wendet Euch direkt an Hr. Herten, er ist für eine baldige Information sehr empfänglich!

Dipl. Ing. B. D. B.
Josef Herten
Scheibenstraße 33
DW4000 Düsseldorf 30
0211 / 49 82 080

Michael Krockner

HP48 Insights

Part I: Principles and Programming von William C. Wickes

First Edition, February 1991

ISBN 0-9625258-3-9

erschienen bei: Larken Publications
4517 NW Queens Avenue
Corvallis, Oregon 97330, USA

Inhalt:

Es ist eine Überarbeitung des Buches HP28 Insights des gleichen Autors, es wird in zwei Teilen erscheinen.

Der 380 Seiten umfassende erste Teil konzentriert sich auf die grundlegenden Operationen des Rechners, sowie auf die Mittel, diesen zu programmieren.

Besondere Aufmerksamkeit findet die Objektspeicherung, die Display-Verwaltung und die benutzerspezifische Anpassung mit Tastenbelegungen, Menüsteuerungen und Modi.

In über 100 Programmierbeispielen werden Programmier Techniken, lokale Variable, Rekursion und die Benutzung von Listen und Arrays veranschaulicht.

Der zweite Teil von HP48 Insights wird sich mit den HP48 eigenen Funktionen wie das Zeichnen von Grafiken, symbolischen Lösungen von Gleichungen und der Einheitenverwaltung befassen. (so weit der Text des Covers)

Marco Lauer

Schloßstraße 4, DW6752 Winnweiler

Zu Verschenken: HP-25 Programmiersammlung, HP-64 Standard PAC
Wer kann weiter helfen bei HP-41:

Wie kann ich zwei im XMEM hintereinander liegende Files durch Manipulation der Headregister vereinigen?

Wie kann ich PRP (MCPRP des EXTIL) in ein Programm 1 bringen, so daß diese Funktion ein Programm 2 auflistet und hinterher das Programm 1 weiterläuft?

Wer hat ein Programm, um mit dem DeskJet Barcodes auszudrucken?

Dr. Martin Hochenegger, Heidelberger Landstraße 97, 6100 Darmstadt 13, Tel.: 0651/523 94

Verkaufe:

Bezeichnung VB-Preis (inkl.MwSt)

HP-71B	
inkl. 32 kB Modul, IL-Modul, CCD-Modul, HP-41 Translator	DM 800
HP-18C	DM 150
HP 2225 B	
- IL ThinkJetdrucker	DM 500
HP 9114 B	
- HP-IL Diskettenlaufwerk	DM 600
HP 92261 A	
- HP-IL Video Interface	DM 250
HP 82163 B	
- HP-IL Video Interface	DM 150
HP 82161 A	
- HP-IL Kassettenlaufwerk	DM 300
HP 82153 A	
- HP-41 Barcodeleser	DM 100
HP 82143 A	
- HP-41 Thermodrucker	DM 150
Monochrommonitor	
- "Phillipps" 12 Zoll	DM 100

div. Literatur für HP-41

- Helder mann, Vieweg etc.;	
Liste auf Anfrage, pro Buch	DM 20
Die Mehrwertsteuer ist ausweisbar.	
Carsten Antelmann, Raunheim, Tel.: 06142/218 90 (ab 19.00 Uhr)	

HP-71B

mit Zubehör soll verkauft werden:

HP-71b	DM 350
2 x 4k Memory-Module	DM 50
1 x HP-71 Math-Modul	DM 80
1 x HP-71 Forth-Assembler-Modul	DM 80
1 x HP-71 IL-Modul	DM 120

Bitte telefonische oder schriftliche Anfragen an N. Maier, Am Wingert 11, 6350 Bad Nauheim (Beim wählen nicht verzweifeln ... Tel.: 06032/357 06)

SM 194 19" Großmonitor für ATARI-Mega-ST inkl. Grafikkarte (Sockel für 68881): DM 1950.-

MEGA-ST2 DM 950.-; beides 1 Jahr alt. Martin Meyer, Kelkheimer Straße 20, 6232 Bad Soden, Tel.: 06196/87-4255 tags, 06196/231 50 abends.

Verkaufe

HP-71B	DM 500
Kartenleser mit Karten	DM 180
IL-Modul mit 6 Kabeln	DM 250
2 4k-Module à	DM 40
Forth-Modul	DM 140
Texteditor-Modul	DM 100
IL-Kassettenlaufwerk mit	
Kassetten und Netzteil	DM 400
IL-Thermodrucker	DM 300
Grabau GR7B	DM 600
Zenith-Monitor	DM 100
Star NL 10 Drucker	DM 150
Komplettpreis DM 2.500	
alles mit Handbüchern und z.T. mit Verpackung.	
Karsten Elles, Am Thekbusch 51, 5620 Velbert 1, Tel.: 02051/661 48.	

Verkaufe für HP-41:

Magnetkartenleser mit 250 Magnetkarten	DM 220
Barcodeleser	DM 120

Bücher:

Best of Prisma, Opt. Prog., HP-IL-Sch., Anwenderhandbuch, Prisma 1982-1990 zus. DM 190
 Tel.: 07021/817 76

Suche zu erschwinglichem Preis: Deutsche Übersetzung von HP-IL/HP-IB Interface HP 82169 A Owner's Manual, Extended I/O Module HP 82183 A Owner's Manual.

Franz Müller, Buchenweg 32, 7500 Karlsruhe 21, Tel.: werktags 0721/608-3289.

Verkaufe:

HP-71, Kartenleser, 200 Karten, I/O, Accus	DM 600
HP-75,	
8k RAM, Netzteil 8v AC	DM 400
IL Video Interface 82163B,	
Netzteil 8V AC	DM 200
HP-71 MATH Modul	DM 100
HP-71 AC CIRCUIT Modul	DM 100
HP-71 FINANCE Modul	DM 100
HP-71 FORTH ASSEMBLER Modul	DM 150
Steckkarte für PC IL Interface, Disk	DM 300
TI 58C, Magnetkarten f. TI 59	DM 50
Prisma 6/85 - 5/6 1990,	
Best of Prisma	DM 20
Bei Komplettbestellung DM 1.600	
plus Versand-, Verpackungs- und Nachnahmekosten.	
Armin Thesen, Im Schwalg 14, 6530 Bingen, Tel.: 06721/327 53	

Suche Disc-Laufwerk HP 9122 oder 9123. W. Klos, Tel.: 06427/8032

Verkaufe für HP-41:

CCD Modul Version A	DM 90
IR Modul (82242 A)	DM 90
HP MATH I Module für HP-41CX	DM 30

Literatur: W.C.Wickes "Synthetische Programmierung ...", Gerhard Kruse "Optimales Programmieren ..." DM 30
 Klaudius Chlebosch, Eschenweg 1, 7045 Nufringen

Verkaufe:

SHARP PC-1600 (16 kB RAM, 96 KB ROM)
 64 kB SLOTCARD
 32 kB SLOTCARD
 SHARO CE-1600P DIN-A4-Plotter
 SHARP CE-1600F (2,5" Floppy)
 Deutsche Fachliteratur div. Zubehör
 Preisvorstellung (komplett): DM 1.200.-
 Axel Dreyer, Tel.: 0441/59 29 75 oder Peter Wolken, Tel.: 04903/730.

Wer hilft mir bei Programmen für HP-75C? Rainer Marben, A.d.Röstebänken 8b, Wathlingen.

Verkaufe PC-Bücher:

Zech, Die Programmiersprache FORTH (NP 69) DM 30
 Lategahn, QUICKBASIC kennen! und beherrschen inkl. Disk (NP 59) DM 25
 Kompletter Satz originaler Handbücher für das Basic Entwickler System PDS 7.0 von MicroSoft, insgesamt über 2000 Seiten! DM 130
 Felmet-Starke, Word für Windows Praxis, inkl. Disk (NP 59) DM 25
 Alle Preise zzgl. Porto und Verpackung.
 Dennis Föh, Tel.: 0551/79 28 57

Verkaufe Digitalkassetten-Laufwerk HP 82161A mit 11 Kassetten, VB DM 350.
 Dr. Manfred Söfflge, Tel.: 06201/144 20 abends.

Verkaufe HP-71B mit Kartenleser und Mathemodul für DM 500.-
 Ralf Wanser, Artilleriestraße 25, 8000 München 19.

Impressum

Titel:

PRISMA

Herausgeber:

CCD - Computerclub Deutschland e.V.
 Postfach 11 04 11
 6000 Frankfurt am Main 1

Verantwortlicher Redakteur:

Alf-Norman Tietze (ant)

Redaktion:

Michael Krockner (mik)
 Martin Meyer (mm)
 Dieter Wolf (dw)

Herstellung:

CCD e.V.

Manuskripte:

Manuskripte werden gerne von der Redaktion angenommen. Honorare werden in der Regel nicht gezahlt. Die Zustimmung des Verfassers zum Abdruck wird vorausgesetzt. Für alle Veröffentlichungen wird weder durch den Verein noch durch seine Mitglieder eine irgendwie geartete Garantie übernommen.

Druck und Weiterverarbeitung:

Reha Werkstatt Rödelsheim
 Biedenkopf Weg 40a
 6000 Frankfurt am Main 90

Anzeigenpreisliste:

Es gilt unsere Anzeigenpreisliste 3 vom Juni 1987.

Erscheinungsweise:

PRISMA erscheint jeden 2. Monat.

Auflage:

2500

Bezug:

PRISMA wird allen Mitgliedern des CCD ohne Anforderung übersandt. Ein Anspruch auf eine Mindestzahl von Ausgaben besteht nicht. Der Bezugspreis ist im Mitgliedsbeitrag enthalten.

Urheberrecht:

Alle Rechte, auch Übersetzung, vorbehalten. Reproduktionen gleich welcher Art - auch ausschnittsweise - nur mit schriftlicher Genehmigung des CCD. Eine irgendwie geartete Gewährleistung kann nicht übernommen werden.

BEST OF PRISMA

Schutzgebühr: 30,- DM

Nachsendedienst PRISMA

Schutzgebühr: 5,- DM pro Heft für Jahrgänge 1982-86
10,- DM pro Heft für Jahrgänge ab 1987

Inhaltsverzeichnis PRISMA

Schutzgebühr: 3,- DM in Briefmarken

Programmbibliothek HP-71

Die bislang in PRISMA erschienenen Programme können durch Einsenden eines geeigneten Datenträgers (3,5" Diskette, Digitalkassette oder Magnetkarte) und eines SAFU angefordert werden.

MS-DOS Inhaltsverzeichnis

Kann durch das Einsenden einer formatierten 360 kB oder 1,2 MB 5,25"-Diskette oder einer formatierten 720 kB oder 1,44 MB 3,5"-Diskette und einem SAFU angefordert werden.

ATARI Inhaltsverzeichnis

Kann durch das Einsenden einer 3,5"-Diskette + SAFU bei Werner Müller angefordert werden.

UPLE

Das UPLE-Verzeichnis mit der Kurzbeschreibung der einzelnen Programme sowie den Bezugsbedingungen kann gegen Einsenden von DM 10,- in Briefmarken angefordert werden.

Programme aus BEST OF PRISMA

- Eine Kopie der Programme von BEST OF PRISMA auf Kassette erfordert das Beilegen einer Leerkassette und eines SAFU.
- Für Barcodes von BEST OF PRISMA-Programmen gibt es folgendes Verfahren:
Schickt eine Liste mit den Namen und der Seitenangabe (der Barcodeseiten) an die Clubadresse, pro Barcodeseite legt bitte 40 Pf., plus 2,40 DM für das Verschicken, in Briefmarken bei. Die Liste der verfügbaren Programme ist in Heft 3/88 auf der Seite 35 abgedruckt, sie kann gegen einen SAFU angefordert werden.

Der Bezug sämtlicher Clubleistungen erfolgt über die Clubadresse, soweit dies nicht anders angegeben ist, oder telefonisch bei Dieter Wolf:

(069) 76 59 12

Die eventuell anfallenden Unkostenbeiträge können als Verrechnungsscheck beigelegt werden, Bargeld ist aus Sicherheitsgründen nicht zu empfehlen; ist dies nicht der Fall, so wird Rechnung gestellt, dies macht die Sache natürlich nicht unbedingt einfacher, bzw. schneller.

Formvorschriften für Schreiben an die Clubadresse gibt es keine; das Schreiben kann durchaus handschriftlich verfasst sein, ein normaler Sterblicher sollte es noch lesen können. Vor allem den Absender und die Mitgliedsnummer deutlich schreiben!
(SAFU = Selbst Adressierter EreignisSchlag)

CLUBADRESSEN

1. Vorsitzender

Gerhard Link (3107),
Postfach 1615, 6090 Rüsselsheim,
☎ (06142) 81 51 0, Fax: (06142) 81 57 9, GEO1:G.LINK

2. Vorsitzender

Alf-Norman Tietze (1909),
Sossenheimer Mühlgasse 10,
6000 Frankfurt 80, ☎ (069) 34 62 40, GEO1:A.N.TIETZE

Schatzmeister

Dieter Wolf (1734),
Pützerstraße 29, 6000 Frankfurt 90,
☎ (069) 76 59 12, GEO1:D.WOLF

1. Beisitzer

Norbert Resch (2739),
Tsingtauerstraße 69, 8000 München 82

2. Beisitzer

Werner Dworak (607),
Allewind 51, 7900 Ulm,
☎ (07304) 32 74, GEO1:W.DWORAK

MS-DOS Service / Beirat

Alexander Wolf (3303),
Pützerstraße 29, 6000 Frankfurt 90,
☎ (069) 76 59 12

ATARI Service / Beirat

Dr. Werner Müller (1865),
Schallstraße 6, 5000 Köln 41,
☎ (0221) 40 23 55, MBK1:W.MUELLER

Regionalgruppe Berlin

Jörg Warmuth (79), Wartburgstraße 17, 1000 Berlin 62

Regionalgruppe Hamburg

Alfred Czaya (2225), An der Bahn 1, 2061 Süfeld,
☎ (040) 43 36 68 (Mo.-Do. abends)
Horst Ziegler (1361), Schüslerweg 18b, 2100 Hamburg 90,
☎ (040) 79 05 67 2

Regionalgruppe Karlsruhe / Beirat

Stefan Schwall (1695), Rappenwörthstraße 42,
7500 Karlsruhe 21, ☎ (0721) 57 67 56, GEO1:S.SCHWALL

Regionalgruppe Rheinland/Ruhrgebiet

Jochen Haas (2874), Roßstraße 27, 5000 Köln 30,
☎ (0221) 51 98 70

Regionalgruppe München / Beirat

Victor Lecoq (2246), Seumestraße 8, 8000 München 70,
☎ (089) 78 93 79

Regionalgruppe Rhein-Main

Andreas Eschmann (2289), Lahnstraße 2, 6906 Raunheim,
☎ (06142) 46 64 2

Beirat

Manfred Hammer (2742), Oranienstraße 42, 6200 Wiesbaden

Beirat

Peter Kemmerling (2466), Danziger Straße 17, 4030 Ratingen

Beirat

Martin Meyer (1000), Kelkheimer Straße 20, 6232 Bad Soden 1

E-Technik

Werner Meschede (2670), Sorpestr. 4, 5788 Siedlingshausen

Grabau GR7 Interface

Holger von Stillfried (2641), Am Langdiek 13, 2000 Hamburg 61

Hardware 41

Winfried Maschke (413), Ursulakloster 4, 5000 Köln 1,
☎ (0221) 13 12 97

HP-71 Assembler (LEX-Files)

Matthias Rabe (2062), Teichsiede 13, 4800 Bielefeld,
GEO1:M.RABE

Mathematik

Andreas Wolpers (349), Steinstraße 15, 7500 Karlsruhe

Naturwissenschaften

Thor Gehrman (3423), Hobeuken 18, 4322 Spockhövel 2,
☎ (02339) 39 63

Programmbibliothek HP-71

Henry Schimmer (786), Homburger Landstr. 63,
6000 Frankfurt 50

"Clubadresse"

CCD e.V., Postf. 11 04 11, 6000 Frankfurt 1, ☎ (069) 76 59 12

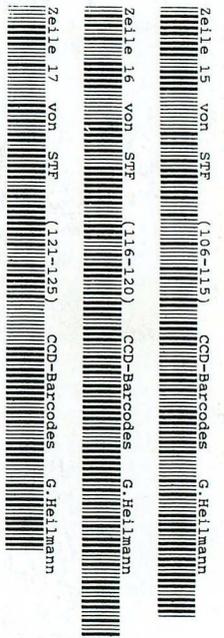
D 2856 F

CCD - Computerclub Deutschland
Postfach 11 04 11
D-6000 Frankfurt am Main 1

CCD
ISSN 0176-8735
PRISMA

März - Juni 1991

STF



Sonderpreise für CCD Mitglieder



**HEWLETT
PACKARD**



- | | | | |
|----------------------------|----------|-----------------------------------|-----------|
| HP 28 SD Taschenrechner | DM 298,- | Hewlett Packard Drucker | |
| HP 48 SX Taschenrechner | DM 598,- | Deskjet 500 Tintenstrahldrucker | 998,- DM |
| HP 48SX Zubehör | | LaserJet IIIp | 2298,- DM |
| Serieller Anschluß an IBM | DM 95,- | QM Notebook | |
| Serieller Anschluß an MAC | DM 95,- | 80386SX mit 16 MHz | |
| Gleichungslöser Bibliothek | DM 158,- | 1 MByte RAM (max 5MB on Board) | |
| 32 KByte RAM Erweiterung | DM 127,- | 20 MByte Platte | |
| 128 KByte RAM Erweiterung | DM 399,- | 3,5" Diskettenlaufwerk 1,44 MByte | |
| Programmer's Manual | DM 38,- | VGA LC Display 640*480 | |

3998,-

Zahlungsbedingungen: gegen Vorkassese oder per Nachnahme jeweils zzgl. Versandkosten



H&G EDV Vertriebs GmbH

Münsterstraße 1 • 5300 - Bonn 1
☎ 0228/72 90 8-27/40 • FAX: 0228/72 90 838

Ihre Ansprechpartner:
Herr Endler
Herr Tubic