Leben und sterben lassen

»Life« ist wohl eine der faszinierendsten Simulationen von biologischen Vorgängen auf Computern. Mit »Life« lassen sich evolutionäre Abläufe spielerisch verstehen lernen.

Obwohl den Lesern der Inhalt des »Spiels« geläufig sein mag, hier die »Regeln«:

Es existiert ein zweidimensionales Feld und an jedem Punkt ist eine lebende oder eine tote Zelle. Jede Zelle hat acht Nachbarn.

An einem Punkt wird eine Zelle dann und nur dann lebendig, falls sie genau drei lebende Nachbarn hat.

Fast wie im richtigen Leben

Eine Zelle stirbt, wenn sie weniger als zwei (Vereinsamung) oder mehr als drei (Überbevölkerung) lebende Nachbarn hat.

So ändert sich das Feld von Generation zu Generation, mit einer meist faszinierenden Entwicklung. Das Spiel, erfunden von dem Mathematiker John Horton Conway (Cambridge), stellt sich als höchst komplex und reizvoll heraus.

Um es gleich zu sagen: Life ist kein Spiel, das man selber spielt. Life spielt sich selbst. Man kann die »Anfangswelt« fest-







Anfangswell

Zahlen

Zweite Generatio

Bild 1. Ein einfaches Beispiel erläutert die Funktionsweise von »Life«

x x x





stabile Strukturen (Zvklus 1 Generation)

x x x x

Gleiter (Zyklus 4 Generationen dabei sich fortbewegend)

Gleiterkanone (Zyklus ca. 30 Generationen)

Kaleidoskop (3er Zyklus nach Evolution (Endstadium nach ca. 100 Generationen) x x x x

\$C421

Bild 2. Anhand einfacher Strukturen wird die Faszination von »Life« deutlich

legen und dann beobachten, wie sie sich entwickelt. Das Spiel wird sicher dem einen oder anderen Computer-Fan bekannt sein, da es ein ideales Problem für den Computer ist: Sehr einfache Regeln, aber viel Rechnerei.

In dem Beispiel (Rotor, siehe Bild 1) sind die Verhältnisse noch sehr einfach, weil die kleine Life-Welt nur zwischen zwei Zuständen hin und her pendelt. Dieser Dreier ist eine der Strukturen, die stabil sind. Meistens dauert es viele Generationen, bis eine Population ausstirbt oder in stabile Strukturen übergeht. Am besten, man experimentiert einfach etwas. Bild 2 zeigt noch einige interessante Strukturen.

Zum Programm:

Wie würde man das Problem normalerweise angehen? Nun, man legt sich ein zweidimensionales Feld an und speichert für jede lebende Zelle eine Eins, für jedes unbesetzte Kästchen eine Null. Dann geht man alle Felder durch, prüft die acht Nach-

Routinen des	Maschinenprogramms
Commission of the Commission o	Comment of the Commen

\$C000-C023	16-Bit-Multiplikation (Listing 2)
\$C024-C067	Rechnung: 6000+3 (X+40 Y)→SP(16B)
\$C068-C079	Rechnung: 4 S(16B) → SP1(16B)

 \$C080-C097
 Rechnung: 4 M(16B) → SP1(16B)

 \$C098-C0A5
 Inkrement X
 Verändert SP(16B) entsprechend.

\$C0A6-C0B3 Inkrement Y so daß es dem Ergebnis der \$C0B4-C0C1 Dekrement X Routine \$C024 entspricht.

\$C0C2-C0CF Dekrement Y
\$C0D0-C0DC erhöht M, falls Zelle bei X,Y lebt

\$C0DD-C104 relevanter Bereich, speichert Koordinaten \$C105-C15C relevanter Bereich, geht neun Umgebungszellen durch, ruft \$CODD auf

\$C15D-C2A4 nächste Generation, läuft zweimal durch alle Koordinaten des relevanten Bereichs

\$C2A5-C332 Plot: setzt, löscht und prüft Punkte im 80 x

\$C333-C3A6 Solution 50-Bild Initialisierungsroutine

\$C3A7-C3C4 Aufruf relevanter Bereich, setzt A%(X,Y)=1, trägt Koordinaten der Umgebungsfelder ein (SYS

Koordinaten der Umgebungsfelder ein (SYS C3A7.X.Y)

\$C3C5-C3F6

Aufruf Plot, SYS C3C5,X,Y,Z, löscht, setzt (Z30 = oder 1) oder kontrolliert (Z=2) Punkte

\$C3F7-C3FC

Aufruf nächste Generation, ruft \$C15D auf, setzt

zwecks Beschleunigung Interrupt-Flag \$C3FD-C403 Aufruf maximale Geschwindigkeit, setzt I-Flag,

ruft in Endlosschleife \$C15D

Variablen des Maschinenprogramms \$C404-C413 Tabelle Binärzahlen→ASCII-Code (der Grafikzei-

chen für Plot)
\$C414 Z (siehe \$C3C5), enthält wegen logischen Ver-

knüpfungen 00 für setzen und \$OF für löschen \$C415 L gibt an, welches Bit des Grafikzeichens ange-

sprochen wird QQ liefert Ergebnis des Tests

\$C416 QQ liefert Ergebnis des Tes \$C417/8 X/Y

\$C419/B Zwischenspeicher1/2

\$C41A E gibt an, welcher A%() Speicherbedarf angesprochen wird

\$C41C/D M(16B) Zahl der Koordinaten be-\$C41E/F S(16B) ziehungsweise Schleifenindex \$C420 M Zahl der lebenden Zellen in jeweiliger Umgebung

J gibt an, welcher X%,Y% Speicherbetrieb ange-

sprochen wird \$C422-C521 Tabelle ASCII-Code → Binärzahlen (wird erzeugt)

\$57-5B für 16-Bit-Multiplikation (5B)x(59/5A)=(57/58) \$57/58 SP(16B) (lokal) \$59/5A SP1(16B) (lokal)

S(16B) bedeutet Speicher S mit der Länge von 16 Bit. X und Y haben nichts mit den Registern zu tun, die Namen der Variablen beziehen sich auf das Basic-Programm (Listing 1)

Tabelle 1. Der Aufbau des Maschinenprogramms (Listing 2)

barfelder und speichert das Ergebnis, tot oder lebendig in der nächsten Generation, in einem zweiten Feld. Der Computer hat dann (bei 80 mal 50) 32 000 Felder zu überprüfen, und das bedeutet: warten ...

Aber Moment! Ist es denn nötig, auch die Bereiche zu bearbeiten, in denen es ohnehin kein Leben gibt?

Besser, man bearbeitet jeweils nur die relevanten (belebten) Bereiche: Es kann nur in dem Bereich etwas passieren, der direkt an lebende Zellen angrenzt. Man speichert die Koordinaten aller lebenden Zellen und ihrer Nachbarn, sorgt dafür, daß keine Felder doppelt gezählt werden und braucht dann jeweils nur noch die Liste der Koordinaten durchzugehen. Dafür benötigt man ein weiteres Variablen-Feld, in dem bereits vermerkte Zellen gekennzeichnet werden. Nach dieser Vorbereitung werden zur Berechnung der nächsten Generation die Koordinaten des relevanten Bereichs durchgegangen. Ein zweites Mal durchläuft man die Koordinaten, um den neuen relevanten Bereich festzustellen. Wenn also eine Struktur auf dem Bildschirm wandert, so wandert auch der relevante Bereich mit.

Bedienungshinweise:

Man hat eine 78 x 48-Auflösung (der äußerste Rand ist eine Todeszone«; hier ist grundsätzlich kein Leben möglich) zur Verfügung. Startet man das Programm, so befindet man sich in einem Editor.

Eine Zelle wird mit der SPACE-Taste lebendig.

Eine Zelle wird mit der DEL-Taste getötet.

Der Cursor schreitet nach SPACE und DEL in die Richtung fort, die die letzte gedrückte Cursortaste angab.

Mit »L« wird Life dann gestartet. In dem jetzigen Zustand gibt es folgende Befehle:

S Stop

F1-F8 Verzögerung

N Neue EingabeE Ergänzung, Veränderung

Q Quit, Programmende

P Power, maximale Geschwindigkeit (nur mit RUN-STOP/RESTORE zu lösen)

Erweiterungsmöglichkeiten:

Man könnte natürlich die Auflösung weiter erhöhen. Da böte sich dann die Bitmap-Auflösung an (HiRes-Grafik). Hier müßte man allerdings mit dem Speicherplatz sehr vorsichtig umgehen, da der Bildschirm 64000 Bildpunkte hat. Die zusätzlichen Berechnungen würden das Programm auf jeden Fall langsamer machen. Außerdem wird, wenn die relevanten Bereiche zu groß werden, ein Speichern derselben unmöglich (Speicherplatz) und der Generationswechsel dauert zu lange. Eine andere interessante Veränderung wäre mit dem Rand durchzuführen. Mit dem »Todesrand« wurde das Problem der Bildschirm-Bereichsüberschreitung zwar recht elegant gelöst, denn es sind durch das Prinzip der relevanten Bereiche keine Abfragen notwendig. Interessanter jedoch wäre eine offene Wand oder gar eine ganz in sich geschlossene Welt. Unten (rechts) heraustretende Formen würden dann oben (links) wieder auftauchen. Wegen der Abfragen würde jedoch auch dies die Geschwindigkeit verringern.

Hinweise zum Abtippen:

Als erstes geben Sie die Maschinenroutine (Listing 2) mit dem MSE ein (Speichern nicht vergessen). Zur Eingabe des Hauptprogramms (Listing 1) verwenden Sie bitte den Checksummer.

Interessierte Leser finden in der Tabelle 1 die Beschreibung des Maschinenprogramms.

Wer will, kann das Programm noch wesentlich erweitern: Zum Beispiel könnten Hungersnöte, Naturkatastrophen oder Seuchen in bestimmten Gebieten die Bevölkerung wesentlich dezimieren. Ich glaube nicht, daß man das Spiel »Life« auf dem C 64 noch wesentlich schneller programmieren kann, jedoch soll diese Behauptung ruhig dazu provozieren, das Gegenteil zu beweisen. (Jürgen Engbring/tr)

10 REM	<165
20 REM** LIFE FUER C-64 **	<182
25 REM	·<180
30 REM** JUERGEN ENGBRING **	< 067
40 REM** HENKELSHOF 5-7 **	<166)
50 REM** 5630 REMSCHEID-11 **	<1953
60 REM** TEL. 02191/65533 **	(215)
70 REM	(225)
80 M=49152:FOR I=0 TO 9:READ A	<164)
85 IF A<>PEEK(M) THEN LOAD "MASCHLIFE",8,1	<171)
90 M=M+100:NEXT	(095)
95 DATA 169,88,87,206,2,152,0,192,45,0	(098)
100 PRINT" (CLR)"	<088)
110 SYS 49971: REM INITIALISIERUNG	(126)
120 PL=50117: REM SYSPL,X,Y,0/1/2	<105)
130 : N=50167: REM NAECHSTE GENERATION	< Ø61)
140 :S=50173: REM MAXIMALE GESCHW.	<163)
150 :G=50087: REM SYSG,X,Y ZELLE LEBT	(179)
155 BA=6*4096:REM BASIS ZELLSPEICHER	(247)
160 QQ=50198: REM TESTBYTE SYSPL,X,Y,2	(179)
170 REM++++++++++++++++++++++++++++++++++++	<049>
990 REM=== 80 X 40 ZELLEDITOR ======	(080)
1000 DIM G%(255):X=39:Y=24:Q=TI:CH=29	
1005 FOR I=0 TO 6: READ A: READ B: G%(A)=B: N	Ε
XT	(205)
1010 DATA 17,1,29,2,145,3,157,4,20,5,32,6	7
76,7	<170)
1020 GET A\$: IF TI-Q>15 THEN Q=TI:W=1-W	<118>
1030 SYS PL,X,Y,W	<141>
1040 IF A\$=""THEN 1020	(222)
1050 A=ASC(A\$)	<184>
1060 ON G%(A)GOTO 1100,1200,1300,1400,1500	
,1600,1700	<079>
1070 GOTO 1020	<058>
1100 SYS PL, X, Y, Z: Y=Y+1: CH=17	<088>
1070 GOTO 1020 1100 SYS PL,X,Y,Z:Y=Y+1:CH=17 1110 IF Y>49 THEN Y=0 1120 GOTO 1450 1200 SYS PL,X,Y,Z:X=X+1:CH=29	<150>
1120 GOTO 1450	<012>
1200 SYS PL,X,Y,Z:X=X+1:CH=29	<013>
1210 IF X>79 THEN X=0	<081>

1220	GOTO 1450	<112>	
1300	SYS PL,X,Y,Z:Y=Y-1:CH=145	<124>	
1310	IF Y<0 THEN Y=49	<244>	
		<214>	
1400	SYS PL,X,Y,Z:X=X-1:CH=157 IF X<0 THEN X=79	<209>	
		<214>	
1420	GOTO 145Ø	<058>	
1450	SYS PL,X,Y,2: Z=PEEK(QQ)	<197>	
1460	GOTO 1020	<194>	
1500	Z=0:A=CH:POKE BA+3*X+Y*240,0	<110>	
1510	GOTO 1060	<116>	
1600	Z=1:A=CH	<032>	
1610	SYS G,X,Y:GOTO 1060	<137>	
		<059>	
	T=9999: REM MINIMALE VERZOEGERUNG		
2005	POKE 50209,2: REM VOR ERSTEM SYSN	<081>	
2010	GET A\$: IF TI-Q>T THEN Q≈TI:SYS N	<011>	
2020	IF A\$=""THEN 2010	<178>	
2030	IF A\$=" "THEN SYS N:T=9999:GOTO 2010	<890>	
2040	IF A\$="S"THEN T=99999	<059>	
2050	IF A\$="N"THEN RUN	<044>	
2055	IF A\$="E"GOTO 2300	<176>	
2060	IF A\$="E"GOTO 2300 IF A\$="Q"THEN: END IF A\$="P"THEN SYS S IF A\$=CHR\$(133)GOTO 2200	<121>	
2065	IF A\$="P"THEN SYS S	<@38>	
2067	IF A\$=CHR\$(133)GOTO 2200	<086>	
2070	A=ASC(A\$)	<188>	
2080	IF A<134 OR A>140 GOTO 2010	<@17>	
2090	T=2*2†(A-134)	<159>	
2100	GOTO 2010	<048>	
2200	GET A\$: IF A\$=""THEN SYS N:GOTO 2200	<155>	
2210	GOTO 2020	<190>	
2300	IF PEEK (50202)=1 THEN SYS N	< 063>	
	POKE 50209,0:GOTO 1020	<141>	
	TO PRESIDENT PRODUCTION TO THE STATE OF THE		
6 64'er			
	X.D.		
DA 10 - 120			