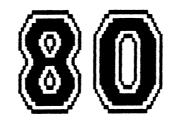
CLUB



(()ubinfo der

OANDY GENTE und KOMCEK
ANWENEER

17. AUSGABE

UNRUND

NIE-UND-NIMMER

ORAND

ORAND

Die neueste Logikfamilie

Die neueste Gewand

in altem Gewand

nach DIN 8815 und 4711

IMMER (Passiv)

IMMER (Aktiv)

NIMMER .

ABER NABER

RUND

WARUM NICHT

KONTAKTADREBBE : CLUB &O / HARTMUT OBERMANN / BCHWALBACHER STRAGE & / 8209 HEIDENROD 1 TEL.: 08124 / 3913

Inhalltsverzeichnis

Seite:

Alubinternes

Neues vom Vorstand	91
Clubtreffen '87	92
Clubtreffpunkt	- 84
Eine Antwort	85
Gesucht: Grafik-Standart	96
Termine / Messen	07

Software

Hie Phoenix aus der Asche	- 3
BUULE KOR ABEL 16 - 18	ł
Assembler kontra LISP 19 - 25	3
Z80, HD64180 und Illegals 27 - 32	3
TAV's ZB0 Tuning	ĵ
TAV's 289 Tuning 11	7

Hardware

Hardwaretip Neue IC's	5 .	-	-			38
Hardware - Liste CLUB 80			*			39 - 44
Selbstbau Doubler für EXI	³ 1 .			•	-	45 - 48
Tandy (-) Schneider		-	-			49 - 53
Nachtrag: Dein GIIIs,			-			54

Sonstiges

directory	*	_	_		 -				26
							-	-	

Programmbibliothek

liegt als Sonder-Heft bei

Aie letzten Seiten

Impressum	· . · .	. 55
Schluß	4.	. 56
£lubmitgliederadressen	əm	INFO-Ende
lermin-Kalender 87	- -	1NFU-Ende
Clubtreffenanmeldung 87	am	INFO-Ende



Neues vom Vorstand

Diesmal habe ich zwei Nachrichten für euch, eine gute und eine schlechte!

Zunächst die gute Nachricht:

Dank der intensiven Bemühungen von Jürgen Wucherer (bei dem ich mich herzlich bedanken möchte) haben wir wieder ein preisgünstiges und schönes Hotel für unser Clubtreffen gefunden. Näheres dazu siehe bei "Clubtreffen"!

Die weniger gute Nachricht lautet:

nachdem ich erst vor kurzem die Geschäftsführung des Clubs von Peter Stevens übernehmen musste, werde ich sie wohl genauso schnell wieder abgeben müssen. Der Grund dafür liegt bei meinem Dienstherren, dem BMVg (für Leute denen das nichts sagt: Manfred Wörner). Man wird mich (ich hoffe es kommt nichts dazwischen) auf eigenen Wunsch ab 05.01.1986 auf einen neuen Dienstposten versetzen. Dieser Dienstposten zwingt mich leider dazu, für ein paar Monate eine sog. Wochenendehe zu führen. Ich werde also die Woche über unterwegs und nur an Wochenenden, und längst nicht an allen, daheim sein. Ich hoffe trotzdem, mit Hilfe meiner besseren Hälfte, die Clubarbeit mindestens bis zum Treffen im März korrekt und ohne übergroße Verzögerungen erledigen zu können.

Damit sind wir wieder genau da angelangt, wo wir auch im letzten Jahr standen:

Der Club 80 sucht einen Vorsitzenden!

Hier einmal eine Aufzählung der Arbeiten, die ein Vorsitzender im Laufe eines Jahres zu erledigen hat:

- Betreuung der Clubmitglieder und vor allem der Neuzugänge
- Anregen und Koordinierung von Aktivitäten (z.B. Clubtreffen)
- Verwaltung der Clubkasse
- Vorworte zu den Infos
- Verbindung zu anderen Clubs knüpfen/halten

Wieviel Zeit für diese Arbeiten benötigt wird, läßt sich nur schwer sagen, denn je nach Engagement schwankt der Arbeits-aufwand stark.

Sollte sich irgend jemand mehr für die Arbeit des Vorsitzenden interessieren und mehr Informationen benötigen, bin ich gerne bereit, Auskunft zu erteilen. Ich befürchte aber, daß sich wohl auch diesmal (wie schon in den letzten Jahren) niemand für diesen so wichtigen Posten bewerben wird und der Club wieder einmal nur mit Mühen an einer Auflösung vorbeikommt. Die gesamte Suche nach Vorständen bei den beiden Clubtreffen erinnert mich immer mehr an einen Witz über meinen Berufsstand.

Frage: Was tut ein Soldat, wenn es heißt "Freiwillige einen Schritt vortreten!"?

Antwort: Er tritt einen Schritt zurück, um die Freiwilligen vorbeizulassen!!!

Damit genug für heute über dieses traurige Thema und hin zu erfreulicheren Dingen.

Clubtreffen '87

Wie schon im letzten Info erwähnt, findet das Clubtreffen 1987 in der Zeit von Freitag dem 13.03.87 (hoffentlich ist niemand abergläubisch) und Sonntag dem 15.03.87 statt. Wie weiter oben schon erwähnt, haben wir auch diesmal, dank der schnellen und aktiven Hilfe unseres Freundes Jürgen Wucherer, ein schönes, gut gelegenes und preisgünstiges Hotel für das Treffen gefunden.

Der Ort des Treffens ist diesmal Alsfeld, ein direkt an der Autobahn A5/E4 (zwischen Giessen und Bad Hersfeld) gelegenes, romantisches Städtchen mit historischem Stadtkern. Alsfeld ist sowohl für die "Nordlichter" als auch für die "Südländer" gleich gut zu erreichen und erspart durch seine Autobahnnähe mühsehlige Fahrten auf unbekannten Landstraßen (ist also besser gelegen als die letzten beiden Tagungsorte).

Das Hotel Klingelhöffer, welches uns diesmal Unterkunft und Tagungsräume zur Verfügung stellt, liegt mitten in der Stadt und fällt vor allem durch die Fachwerkfassade und die rustikalgemütliche Innenausstattung auf. Der Preis für übernachtung mit Frühstück beträgt pro Person in einem Einzelzimmer 35, in einem Doppelzimmer 30 Mark. Der Tagungsraum wird uns kostenlos zur Verfügung gestellt. Natürlich kann man bei Klingelhöffers auch preisgünstig und sehr gut Essen. Hier die genaue Adresse:

Hotel Klingelhöffer Hersfelder Straße 47/48 6320 Alsfeld (Hessen) Tel.: 06631 / 2073.

Eine Tagesordnung für das Treffen steht noch nicht fest, ich verspreche euch aber, daß es weniger Administratives als bei den letzten Treffen geben wird. Der Freitag wird sowieso ohne festes Programm ablaufen, der offizielle Teil beginnt erst Samstags nachmittags und der Sonntag gehört wieder ganz dem Erfahrungstausch der Mitglieder. Die genaue Themenaufstellung für den offiziellen Teil des Treffens geht den Teilnehmern noch rechtzeitig zu.

Mit dem Hotel wurde schriftlich eine vorläufige Zimmerreservierung für 25 Einzel- und 3 Doppelzimmer vereinbart. Es ist dringend nötig, bis spätestens Ende Februar eine genaue Reservierung vorzunehmen. Aus diesem Grunde muß das dem Info beiliegende Anmeldeformular bis spätestens 20. Februar bei mir eingegangen sein. Wer sich bis zu diesem Termin nicht darüber im klaren ist, ob er kommen kann oder nicht, muß für seine Zimmerreservierung selbst sorgen.

Ich hoffe, daß auch diesmal wieder viele Mitglieder die Möglichkeit nutzen, sich mit Gleichgesinnten zu treffen, Erfahrungen und Informationen auszutauschen und gute alte Bekannte und Freunde wiederzusehen. Vielleicht kann man schon einige Ergebnisse unserer ECB-Bastler sehen und sicher bekommt man neueste Informationen über die ständig wachsende Club-Programmbibliothek. Eventuell kann ich auch den einen oder anderen Spezialisten dazu überreden, eine kleine, verständliche Einführung in sein Gebiet zu geben. Alles in allem weiß ich jetzt schon, daß sich der Besuch des Treffens unter Garantie lohnt und freue mich auf jeden der kommt!

Damit Schluß für heute. Viele Systemcrashs wünscht euch Euer

HEFT 13 Dezember 1986



Le filer abgeblideten ngalowzimmer sing egenerdig erreichber Lund inmitten eines Gartens gelege

6320 Alsfeld (Hessen) Telefon (06631) 2973 Hersfelder Straße 47/48 Abfanrt: BAB Alsfeld-Ost





Abert - Ward Glader - Frankbart - Fran

The same of Pelleries

Andrei An Frenning Cranique Cadigo Mantria Brota Mar An Michael Case Salvato Articlary



Leider ist der Prospekt über unseren nächsten Tagungsort nicht besser kopierbar. Ich wollte es Euch aber dennoch nicht vorenthalten.

Die Redaktion







account of Asia.

I got travel and and a got travel and a











* * Eine Antwort * * an Dieter Kasper

(Zu Peter Spieß' Programmier-Wettbewerb)

Jeder Beitrag ist willkommen; ein kritischer ganz besonders. Also auch *Dieter's* in Heft 16, Seite 5. Ich will auch keine Gegenkritik zu seiner Stellungnahme zu *Peters* Wettspiel-Angebot üben. Das wäre *Peters* Sache.

Aproposi Auch ich könnte Peter z.B. vorwerfen, daß seine Aufgabe seine Fachkentnisse überstieg, so daß ich aus des Fennen von vornherein ausschied! (Offenbar liefen aber alle unter "fenner liefen")... Doch das verkreife ich ein.

Ich möchte DIETER nur auf einen - wie ich glaube - Irrtum hinweisen, wenn er sagt, "daß die Übersicht enorm darunter leidet", wenn man beim Programmieren möglichst rationell (sparsam) auf die Zeilenzahl achtet, diese also nach Möglichkeit einschränkt. Nach einer IF-Bedingung geht das in der Tat meistens nicht, wenn man nicht mit lauter "ELSEs" um sich schlagen will (eine Else am Halse genügt im allgemeinen...)
Aber Zeilennummern kosten Speicher. Das ist zwar bei BASIC i.a. irrelevant, aber es stellt ein ökonomisches Prinzip dar.
Ich strebe möglichste Verdichtung (nicht nur Dichtung) an. Eine Zeile kann 240 Bytes aufnehmen und mehrere, durch Doppelpunkte getrennte Anweisungen enthalten. Nun, das weiß jeder Programmierer. Auch. daß das sehr "unübersichtlich" ist.

ARER.

aber micht danz schlecht...)

und dann, wenn alles läuft, die einzelnen Zeilen mit einem Bildschirm-Editor (z.B. SEDIT o.a.) maximal zusammenfügen; und 2) kann man bei der Veröffentlichung (oder späteren eigenen Betrachtung) das Listing mit NAME ausdrucken.
"NAME" trennt die statements wieder und ersetzt die Doppelpunkte durch Line Feeds – s. mein kleines Listing in Heft 16, Seite 23, zur FIBONACCI-Folge! "NAME" spältet nicht nur die langen Zeilen wieder auf, sondern macht auch FOR...NEXT-Schleifen sowie die häßliche IF...THEN...ELSE-Formel (die man sich mit logischen Operationen ersparen kann, siehe Zeile 60 ab "ON") sehr übersichtlich! – Findest Dupricht auch. Dieter? (Zugegeben: Mein Beispiel ist zu schlicht -

1) Man kann erst mal gemütlich ("übersichtlich") programmieren

Lest not least: Auch ich würde mich sehr "freuen, wenn das nächste Problem in dieser (von Dir gewünschten) Form gestellt würde" - wie Du am Schluß schreibst. Nur: ich frage mich, an wen sich diese Aufforderung richtet? Nicht auch an Dich selbst? Ich hätte mich (und sicher viele Kollegen auch) also noch mehr gefreut, wenn Du bei dieser Gelegenheit mit Deinem eigenen Vorschlag einer Problemstellung auch gleich den Anfang gemacht hättest! * Denn auch von uns ist niemand dazu "verpflichtet".

* * * Grüß' Dich, Dieter/ * * * XaJot M-bewn

PS: Auf *Gerald Schröders* <u>"Flugreichweiten-Problem"</u> hat sich m.W. seinerzeit auch niemand gerührt! Hierüber siehe a.a.O.

Gesucht: Grafik-Standard

Der gute alte TRS80 hatte eine niedliche Klötzchengrafik, mit der sich kaum ein Anwender nach Ablauf der Garantiezeit zufrieden gab. Nur leider gibt es ein Problem dabeis die eingebauten Grafikkarten, sind nicht genormt, werden also unterschiedlich angesteuert und besitzen keine einheitliche Auflösung. Der heimliche Standard dürfte die 384x192-Grafik sein, aber genauso gibt es 640x400 (Mod. IV), 512x512 (IIIs) und 480x192 (IIs). Dazu kommen noch Eigenkonstruktionen oder Anbauten über den ECB-Rus.

Nun gibt es sicherlich für jede Karte mehr oder weniger gute Grafik-Programme, aber nur die Bilder lassen sich (mit einiger Umformung) untereinander austauschen. Warum soll das bei den Programmen nicht auch so sein? Bestes Beispiel ist der IBM-PC, bei dem es keine wirkliche Standard-Karte gibt (Color, Hercules, EGA). Trotzdem bedient jedes bessere Grafik-Programm alle Karten!

Es ist wohl unmöglich, die Hersteller bzw. Software-Firmen im TRS80-Bereich auf eine Norm einzuschwören, aber club-intern sollten wir dies meiner Meinung nach versuchen.

Deshalb folgender Vorschlag: ein paar Grafik-/Assembler-Freaks tun sich zusammen und knobeln einen CP/M-ähnlichen Standard aus. Das soll heißen, daß wir
uns auf einen Einsprungpunkt einigen, von dem jedes Programm Gebrauch machen
kann. In den Registern sind beim Einsprung genormte Werte zu finden, nach denen ein individueller Grafik-Treiber die Grafik bedient. Als Anfang wären für
jede Grafik-Karte folgende Funktionen zu definieren:

- 1) Abfrage max. X-Koord., max. Y-Koord.
- 2) Punkt X/Y setzen (SET)
- 3) Punkt X/Y löschen (RESET)
- 4) Punkt X/Y abfragen (POINT)

Aus diesen Funktionen lassen sich m.E. alle anderen Grafik-Funktionen zusammenbauen. Alle höheren Funktionen wie Linien und Kreise sind dann allgemeingültig. Natürlich wären auch Basic-Treiber möglich, aber diese brauchten nur auf einem Computer gebaut zu werden und würden dann mit jeder anderen Kartelaufen.

Der Treiber, der die obengenannten Funktionen realisiert, müßte natürlich auch seinen Platz haben. Wahrscheinlich ist ein Mindest-Raum anzusetzen, in dem sich für jede Karte diese Funktionen realisieren lassen.

Dies ist als ein Vorschlag zu verstehen, der sich an alle Leser richtet. Es bringt nichts, wenn ich mich allein hinsetze und einen Standard für Newdos und evtl. CP/M ausarbeite, den dann niemand annimmt. Ich mochte deshalb die Interessierten bitten, mir zumindest ihre Meinung zu schreiben. Außerdem habe ich allein natürlich keine Chance, etwas Vernünftiges auf die Beine zu stellen und brauche deshalb Unterstützung von Programmierer-Seite. Da ich sowieso nur eine Grafik-Karte kenne und die nur einmal im Club vertreten ist. wäre meine Arbeit sinnlos. Ich hoffe, daß einige Freaks sich mit mir zusammenraufen und diesen Standard etablieren, damit unsere Rechner auch eine Grafik-Zukunft haben. Ich habe auch keinerlei Ambitionen, bei diesem Projekt die Führung zu übernehmen, sondern wäre froh, wenn sich berufenere Hände als meine dazu finden würden.

Ich warte auf Eure Reaktion!

06

Dezember

HEFT

13

1986

Gerald Schröder

-- Termine -- Termine -- Termine --

Nächster Redaktionsschluß28. Februar 1987 Jahreshauptversammlung 198713. – 15. März 1987 Norddeutsches Regionaltreffen25. + 26. April 1987

-- Messen '86 --

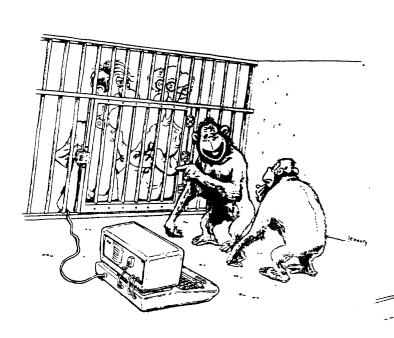
 Hobby-tronik
 Dortmund
 18. - 22. Februar 1987

 CeBIT
 Hannover
 4. - 11. März 1987

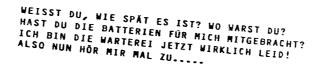
 Internationale Computer-Ausstellung
 Köln
 11. - 14. Juni 1987

 HOBBY ELEKTRONIK 87
 Stuttgart
 5. - 8. November 1987

 PRODUCTRONICA
 München
 18. - 14. November 1987



Laß die nicht sehen, was du damit machen kannst, sonst sitzt du nachher auch acht Stunden im Büro.



<u>Amerikanisch:</u> Having a ball. Einen Ball haben. Sich köstlich amüsieren.

Go fly a kite.
Geh, laß einen Drachen fliegen.
Mach, daß du wegkommst.

Erwin Knop. Big Bear City, California



Mach weiter, Kalle... wir ham noch genau sieben Minuten bis die Bullen hier sind.

Persisch: Dare baq-e ssabs be kasi nišān dadan.

Jemandem die Tür zum grünen Garten zeigen.

Jemanden anlocken, um ihn zu übervorteilen.

Wie Phoenix aus der Asche <u>oder</u> Vier Computer in einem Schrotthaufen

Die Beilage von Arnulf und Helmut zum letzten Info hat Euch sicherlich geschockt, denn schließlich verfügt nicht jedermann über einen IIIs, den er aufmotzen kann. Mir fehlt zwar das Kleingeld für einen IIIs, aber deshalb gönne ich den IIIs-Besitzern diesen Triumpf noch lange nicht. Deshalb habe ich kurzerhand Arnulfs Idee abgekupfert und auf den schon in der überschrift erwähnten TRS80 angewandt. Wer sich jetzt extra einen IIIs gekauft hat, um mit Arnulf gleich ziehen zu können, ist selbst schuld.

Wie sieht das in der Praxis aus? Ganz einfach, Ihr belagert einfach den schon mehrmals erwähnten Helmut, bis er Euch einen Banker einbaut. Dann tippt Ihr das folgende Programm ab oder laßt es Euch vom nächsten Diskothekar schicken. Wenn Ihr dann KaifttDown-Arrow
Ziffer> betätigt, wobei
Ziffer> = 0 bis 3,
könnt Ihr zwischen vier Computern hin- und herschalten. In jedem Computer kann ein Programm laufen, solange dieses Programm

- 1. die Interrupts angeschaltet läßt und
- 2. keine fiesen Nebeneinbauten benutzt.

Punkt 2 bezieht sich auf Grafikkarten o.ä. Damit wir uns richtig verstehen: benutzen darf das Programm sie schon, solange beim Sprung zu einem anderen Computer die Sache wieder ausgeschaltet ist. Der weiß nämlich dann überhaupt nichts davon.

Gerettet wird der Speicher ab 3000h aufwärts. Dadrunter sollte ein festes RDM sein, das gefälligst nicht geändert wird.

Einice interne Notierungen:

- die Umschaltung ist in die normale Interrupt-Routine des Gdos/Newdos-SYSO eingebaut
- alle Routinen liegen in Bank 1
- die Banks 1,2 und 3 enthalten die "unteren" Hälften der Computer 1-3, jeweils von BOOO-FFFF
- die Banks O und 4-6 enthalten die "oberen" Hälften der Computer 9-3
- die "untere" Hälfte von Computer O wird jeweils mit der des momentan aktiven Computers getauscht
- es werden jeweils nur die "unteren" Hälften vertauscht (weil das Common nun mal eine "untere" Bank ist), während die "oberen" Hälften nur umgeschaltet werden müssen
- d.h.: wenn von Computer 1 auf 3 umgeschaltet wird, wird zuerst Computer 0 selektiert, bevor Computer 3 endgültig ans Rohr kommt
- deshalb spielt sich auf dem Bildschirm bei einer solchen Umschaltung kurz ein Wirrwarr ab. das aber nur mühsam zu umgehen wäre
- das Vertauschen läuft folgendermaßen ab:

(von Bank 1 aus) 7E00-7FFF nach Bank 1 retten

Tausch-Routinen mach 7E00 (ins Common) übertragen

Tausch-Routinen starten

gerettetes 7E00 ff. mit dem aus sel. Bank tauschen Common 3000-7DFF mit sel. Bank tauschen

(dabei Buffer 7F00-7FFF benutzt)

zurück nach Bank 1

geretteten Bereich 7E00 ff. ins Common

starten des Computers

- um unerwünschte Nebeneffekte (wie Druckerausgabe) suszuschließen, wird der ${\rm I/O-Bereich}$ 3700-37FF nicht gerettet
- das Programm ist lange nicht so elegant wie Armulfs Lösung, aber es tut seinen Dienst

So das war's schon, besondt Euch 256Kb und los geht's mit SIDEKIC

Gerald Schröder

Hardware: Helmut

00052 copy

Literatur: Arnulfs Listings

00001 : 00002 ; 00003 ; 00004	im Dez.	K für TRSBO-Komp 1986 von Gerald ner Idee von Arn	
00005 00006 00007	ORG	5300h	;Stack ab hier abwärts!
00008 start 00009	LD	(sobuf),SF	;SP retten
00010	LD	HL,retpro	:Rückkehr-Adresse (bei 1.
00011	PUSH	HL	: Aufruf Comp. 1-3)
00012	LD	B. 4	:Stack vorbereiten
00013 10001	PUSH	AF	, other versal areas
00014	DJNZ	10001	
00015	LD	(rettsp),SP	:retten für Como. 1-3
00015	CD	(1 eccap7, 01	recten for comb. 1 5
00017	LD	A. 1	:Bank 1
00017	DI	P1 4	, DBITK 1
00015	OUT	(Qech),A	
00017	LD:		teinschalten
00020	LD	HL, schalt	:Umschaltroutine
00021	LD	DE.schalt-diff	;in Bank 1
		BC.ende-schalt	· ·
00023	LDIR	^	
00024	XOR	Α	
00025	out	(Qech).A	;wieder Bank O
00026			
00027	LD	HL.umleit	:Umleitung in Interrupt-
00028	LD		:Routine anlegen
00029	LD	BC, endel-umleit	
00030	LDIR		
00031			
00032	LD	HL.zurück	:Rücksprung
00033	LD		;in SYSO anlegen
00034	LD	BC.ende2-zurück	
00035	LDIR		
00036			
00037	LD	SP.start	;SF neu setzen
00028			
00039	LD	B, 3	;drei Computer
00040 loop2	CALL	copy	in die Banks
00041	DJNZ	10002	
00042			
00043	EI		
00044	LD	SP.0000	;SF zurück
00045 spbuf	EQU	\$-2	
00046			
00047 retpro	RET		; ab
00048			
00049			
00050;	kopiert	oberen und unter	ren Teil in Banks
00051			
AAARR	D. 1011		marine A

: Zähler retten

09

10

HEFT

1984

Dezember

1	1
ı	

00053	LD	A.B	:als Bank-Nr.	*****		- 54640	
00053	CUT	n.s (Osch).A	:für unterer Teil	00113 diff 00114 schalt	EQU LD	5-2000h HL.3880h	:Tastzeile
00055	LD.	DE.8000h+3000h	:Ziel=0b000h	00115 SCHAIT	EIT	0.(HL)	:SHIFT?
00056	LD	B. 50h	:Länge = 5000h	00115	JR	Z.goon3	•
00057	LD	C,E	Lenge = Beeon	00117	SRL	z, goons L	;nein, ab ;Tast.zeile 3840h
00058	LD	H, 30h	:Anfang = 3000h	00117	BIT	4. (HL)	:Down-Arrow?
00059	LD	L.E	, Antang - Sooon		JR		
00004	LDIR	£, £	:(3000-7fff)=>(b000-ffff)	00119 00120	SRL	Z,goon3	;nein, ab
00061	LDIN		, (3000-7777)=2(8000-77117)		SRL	<u>L</u> L	. T b 1 - TO4.0b
00062	ADD	A.3	:für oberer Teil	00121		-	;Tast.zeile 3810h
ZA000	EX	AF.AF'	iretten	00122	LD	A, (HL)	
00064	LD	D. 60h	; Buffer: 6000h-6100h	00123	AND	Ofh	;Taste O bis 3?
00065		D, 0011	That is a booth crown	00124	JR	Z,goon3	;nein, ab
00066 1 0003	INC	В	ein Sektor	00125	LD	L,A	;retten
00066 10003	XOR	Ā	Bank 0	00126	XOR	A	;Zähler=O
00067	DUT	(Oech),A	tein	00127 goon1	INC	A	;+1 _.
00069	LDIR	(OPCII), A	¡Sektor aus O in Buffer	00128	SRL	L	;solange
	DEC	D	:Sektor-Zeiger auf 6000h	00129	JR	NC, goan1	;bis Taste erreicht
00070		A,H		00130	DEC	A	;Zähler korrigieren
00071	LD	•	;Quelle- als Zielzeiger	00131			
00072	LD	н, р		00132	LD	(rettsp),SP	;SP retten
00073	LD	D, A		00133			
00074	DEC	D		00134	LD	DE,goon4-diff	;Rückkehradresse
00075	INC	B		00135	JR.	spauch	ineuen SP berechnen
00076	EX	AF, AF'	;Bank-Nr. zurück	00136			
00077	DUT	(Oech),A	; anwählen	00137 goon4	PUSH	IX	;Register dieses Comp.
00078	EX	AF, AF'	;wieder retten	00138	PUSH	IY	;retten
00079	LDIR		raus Buffer in Bank	00139	EX	AF, AF'	
00080	DEC	Н	Buffer auf 6000h	00140	EXX		
00081	LD	A, D	und wieder tauschen	00141	PUSH	AF	
00082	LD	D,H		00142	PUSH	BC	
00082	LD	н, А		00143	PUSH	DE	
00084	OR	L	;schon über ffffh hinaus?	00144	PUSH	HL	
00085	JR	NZ,100p3	inein	00145	LD	SP, ende-diff+15	60 ;zeitweilig neu
00086	OUT	(Oech),A	;ja, Bank O ein	00146			
00087	POP	BC	;Zähler zurück	00147	ΕX	AF, AF'	;CompNr. zurück
00088	RET			00148	CP	0	schon eingeschaltet?
00089				00149 momba	EQU	\$-1	
00090				00150	JR	Z, abgang	; ja
00091				00151	LD	(banku-diff),A	:dort unterer Teil
00092	Umleit	ung in der Interr	-upt-Routine	00152	DR	A	Comp. 0?
00093				00153	JR	Z.goon2	tja, oben = Bank O
00094 diff1	EQU	s-45f6h		00154	ADD	A,3	isonst oben = u +3
00095 umleit	LD	A,1	;Bank 1	001 55 goon2	LD	(banko-diff),A	Bank oberer Teil
00096	OUT	(Oech),A	şein	00156	LD	A. (momba-diff)	:Comp. O eingeschaltet?
00097	JP	schalt-diff	:und anspringen	00157	OR	A [']	•
00098 ende1	EQU	\$		00158	CALL	NZ.tausch-diff	:nein, Comp. O holen
00099				00159	LD	A.0	:Bank unterer Teil
00100				00160 banku	EQU	\$−1	•
00101 ;	Rückke	hr-Routine		00151	LD	(momba-diff),A	isichern: mom. Comp.
00102				00162	OR	A	ifalls nicht O:
00103 diff2	EQU	\$-4053h		00163	CALL	NI.tausch-diff	Computer holen
00104 zurück	DUT	(Oech),A	;Bank x für oben an	00164		_,	
00105	JF	45fdh	; weiter	00165 abcang	LD	DE,goon5-diff	
00106 ende2	EQU	\$		00166	JR	spauch	
00107				00167 gdon5	LD	B. 12	;SP korrigieren
00108				00168 ab1	DEC	SP	you nerragation
00109				00169	DJNZ	ab1	
00110 :	Schalt	routine in Bank 1	1	00170	20142	201	Register des
00111 1		ng von Interrupt-		00171	POP	HL	¿Computers zurück
00112				00172	POP	DE	, womputer & zur uck

00173	PCP	BC		00233		FOR	DE	:7e00 zruück
00174	POP	AF ·		00234		LD.	H.9fh	ivon 9f00 aus
00175	EXX							
00176	EX	AF.AF'		00235		INC	В	; BC=0200h
		•		00236		LDIR		:7e00-7fff neu füllen
00177	POP	IY		00237		RET		
00178	POP	IX		00238				
00179	LD	SP, (rettsp)	;SP restaurieren					
00180		Or, Welley	, or restaurieren	00239				
				00240	diff3	EQU	\$-7e00h	
00181 gaan3	LD	A,(37ech)	;urspr. Introut.	00241	anf	PUSH	BC	:9f00 (x-1) auf Stack
00182	LD	A.(37e0h)		00242		PUSH	DE	:7e00 (z) " "
00183	RLCA							1700 (27
00184	LD	A, 0	:Bank-Nr. für oberer Teil	00243		LD	B,1	
			; bank-Nr. Tur oberer lell	00244		LD	A, 2	;2 Durchläufe
00185 banko	EQU	\$-1		00245				
00186	JP	zurück-diff2	;nach SYSO für Abgang	00244	17=00-7	7fff taus	chen	
00187				00247	,	EX	AF.AF'	. 9 26 1 4 4
00188					roopp		,	;Zähler retten
	11m h m mm		- (:: A	00248		LD	A, O	
00189 ;		•	s. für geg. Comp. A	00249	bankx1	EQU	\$-1	
00190 ;	berech	nen		00250		TUO	(Qech),A	
00191				00251		POP	DE	:z zurück
00192 spauch	LD	L.A	;Nr. nach L					· ·
00172 3030017	LD	H.O	jid i macii L	00252		POP	AF	;(x-1) zurück
				00253		PUSH	HL	;y retten
00194	LD	SP, ende-diff+20	;Stack-Offset	00254		PUSH	AF	:(x-1) retten
00195	LD	B.5	:+32#CompNr.	00255		PUSH	DE	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
00196 spsi	SLA	L					٥٤	ız retten_
00197	DJNZ	spsi		00256		LDIR		;y →> z, Bank x →> Buffer
				00257		INC	В	
00198	ADD	HL, SP		00258		LD	A. 1	
00199	LD	SP.HL	SP in Bank 1 setzen	00259		TUD	(Oech).A	
00200	ΕX	DE.HL	¿Rückspr.adr. nach HL				•	
00201	JP	(HL)	und ab	00240		POP	HL	jz zurück
	u-	(nc)	juliu Es	00261		POP	DE	(x−1) zurück
00202				00262		PUSH	HL	:z retten
00203				00263		LDIR		12 -> (x-1)
00204					•		_	• =
00205 ;	lintara	rogramm Tausch:		00264		INC	В	; Buffer -> Bank 1
•				00265		LD	н, D	3 X
00206 ;			von Computer O mit dem	00266		POP	DE	jz zurück
00207 ;	eines	der drei anderen (Computer	00267		PUSH	HL	ix retten
00208				00268		PUSH	DE	
00209 tausch	LD	(hankyl-diff). A	;gew. Bank-Nr. sichern				DE	;z retten
00210	LD	(bankx2-diff).A	, gans bank in . steller ii	00269		LDIR		;x -> z, Bank 1 -> Buffer
				00270		INC	В	(Original-Code)
00211	LD	(bankx3-diff),A		00271		LD	A,0	•
00212					bankx2	EQU	5 -1	
00213	LD	HL.anf-diff3	:Bereich Tausch-Rout.		DANKXZ		-	
00214	PUSH	HL	retten	00273		DUT	(Oech),A	
			•	00274		POP	HL	ız zurück
00215	LD	DE, 0a000h	;Buffer für Original	00275		POF	AF	;x zurück
00216	LD	BC,0200h		00276		POP	DE	jy zurück
00217	LDIR		;OrigCode retten					
00218			,	00277		PUSH	AF	;× retten
	POP	DE	. T00h	00278		FUSH	HL	;z retten
00219			; 7e00h	00279		LDIR		;z -> y, Buffer -> Bank x
00220	PUSH	DÉ		00280		INC	B	(Orig. in Bank x)
00221	LD	HL, anf-diff	:Routinen zum Tauschen				_	, -
00222	LD	BC.ende-anf	•	00281		LD	H,D	ş (y+1)
		Do, ende an		00282		ΕX	AF, AF'	
00223	LDIR		;in die untere Hälfte	00283		DEC	Α	
00224 ;			bei 7e00h	00284		JR	NZ, 100pp	
00225	LD	(stack-diff).SP	¡SP retten	00285		J.,	٠-١- و ١٠٠٠	
00226	LD	SP.7f00h	:auch nach unten					
	LD		:7e00h aus Bank x	00286	;Stack:	(x+1),z		
00227		HL, OfeOoh	•	00287				
00228	LD	DE,7f00h	; Buffer	00288		POP	DE	:Buffer z
00229	LD	BC.9f00h	(MSB (Buffer in Bank) -1	00289		FOP	AF	
00230	CALL	anf-diff3	:Aufruf Tausch-Rout.					; (x+1) weg
				00290		LD	H,30h	;Anfang mit unten (3000h)
00231	LD	SP.0000	SP zurück	00001		1.5		
		. 1	•	00291		LD	A,0	
00232 stack	EQU	\$-2	•		bankx3	EQU	#,0 \$-1	

HEFT Dezember

15

00293	OUT	(Oech),A	;Bank x ein
00294			
00295 loop	PUSH	DE	;"Buffer z" retten
00296	PUSH	HL	;"von y" retten
00297	LDIR		;1.: Sektor in Buffer
00298			
00299	POP	DE	; "nach y" zurück
00300	LD	H, D	;"von x" (aus Bank)
00301	SET	7,H	ideshalb: immer >=8000h
00302	PUSH	HL	retten
00303	INC	₿	;ein Sektor
00304	LDIR		;2.: aus Bank nach unten
00305			
00306	POP	DE	;"nach x" (Bank)
00307	POP	HL	;"von z" (Buffer)
00308	INC	B	;ein Sektor
00309	LDIR		aus Buffer in Bank
00310			
00311	INC	В	jein Sektor
00312	DEC	н	Buffer bleibt
00313	LD	A, D	;"von y";
00314	AND	7fh	;immer unter 8000h
00315	LD	D,H	;Buffer in DE
00316	LD	н, А	;"von y" in HL
00317	CP	37h	:I/O-Bereich?
00318	JR	NZ,1op	inein, weiter
00319	INC	Н	ıja, überspringen
00320 lop	CP	7eh	;=fertig?
00321	JR	NZ,loop	;weiter, wenn <> 7e00
00322			
00323	LD	A, 1	;Bank 1
00324	OUT	(Oech),A	ywieder ein
00325	RET		;fertig
00326 ende	EQU	•	
00327			
00328			
00329			
00330 rettsp	EQU	4058h	
00331			
00332			
00333	END	start	

Türkisch: Iki karpuzu bir koltugu sig-

deramazsin.
Du kannst keine
zwei Melonen
unter einen Arm
klemmen.
Man kann nicht
auf zwei
Hochzeiten
gleichzeitig
tanzen.

* * * BOOLE XOR ABEL * * *

(oder: "Ent- oder -weder: d a s war hier die Frage!")

Im vorletzten INFO verkündete Hartmut (unser Obermann) ein Freisausschreiben, für dessen Gewinner er eine Flasche Wein aussetzte.

Damit hat er in dankenswerter Weise einen "frischen Wind" in unser Clubleben gebracht, und ich möchte sagen, so ein Wettbewerb sollte eigentlich in jeder unserer INFO-Nummern stehen! Doch wer bezahlt den vielen Wein bei so vielen Könnern? Unsere Clubkasse wäre sicher bald in den berüchtigten "Roten Zahlen". Es kann also immer nur der Initiative des Einzelnen überlassen bleiben.

Wie Hartmut inzwischen mitteilte, gingen mehr als eine richtige Lösung ein. Da das ja zu erwarten war – denn die sog. "logischen Funktionen" (auch Logic Operands genannt) kann eigentlich jeder begreifen, der logisch denken kann; und eben das ist wohl ohnehin die Voraussetzung für die halbwegs seriöse Beschäftigung mit unserem Hobby! –

also: Da das zu erwarten war, hatte Hartmut den Preis zunächst demjenigen ausgesetzt, dessen Lösung <u>als erste</u> einging!

Um so nobler war es von ihm, letztenendes doch j e d e m Einsender einer richtigen Lösung je eine Flasche aus "seinem" Weinberg zu verpassen...

Ein PROST! auf den edlen Spender und meinen besonderen Dank auch noch einmal an dieser Stelle, Hartmut!

Nun aber kommt, wie so oft, hier "das dicke Ende"! Sehen wir uns doch noch einmal Hartmuts Aufgabenstellung im INFO-Heft 15 vom September 1986, Seite 10, an!

Dort heißt es wörtlich:

"Wie muß die BASIC-Zeile aussehen, die <u>mit Hilfe der Funktionen OR, AND und NOT</u> diese (XOR-) Verknüpfung realisiert?" !!!

Logisch, daß die Lösung sich auch auf diese Operatoren beschränken muß!

Die Einsender haben dies – sine ira et studio (Tacitus) sei es gesagt: mit einer Ausnahme – sorgfältig beachtet und mehr oder weniger geschickte Vorschläge angeboten. Soweit OK.

Die "eine Ausnahme" (na: wer wohl?) hat ein bißchen anders herum gedacht. Doch davon nachher.

Wenn man schon außer Logik-Altmeister 800LE auch den norwegischen Algebra-Meister ABEL (1824 Traktat über die algebraische Gleichung 5.Grades) heranzieht und eine SUBTRAKTION zuhilfe nimmt (und auch dies akzeptiert wird), so müßte es auch erlaubt sein, eine noch wesentlich kürzere und somit "elegantere" Lösung ins Feld zu führen, die auf die Boole'sche Algebra ganz verzichtet:

Was wird denn verlangt? C soll immer dann <u>Null</u> sein, wenn A und B <u>gleich</u> sind; und es soll <u>Eins</u> sein, wenn sie verschieden sind. Daraus folgt sofort (nicht nur algebraisch, sondern auch "logisch"):

C = - (A <> B) !

Das Minuszeichen deshalb, weil für "Logisch Wahr" in der "BASIC-Algebra" '-1' statt '+1' erzeugt wird.

Schauen wir uns die entsprechende "WAHRHEITSTAFEL" (dies ist übrigens die korrekte Bezeichnung in der BOOLE'schen Algebra) an:

A	В	A<≥B	C=-(A<>B)
0	0	0	0
0	1	-1	1
1	0	-1	1
1	1	0	O

Es kommt also genau das heraus, was "XOR" tut: eine Eins nur dann, wenn <u>ENTWEDER</u> A <u>QDER</u> B gleich Eins ist - aber Null, wenn BEIDE gleich, also auch gleich Eins sind: im Gegensatz zum "OR"-Operanden, der im letzteren Fall gleich Eins ist! * ("Logisch", ja?) [Wer entdeckt den Trugschluß?] *)

Das komplette Progrämmchen lautet somit:

10 CLS: FOR A = 0 TO 1 : FOR B = 0 TO 1 - Hier liest der Hund...

 $20 C = - (A \leftrightarrow B)$

30 <L>PRINT A. B. C

40 NEXT B. A : END

übrigens ein prima "Einzeiler"/ Denn das geht natürlich alles auch in eine einzige Zeile. Ich habe es nur der Deutlichkeit halber getrennt.

Arnulf (die "Ausnahme") hat mir im letzten INFO die undankbare Aufgabe übertragen, soz. den "Schiedsrichter" in der "Kontroverse" (klingt zu hart: gemeint ist der Strategie--Unterschied) zwischen ihm und Hartmut zu spielen. Ich wage es:

Beide sind aus ihrer jeweiligen Perspektive im Recht. Zwar beinten - ich meine: fußten beide auf BOOLEs schöner Algebra. Doch Boole (1815-1864) wußte gewiß noch nichts von Bits und schon gar nicht von Bytes. Seine Lehre befaßte sich mit der Aussagenlogik, und zwar so allgemein, daß aus ihr in unserem Jahrhundert die euch sattsam bekannte Mengenlehre entstand (mit welcher unsere Erstklässler einige Jahre spielen durften).

Um nun die von BOOLE definierten Logik-Operatoren auch schlichteren Menschen - z.B. Informatikern - verständlich zu werden sie immer am bitteren BIT-Beispiel exerziert, und wer nur oder vorzugsweise BASIC macht, denkt hieran zuerst und zuletzt (so myself!)

Arnulf hingegen, der selbst zugibt, kein Jünger des BASIC zu sein, hat schon als GENIE-Baby (oder noch früher?) den süßen BYTE-Honia geschleckt! Diese Byte-Biene reproduziert in ihrem Geiste grundsätzlich wieder Bytes, denn er steht der CPU wesentlich näher als wir BASICisten - und die futtert bekanntlich keine Bi(scui)ts, sondern nur Bytes in ihrer Gänze, oft sogar zwei auf einmal (ich versuchte das bereits in meinem "1. Assembler-Programm" anzudeuten).

Hier lag also der tiefere Unterschied zwischen beiden Herren: Dem Byte-Beflissenen offenbart sich natürlich 2562 mal soviel wie dem billigen BIT-Steller! Deshalb vermißte Arnulf eine integrale (alles umfassende) Lösung.

Allerdings: Hartmut hatte danach ja auch gar nicht

defragt! (s.o.)

Was heißt überhaupt: "BIT"?

Ich glaube: "PASIC Ist Trumof".

Aber Glaube gehört woandershin. I.B. in die Politik. Oder Religion. Bei BASIC nützt er nichts. Und schon gar nichts im Umgang mit Bytes. Diese bedeuten nämlich:

"Bißchen Ybung Tut Es Selten!"

Aber bei dieser Gelegenheit fällt mir etwas anderes ein, das nur indirekt mit logischen Operatoren, aber auch sehr viel mit Logik zu tun hat.

Rosenfelder beschreibt in seinem hervorragenden Buch "BASIC FASTER & BETTER" eine Kurzschreibweise für logische Bedingungen (oder Entscheidungen), die die oft umständliche Formulierung "IF...THEN...ELSE" überflüssig machen. Ich habe das Gefühl - na so'n Quatsch; ein Programmierer und Software-Freak "fühlt" nicht: er denkt (oder denkt nicht=XOR!)- also ich habe den Gedanken, daß sich hierin noch weniger Kollegen auskennen als mit den "logischen Operaturen"! Und deshalb habe ich im letzten INFO ein kleines Privatissimum darüber begonnen allerdings ohne meine Weinvorräte anzupreisen, denn sie sind ich nicht für deren (CH₂)₂(OH)₂alt, daß Freiheit garantieren kann...

> So läßt uns BOOLE gar oft recht cool. Denn schon der junge Recke ABEL ergriff die Algebra beim Nabel! Ich sage das ganz ohne Spott mit Hochachtung für beid': KaJott.

> > (wie manches Weib ...)

gant" - aber ffaallschath, weil sie "XOR" nicht abdeckt! - Meine schöne kurze Gleichung für Clist deher zwar "ele-ZODOBLU KSUD STIB MELIG AOD I DIZ NOO SUUBDUGU; wenn f≕B; aber in den übrigen 65280. Fällen wird es nichtl. zwar auch in 256 Fallen gleich Mull, nämlich immer dann, xek brudeden wild ber den kombination zweien I-Byte-Zahlen *1 TabaidsuoA

spricht der "Gleichverteilung", die obige Wahrheitstafei in Fd. Myb Promille der Falle mein C=1 wird. Dies wider-Promitie, was ausnahmsweise mai zu wenig ist...), während nen tag (die Wahrscheinlichkeit hierfür beträgt somit rd. 4 225 Faile, in denen A=B, also nach meiner "Kurzgleichung" FFh=255d) gibt es unter 256*256 = 65536 Möglichkeiten nur fur beliebig große Zahlen! Schon bei 1-Byte-Zahlen (O bis Daese "Wahrheitstafel" gilt nur für A,B=0 oder 1, nicht ner Trugschius:

HEFT Dezember 1986

[L. UHLAND: , Nun muß sich alles, alles wenden ...!" - aus: Frühlingslieder <!>7

PJ 3 Janks Storulf fin James Jimes !

Das Problem: Gegeben sind drei "Bauplätze" A. B und C. Auf einem Platz befindet sich ein Stapel (Turm) von Scheiben, nach Größe aufgeschichtet (die größte zuunterst). Bewege den Turm von Platz A nach B unter Benutzung des Hilfsplatzes C und unter Einhaltung der Regeln;

- Es darf nur eine Scheibe zur Zeit bewegt werden.
- Es darf keine (größere) Scheibe auf eine kleinere gelegt werden.

Lösungshinweis: Benenne die Scheiben von 1 bis n (die größte heißt n). Das Ergebnis soll eine Liste der Züge sein. z.B. bei n=2: (1 A C)(2 A B)(1 C B). (soll bedeuten: Scheibe 1 von Turm A nach Turm C. dann Scheibe 2 ...)

(aus: Peter Schefe: "Informatik - Eine konstruktive Einführung")

So, Leute, mit diesem Problem wurde ich vor einigen Wochen konfrontiert, und zwar im Rahmen einer Erstsemster-Vorlesung Informatik bei dem Prof, der auch das oben genannte Buch verbrochen und bei uns armen Studenten dafür ganz schön kassiert hat. Nun bin ich zwar leidenschaftlicher Assembler-Freak, aber der Herr wollte den Kram gern in LISP. Falls Euch das nichts sagt: macht nichts. Das ist angeblich die Sprache der "Künstlichen Intelligenz", was immer das auch sein mag. Sollte sich jemand anstlich dafür interessieren, schreibe ich im nächsten Info gern mehr darüber - dann ist nämlich das Semester zuende und ich sollte es dann können. Aber dann müßt Ihr mich erst brieflich oder sonstwie dazu auffordern. Wenn Ihr Pech habt, schreib' ich auch so was dazu, aber verlaßt Euch nicht drauf.

Weiter im Text. Auf die Lösung kann man ungefähr so kommen (hat mir jedenfalls mein Übungsgruppen-Leiter gesagt): Der erste Arbeiter hat die Aufgabe bekommen, den Turm von A nach B zu versetzen, wobei er C benutzen darf. Nun saot er sich: "Verdammt, es wäre besser, wenn alle Scheiben bis auf die latzte (die größte) auf C wären, dann könnte ich die unterste (größte) Scheibe nach B packen und müßte dann nur noch den Rest-Turm von C nach B schaffen." Also stellt er dem nächsten untergebenen Arbeiter die unangenehme Aufgabe: "Schaffe alle Scheiben bis auf die unterste von A nach C. Du kannst dabei B benutzen." Dieser Arbeiter denkt nun ähnlich wie sein Chef und delegiert die Aufgabe weiter, bis ein Arbeiter erreicht wird, der die kleinste Scheibe bewegen muß. was er sofort tun kann. Man könnte auch erst dann aufhören, wenn es keine zu bewegenden Scheiben mehr gibt, denn kann dieser Arbeiter sagen: "Danke, Chef, Aufoabe ist schon erledigt."

Die jeweiligen "Rest-Türme" werden nach dem gleichen Prinzip bewegt.

Die Lösung in LISP sieht ungefähr so aus:

```
(DE HANGI (Scheiben)
   (HAN1 Scheiben 'A 'B 'C NIL))
(DE HAN1 (Scheibe von nach Hilfsturm Eroebnis)
   (COND ((ZEROP Scheibe) Ergebnis)
          (T (HAN1 (SUB1 Scheibe)
                   VOD
                   Hilfsturm
                   nach
                   (CONS (LIST Scheibe von nach)
                         (HAN1 (SUB1 Scheibe)
                               Hilfsturm
                               nach
                               Eraebnis())))))
```

```
Dazu wäre folgendes zu sagen:
Es handelt sich bei dem verwendeten LISP um BCI-LISP, das auf einer DEC-10
läuft (noch, bald kommt das Ding auf den Schrotthaufen). Die (hier benutzten)
eingebauten Funktionen:
(DE name (Lambda-Ausdruck)): definiert Funktion, die unter "name" aufgerufen
'x=(QUOTE x): gibt an, daß "x" eine Konstante ist (keine Variable)
NIL: leere Liste oder Null oder Wahrheitswert FALSE
(COND ...): Konditional, eine Art IF...THEN...ELSE...
(ZEROP x): wird TRUE, wenn x=0 und FALSE, wenn x<>0
T: ist der Wahrheitswert TRUE, also wie (1=1)
(SUB1 x): vermindert x um 1 bzw. hat als Ergebnis (x-1)
(CONS x 1): setzt das Element x vorne auf die Liste 1 auf bzw. hat als Ergeb-
nis die Liste aus dem Element x und der Liste 1
(LIST x y z ...): setzt aus den Elementen x... eine Liste zusammen bzw. hat
als Ergebnis die Liste mit den Elementen x, y, z ...
HANDI, HAN1: zwei Funktionen bzw. deren Namen
Scheiben, Scheibe, von. nach, Hilfsturm, Ergebnis: Variablen
Wie Ihr seht, ist alles auf Listen und Funktionen aufgebaut. Die Arbeitsweise
des Programms:
Durch Eingabe von "(HANOI x)", wobei x eine Zahl ist, wird das Programm ge-
startet. Die einzige Ausgabe ist das Ergebnis dieses Funktionsaufrufs (Funk-
tion HANOI mit dem Argument x. also genauso wie f(x) oder cos(x)).
```

Als erstes erhält die Variable "Scheiben" den Wert x zugewiesen. Dann wird eine zweite Funktion (HAN1) aufgerufen, diesmal mit folgenden Zuweisungen:

- Scheibe := Anzahl der Scheiben
- von := "Von-Turm" = A
- nach := "Ziel-Turm" = B
- Hilfsturm := C
- Ergebnis := NIL (leere Liste, noch kein Zug)

Nun wird abgefragt. ob die zu bewegende Scheibe "O" ist (ZEROP Scheibe). Wenn dies zutrifft, braucht keine Scheibe bewegt zu werden ("Danke, Chef ..."), Ansonsten wird immer (durch das "T") ein etwas komplizierter, doppelt rekursiver Ausdruck ausgeführt: Es wird wieder die Funktion HAN1 aufgerufen. wobei die Anzahl der zu bewegenden Scheiben um eins vermindert wird, also ist das neue "scheibe":=(altes "scheibe" -1). "Nach"- und Hilfsturm werden vertauscht. denn danach sollen die Scheiben bis auf die größte auf dem Hilfsturm liegen. Also neues "von": =altes "von": neues "nach": =altes "Hilfsturm" und neues "Hilfsturm":=altes "nach". Außerdem muß noch ein "Ergebnis" übergeben werden. Dieses Ergebnis besteht aus einer Liste (die mit "CONS" gebaut wird). Diese Lista hat als erstes Element den Zug, den der Arbeiter ausführt, nämlich die Scheibe "Scheibe" von Turm "von" nach Turm "nach" zu packen (diese Liste wird durch "LIST" erzeugt). Dahinter folgen noch alle Züge, die gemacht werden müssen, nachdem dieser Zug gemacht wurde, d.h. hier wird der "Restturm" von dem "Hilfsturm" endqültiq zum "nach"-Turm bewegt. Also muß hier wieder die Funktion HAN1 aufgerufen werden, nur mit entsprechend vertauschten Farametern. Mit anderen Worten: eigentlich drehen wir die Arbeit um. Zuerst wird der letzte Aufruf von HAN1 abgehandelt, es wird also der Restturm zum Zielturm gebracht, wobei das Ergebnis der Funktion die Liste der dazu mötigen Züge ist. Dann fügen wir vorne an die Liste den Zug an, den der Arbeiter machen sollen. Nun erst kann der zweite Aufruf von HAN1 erfolgen, bei den als "Ergebnis" die Liste der danach folgenden Züge übergeben wird (die Anführungsstriche bedeuten: die Variable mit dem Namen "Ergebnis" ist gemeint). Diese Obergabe des Ergebnisses nennt man Akkumulieren.

Das hört sich alles sehr schwierig an, aber nach dem fünften Lesen müßte es langsam dämmern. Schließlich habe ich auch einige Minuten (Rechenzeit) und einige Stunden (Arbeitszeit) gebraucht, bis diese Lösung stand, so kurz sie auch ist. Und vorher habe ich etliche Stunden in der Vorlesung mein Sitzfleisch deschult.

Aber Ihr fragt Euch: was soll das Ganze? Will der mir etwa was beibringen? Weit gefehlt! Denn nun folgt der interessante Teil: die Lösung in anderen Programmiersprachen. In Pascal soll es ähnlich aussehen wie in LISP, aber den Artikel überlassen ich anderen, denn Pascal kommt erst im nächsten Semester dran. Aber die gute alte Maschinensprache kann das auch! Wer glaubt, daß Rekursionen nicht möglich sind, lasse sich mit nachfolgendem Programm eines besseren belehren. Es macht für die Rekursion intensiv vom Stack Gebrauch, der deswegen auch überwacht werden muß, sonst überschreibt er plötzlich das Programm.

Interessant ist nun natürlich der Vergleich: von der Länge her gewinnt LISP klar, aber sicherlich wäre das Teil compiliert ziemlich lang. Auf der DEC 10 haben wir aber nur einen Interpreter, also kann ich nichts darüber sagen. Aus dem gleichen Grunde fallen Geschwindigkeitsvergleiche flach, denn je nach Tageszeit sind bis zu 12 Leute gleichzeitig am Werkeln. was natürlich die Reaktionszeit herabsetzt und außerdem müssen die Daten erst mühsam von/zu den Terminals übertragen werden, was unheimlich verlangsamt. Aber eine Kapazitätsprüfung ist angebracht. Ohne besondere Platz-Reservierung schafft es die DEC 10 derade bis zu einem Turm mit 8 Scheiben (in Worten: acht. immerhin ein Großrechner, auf dem die Rechenstunde 2500 DM kosten soll, wenn er auch nur 256 Kb Hauptspeicher (in 36-Bit-Worten) hat!). Mein kleiner IIs mit seinen 64Kb Hauptspeicher, von denen in diesem Programm nur 32Kb für den Stack benutzt werden dürfen, schafft 16 in ca. 2 Minuten. Da sich mit jeder neuen Scheibe die Rechenzeit verdoppelt, habe ich dort die Tests abgebrochen. Aber bei 64 Scheiben hat er ca. 20 min gerechnet (bis mir der Geduldsfaden riß), ohne einen Stacküberlauf zu produzieren. Ich würde sagen, daß die gesamte Rechenzeit bei 64 Scheiben ca. 800 Mio Jahre beträgt, kann das aber selbst nicht glauben und bin über jeden Gegenbeweis dankbar. Außerdem warte ich auf weitere Veroleiche und eventuelle Anfragen wegen LISP.

Gerald Schröder

(Folgende Unterprogramme des nachfolgenden Listings stammen nicht von mir, sondern von Anton Hummel: HEXJ. PRTHX. ASC.)

00001 1	Hanoi									
00002		rekursive Lösung des Problems "Türme von Hanoi"								
00002 ;		rald Schröder	Problems lurme von Handi"							
00004	VON GE	raid Schroder								
		•••								
00005 ;	im Dez	. '86 nach eige	ner LISP-Vorlage							
00006										
00007 ;		Aufruf durch "HANOI/CMD xx", wobei xx die								
00008;	Hähe d	es Turms in Hex	angibt							
00009			•							
00010 out	EQU	33h	;Ausgabe-Routine (o. 3Bh für Drucker)							
00011										
00012										
00013	ORG -	5200h								
00014 start	CALL	holarg	;Zahl holen							
00015	LD	B.A	Anzahl Scheiben nach B							
00016	CALL	PRTHX	:Höhe ausgeben							
00017	LD	A, Odh	imit CR							
00018	CALL	out	•							
00019	LD	(stack).SP	:SP retten							
00020	LD	SP.0000	ineu setzen							
00021		J.,, *****	,							
00022	LD	Н,'а'	:"von"-Turm							
00023	LD	L, 'b'	i"nach"-Turm							
00024	LD	C, 'c'	¡"Hilfsturm"							
00025	LD	IY.3880h	tfür BREAK-Abfrage							
00025		11,5000N	FTW PREMEMBER AUT AUT							
VVU26										

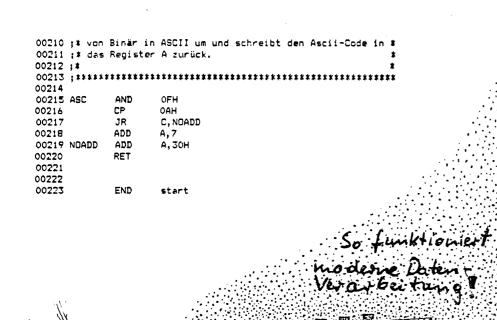
00027		CALL	hanoi	¡Tausch aufrufen
00028				
00029		LD	A, Odh	1 CR
00030		CALL	out	
00031		LD		; ausgeben
			SP,0000	;SP zurück
00032	Stack	EQU	\$-2	
00033		RET		;ab ins DOS
00034				
00035				
92003	1	******	************	**********
00037		# Haupt-	-Unterprogramm: f	acke B Scheiben #
00038	1		urm H nach L mith	
00039			Teil ist rekurs	
00040				************
00041	•	*******		
	hanoi	INC	В	: 0 Scheiben?
	1141101		B	to achernen:
00043		DEC	-	
00044		RET	Z	ija fertig
00045		BIT	0, (IY+0)	;Shift?
00046		JP	NZ, 402dh	;ja, BREAK
00047		PUSH	HL	;rette von/nach
0004B		PUSH	BC	;rette Hilfst., Scheiben
00049				
00050		CALL	sphigh	jab, wenn Stack zu groß
00051		DEC	В	geine Scheibe weniger
00052		LD	A, C	, and a demonstration with the same and the
00053		LD	C,L	;"nach" als "Hilfsturm"
				S HACH ALB MITTECHEM
00054		LD	L,A	;"Hilfsturm" als "nach"
00055		CALL	hanoi	şrekursiver Aufruf
00056				
00057		POP	BC	;Hilfsturm, Scheiben
00058		POP	HL	j von/nach
00059		CALL	ausgabe	; Bewegung ausgeben
00060				
00061		DEC ·	B	geine Scheibe weniger
00062		LD	A,C	,
00063		LD	C.H	;"von" als "Hilfsturm"
00064		LD	Н, А	;"Hilfsturm" als "von"
00065		JP	hanoi	Abgang mit Tauschen
		JP .	Hallot	thodaud with sangemen
00066				
00067				
00048			************	
00069	3	* gibt 1	Tauschaktion aus	im Format: #
00070		*	(xx v n)	*
00071	;	# wobei	xx = Nr. der Sch	eibe (in hex) #
00072		*	v = von Turm (a	
00073		1	n = nach Turm	
00074			**********	
00075	,			
00076			A	.10
	ausgabe		A, ' ('	;Klammer-auf
00078		CALL	out	jausgeben
00079		LD	A, B	;Scheiben-Nr. nach A
00080		CALL	PRTHX	şin Hex ausgeben
00081		LD	A, 20h	;Leerzeichen
00082		CALL	out	jausgeben
00083		LD	A,H	;von-Turm
00084		CALL	out	jausgeben
00085		LD	A, 20h	;Leerzeichen
00085		CALL	•	•
00086		LMLL	out) ausgeben

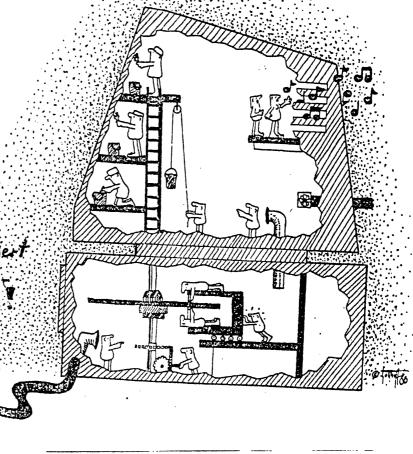
inach-Turm

00087

HEFT 11 Dezember 1986

	00088	CALL	out	; ausgeben	00149		INC	HL		
22	00089	LD	A,')'	;Klammer-zu	00150		LD	A. (HL)		įnächstes Zeichen
Z 3	00090	CALL	out	ausgeben	00151		CP	Odh		
	00091	LD	A, 20h	;Leerzeichen	00152		RET	Z		;CR: fertiq
	00072	CALL	out	jausgeben	00153		CALL	HEXJ		in binar
	00072	RET	000	, acogeous,	00154		RET	C		(falsch: Fehler
	00073	RE I			00155		OR	Č		
					00155		LD	B. A		sonst höheres N. dazu
	00095			********				В, А		;für Ergebnis-Ausgabe
	00096 ;				00157		RET			
	00097 ;		•	erhalb von 8000h #	00158					
	00098 ;		ja: zu groß, ab		00159					
	00099 ;	*****	***********	**********			******	*******	*******	********
	00100				00161 ;					*
	00101 sphigh	PUSH	HL		00162 ;		HEXJ			geschützteRegister: *
	00102	LD	н, о		00163 ;					alle außer AF #
	00103	LD	L,H		00164 ;	* Wande	elt Asc	:ii-Zeiche	en aus de	em Register A in Binär- 📑 🔻
	00104	ADD	HL,SP		00165 ;	* zahl	um und	! speicher	rt Ergebo	is in A. #
	00105	BIT	7,H	; >=8000h?	00166	* Ausga	abe-Fla	ags: C=0 =	alles (]k
	00106	POP	HL		00167	*		C=1 =	Fehler	*
	00107	RET	NZ	ija, Bit $7 = 1$	00168	*****	******	*******	*******	*****************
	00108			, ,	00169					
	00109	LD	HL, spmes	;nein, Meldung	00170					
	00110	CALL	4467h	ausgeben	00171 H	EXJ	CP	30H		
	00111	JR	ab	und Abgang	00172		RET	C		
	00111	011	40	, and magaing	00173		CP	3AH		
		DM	Osh /Charle au	groß! Abbruch.',0dh	00174		JR	C.HEX1		
	00113 spmes	רום	can, stack zu	grain: Habracii. , odii	00175		SUB	7		
	00114						CP	40H		
	00115				00176		JR		•	
	00116				00177	~v.	AND	NC, HEX	۷.	
	00117;		************		00178 H	FXI		OFH		
	00118 ;		Argument (Höhe		00179		RET			
	00119;		cheiben, Hex-Zah		00180 H	EX2	SCF			
	00120 ;	*****	************	******	00181		RET			
	00121				00182					
	00122 holarg	CALL	4cd5h	;nächstes Zeichen	00183 ;	******	*****	*******	*******	*****************
	00123	JR	I,error	;=CR: Fehler	00184 ;	*				
	00124	LD	A, (HL)	; holen	00185 ;	* CALL	PRTHX			GESCHUTZTE REGISTER: #
	00125	CALL	wertaus	;Zahl auswerten	00186 ;	*				ALLE AUBER AF *
	00126	LD	A, B	¡Ergebnis nach A	00187 ;	* Zeigt	: den 1	inhalt des	s Registe	ers A als 2-stellige 🗼 🛊
	00127	RET	NC	;kein Fehler: fertig	00188	* Hexad	ezimal	zahl auf	dem Bild	schirm an. #
	00128			· ·	00189 :	*				*
	00129 error	LD	HL.errmes	;bei Fehler:			*****	*******	******	*****************
	00130	CALL	4467h	Meldung ausgeben	00191					
	00131	JP	402dh	ab ins DOS	00192					
	00132	•		,	00193 P	RTHX	PUSH	AF		
	00133 errmes	DM	'Fehler: kein	oder falsches Argument!',Odh	00194		RRCA			
	00133 er / mes	D (1)	I WITH WITH POST	intermited in Sementer & con-	00174		RRCA			
	00135				00175		RRCA			
				******	00178		RRCA			
	00136 ;						CALL	ASC		
	00137 ;			ristellige Hex-Zahl aus * ********	00198				. (0)1000	ATC 1
	00138 ;	*****	************	********	00199		CALL	out	; (AUSGA	1827
	00139				00200		POP	AF		
	00140			ABBIT I LIVE	00201		CALL	ASC		
	00141 wertau		HEXJ	ASCII in binär	00202		JP	out		
	00142	RET	C	;Fehler: zurück	00203					
	00143	LD	B, A	;nach B retten (einst.)	00204					
	00144	RRCA		¡falls zweistellig:	00205 ;	*****	******	********	K******	***************
	00145	RRCA		;höherwertiges Nibble	00206;	*				.
	00146	RRCA	-	jerzeugen	00207	* CALL	ASC			geschützte Register: *
	00147	RRCA			00208 ;	*				alle außer AF #
	00148	LD	C, A	jund nach C			elt d e r	Inhalt o	der unter	en 4 Bit des Registers A 🕸
	-		•	-	,					-





Computerlexikon:

directory

In gewöhnlichem Englisch bedeutet das Wort Adreßbuch oder auch Telefonbuch, im Computer-Englisch dageger ist die Bedeutung eng begrenzt. Das directory ist das Inhaltsverzeichnis aller auf einem Massenspeicher abgespeicherten Dateien, sei es nun ein Magnetband, eine Floppy oder eine Festplatte. Bei einem Personal Computer bewirkt der Befehl DIR, wenn man im Betriebssy-

stem arbeitet, daß sämtliche Dateinamen aufgelistet werden, meist mit dem Umfang des belegten Speicherplatzes; also der Anzahl der Bytes, die sie einnehmen. Das erleichtert nicht nur das Suchen, sondern zeigt auch gleich, wieviel Speicherplatz noch frei ist. Natürlich kennen auch Heimcomputer so einen Befehl, doch ist er hier von Gerätetyp zu Gerätetyp verschieden. Will man bei dem weit verbreiteten C 64 einen Blick ins »Inhaltsverzeichnis« einer Diskette tun, genügt der Befehl LOAD "\$",8 schon hat man alles auf dem Bildschirm.

HEFT

13
Dezember
1986

Erklär du ihm doch, daß wir Pac-Man nicht haben! . . .

Das Herz unseres kleinen Haufens Silikonmasse besteht bekanntermaßen aus einem ZBO. Dieser ZBO kann über 1100 Befehle verarbeiten, von denen aber nur 694 von den Erbauern vorgesehen waren. Der Rest ist also Abfallprodukt.

Nun gibt es einen neuen Prozessor, den HD64180, der Z80-kompatibel ist, aber einge Sachen mehr kann (512Kb RAM verwalten, DMA, Schnittstelle...). Nur haben die Erbauer dieses Dings leider vergessen, die Befehle des Z80 zu berücksichtigen, die nicht offiziell dokumentiert sind. Das kann böse Probleme geben, denn wenn der neue Proz auf einen ihm unbekannten Befehl trifft, macht er einen Brutalo-Reset nach 0000h, was in unserem Fall jedes Programm ins Jenseits befördert.

Es ware dies kein Problem, wenn niemand die "Illegals" bzw. die nicht dokumentierten Befehle benutzen würde, aber viele Programmierer tun es doch. Prominentes Beispiel: der Editor/Assembler ZEUS (3 Illegals).

Ihr könnt nun

- 1. den neuen Prozessor verdessen (sehr schwer!),
- 2. alle Programme mit Illegals vergessen (nicht ganz so schwer),
- 3. alle Illecals durch normale Befehle ersetzen (schwer) oder
- 4. dem HD64180 die unbekannten Befehle beibringen (fast leicht).

Punkt 3 erschien mir brauchbar, bis sich ZEUS nach den Änderungen so merkwürdig benahm. Leider sind die Ersatz-Befehle für die Illegals nämlich einen kleinen Tick länger als die Illegals und das gibt big problems.

Also auf zu Punkt 4! Vorraussetzung: Veränderliches RAM/ROM bei 0000h: bei jedem CP/M-fähigen Rechner der Fall.

Außerdem habe ich in meinem kleinen Programm noch einiges ausgenutzt:

Arnulf hett seggt, daß RST OOh nie gebraucht wird. Also benutze man RST OOh für etwas anderes. In diesem Fall bot sich ein Banking an, das Helmuts alten Banker simuliert. Verfahrensweise: Der Speicher von 8000h-ffffh wird als Common 1 definiert und je nach gewünschter Bank wird der Offset von Common 1 neu gesetzt. Fank O ist die normale Bank, also sind dann Interrupts erlaubt. Ansonsten werden die Interrupts gesperrt. Die Bank-Nr. wird vor dem RST OOh in A geladen.

Mein kleiner IIs kennt ein Parallel-RAM. D.h. Neben Tastatur. Bildschirm etc., die ja memory-mapped-I/O sind, gibt es einen RAM-Bereich von 3400h-3fffh. Je nach Wunsch kann ich nun entweder Ein-/Ausgaben vornehmen oder in diesem Extra-RAM einige zusätzliche Programme laufen lassen. Wiederum müßte jeder TRSSO-CP/M-Rechner irgendetwas in der Richtung haben.

Num versteht Ihr auch, warum ich in der überschrift von "ROM-Modus" sprach. Der ganze Kram klappt bei CF/M in dieser Form nicht. Dafür andere Lösungen zu suchen. Überlasse ich den CP/M-Freaks.

Zu guter Letzt kann ich auch das ROM/RAM überschreiben (s. wiederum CP/M-fähige Rechner). Da sich in dem ROM allerhand Müll angesammelt hat, kann man dewisse Teile ohne Skrupel killen, was ich auch getan habe.

Mit diesen ganzen Einschränkungen wird das Programm zwar sehr auf eine Maschine festgelegt, aber wer wird sich schon einen HD64180 anschaffen? Wohl doch nur Leute, die sowiese am Basteln sind und bei deren Drahtansammlungen nicht viel vom TRS80 übrig geblieben ist.

Noch kurz zum eigentlichen Programm: Der erste Teil ist nur der Ansprung der Routine von 0000h aus. Der zweite Teil ist ein Ausgang aus der Routine, bei dem die Interrupts ausgeschaltet bleiben. Die anderen Ein/Aus-Routinen stellt 0VL3/SYB aus dem 6dos 2.4 zur Verfügung. Der dritte Teil ist derjenige, der beim Aufruf die Routine ins Parallel-RAM bringt. Danach folgt die eigentliche

Routine, die im gegenwärtigen - Justand noch nicht - mal 100h Bytes lang ist. Sie berücksichtigt - alle Ille**ug**ls, die in einem Artikel der "data welt" im Mai/Juni 1986 erwähnt wurden.

Die HD64180-spezifischen Befehle INO/DUTO wurden über DBs realisiert, weil mein alter ZEUS sie natürlich nicht kennt.

Der Programmierstil ist leider sehr "unschön". wie mein Prof sagen würde, vor allem aufgrund der vielen Fatches direkt im Programmablauf, aber es tut seinen Dienst.

Gerald Schröder

Hardware: Helmut Bernhardt Literatur: "TAV's ZBO Tuning" aus "data welt" 5 und 6 '86 ZBO-Reference-Manual



Du siehst, ich bin immer noch attraktiv!

		00001 : 00002 ;		-Trap für Genie II achten '86 by Gera				00061 : 00062	*****	*******	*****	
		00003				521E	E1	28000	FOP	AF		
		00004				521F		00064	PUSH	AF	iretten	
06A0	-	00005 pramon		06a0h	:schaltet ParRAM ein	5220		00065	RLCA	A.	i ecceii	
06AE	3	00006 pramoff	EQU	Oóabh	;schaltet ParRAM aus	5221	07	00066	RLCA		:korr. Offset erzeugen	
		00007				5222	07	00067	RLCA		: (Basis Common 1 neu)	
		00008				5223	-	00087	DB	0edh,39h,38h	; GUTO (JSh), A	
		00009 ;				5226		00069	OR	A	:Bank 0?	
		00010					C2D206	00089	JF	NZ.prama	• = =	
		00011 ;	0000:	Ansprung Error-Tr	ap und RST 00h			00070	POP	Ni.prama AF	;nein, keine Interruots	
		00012				522A	-		. •.	• • •		
0000)	00013	ORG	0	·	5228	C3AB06	00072	JP ·	pramoff	;Interrupts ein	
0000	CDA006	00014	CALL	pramon	:ParRAM ein			00073				
000	3 030034	00015	JP	routin-offset	;anspringen			00074				
		00016			• • •			00075				
		00017						00076 ;		************		
								00077 ;		galer Occode: sim		
		00019						0007B ;	*****	************	******	
		00017		A	nus und: Intercunts			00079				
					aus und Interrupts	522E	CBBF	00080 illopc	RES	7, A	:TRAP löschen	
		00021 ;	016106	en disabled		5230	ED	00081	DB	0edh,39h,34h	:DUTO (34h).A	
	_	00022					322534	00082	LD	(ufo-offset).A	:UFO retten	
06D2		00023	ORG	06d2h		5236		00083	POP	AF	A vom Stack	
06D2		00024 prama	IN	A, (Ofeh)		5237	E3	00084	EX	(SP).HL	:HL mit ErrAdr. tausch.	
06D4		00025	RES	0,A		5238		00085	PUSH	AF	:A wieder retten	
06D8	5 D3FE	00026	DUT	(Ofeh),A		5239	C5	00084	PUSH	BC	BC als Hilfsregister	
06DE	F1	00027	POP	AF			3E00	00087		A. 0	•	
0609	7 C9	00028	RET			523A	2E00		LD.		:UF0	
		00029				523B		00088 ufo	EQU	5-1		
		00030				523C	CB77	00089	BIT	6, A	;gesetzt?	
		00031 :				523E	2801	00090	JR	Z, nosub	;nein, Opc. direkt davor	
		00032				5240	2B	00091	DEC	HL		
		00033 :	Initia	alisierungsroutine		5241	2B	00092 nasub	DEC	HL	;Zeiger auf ill. Opc.	
		00034		arraid, direas		5242	7E	00093	LD	A, (HL)	;laden	
5200	`	00035	ORG	5200H		5243	47	00094	LD	B, A	;und retten	
5200		00035 start	LD	A. 80h	:Common 1 ab BOOOh	5244	FECB	00095	CP	Ocbh	;CBxx? (SLIA)	
5202		00037	DB	Oedh.39h.3ah	:setzen (DUTO (3ah).	5246	23	00096	INC	HL	;Zeiger weiter	
0202	ED	00037	שע	Oeun, Syn, San	; Beczen (DDIO (San),	5247	7E	00097	LD	A, (HL)	;2. Byte laden	
					:ParRAM ein	5248	20 0F	00098	JR	NZ, ddfd	;nein, Oper. mit IX/Y	
5205		00039	CALL	pramon	* · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·			00099		,	,	
5208		00040	LD	HL, routin	:Routine			00100 :	*****	************	******	
520E		00041	LD	DE,routin-offse				00101 4	ille:	maler Opcode: CBx:	x = SLIA x *	
	010900	00042	LD	BC.ende-routin	; übertragen			00102 ;		***********		
5211		00043	LDIR					00103	*****	******	************	
5213	S CJABO6	00044	JF	pramoff	;FarRAM aus und ab	₹ 24∧	D620	00104	SUB	20h	:korrigieren	
		00045					323F34	00105	LD		in den Frodramm-Text	
		00046				3246	3-3-34		LD	(CDXX-OffBet), H	in den blodramm-:exc	
		00047 :						00106	202	•	. B	
		0004B				524F		00107	POP	BC	;Register zurück	
		00049 :	Routin	ne im ParRAM für	Error-Trap und RST 00h	5250		00108	POP	AF		
		00050 :	bei Fr	ror: fehlende Code	s simulieren	5251	23	00109	INC	HL	;PC neu setzen	
		00051		T OOh: Bank A ein		5252		00110	ΕX	(SP),HL	:und HL zurück	HEFT
		00052	De1 116	or come bonk in term	## T T T T T T T T T T T T T T T T T T	5253	37	00111	SCF		;für invertiert!!!	13
		00052 offset	EOU	\$-3400h		5254	CB10	00112	RL	₿	;und rotieren	
1E16				9-3400n AF		5255		00113 CBxx	EQU	5-1	;10-17 für Register B-A	Dezember
	F5	00054 routin			- TNO A (74h)	5256	C3AB06	00114 ab	JP	pramoff	:weiter im Programm	1986
5217		00055	DB	0edh,38h,34h	; INO A, (34h)	-		00115			-	1700
	CB7F	00056	BIT	7,A	:TRAP gesetzt?			00116				^^
5210	2010	00057	JR	NZ.illopc	;ja, illegaler Opcode			00117 ;	*****	************	*********	30
•		00058						00118 ;		galer Opcode: ers		~ ~
		00059 ;		***********				00117 :		*************		
		00060;	# Bank	ing: Bank A einsch	naiten #			00120				
					•			44444				

5259	FECB	00121 ddfd	CP	Ocbh	;danach CBh?	52A0	J2C6J4	00181	LD	(lade-offset),A	; ; setzen
525B	2828	00122	JR	Z,ddfdcb	ija			00182			
525D	326834	00123	LD	(ersatz-offset)	•			00183 ;	Rotati	ons-/Schiebe-Befe	hl erzeugen
5260	FE26	00124	CP	26h	:"LD hX/Y,konstante"?			00184			
5262	2807	00125	JR	Z.ldkon	; ,a	52A3		00185	LD	A, (HL)	
5264	FE2E	00126	CP	2eh	;"LD 1X/Y,konstante"?	52A4	E6F8	00186	AND	0f8h	:die Bits 0-2 löschen
5266	2803	00127	JR	Z,ldkon	; a	52A6	OF	00187	RRCA		jund raus rotieren
		00128				52A7	OF	0018 8	RRCA		
5268	AF	00129	XOR	Α	;keine Konstante: NOP	52A8	OF	00189	RRCA		•
5269	1802	00130	JR	weiter		52A9	3C	00190	INC	A	;+1
		00131				52AA	47	00191	LD	В, А	;als Zähler
		00132 ;	Konstar	nte nach MSB/LSB	von IX/Y	52AB	3EFE	00192	LD	A,Ofeh	;6/e/16/1e/26/2e/3e=RLC,
		00133						00193			
526B	23	00134 ldkon	INC	HL	;Zeiger auf Konstante	52AD		00194 loop2	ADD	A, 8	; RRC, RL, RR, SLA, SRA, SRL
526C	7E	00135	LD	A, (HL)	idiese laden	52AF	10FC	00195	DJNZ	100p2	; (u. RES/SET x)
		00136						00196			
526D	326934	00137 weiter	LD	(konst-offset) ©	A şu. in den Text	52B1	48	00197	LD	C,B	;NOP erzeugen (für reta)
5270	78	00138	LD	A,B	;DD/FD zurück			00198			
5271	326534	00139	LD	(ddfd1-offset),	A ;setzen	52B2	FE36	00199	CP	36h	;SLIA?
5274	326834	00140	LD	(ddfd2-offset),	A	52B4	200B	00200	JR	NZ, noSLIA	;nein
		00141						00201			
5277	C1	00142	POP	BC	;alle Register zurück			00202 ;	SLIA ((X/Y+d) oder SLIA	(IX/Y+d),r
5278	F1	00143	POP	AF				00203			
5279	23	00144	INC	HL	;PC neu	52B6	0637	00204	LD	B, 37h	;SCF erzeugen
527A	E3	00145	EX	(SP),HL	;HL zurück	52B8	7E	00205	LD	A, (HL)	;SLIA (IX/Y+d)?
		00146				5289	FE36	00206	CP	36h	
E27B	DDES	00147 ddfd1	PUSH	IX	įbzw. IY	52BB	2002	00207	JR	NZ, nopro	inein, kein Problem
527D	E3	00148	ΕX	(SP) .HL	inach HL	52BD	OEC9	00208	LD	C, 0c9h	RET für reta erzeugen
527E	7F	00149 ersatz	LD	A, A	:Operation ausführen			00209		,	,
527F	00	00150 konst	NOP		evtl. Konstante	52BF	3E16	00210 nopro	LD	A, 16h	:RL erzeugen (statt SLIA)
5280		00151	EX	(SP),HL	ineues IX/Y zurück			00211		,	,
5281	DDE1	00152 ddfd2	POP	IX	;bzw. IY	5201	320334	00212 noSLIA	LD	(opera-offset),	A jsetz e n
	18D1	00153	JR	ab	•	5204	78	00213	LD	A.B	:SCF oder NOP
0200		00154				5205	32BF34	00214	LD	(cflag-offset).	*
		00155				5208	79	00215	LD	A.C	:RET oder NOP
		00156 :	*****	***********	******	5209	320434	00216	LD	(reta-offset),A	•
		00157		gefolgt von CB				00217			,
		00158 :		RRC/RL/RR/SLA/SRA	/(SLIA)/SRL. *	5200	Ci	00218	FOP	BC	;Register zurück
		00159		Y+d).B/C/D/E/H/L		52CD	F1	00219	POP	AF	,
		00160 ;		************		52CE	23	00220	INC	HL	:PC korrigieren
		00161				52CF	E3	00221	EX	(SP),HL	jund HL zurück
5285	78	00162 ddfdcb	LD	A.B	;DD/FD zurück			00222			,
5286	320034	00162	LD	(ddfd3-offset).	•	52D0	CDBF34	00223	CALL	cflag-offset	;Operation ausführen
5289	320534	00164	LD	(ddfd4-offset).			1881	00224	JR	ab	, -,
528C	23	00165	INC	HL	¿Zeiger auf Offset			00225			
528D	7E	00166	LD	A. (HL)	;"d" aus (IX/Y+d) laden			00226 ;	Unterpr	ogramm: Operation	n simulieren
528E	320234	00167	LD	(offs1-offset),				00227		- 2	
5291	320734	00168	LD	(offsZ-offset),	•	52D5	00	00228 cflag	NOP		;oder SCF
					••						,
3277	27			•	:7eioer auf Operation						
	23	00169	INC	HL	;Zeiger auf Operation	5206		00229			:DD o. ED für IX/Y
	23	00169 00170	INC	HL	•	52D6	00	00229 00230 ddfd3	NOP	Ochh	;DD o. FD für IX/Y
	23	00169 00170 00171 ;	INC	•	•	5207	CB OO	00229 00230 ddfd3 00231	NOP DB	Ocbh	;immer CBh
F70F		00169 00170 00171 ; 00172	INC Lade-Be	HL ef e hl errechnen u	and in den Text	5207 5208	00 CB 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1	NOP DB NOP		;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d)
5295 5307	7E	00169 00170 00171; 00172 00173	INC Lade-Be	HL efehl errechnen u A, (HL)	and in den Text ;Befehl laden	5207	00 CB 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera	NOP DB		;immer CBh
5296	7E E607	00169 00170 00171; 00172 00173	INC Lade-Be LD AND	HL efehl errechnen u A,(HL) 7	nd in den Text ;Befehl laden ;nur die Bits 0-2	5207 5208 5209	00 CB 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera 00234	NOP DB NOP NOP		;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d) ;Operationsanweisung
5296 5298	7E E607 3C	00169 00170 00171; 00172 00173 00174 00175	INC Lade-Be LD AND INC	HL efehl errechnen u A, (HL) 7 A	nd in den Text ;Befehl laden ;nur die Bits 0-2 ;+1	5207 5208	00 CB 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera 00234 00235 reta	NOP DB NOP		;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d)
5296 5298 5299	7E E607 3C 47	00169 00170 00171; 00172; 00173 00174 00175 00176	INC Lade-Be LD AND INC LD	HL efehl errechnen u A, (HL) 7 A B,A	ind in den Text ;Befehl laden ;nur die Bits 0-2 ;+1 ;als Zähler	52D7 52D8 52D9 52DA	00 CB 00 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera 00234 00235 reta 00236	NOP DB NOP NOP		<pre>;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d) ;Operationsanweisung ;RETurn bei SLIA (IX/Y+d)</pre>
5296 5298 5299	7E E607 3C	00169 00170 00171; 00172; 00173 00174 00175 00176 00177	INC Lade-Be LD AND INC	HL efehl errechnen u A, (HL) 7 A	nd in den Text ;Befehl laden ;nur die Bits 0-2 ;+1	52D7 52D8 52D9 52DA 52DB	00 00 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera 00234 00235 reta 00236 00237 ddfd4	NOP DB NOP NOP NOP		<pre>;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d) ;Operationsanweisung ;RETurn bei SLIA (IX/Y+d) ;DD/FD für IX/Y</pre>
5296 5298 5299 529A	7E E607 3C 47 3E3E	00169 00170 00171; 00172 00173 00174 00175 00176 00177 00178	INC Lade-Be AND INC LD LD	HL efehl errechnen u A, (HL) 7 A B,A A,3eh	ind in den Text ¡Befehl laden ¡nur die Bits 0-2 ;+1 ;als Zähler ¡Opcode 46h-7eh erzeugen	52D7 52D8 52D9 52DA 52DB 52DC	00 CB 00 00 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera 00234 00235 reta 00236 00237 ddfd4 00238 lade	NOP DB NOP NOP NOP		<pre>;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d) ;Operationsanweisung ;RETurn bei SLIA (IX/Y+d) ;DD/FD für IX/Y ;Ladebefehl</pre>
5296 5298 5299 529A 529C	7E E607 3C 47 3E3E C608	00169 00170 00171; 00172 00173 00174 00175 00176 00177 00178 00179 laap1	INC Lade-Be LD AND INC LD LD ADD	HL efehl errechnen u A, (HL) 7 A B, A A, 3eh A, 8	#Befehl laden #nur die Bits 0-2 #+1 #als Zähler #Opcode 46h-7eh erzeugen # (46/4e/56/5e/66/6e/7e)	52D7 52D8 52D9 52DA 52DB 52DC 52DD	00 CB 00 00 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera 00234 00235 reta 00236 00237 ddfd4 00238 lade 00239 offs2	NOP DB NOP NOP NOP NOP LD NOP		<pre>;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d) ;Operationsanweisung ;RETurn bei SLIA (IX/Y+d) ;DD/FD für IX/Y</pre>
5296 5298 5299 529A 529C	7E E607 3C 47 3E3E	00169 00170 00171; 00172 00173 00174 00175 00176 00177 00178	INC Lade-Be AND INC LD LD	HL efehl errechnen u A, (HL) 7 A B,A A,3eh	ind in den Text ¡Befehl laden ¡nur die Bits 0-2 ;+1 ;als Zähler ¡Opcode 46h-7eh erzeugen	52D7 52D8 52D9 52DA 52DB 52DC 52DD	00 CB 00 00 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera 00234 00235 reta 00236 00237 ddfd4 00238 lade 00239 offs2 00240	NOP DB NOP NOP NOP		<pre>;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d) ;Operationsanweisung ;RETurn bei SLIA (IX/Y+d) ;DD/FD für IX/Y ;Ladebefehl</pre>
5296 5298 5299 529A 529C	7E E607 3C 47 3E3E C608	00169 00170 00171; 00172 00173 00174 00175 00176 00177 00178 00179 laap1	INC Lade-Be LD AND INC LD LD ADD	HL efehl errechnen u A, (HL) 7 A B, A A, 3eh A, 8	#Befehl laden #nur die Bits 0-2 #+1 #als Zähler #Opcode 46h-7eh erzeugen # (46/4e/56/5e/66/6e/7e)	52D7 52D8 52D9 52DA 52DB 52DC 52DD 52DE	00 CB 00 00 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera 00234 00235 reta 00236 00237 ddfd4 00238 lade 00239 offs2 00240 00241	NOP DB NOP NOP NOP NOP NOP LD NOP RET	A,A	<pre>;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d) ;Operationsanweisung ;RETurn bei SLIA (IX/Y+d) ;DD/FD für IX/Y ;Ladebefehl</pre>
5296 5298 5299 529A 529C	7E E607 3C 47 3E3E C608	00169 00170 00171; 00172 00173 00174 00175 00176 00177 00178 00179 laap1	INC Lade-Be LD AND INC LD LD ADD	HL efehl errechnen u A, (HL) 7 A B, A A, 3eh A, 8	#Befehl laden #nur die Bits 0-2 #+1 #als Zähler #Opcode 46h-7eh erzeugen # (46/4e/56/5e/66/6e/7e)	52D7 52D8 52D9 52DA 52DB 52DC 52DD	00 CB 00 00 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera 00234 00235 reta 00236 00237 ddfd4 00238 lade 00239 offs2 00240 00241 00242 ende	NOP DB NOP NOP NOP NOP LD NOP		<pre>;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d) ;Operationsanweisung ;RETurn bei SLIA (IX/Y+d) ;DD/FD für IX/Y ;Ladebefehl</pre>
5296 5298 5299 529A 529C	7E E607 3C 47 3E3E C608	00169 00170 00171; 00172 00173 00174 00175 00176 00177 00178 00179 laap1	INC Lade-Be LD AND INC LD LD ADD	HL efehl errechnen u A, (HL) 7 A B, A A, 3eh A, 8	#Befehl laden #nur die Bits 0-2 #+1 #als Zähler #Opcode 46h-7eh erzeugen # (46/4e/56/5e/66/6e/7e)	52D7 52D8 52D9 52DA 52DB 52DC 52DD 52DE	00 CB 00 00 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera 00234 00235 reta 00236 00237 ddfd4 00238 lade 00239 offs2 00240 00241 00242 ende 00243	NOP DB NOP NOP NOP NOP NOP LD NOP RET	A,A	<pre>;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d) ;Operationsanweisung ;RETurn bei SLIA (IX/Y+d) ;DD/FD für IX/Y ;Ladebefehl</pre>
5296 5298 5299 529A 529C	7E E607 3C 47 3E3E C608	00169 00170 00171; 00172 00173 00174 00175 00176 00177 00178 00179 laap1	INC Lade-Be LD AND INC LD LD ADD	HL efehl errechnen u A, (HL) 7 A B, A A, 3eh A, 8	#Befehl laden #nur die Bits 0-2 #+1 #als Zähler #Opcode 46h-7eh erzeugen # (46/4e/56/5e/66/6e/7e)	52D7 52D8 52D9 52DA 52DB 52DC 52DD 52DE	00 CB 00 00 00	00229 00230 ddfd3 00231 00232 offs1 00233 opera 00234 00235 reta 00236 00237 ddfd4 00238 lade 00239 offs2 00240 00241 00242 ende	NOP DB NOP NOP NOP NOP NOP LD NOP RET	A,A	<pre>;immer CBh ;Offset d (IX/Y+d) ;Operationsanweisung ;RETurn bei SLIA (IX/Y+d) ;DD/FD für IX/Y ;Ladebefehl</pre>

TAV's Z80 Tuning

<u>Illegals</u>

ie Z80-CPU ist mit ihren 694 Befehlen ein überaus leistungsfählger Mikroprozessor. Dieser riesige Befehlsschatz läßt sich durch sogenannte "Illegals" auf über 1100 Op-Codes erweitern. Ein Illegal ist ein vom Hersteller nicht definierter Op-Code, der normalerweise eine Fehlfunktion des Prozessors verursacht. Viele dieser Fehlfunktionen repräsentieren jedoch eine sinnvolle Befehlserweiterung.

Im Bereich der Realtime-Programmierung kann es vorkommen, daß eine Routine einige tausendmal innerhalb einer Programmschleife aufgerufen wird. In solchen Fällen macht sich das Einsparen jedes Taktzyklus bemerkbar. Ein gezielter Einsatz der folgenden Operationen kann insbesondere dazu beitragen, kritische Bereiche zu unterschreiten und somit ungewollte Fehlfunktionen eines Programmes zu vermeiden. Weiterhin können in Grenzfällen Speicherplatzprobleme gelöst werden, da ein Blegal mindestens durch zwei konventionelle Befehle ersetzt werden muß.

illegals lassen sich darüberhinaus hervorragend in einen Programmschutz einbauen, da sie kein mir bekannter Disassembler in sinnvoller Form interpretieren kann.

Neue Shiftund Rotations-Befehle

Als erstes möchte ich Ihnen eine gänzlich neue Shift-Operation vorstellen - die SLIA-Funktion. (Shift Left Inverted Arithmetic). Sie entspricht der SLA-Operation mit dem Unterschied, daß hierbei das relative Bit 0 mit logisch 1 (High) aufgefüllt wird.

Bitte beachten Sie, daß ihr Assembler die oben vorgestellten symbolischen Befehlscodes nicht direkt verstehen kann. Bei der Programmierung müssen die ihnen zugeordneten Op-Codes mittels den DEFB- und DEFW-Anweisungen folgendermaßen in den Source-Code implementiert werden.

A.(MEM1) ; Hohe Testzahl DEFW -37CB ;SLIA A (Testzahl=Testzahl+2+1) (MEM1),A :Ergebnis zurückschreiben RET : Test beendet

In diesem Beispiel wird ein beliebiger Testwert aus der Speicherzelle MEM1 in den Akkumulator geladen, mittels SLIA A Operation manipuliert und in die Speicherzelle MEM1 zurückgeschrieben. Die Implementierung des SLIA-Befehles erfolgte in unserem Beispiel mit Hilfe der DEFW-Anweisung. Es ist in diesem Zusammenhang unbedingt zu beachten, das High- und Low-Byte des benötigten 2-Byte Op-Codes vertauscht werden müssen (siehe Tabelle). Falls die DEFB-Anweisung verwendet werden sollte, müssen die Op-Codes in normaler Reihenfolge eingegeben

An dieser Stelle endet der 1. Teil über Z30-Operationen, die in keinem Handbuch stehen, im nächsten Monat werden wir uns unter anderem mit neuen Befehlen zur gezielten High/Low-Byte Manipulation der 16-Bit Index-Register beschäftigen. Bis dahin wünsche ich Ihnen viel Spaß beim Experimentieren mit der Z80-CPU und immer ein Bit zuviel (tav)

CY ←	7

Name	Qp-Code	Name	Op-Code
SLIA B	CB 30	SLIA C	CB 31
SLIA D	CB 32	SLIA E	CB 33
SLIA H	CB 34	SLIA L	CB 35
SLIA (HL)	CB 36	SLIA A	CB 37

Links orientiertes indiziert-indirektes invertiertarithmetisches "Shiften" mit Transfer des Endergebnisses in ein beliebiges 8-Bit Register.

Name:	<u>Op-C∞de</u>	Name	<u>Op-C∞de</u>
SLIA (IX+d),B	DD CB d 30	SLIA (IY+d),B	FD CB d 30
SLIA (IX+d),C	DD CB d 31	SLIA (IY+d),C	FD CB d 31
SLIA (IX+d),D	DD CB d 32	SLIA (IY+d),D	FD CB d 32
SLIA (IX+d),E	DD CB d 33	SLIA (IY+d),E	FD CB d 33
SLIA (IX+d),H	DD CB d 34	SLIA (IY+d),H	FD CB d 34
SLIA (IX+d),L	DD CB d 35	SLIA (IY+d),L	FD CB d 35
SLIA (IX+d)	DD CB d 36	SLIA (IY+d)	FD CB d 36
SLIA (IX+d),A	DD C8 d 37	SLIA (IY+d),A	FD CB d 37
d = Distanzadres	Se (00 - FF)		

Indiziert-indirekte Verschiebeoperationen Transfer des Endergebnisses in ein Register. RR (xr+d),r

Name:	Op-Code	Name	<u>Op-C∞de</u>
RR (IX+d),B	DD CB d 18	RR (IY+d),B	FD CB d 18
RR (IX+d),C	DD CB d 19	RR (IY+d),C	FD CB d 19
RR (IX+d),D	DD CB d 1A	RR (IY+d),D	FD CB d 1A
RR (IX+d),E	DD CB d 18	RR (IY+d),E	FD CB d 18
RR (IX+d),H	DD CB d 1C	RR (IY+d),H	FD CB d 1C
RR (IX+d),L	DD CB d 1D	RR (IY+d),L	FD CB d 1D
RR (IX+d),A	DD CB d 1F	RR (IY+d),A	FD CB d 1F

RL (xr+d).r

Name:	Op-Code	Name	<u>Op-Code</u>
RL (IX+d),B	- DD CB d 10	RL (IY+d),B	FD CB d 10
RL (IX+d),C	DD CB d 11	RL (IY+d),C	FD CB d 11
RL (IX+d),D	DD CB d 12	RL (IY+d),D	FD CB d 12
RL (IX+d),E	DD CB d 13	RL (IY+d),E	FD CB d 13
RL (IX+d),H	DD CB d 14	RL (IY+d),H	FD CB d 14
RL (IX+d),L	DD CB d 15	RL (IY+d),L	FD CB d 15
RL (IX+d),A	DD CB d 17	RL (IY+d),A	FD CB d 17

RRC (xr+d).r

Name:	Op-Code	<u>Name</u>	<u> Op-C∞de</u>
RRC (IX+d),B	DD CB d 08	RRC (IY+d),B	FD CB d 08
RRC (IX+d),C	DD CB d 09	RRC (IY+d),C	FD CB d 09
RRC (IX+d),D	DD CB d OA	RRC (IY+d),D	FD CB d OA
RRC (IX+d),E	DD C8 d 08	RRC (IY+d),E	FD CB d OB
RRC (IX+d),H	DD CB d OC	RRC (IY+d),H	FD CB d OC
RRC (IX+d),L	DD CB d OD	RRC (IY+d),L	FD CB d OD
RRC (IX+d),A	DD CB d OF	RRC (IY+d),A	FD CB d OF

RLC (xr+d).r

Name:	Op-Code	Name	Op-Code
RLC (IX+d),B	DD CB d 00	RLC (IY+d),B	FD CB d 00
RLC (IX+d),C	DD CB d O1	RLC (IY+d),C	FD CB d O I
RLC (IX+d),D	DD CB d 02	RLC (IY+d),D	FD CB d 02
RLC (IX+d),E	DD CB d 03	RLC (IY+d),E	FD CB d 03
RLC (IX+d),H	DD CB d 04	RLC (IY+d),H	FD CB d 04
RLC (IX+d),L	DD CB d 05	RLC (IY+d),L	FD CB d 05
RLC (IX+d),A	DD CB d 07	RLC (IY+d),A	FD CB d 07

HEFT 17 Dezember 1986

35 SRA (xr+d),r

Name:	Op-Code	<u>Name</u>	Op-Code
SRA (IX+d),B	DD CB d 28	SRA (IY+d),B	, FD CB d 28
SRA (IX+d),C SRA (IX+d),D	DD CB d 29 DD CB d 2A	SRA (1Y+d),C SRA (1Y+d),D	FD CB d 29 FD CB d 2A
SRA (IX+d),E	DD CB d 2B	SRA (IY+d),E	FD CB d 2B
SRA (IX+d),H SRA (IX+d),L	DD CB d 2C DD CB d 2D	SRA (1Y+d),H SRA (1Y+d),L	FD CB d 2C FD CB d 2D
SRA (IX+d),A	DD CB d 2F	SRA (IY+d),A	FD CB d 2F

SLA (xr+d),r

Name:	Op-Code	Name	•	Op-Code
SLA (IX+d),B	DD CB d 20	SLA (IY+d),B		FD CB d 20
SLA (IX+d),C	DD CB d 21	SLA (IY+d),C		FD CB d 21
SLA (IX+d),D	DD CB d 22	SLA (IY+d),D		FD CB d 22
SLA (IX+d),E	DD CB d 23	SLA (IY+d),E		FD CB d 23
SLA (IX+d),H	DD CB d 24	SLA (IY+d),H		FD CB d 24
SLA (IX+d),L	DD CB d 25	SLA (IY+d),L		FD CB d 25
SLA (IX+d),A	DD CB d 27	SLA (IY+d),A		FD CB d 27

SRL (xr+d),r

Name:	Op-Code	<u>Name</u>	Op-Code
SRL (IX+d),B	DD CB d 38	SRL (1Y+d),B	FD CB d 38 FD CB d 39
SRL (IX+d),C SRL (IX+d),D	DD CB d 39 DD CB d 3A	SRL (1Y+d),C SRL (1Y+d),D	FD CB d 3A
SRL (IX+d),E	DD CB d 3B	SRL (1Y+d),E	FD CB d 3B FD CB d 3C
SRL (IX+d),H SRL (IX+d),L	DD CB d 3C DD CB d 3D	SRL (1Y+d),H SRL (1Y+d),L	FD CB d 3D
SRL (IX+d),A	DD C8 d 3F	SRL (IY+d),A	FD CB d 3F

TAV's Z 80-Tuning

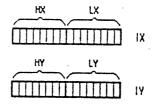
Noch mehr Illegals

n der letzten Ausgabe haben wir erfahren, was "illegals" sind und wie durch sie die Leistungsfähigkeit der Z80-CPU gesteigert werden kann. Heute soll dieses Wissen ergänzt und neue, bisher unbekannte Befehle vorgestellt werden.

Jedem Z80-Programmierer ist sicherlich bekannt, daß er zwei 8 Bit-Register zu einem 16 Bit-Register zusammenfassen kann, wobei die darin enthaltenen 8 Bit-Register weiterhin getrennt behandelt werden können. In diese sinnvolle Registerorganisation konnten die beiden Indexregister IX und IY bisher leider nicht einbezogen werden.

Vier neue 8 Bit-Register

Durch die Illegals ist es jedoch möglich, die Indextegister aufzuspliten d.h. in jeweils zwei 8 Bit-Register zu zerlegen. Die so gewonnenen 8 Bit-Register bezeichnen wir am besten mit HX bzw. HY und LX bzw. LY.



Wie wir an diesem Schaubild erkennen können, beziehen sich die LowBits 0 bis 7 und die High-Byte-Register (L) auf die relativen
Bits 0 bis 7 und die High-Byte-Register auf die relativen Bits 8-15. Die
scht folgenden Befehlstabellen enthalten alle Op-Codes, die Sie benötigen, um die Indexregister so effektiv
wie möglich einzusetzen. Bitte beschten Sie, daß kein Assembler die
vor den Op-Codes stehenden symbolischen Befehlsformen verstehen
kann. Sie dienen nur zu Ihrer Orientierung.

Lade 8-511-indexregister mit Konstanten

Name:	Op-Code	Name	On-Code	
LD HX,dd	00 26	LD HY,dd	FD 26	
LD LX,dd	00 2E	LD LY,dd	FD 2E	

Lada 8-Bit-Register mit 8-Bit-Indexregister

Mame:	Op-Code	Name	Op-Code
LD A,HX	00 7C.	LD A,HY	FD 7C
LD A,LX	00 70	LD ALY	FD 7D
LD 8,HX	00 44	LD B,HY	FD 44
LO B.LX	DD 45	LD O.LY	FD 45
LD C,HX	00 4C	LD C,HY	FD 4C
LD C,LX	00 40	LD C.LY	FO 40
LD D,HX	00 54	LD D.HY	FD 54
LD D,LX	DD 55	LDDLY	FD 55
LD E.HX	00 SC	LD E.HY	FO SC
LD E,LX	DD 5D	LD E'LY	FD 5D

Lade 8-Bit-Indexregister mit 8-Bit-Register

Hame:	Op-Code	Name	Op-Code
LD-HX,A	00 67	LD HY,A	FD 67
LD LX,A	DD 6F	LO LY,A	FD 6F
LD HX,8	DD 60	LD HY B	FD 60
LO LX,5	DD 68	LD LY.B	FD 68
LO HX,C	00 61	LD HY,C	FD 61
LD LX,C	DO 69	LDLYC	FD 69
LD HX,D	00 62	LD HY,D	FD 62
LD LX,D	DD 6A	LD LY.D	FD 6A
LD HX E	DO 63	LD HY.E	FD 63
LD LX,E	DO 68	LD LY,E	FD 68

Lade 8-Bit-indexregister mit 8-Bit-indexregister

Name:	Op-Code	Name	Op-Code
LD HX,LX	DO 65	FD HA'FA	FD 65
LD LX,HX	DD 6C	LD LY,HY	FD 6C

Additionsbefehle (8-Bit-Indexregister)

Name:	Op-Code	Name	Op-Code		
INC HX	DO 24	INC HY	FD 24		
INC LX	DD 2C	INC LY	FD 2C		
ADD A,HX	00 64	ADO A HY	FD 84		
ADG A,LX	00 85	ADD ALY	FD 85		
ADC A HX	00 BC	ADC A HY	FD OC		
ADC A LX	DO 80	ADC ALY	FD 60		

Subtraktionsbefahls (8-81t-Indexregister)

Name:	Op-Code	Name	Op-Code
DEC HX	DO 25	DEC HY	FD 25
DEC LX	00 20	DEC LY	FD 20
SUB HX	00 94	SUB HY	FD 94
SUB LX	00 95	SUB LY	FD 95
SBC HX	DO 9C	S&C HY	FD 9C
S&C LX	00 90	SBC LY	FD 90

Legische Operationen (8-Bit-Indexregister)

Name:	Op-Code	Name	Qp-Code
AND HX	DD A4	AND HY	FD A4
AND LX	DO A5	AND LY	FD AS
XOR HX	DO AC	XOR HY	FD AC
XOR LX	DO AD	XOR LY	FD AD

Vergleichs-Operationen (8-8it-indexregister)

Name:	Op-Code	Name	Op-Code
CP HX	00 BC	CP HY	FD BC
CP LX	00 80	CP LY	FD BD

Mit dem Thema "Elegals" sind wir in ein Gebiet eingedrungen, das bis jetzt nur teilweise erforscht worden ist. Es ist also durchaus denkbar, daß die 280-CPU weitere sinnvolle Befehle beinhaltet und Sie während Ihrer eigenen Programmentwicklungen auf weitere Elegals stoßen. Diesbezügliche Anzegungen nehmen wir jederzeit dankend entgegen.

Zum Schluß noch ein kleiner Tip, der nichts mit Illegals zu tun hat: Ein 18 Bit-Register kann in Mull Taktzyklen durch 256 geteilt werden! We? Rechnen Sie doch einfach mit dem High-Byte des verwendeten Doppelregisters weiter.

(tav)

Op-Code für II: DD CB of IX
Op-Code für IY: FD CB of IX

Wie Sie sehen, eröffnet uns die 16 Bit High/Low Byte-Manipulation der Inexregister völlig neue Möglichkeiten. In der Praxis erspart uns gerade ihr gezielter Einsatz jede Menge Bytes und Taktzyklen, da aufwendige Shiftund Maskenoperationen in vielen Fällen durch einen einzigen Befehl ersetzt werden können. Außer der direkten High/Low-Byte Manipulation gibt es noch weitere Möglichkeiten, die Indexregister in bisher nicht bekannter Weise einzusetzen. Die zwei folgenden Tabellen beziehen sich auf eine indiziert-indirekte Einzelbitmahipulation mit anschließendem Transfer des Resultats in ein von uns definiertes 8 Bit-Register.

Eine äquivalente Sicherung des Ergebnisses haben wir übrigens im letzten Monat in Bezug auf einige neue Shift- und Rotationsbefehle kennengelernt. Die neuen Einzelbit-Befehle sind sowohl in Verbindung mit dem IX- als auch dem IY-Register anwendbar. Nachfolgend finden Siezwei entsprechende Op-Code-Gerüste, die sich auf alle in den Tabellen vorhandenen Befehlen beziehen. In diesem Gerüst muß XX durch einen Tabellenwert und of durch eine 8 Bit-Distanzadresse (Offset) ersetzt werten.

den.

indeziert-indirektez Rücksetzen eines Bits mit enschießendem Trasfer des Ergebnisses in ein Register

Name:	A	В	¢	D	I	Ħ	L
RES O,(XR+of)	87	80	81	82	83	84	85
RES 1,(XR+of)	8F	88	89	8A	88	- ac	80
RES 2,(XR+of)	97	90	91	92	93	94	95
RES 3,(XR+of)	9F	98	99	94	98	90	90
RES 4,(XR+of)	A7	AO	Al	A2	A3	A4	A5
RES 5,(XR+af)	AF	88	A9	AA	AB	AC	ΑD
RES 6,(XR+of)	87	80	81	82	83	84	85
RES 7,(XR+of)	BF	66	89	BA	88	ВC	80

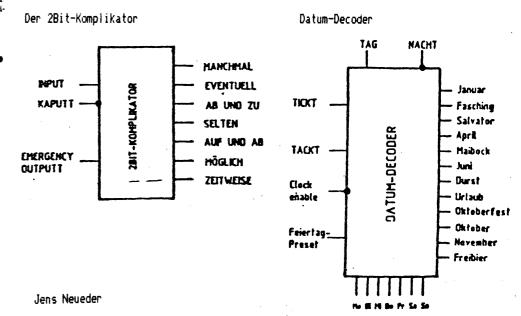
Indeziert-Indirektes Setzen eines Bits mit anschlessendem Trasfer des Ergebnisses in ein Register

Name:	A	В	C	D	E	Ħ	L	
SET O,(XR+of)	C7	CO	CI	C2	C3	· C4	C5	
SET 1,(XR+af)	CF	C8	C9	CA	63	CC	CD	
SET 2,(XR+of)	D7	DO	DI	02	03	04	05	
SET 3,(XR+of)	DF	80	09	DA	08	DC	00	
SET 4,(XR+a1)	٤7	ΕO	EI	E2	E3	E4	E5	
SET 5,(XR+of)	EF	E8	E9	EA	EB	EC	ΕD	
SET 6,(XR+of)	F7	FO	FI	F2	F3	F4	F5	
SET 7.(XR+of)	FF	FB	F9	FA	FB	FC	FD	

CLUB 80 HARD - - CLUB 80 HARD

Weitere neue IC's:

Sicher habt Ihr auch gleich die entsprechende Beschaltung dazu gefunden. Viel Spaß beim Löten und Ausprobieren.



HEFT 13 Dezember 1986

Hardware - Liste CLUB 80

39

Nun folgend erscheint die schon lange angekündigte Hardware - Liste unserer Mitglieder.

Wie schon mehrmals angedeutet ist sie, wegen mangelnder Beteiligung von Eurer Seite aus, unvollständig. Der Stand dieser Datenauflistung ist der Dezember 1986. Ich möchte Euch nun herzlich bitten, Änderungen, die Eure Geräte-Konfiguration betreffen, an mich weiterzuleiten. Ich hoffe, daß ich doch eines Tages einmal eine vollständige und aktuelle Liste bieten kann. Einstweilen soll und muß Euch dieses Werk genügen.

Die Liste wurde in folgende Punkte aufgeteilt:

Punkt 1 ... Computer -- hierzu sind sicher keine weiteren Erklärungen nötig.

2 ... Drucker -- Die STAR- und die Epson-Drucker (FX,MX,RX) dürften im Normalbetreib kompatibel sein.

Gleiches gilt auch für die ITOH und NEC'ler. Zu den weiteren Typen kann ich keine Aussage treffen.

-- Die Anzahl der Laufwerke wurde in diese Aufstellung vernachlässigt. Auch wurde nur das jeweils vielseitigere Laufwerk angegeben.

4 ... CP/M -fāhig

3 ... Laufwerke

5 ... HRG -- 384 x 192 entspricht der HRG 1B, 648 x 240 läuft auf dem M4

6 ... Sonstiges -- hier werden weiter zusätzliche Geräte aufgezählt

Computer

VG I : Herbert Albers, Helmut Bernhardt, Dieter Kasper, Holger May, Waldemar Misioch, Kurt Müller, Richard Rensch Bernd Retzlaff, Paul-Jürgen Schmitz, Walter Schäfer, Hans-Martin Stephan

VG II : Manfred Held, Rainer Jablotschkin, Waldemar Misioch, Peter Spieß, Jürgen Wucherer

VG IIs : Gerald Schröder

VG III : Richard Rensch, Helmut Bernhardt

VG IIIs : Arnulf Sopp

TRS 80 MI L2 : Ulrich Böckling, Werner Föster, Josef Konrad, Karl-Herbert Krüger, Eckehard Kuhn, Klaus-Jürgen Mühlenbein, Jens Neueder, Hans Raggan, Andreas Rychlik

Tandy M III : Helmut Emmerich TRS 80 M4 : Rüdiger Sörensen

TRS 80 M4p : Gerald Dreyer, Klaus Hermann, Hartmut Obermann, Dieter Reichelt, Peter Stevens, Günther Wagner

ECB-Bus-TRS 80: Bernd Drowâlder Komtek 1 : Helmut Bernhardt mc CP/M : Helmut Bernhardt C 64 : Peter Stevens

Hardware - Liste CLUB 80

2. Drucker

STAR DP-510 : Herbert Albers, Rainer Jablotschkin, Jürgen Wucherer

STAR SG-10 : Dieter Kasper

STAR Gemini 10x : Holger May, Gerald Schröder, Walter Schäfer, Hans-Martin Stephan

FX 80 : Peter Stevens MX 80 : Waldemar Misioch

MX 80 FT : Gerald Dreyer, Karl-Herbert Krüger

RX 80 : Werner Förster

RX 80 F/T : Klaus-Jürgen Mühlenbein, Rüdiger Sörensen

RX 80 F/T + : Hartmut Obermann

ITOH 8510 A: Helmut Bernhardt, Ulrich Böckling, Richard Rensch

NEC 8023B-C : Jens Neueder, Peter Spieß

NEC P 6 : Paul-Jürgen Schmitz, Arnulf Sopp

HEATH H14 : Kurt Müller KX-P1091 : Bernd Drowälder LP VI : Günther Wagner LF VIII: Helmut Emmerich

TA DRH 80 : Manfred Held, Josef Konrad

QD DMP-1180 : Eckehard Kuhn CP 80 : Hans Raggan

TCS Printstar 10 : Dieter Reichelt



Typ 5 1/4 Zoll

40 SS SD : Holger May, Hans Raqqan

SS DD : Werner Förster, Bernd Retzlaff

DS SD : -

DS DD : Gerald Dreyer, Klaus-Jürgen Mühlenbein, Hans-Martin Stephan

88 SS SD : -

SS DD : -

DS SD : -

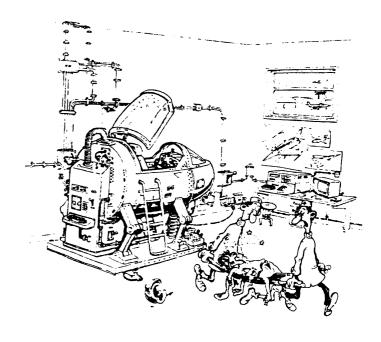
DS DD : Helmut Bernhardt, Ulrich Böckling, Bernd Drowâlder, Manfred Held, Dieter Kasper, Josef Konrad, Karl-Herbert Krüger, Waldemar Misioch, Jens Neueder, Hartmut Obermann, Dieter Reichelt, Richard Rensch, Andreas Rychlik, Paul-Jürgen Schmitz, Gerald Schröder, Walter Schäfer, Arnulf Sopp, Peter Spieß, Günther Wagner

Stringy-Floopy: Jens Neueder Typ 3 Zoll : Bernd Drowalder Typ 3 1/2 Zoll : Jens Neueder

> SA 405 : Herbert Albers SD 521 : Herbert Albers

TEAC-55FV-13: Rainer Jablotschkin

TEAK 55 A+B : Kurt Müller



Diese computergesteuerten Flugs:mulatoren sind ein bißchen zu realistisch besonders bei Bruchlandungen.

> HEFT 13 Dezember 1986

4. CP/M -fāhiq 5. Grafik HRG - Pixelauflösung Böckling Ulrich Drever Gerald Drowalder Bernd 384 ¥ 192 Förster Werner 640 X 240 Held Manfred Bernhardt Helmut Dieter Kasper Gerald Dreyer Böckling Ulrich Krüger Karl-Herbert Drowälder Bernd Reichelt Dieter Förster Werner Retzlaff Bernd Jablotschkin Rainer Rychlik Andreas 480 X 192 Krüger Karl-Herbert Paul-Jürgen Schmitz Kuhn Eckehard Arnulf Sopp Schröder Gerald Misioch Waldemar Stevens Peter Mühlenbein Klaus-Jürgen Sörensen Rüdiger Müller Kurt Günther Wagner Neueder Jens Rychlik Andreas Spieß Peter 6. Weiteres Zubehör ... Banker (256k RAM /ROM/RAM) I/O/RAM /A/D-Wandl 256 X 512 HRG v. Garf/Kempten Bernhardt Helmut Basiccode /Supertape ... 3.4 MHz /Inverse Zeichendarstellung Böckling Ulrich Gerald ... RS 232 /Telefax-Gerāt Dreyer Orowalder Bernd ... Eprommer /Meßwertaufnahme /usw. ... EM 2005 /80 Zeichenkarte Förster Werner ... Grip II /Prommer 80 /Spooler /V24 Held Manfred Dieter ... 3.54 MHz Kasper Die neueste Version vom "Krieg der Sterne"! Karl-Herbert ... Funk mit RTTY Krüger ... Stringy-Floppy /80-Zeichenkarte /RS 232 /Nixdorfkugelkopfdr. Eckehard Kuhn ... Joystick /Siemens-Fernschreiber T100S May Hol ger ... Recorder /Verstärker Mühlenbein Klaus-Jürgen ... Stringy-Floppy /Joystick / Jens Neueder ... Doubler /Expander /STAR RADIX 18 Richard Rensch 3.54 MHz /Video-Snovel /ECB-Bus /RS232 ... Eprommer /Lightpen /Supertape /Basiccode Andreas Rychlik

Schröder Gerald ... 80-Zeichenkarte
Sonn Arnulf ... div. Schnittstellen /Banker /Prommer-80 VG I

Sopp Arnulf ... div. Schnittstellen /Banker /Prommer-80 VG I
Spieß Peter ... Prommer /Spooler 64k /Grafikkarte 512 X 512 EG 64 /Typenradschreibmaschine

Stevens Peter ... Olivetti ETIII Typenradschreibmaschine

Wucherer Jürgen ... Olivetty Typenradschreibmashine -

Selbstbau Doubler für EXP1

Helmut Bernhardt

Nachdem sich bei mir nun schon der zweite WD1771 Single Density Floppy-controller verabschiedet hat und der Chip wohl auch bald nicht mehr zu haben ist, entschloß ich mich, mir selbst einen Doubler zu bauen, der ohne diesen Käfer auskommt. Es ist auch nicht einzusehen, warum auf einem Doubler zwei Floppycontroller sitzen müssen, wo doch der WD1791 alles das, was der WD1771 kann (nämlich beim Booten die erste Spur der Diskette in Single Density und gelegentlich auch mal ganze Disketten in SD zu lesen oder zu schreiben, wenn ein unterausgerüsteter Zeitgenosse den digitalen Informationsaustausch nur in diesem Format leisten kann) nebenbei auch erledigen könnte.

Letzteres Argument soll nun aber auch gegenstandslos werden, denn den hier beschriebenen Doubler kann sich leicht jeder selbst bauen und auch finanzieren. Grundlage ist der WD2793 Floppycontroller, der schon aufgrund seiner Bescheidenheit bei der Spannungsversorgung (ausschließlich +5V und GND) mein Wohlwollen verdient hat. Außerdem enthält er auf dem Chip schon einen PLL-Datenseparator und eine Schreibvorkompensation. Dadurch können die meisten ICs auf den Doublern von TCS und dem davon abgekupferten von RB entfallen, die nur diesen Job leisten.

Der WD2793 kann intern den an Pin 24 angelegten Takt von 2MHz (für den Betrieb von 8" Floppies) auf 1MHz (5" Floppies) runterteilen, wenn an den Pins 17 und 25 Low-Pegel angelegt wird. über Pin 37 läßt sich vorgeben, ob in Single Density (high) oder Double Density (low) gelesen und geschrieben werden soll.

Durch die 5 zusätzlichen ICs links neben dem WD2793 auf dem Doubler Board lassen sich diese Features programmieren. Zwei Flip Flops geben über ihre Q-Ausgänge die Pegel für die Pins 17, 25 und 37 vor. Nach einem RESET ist der Floppycontroller auf Minifloppy und Single Density eingestellt. Durch Ausgabe folgender Werte an das Contollregister mit der memory mapped Adresse 37ECH bzw. das Sektorregister 37EEH lassen sich die Betriebszustände folgendermaßen einstellen:

37ECH: 1111 1xx0 bin (FFH) Single Density
1111 1xx1 bin (FEH) Double Density
37EEH 1000 0xx0 bin (80H) Mini Floppy (5 1/4")
1100 0xx0 bin (COH) Maxi Floppy (8")

Diese Daten haben im Contoll- bzw. Sektorregister keine Wirkung. Aus den Daten und der Schreibadresse werden nur extern die Triggersignale für die Flip Flops decodiert, wobei für die Density DO und für die Drive-Größe D6 den einzustellenden Pegel vorgibt.

Diese Schaltung ist in Abb.1 gezeigt. Das einseitige Layout und die Anordnung der Drahtbrücken und Bauteile ist aus den folgenden Abbildungen zu ersehen. Die zur Position des WD2793 leicht versetzte Di140-Anordnung von Lötpunkten wird von der Lötseite mit einem entsprechenden Stecker bestückt, der in den Sockel des WD1771 auf dem EXP1 gesteckt wird. Zur Zugentlastung dieses Steckers solten an ca. 10 der durchragenden Pins auf der Bestückungsseite kurze Drahtstücke angelötet werden. Das verhindert ein eventuelles Abreißen der Leiterbahnen beim Herausziehen des Doublers aus dem 1771-Sockel.

, Beim Einsatz dieses Doublers muß der invertierende Datentreiber 74LS640 neben dem 1771-Sockel durch den nichtinvertierenden pinkompatiblen Typ 74LS245 ersetzt werden, da der WD2793 keine invertierenden Daten-Ein-/Ausgänge (wie WD1771 und WD1791) hat. Die Entscheidung fiel für den WD2793, der sich nur in seinen nichtinvertierenden Dateneingängen vom WD2791 unterscheidet. wegen unüberwindlicher Beschaffungsschwierigkeiten beim WD2791. Das bedeutet aber leider auch, daß dieser Dobler bei anderen Floppycontroller-Boards nicht verwendet werden kann, da dort nicht einfach ein Treiber ausgewechselt werden kann.

Auch ein weiterer Nachteil dieses Doublers soll noch erwähnt werden. Für die einwandfreie Funktion von Datenseparator und Schreibvorkompensation sind einige Trimmungen an den Potentiometern P1 und P2 und dem Trimmkondensator C1 vorzunehmen. Dazu ist ein Oszilloskop nötig. Wenn das nicht verfügbar ist, kann im Notfall auch mit Probieren getrimmt werden. Dann werden P1, P2 und C1 auf Mittelstellung gedreht und durch wiederholte Bootversuche und ständiges Verändern der Einstellung von P2 und C1 die günstigste Einstellung für das Lesen einer Diskette gefunden. Mit P1 muß dann noch die Schreibvorkompensation geregelt werden, was durch Schreiben auf Diskette und anschließendes Lesen geprüft werden kann. Die Enstellungen sind nicht sehr kritisch, so daß auch dieses Vorgehen möglich ist.

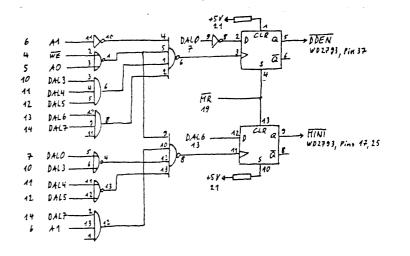
Die im Datenblatt vorgegebene Einstellung mit Hilfe eines Oszilloscops läuft folgendermaßen ab:

Der Computer wird mit gedrückter (BREAK) Taste eingeschaltet, um im Level 11 BASIC zu landen. Es wird der Befehl POKE 14316,255 (auf DD schalten) ausgeführt. Dann werden mit einem Jumper die beiden Stifte "TEST" Kurzgeschlossen (Pin 21 des WD2793 an GND). Mit P1 kann dann die Breite der Pulse an Pin 31 (WD) unter Oscarkontrolle auf einen Wert zwischen 100 und 300ns eingestellt werden.

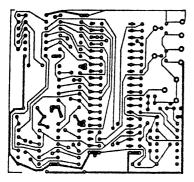
Mit P2 wird dann die Pulsbreite an Pin 29 (TG43) auf 60-65ns eingestellt. Mit C1 wird an Pin 16 (DIRC) eine Frequenz von 250kHz eingestellt.

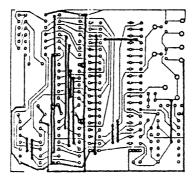
Um die Hardware-Voraussetzungen, auch 8"-Floppies betreiben zu können, zu nutzen, muß die Anordnung der Signale auf dem 34poligen Shugart-Bus für Minifloppies auf die für den 50poligen Bus für 8"-Floppies umsortiert werden. Bei älteren 8"-Drives muß diesen zusätzlich noch das Signal TG43 (WD2793, Pin29) über einen Open Collector Inverter zugeführt werden. Neuere 8"-Drives benötigen dieses Signal nicht mehr.

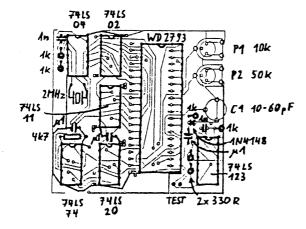
Wer sich diesen Doubler aufbauen will, kann für 10,-DM (incl. Rückporto) von mir ein geätztes, ungebohrtes Board bekommen und darf sich mit der Beschaffung der Bauteile, dem Bohren, Löten und Trimmen selbst abmihen.



HEFT 11 Dezember 1986







Jiddisch: A nechtige tug.

Ein nächtiger Tag. Das wird nie passieren.

Di solst
wachsen wi
a zibbele mitm
kop in drerd.
Du sollst
wachsen wie
eine Zwiebel
mit dem Kopf
in der Erde.
Hol dich
der Teufel.

Rumänisch: La pastele cailor.
Wenn die Pferde Ostern feiern.
Wenn Ostern und Pfingsten auf einen
Tag fallen.
Max Frankl, Hofolding

Spanisch: Hizo la vista gorda. Er machte die Augen dick. Er drückte ein Auge zu.

Echó la soga tras el calder. Er warf den Strick hinter dem Schöpfeimer her.

Er warf die Flinte ins Korn.

Edelgard Moers, Darsten

N3: Minifloppy-Stecker

Balagu	ng:		:	Funktion:											
01,02: 03,04: 05,06: 07,08: 09,10: 11,12: 13,14: 15,16: 17,18: 19,20: 21,22:		/READY /MINI /HOLD /DS3 /INDEX /DS0 /US1 /DS2 /MOIOR ON /DIR /SIEP /WR DAIA		GND: /DSO-3: /HDLD: /MGTOR ON: /DIR: /SIEP: /WR DATA: /WR GATE: /SIDE: /MINI:	Signalmasse Laufwerkauswahl Kopf laden Motor ein Spurwechsel-Richtung Spurwechsel-Impuls Schreibdaten Schreiben ein Kopfauswahl Mini/Maxi-Umschaltung										
23,24: 25,26: 27,28: 29,30: 31,32: 33,34:	6ND 6ND 6ND 6ND 6ND	/WR GAIE /TRACK O /WR PI /RD DATA /SIDE /READY,/DCHG	:	/READY: /INDEX: /TRACK O: /WR PT: /RD DATA: /CCHG:	Laufwerk bereit Indexloch-Impuls Kopf auf Spur O Schreibschutz ein Lesedaten Diskettenwechsel										

N4: Maxifloppy-Stecker

Belegur	rg:		:	Funktion:	
01,02: 03,04:	GND GND	/LOW CUR /MOTOR OFF	:	GND:	Signalmasse
05.06:				/DSO-3:	Laufwerkauswahl
07,08:	GND			/HDLD:	Kopf laden
09,10:	GND	/TWO SIDED	:	/MOTOR OFF:	Motor aus
11,12:		/DCHG	:	/DIR:	Spurwechsel-Richtung
13,14:		/SIDE	•	/STEP:	Spurwechsel-Impuls
15,16:			•	/WR DATA:	Schreibdaten
17.18:		/HDLD	·	/UR GATE:	Schreiben ein
19,20:		/INDEX	:	/SIDE:	Kopfauswahl
21,22:		/READY	•	/LOW CUR:	Schreibstrom niedrig
23,24:			•	, 200 00	
25,26:		/050	:		
27,28:		/DS1	·	/READY:	Laufwerk bereit
29,30:	GND	/DS2	•	/INDEX:	Indexloch-Impuls
31,32:		/DS3	•	/TRACK C:	Kopf auf Spur O
33,34:		/DIR	:	/WR PT:	Schreibschutz ein
35,36:	GND	/STEP	:	/RD DATA:	Lesedaten
37,38:	GND	/WR DATA	:	/DCHG:	Diskettenwechsel
39,40:	GND	/WR GATE	:	/IWO SIDED:	Zweiseitige Diskette
41,42:	GND	/TRACK O	:		
43,44:	GND	/WR PT	:		
45,46:	GND	/RD DATA	:		
47.48:	GND		:		
49.50:	GND			frei	

Vielen mag die oben angedeutete Kombination zwischen Tandy- und Schneider-Computern auf den ersten Blick etwas seltsam erscheinen, aber wenn man die Sache einmal genauer besieht, bekommt sie auch Sinn.

Gemeinsames

- Sowohl der gute "alte" Tandy (Model 1 4) als auch der Schneider CPC 464/664/6128/Joyce arbeitet mit einer Z80-CPU.
- Die Schneider-CPC-Modelle sind, sobald sie mit einer Diskstation ausgerüstet sind, CP/M-fähig und auch die Tandys können, nach gewissen Umbauten (4/4p direkt) dieses Betriebssystem benutzen.

Diese beiden Umstände machen den Tausch von Programmen und Daten zwischen den beiden Computertypen interessant. Behindert wird die Sache dabei dadurch, daß die CPC-Modelle normalerweise mit 3"-Diskettenlaufwerken ausgerüstet sind, die bei Tandy-Besitzern (und nicht nur dort) nicht gerade weit verbreitet sind.

Möglichkeiten

49

Dieses Hindernis wäre z.B. dadurch zu umgehen, daß der Daten und Programmaustausch über eine RS232-Verbindung abgewickelt wird. Aber auch diese ist beiweitem nicht bei allen CPC- und Tandygeräten vorhanden!

Die zweite Möglichkeit besteht darin, ein 3"-Laufwerk an einen Tandy anzuschließen. Diese Laufwerke sind z.Z. schon für knapp 100 DM (40/SS/SD) mit shugartkompatiblem Bus zu haben. Natürlich kann man auch das original Schneiderlaufwerk anschließen, muß dabei aber einiges beachten (siehe weiter unten)!

Als letzte Möglichkeit bietet sich ein Anschluß "normaler" Drives (5 1/4 Zoll) an den Schneider an. Für diese Möglichkeit, spricht vor allem, daß man dann nicht die doch recht teuren 3-zölligen Scheibchen verwenden muß.

5 1/4" Drive mit Shugart-Standardbus am Schneider CPC 464
Billige 5 1/4"-Laufwerke bekommt man schon zu Preisen um 150,DM (z.B. Laufwerke aus IBM-kompatiblen, die gegen ein Festplattenlaufwerk oder einen 80-Track-Drive getauscht wurden).
Diese Laufwerke kann man, nach einer kleinen Modifizierung,
ohne Probleme am Schneider betreiben (alle folgenden Angaben
beziehen sich auf einen CPC 464 mit Controller und 3"-Drive von
Schneider). Hier zunächst einmal die Belegung des SchneiderDiskinterface im Gegensatz zum Shugart-Bus:

	Pin-Nr.	Shugart-Bus	CPC-Diskinterface
	1	GND	/Drive Ready
	2	NC (bei neueren Laufwerken /Drive 3 select)	GND
	3	GND	/Backside select
	4	NC	GND
	5	GND	/Read Data
	6	NC	GND
,	7	GND	/Write Protect
	8	/Index Pulse	GND
	9	GND	/Track zero
	10	/Drive O select	GND

Fin-Nr.	Shugart-Bus	CPC-Diskinterface
11	GND	/Write Gate
12	/Drive 1 select	GND
13	GND	/Write Data
14	/Drive 2 select	GND
15	GND	/Step
16	/Motor On	GND
17	GND	/Direction select
18	/Direction select	GND
19	GND	/Motor On
20	/Step	GND
21	GND	+ 5 Volt !!!
22	/Write Data	GND
23	GND	/Drive 1 select
24	/Write Gate	GND
25	GND	/Drive O select
26	/Track zero	GND
27	GND	/Index Pulse
28	/Write Protect	GND
29	GND	+ 5 Volt !!!
30	/Read Data	GND
31	GND	+ 5 Volt !!!
32	/Backside select	GND
33	GND	+ 5 Volt !!!
34	NC (bei neueren Laufwerken /Drive Ready)	GND

Erklärungen: NC = Not Connected (nicht angeschlossen)
GND = Ground (Masse)

/ = Signal ist low-aktiv (Beispiel: /Drive 0
select ist low-aktiv d.h., das Laufwerk
ist angewählt, wenn das Signal auf null
Volt liegt.)

Wenn man die Signale der beiden Bussysteme einmal vergleicht, stellt man fest, daß sie beide die gleichen Signale verwenden. Was man aus dieser Tabelle nur relativ schwer ableiten kann, ist der Umstand, daß der Schneider-Floppybus nicht weiter als ein um 180 Grad gedrehter Shugart-Bus ist! Will man ein "normales" Laufwerk an diesen Bus anschließen, muß man einfach einen entsprechenden Edgecardconnektor (34-poliger Platinenstecker) zusätzlich auf das Schneider-Floppykabel aufpressen und diesen dann um 180 Grad verdreht (Pin 1 des Steckers auf Pin 34 des Laufwerks) aufstecken. So einfach ist das!

Ganz so einfach ist es aber doch nicht. Nachdem man der Floppy noch eine Stromversorgung verpaßt hat und das ganze ausprobieren will, stellt man zuerst einmal erschreckt fest, daß das zusätzliche Laufwerk dauernd selektiert zu sein scheint. Auf alle Fälle leuchtet die rote LED an der Frontblende ständig und dies, obwohl noch gar kein Floppyzugriff (weder auf O noch auf 1) erfolgt ist. Der Grund dafür findet sich in der etwas sparsam angelegten Schaltung des Schneidercontrollers. Das Signal /Drive 1 select wird nämlich durch eine einfache Negierung von /Drive O select erzeugt und damit ist Laufwerk 1 immer dann ausgewählt, wenn Drive O nicht selektiert ist! D.h.. solange Drive O selektiert ist (z.B. bei DIR oder beim Laden eines Programms) erlischt die LED am Laufwerk 1 und geht sofort wieder an, nachdem die Schreib- oder Leseoperation beendet ist. Sehr schnell kommt man dahinter, daß dies nur ein unbedeutender Schönheitsfehler ist, da ja nur die LED leuchtet, der Motor sich aber nur dreht, nachdem auch das "/Motor On"-Signal gesendet wird.

HEFT

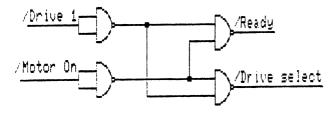
13
Dezember
1986

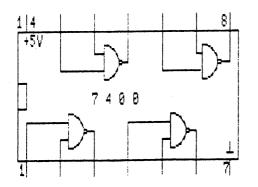
51

Also ohne Bedenken weiterprobiert und im CP/M einfach mal "B:" eingeben, sprich Laufwerk 1 ansprechen. Denkste sagt der CPC, behauptet "Drive B not ready!" und er meint das ganz ernst! Dabei stimmt mit dem Laufwerk doch alles (Betriebsspannungen. Umdrehungsgeschwindigkeit usw.) und am Tandy läuft es einwandfrei. Woran kann es nur liegen, daß der CPC das Laufwerk auch pach viel Zureden nicht akzeptiert!? Das Problem stellt sich (wie so oft) als recht simpel heraus. Der Schneidercontroller möchte vom Laufwerk, nachdem dieses angesprochen wurde, auf dem Pin 1 (/READY) ein LOW-Signal geliefert bekommen, welches ihm sagt: "Laufwerk vorhanden und alles in Ordnung!". Genau dieses Signal liefern (abgesehen von neueren Laufwerken) die 5 1/4"-Drives nicht! Man könnte natürlich die Leitung ständig auf Masse legen und den Controller damit täuschen. Da aber das 3"-Laufwerk dieses Signal ordnungsgemäß liefert, käme diese Maßnahme einem Abbau der Betriebssicherheit gleich.

Abhilfe für beide Probleme schafft die unten gezeigte, kleine Schaltung. Die Signale /Drive 1 und /Motor On werden invertiert und dann NAND-verknüpft. Das erzeugte Signal ist immer nur dann low, wenn sowohl /Drive 1 und /Motor On aktiv (low) sind. Die NAND-Verknüpfung ist zweimal ausgeführt, um Rückwirkungen zwischen /READY- und /Drive select-Signal zu vermeiden. Das erzeugte /READY-Signal wird mit Pin 34 am Floppyanschluß verbunden; /Drive select wird dort angeschlossen, wo normalerweise der Jumper/DIP-Schalter sitzt, mit dem festgelegt wird, mit welcher Nummer das Laufwerk angesprochen wird (der Jumper muß dann natürlich entfallen bzw. der DIP-Schalter auf OFF gestellt werden!).

Mit dieser kleinen Zusatzschaltung kann man ein "normales" Laufwerk am Schneider CPC 464/664/6128 + Disk-Interface betreiben!





Nach dieser kleinen Modifikation kanns losgehen. Zunächst einmal muß man eine Diskette in Laufwerk B formatieren. Nichts einfacher als das, denkt sich der (vermeintlich) CP/M-Erfahrene und ruft "FORMAT" auf. Seltsamerweise fehlt die gewohnte Frage, in welchem Laufwerk formatiert werden soll. Also Programm abbrechen, und "FORMAT B:" eingeben; ein Parameter-Error ist der Erfolg. Im Handbuch kann man dann nachlesen, daß man mit dem mitgelieferten Formatierungsprogramm nur Disketten in Drive A in die gewünschte Form bringen kann! Schei....!!! Zum Glück mißfiel diese Einschränkung schon einem kleveren Assembler-programmierer, der fix eine Erweiterung zu FORMAT verfasste. Diese braucht man nur einzutippen (etwa eineinhalb Seiten Hexdump, wer das Programm für sich oder einen Bekannten benötigt, kann es bei mir gegen Einsendung einer 3"-Disk und Rückporto bekommen) und nun kanns wirklich losgehen.

Formate

Der CPC beherrscht mehrere verschiedene Formate, darunter das CP/M 86-Format des IBM-PC. Dieses bietet zwar nur 156k freien Diskettenplatz, ist aber als Tauschformat gut geeignet, da es von vielen anderen CP/M-Computern (u.a. den Tandy's) ohne Probleme bearbeitet werden kann. Wer aber auch das eigentliche CPC-Format benutzen möchte, kann es mit folgenden Informationen leicht auf seiner Maschine implementieren:

Schneider CPC 464 Systemdiskette Tracks 40 Sides 1 Density Double Capacity 171k Records per Track 36 Block Shift Count 3 Block Mask Extent Mask Disk Storage Maximum (größte Block-Nr. -1) 170 Directory Maximum (Anzahl der Einträge -1) Allocation Vector O 192 Allocation Vector 1 0 Directory Check Size 16 Track Offset (Anzahl der Systemspuren) Sectors per Track (Anzahl der phys. Spuren) 9 Sector Size (Byte) Reihenfolge, in der die (9) Sektoren gelesen werden (sog. Interleaving-Tabelle): 65,66,67,68,69,70,71,72,73

Für das Model 4 und Montezuma-CP/M muß mit einem Editor folgender Datensatz erstellt und in das ASCII-File DISK.FDF eingebunden werden: *Schneider CPC 464 (40T, SS, DD, 171K) 36,3,7,0,170,63,192,0,16,2,9,2,40,128 65,66,67,68,69,70,71,72,73

Danach kann man direkt und ohne weitere Probleme Daten mit dem CPC austauschen. Auch Programme lassen sich ohne weiteres transferieren, ob sie später auf der Zielmaschine auch laufen ist eine andere Frage, die ich hier nicht weiter ansprechen will.

3"-Schneider-Drive am Shugartbus

Wie wir schon gesehen haben, bereitet das Betreiben eines 5 1/4 Zoll-Laufwerkes am Schneider, von ein paar anfänglichen Schwierigkeiten abgesehen, keine weiteren Probleme. Wenn man aber kein zusätzliches Laufwerk für den CPC anschaffen möchte, kommt nur noch der Anschluß des "Schmalspurlaufwerks" an den Shugart-Bus in Frage.

Dieser bereitet noch weniger Probleme als das umgekehrte Verfahren. Man muß nur einen kleinen Adapter basteln, da das 3"-Laufwerk einen Pfostenfeldstecker als Anschluß benötigt und das direkte Aufpressen eines solchen nicht ohne weiteres möglich ist. Beim Erstellen des Adapters ist auf folgende Punkte zu achten:

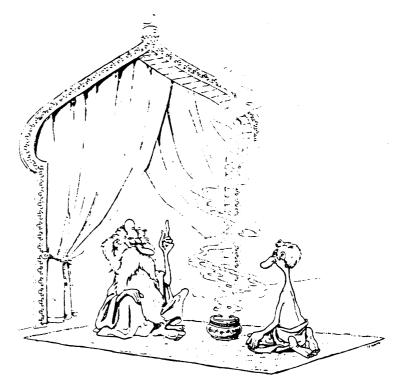
- die Leitungen 1-33 des Shugartbus k\u00f6nnen direkt mit 2-34 der 3-Zoll-Floppy verbunden werden.
- 2. Die Anschlüsse 21,29,31 und 33 am Floppy führen 5 Volt und dürfen nicht angeschlossen werden!
- Das /READY-Signal (Pin 1 bzw. 34) sollte nicht angeschlossen werden.
- 4. Am Schneiderlaufwerk besteht nicht die Möglichkeit, durch Jumper oder DIP-Schalter die Nummer des Drives zu ändern. Aus diesem Grund muß der Anschluß 25 (Drive O select) des Laufwerks mit dem gewünschten Selectsignal des Shugartbus (10, 12, 14 oder 2) direkt verbunden werden. Die nicht benötigten Selectsignale sollten nicht angeschlossen werden.
- Die restlichen Signale können laut der oben abgedruckten Tabelle direkt verdrahtet werden.

Probleme mit dem 3"-Drive am 4p gibt es nicht. Eventuell kann es notwendig sein, im Betriebssystem die Steprate auf 12 ms heraufzusetzen, falls es öfters zu Schreib/Lesefehlern kommen sollte. Natürlich kann man das Laufwerk mit allen Betriebssystemen benutzen und auch alle möglichen Formate definieren (z.B. NewDOS 40/SS/DD). Tauschen kann man aber nur in den beiden oben schon erwähnten CP/M-Formaten.

Quellenhinweise:

De Snider un sin Disk (Detlef Grell in c't 6/85) CP/M-übungbuch für CPC 464/664/618 (Data Becker) Betriebssystem CP/M (Plate / Franzis Verlag)

Sollte jemand Fragen zum Thema "Tandy <-> Schneider" haben, bin ich gerne bereit sie zu beantworten und, wo Probleme auftreten, zu helfen wo ich kann. Viel Spaß beim Löten und "schneidern"



Vernichte Dein Ego! Zerstöre die Illusionen der Wirklichkeit! Verbanne den Traum irdischen Vergnügens! Eine halbe Stunde mit unserem EDV-Rechnungsprogramm sollte dafür ausreichen.

Nachtrag zu "Dein G3s, die 4 unbekannten Wesen"

Wir mußten in diesem Artikel ratlos zugeben, daß die Vervierfachung des Graphikspeichers nicht geklappt hatte. Hatte! Sie klappt jetzt. Schuld war ein unbemerkter Lötzinntropfen, der den Pin 1 der RAMs (gemultiplexte Adressen A16 und A17) per Kurzschluß auch noch mit Refreshes beglückte.

Die Schaltung ist also vollkommen in Ordnung und kann nachgebaut werden. Man sollte aber etwas vorsichtiger löten als wir. Es lohnt sich: Vielleicht sind 8 Graphikseiten für alberne Bildchen wirklich überflüssig. Aber da es sich um gewöhnlichen RAM-Speicher handelt, ist der Zugewinn von 256 kB durchaus attraktiv. Welcher "Kompatible" kann schon mit 1/4 MB RAM, gleichzeitig 4 bzw. 8 Bildschirmen und 4 Zeichensätzen aufwarten?

Helmut Bernhardt Arnulf Sopp HEFT
13
Dezember
1986

1. Vorsitzende

Peter STEVENS

Postfach 56

4600 Dortmund 1

959 9231 /593883

2. Vorsitzende

Hartmut OBERMANN

Schwalbacher Straße 6

6209 Heidenrod 1 95P 86124 /3913

Hardwarekoordinator

Eckehard KUHN

Im Dorf 14

7443 Frickenhausen 1 958 97922 /45417

Diskothekar

Klaus-Jürgen MüHLENBEIN

Am Mönchgarten 28

6940 Weinheim -Lü. 958 96291 /55952

Redaktion

Jens NEUEDER

Panoramastraße 21 7178 Michelbach /Bilz 958 9791 /42877

Autoren dieser

Helmut Bernhardt X Klaus-J. Mühlenbein

Jens Neueder

* Hartmut Obermann

Ausgabe:

Gerald Schröder X Arnulf Sopp

sowie Artikel aus: Datawelt

Bankverbindung des CLUB 80

Postgirokonto

Peter STEVENS

Sonderkonto CLUB 80

Kon to-Nummer

285 491 - 465

Postoiroamt BLZ

Dor tmund 448 188 46

Das INFO erscheint zweimonatlich.

printed

Es erfolgt keine Zensur oder Kontrolle der jeweiligen eingeschickten Infobeiträge durch die Redaktion.

by 5

Hallo Club-80er,

zum Abschluß des Jahres 1986 ist das 17. Clubinfo fertiggestellt. Wie im letzten INFO versprochen, werden mit diesem INFO einige redaktionelle Aufräumarbeiten erledigt. Leider habe ich aber doch nicht alles erledigen können, wie ich es Euch angekündigt hatte. Zu guter Letzt gab auch noch der Kopierer, den ich zum Verkleinern verwende, den Geist auf. Es wurde also Zeit aufzuhören für dieses Jahr.

Die Publikation unseres Jahresinhaltsverzeichnises hat sich zu einem umfangreichen Werk gemausert. Aus diesem Grund möchte ich es als ein Sonderheft herausbringen. Dieses Sonderheft wird, weil es mir zeitlich nicht früher möglich ist, nun erst mit dem 18. INFO erscheinen. Ich hoffe, Ihr habt dafür Verständnis.

Beiliegend zu dem 17. INFO erhaltet Ihr den neuesten Programm-Katalog, einen Club-Kalender mit unseren wichtigsten Terminen und das Anmeldeformular für unser Clubtreffen im März. Bitte nehmt den Anmeldetermin rechtzeitig war. Am 20. Februar ist Anmeldeschluß. Mit den anderen beiden Beilagen wünsche ich Euch viel Spaß und erfolgreiches Schaffen.

Wieder ist ein Jahr Clubinfo's vorüber. Es ist das letzte Heft mit dem orangefarbenem Deckblatt. Ich hoffe. Ihr seid mit meiner Arbeit für das Jahr 1986 zufrieden gewesen. Gleichzeitig wünsche ich Euch, daß Ihr Weihnachten und den Jahreswechsel gut überstanden habt.

Im neuen Jahr geht es mit frischem Mut und neuer Deckblattfarbe weiter. Ich würde mich freuen, wenn Ihr mich im "Neuen Jahr" weiterhin mit Euren Beiträgen unterstützt. Bis dahin alles Gute.

Diskining by was book in the type of the control of

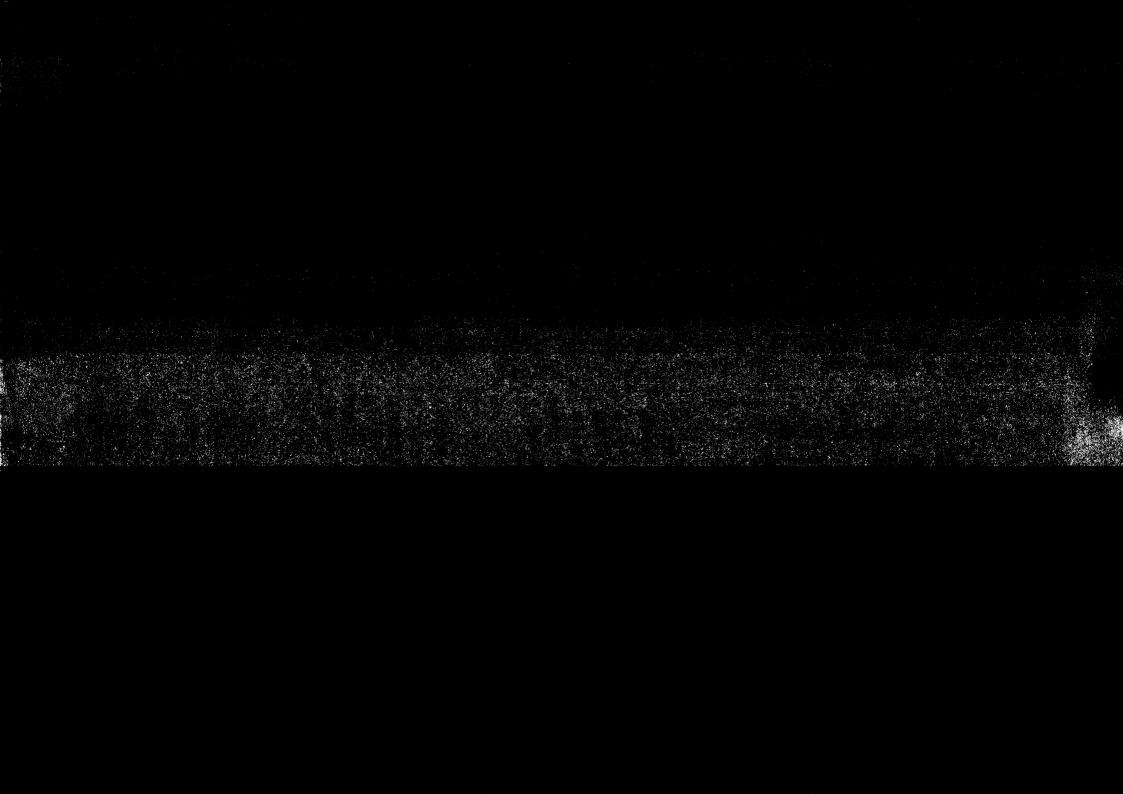
Service segment 1986

						142.00 E		1000	A CART		WIN X					PARTICIA CAN	MEN AND CHARACTER	C. C.		S. S. DESERVE S. S. S. S.	りつきない			(M. M.)	1. 1. Tours		101800	•					178431						X		110	1	. 03.1018N		1000			
مر	1		10-11		2000	100				- Total	X SEC		المار الميم	1	*		() estab	V 85123 1884			يبر الم		ه سرور منبي	148	1. 新州					ار المارية المورد المارية			Sec. 1243						1000 - CON C		\$21. SEED >	. 6	100 A		*** ** ** * * * * * * * * * * * * * *			of the second se
\$2. 1. Soo Sales	- NOW	多うた			10 Mary 10 Mar		,~ ~	45 X Y Y	e jeker Si	**		ない。	188 M. E	100 mm		4.80 (2013B)			を記れて									4"					70					で発力を										
***		1		3711				- 27 26	6	***************************************		N. N.	E 84.8		kţÎ								, E	19	*							100 M	200	THE REAL PROPERTY.			SEC.	WE ATTS				10 To				Ź	441	
事 经营业	Service Servic	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	でではなっている。											· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	西山南南	本		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·						· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	ない ない ままれる	100	A CONTRACTOR OF THE CONTRACTOR		の の の の の の の の の の の の の の の の の の の		一 大きな	The same of the sa			で 東京選手の		の場合に関係して		さん かんしょう かんしゅう		, 2,000	ない 一年 一日		一般の一般の一般の一般の一般の一般の一般の一般の一般の一般の一般の一般の一般の一			が変えなっていた。	
The state of the s	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	中 多种 多种 多种		. 1		のの場所は、日本のは、日本のは、日本のは、日本のは、日本のは、日本のは、日本のは、日本の					W. THE SMINGLESS. THE		The state of the s	三十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二十二	The state of the s		G2.	一個などのでは、一個などのでは、一個などのでは、一個などのでは、一個などのでは、一個などのでは、一個などのでは、一個などのでは、一個などのでは、一個などのでは、一個などのでは、一個などのでは、一個などの		•		4.4	1	と数 はなべき	今 4 またに変え		inga i	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·					ので、 大阪の大学では、 大学の大学では、 大学の大学では、 大学の大学を、 大学の大学を、 大学の大学を、 大学の大学を、 大学の大学を、 大学の大学を、 大学の大学の大学の大学の大学の大学の大学の大学の大学の大学の大学の大学の大学の大	200 - 100 -	一年 一						のなるのである。			一個人		が、 運動を変われる	Service provide the service and the service services and the services of the s
**		all and a second	55.5						2		Service of the servic			2.2	は ないこれ、	100 春季	では		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		6.00 6.00 6.00 6.00 6.00 6.00 6.00 6.00	10 mm				京の とり とり という						Ya.				The state of	and and		2 1 1 1 1 1 1 1 1 1	70 Kg	en e							
12000	TO AND THE	2	The state of the s			2000				ない。	Tr. 450.6			The state of the s			***					三 法法	との手を記	大學			為			一 花寶	* T. T. T.	THE PERSON NAMED IN COLUMN TWO		 が の				***									T. A. S.	

Name	Vorname	Straße	PL2	Stadt	Telefon privat	// geschäftlich
Albers	Herber t	Zum Düwelshöpen 14	2117	Wistedt	04182 /8799	' / -
Beckhausen	Hol fgang	Vuerfelser-Kaule 30	5060	Bergisch-Gladbach 1	02204 /62781 /	'/ -
Bernhardt	Helmut	Hafenstraße 7	2305	Heikendorf	8431 /241987 /	// 0431 /74047
Buskowiak	Thomas	Eschersheimer Landstr. 257	6999	Frankfurt 1	969 /5691621 /	'/ -
Böcker	Dieter	Lehmweg 4	2938	Varrel 1	84451 /7648	//
Böckling	Ulrich	Am Sonnenhang 11	5414	Vallendar	0261 /69522 /	// 02631 /895168
Dreyer	Gerald	Am Speiergarten 8	6200	Wiesbaden-Bierstadt	06121 /508218 /	// -
Drowā i der	Bernd	Hügel 1	4441	Wettringen	05233 /4320 /	// 02557 /1236
Emmrich	Helmut	Waldstraße 5	6682	Ottweiler	86824 /4114	// -
Frink	Thomas	An der Schleifmühle 2	5042	Erftstadt	02235 /76255	' /
Förster	Werner	Christoph-Krebs-Straße 9	872 6	Schweinfurt	09721 /21841	// 09721 /51256
Grajewski	Werner	Zedernweg 29	4220	Dinslaken	82134 /54573	' /
Hartel	Eberhard	Neenstetter Straße 20	7901	Breitingen	07340 /7281	//
Heile	Heinz-Dieter	Blankensteiner Straße 13	4320	Hattingen	02324 /28458	//
Held	Manfred	Stirnerstraße 22	8835	Pleinfeld	89144 /6563	// 0911 /2195245
Hermann	Klaus	Gartenstr. 22	7401	Pliezhausen	07127 /70024	//
Hill	Peter	Eckstraße 36	6750	Kaiserslautern 31	9631 /54782	//
hummel	Anton	Schubertstr. 2	7612	Haslach	97832 /8289	//
Jablotschkin	Rainer	Thiekamp 29	4789	Lippstadt 8		// 02921 /70431
Kasper	Dieter	Zeppelinstr. 9		Marktoberdorf		// 989 /522971
Konrad	Josef	Anzengruberstraße 35		6röbenzel l		// -
Kopschina	Peter	Strandallee 138		Scharbeutz		 // -
Krüger	Karl-Herbert	Bruchweg 65		Lemgo		 // -
Kuhn	Eckehard	Im Dorf 14		Frickenhausen 1		// 07022 /77442
	Holger	Marienstr. 9		Sundern 2		// -
May Hisioch	Haldenar			Róthenbach a. d. Pegnitz		// 0911 /668151
		Adenauerring 25		Weinheim -Lützelsachsen		// 6 711 /000131 // -
richtenbein	Klaus-Jürgen	Am Mönchgarten 28				// 04103 /702662
Miller	Kurt	Soltaustraße 24a		Hamburg 80 Michelbach /Bilz		// 0791 /44-667
ileueder	Jens U	Panoramastraße 21				// 8/71 /44-00/ // -
Obermann	Hartmut	Schwalbacher Str. 6		Heidenrod 1		• •
Perschbach	Patrick	Waldstr. 52		Koeln 91	0221 /872118	
Piller	Hal ter	Rohnenstraße 8		Feusisberg	61 /7847418 .	
Raggan	Hans	Backnanger Weg 36		Tamm		// 0711 /2630473
Rank	Heinrich	Frühlingstraße 2		Fürstenfeldbruck		//
Reichelt	Dieter	Philipp-Schmitt-Straße 30		Sandhausen		// -
Pensch	Richard	Bahnhofstraße 100 (Postf. 226)		Lauffen am Neckar		// 07133 /8415
Hetzlaff	Bernd	Kleiner Sand 98		Uetersen		// 04103 /7025310
kychlik	Andreas	Königsberger Allee 120		Duisburg 1		// 0203 /331383
Schmitz	Paul-Jürgen	Lübecker Straße 6		Eschborn		// -
Schneider	Manfred	Rheinkasseler Weg 11		Köln 71	0221 /707044	
Schnewe	Christian	Fliederweg 32		Düsseldorf 31	0203 /740897	
Schröder	Gerald	Am Schützenplatz 14		i Seevetal 1		// -
Schäfer	Walter	Rathausstr. 4		Miesbach		// 08025 /41247
Smerling	Frank	Tangstedter Str. 5		Pinneberg		//
Sopp	Arnulf	Wakenitzstr. 8	2400	Lübeck 1		// -
Spie₿	Peter	Trugenhofenerstraße 27	8859	Rennertshofen 1		// 08431 /7041684
Stephan	Hans-Martin	Am Glasesch 9a (Postf. 1207)	4506	S Hagen a.TW.	05401 /99585	// 05401 /90037
Stevens	Peter	Postfach 56	4698	Dortmund 1		// 0231 /593883
Sörensen	Rüdiger	Thomas-Mann-Straße 3A	6500	Mainz 1	06131 /32860	// 06131 /395268
Trapp	Harald	Kranichstr. 46	4278	Dorsten 1	02362 /42497	// 02362 /23127
Volz	Oliver	Dusestraße 13	7888	Stuttgart 80	0711 /731285	//
Magner	Günther	Gartenstraße 4		l Neubeuern	08035 /3361	// -
Neiβ	Dieter	Bürglestraße 3) Wehingen	87426 /7194	//
Hucherer	Järgen	Menzelstraße 1) Konstanz		// -
Zwickel	Wal ter	Lengfelden 123		1 Bergheim	0043662/51130	
1			5.5	J		

Stand: Dezember 1986

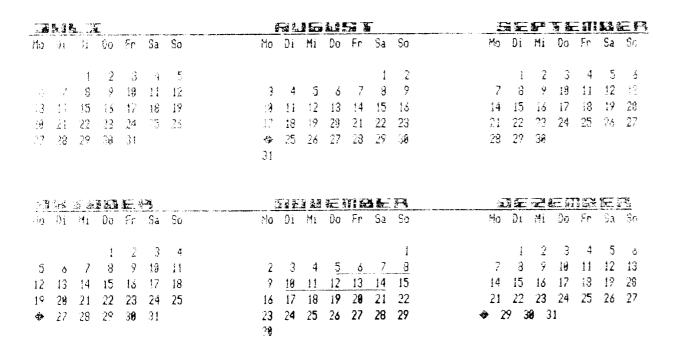
Bitte überprüft Eure Daten auf Richtigkeit und teilt mir Unregelmäßigkeiten mit. Die Redaktion



CLUBBO TERMIN - KALENDER 2986

	R	SI L	JA	R				F	2 83	B	UF		mine							
ilo	Di	Mı	Do	Fr	Sa	S o	Mo	Di	Mi	Do	Fr	Sa	So	Мо	Đi	Mi	Dо	Fr	Sa	S ⊙
			1	2	3	4							1							1
5	6	7	8	9	13	11	2	3	4	5	6	7	8	2	3	4	5	ó	7	8
12	13	14	15	16	17	13	9	19	11	12	13	14	15	Q	10	11	12	‡	#	#
19	28	21	22	23	24	25	ló	17	18	19	28	21	22	16	17	18	19	28	21	22
28	27	29	29	39	31		23	24	25	26	27	•		23	24	25	24	27	28	22
														ୃଷ	31					

1	E	F3.	1 4					2112	Z I	-	JAMELIK									
МO	Di	Mi	છ	۶r	ક્સ	So	Mo	Di	Ħi	Do	Fr	ડિક	So	Mo	Di	Hi	Do	Fr	54	30
		ł	2	3	4	5					1	2	3	1	2	3	4	5	6	7
Ġ.	?	8	9	10	11	12	4	5	ó	7	8	9	18	3	Ŷ	19	11	12	13	14
13	14	15	13	17	18	19	11	12	13	14	15	16	17	15	ió	17	13	19	28	21
£9	21	22	23	24	25	26	18	19	28	21	22	23	24	22	23	24	25	28	27	28
*	28	29	ું ઇ				25	26	27	28	29	39	31	29	今					





🚸 --> Redaktionsschluß des jeweiligen Info's

파 --) 3. Clubtreffen in Alsfeld (siehe I**NF**0 16/17) Hesse-Daten sind unterstrichen. Bitte schaut dazu in die Terminliste.

Bitte denkt an die Termine und nehmt sie rechtzeitig war !!!

