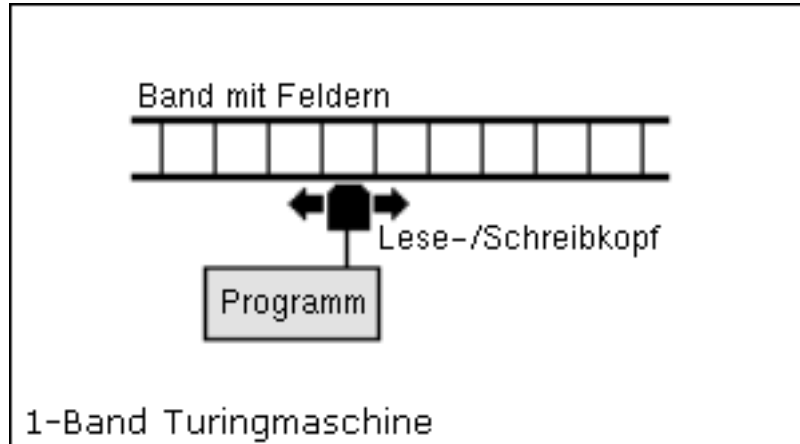


Was ist ein Computer?
Was ist ein Programm?
Können Computer Alles?

Die Turing Maschine



Auf jedem Bandquadrat steht ein Buchstabe (Symbol, Zeichen) in $A, \dots, Z, a, \dots, z, 0, \dots, 9, \$, \$, \dots$, leer

Endliches Alphabet

Steuereinheit ist in einem von **endlichen** vielen Zuständen q_0, q_1, q_2, \dots

Turingbefehl	Zustand	Zeichen	neuer Zustand	neues Zeichen	Bewegung
	q_1	a	q_2	b	R

Wenn du im Zustand q_1 ein a liest, dann gehe in den Zustand q_2 über, drucke ein b und bewege den Kopf nach rechts

Turingprogramm = Menge (Folge) von Turingbefehlen, je zwei unterscheiden sich in den ersten Spalten

Turingmaschinen

- Anfangszustand: Zustand = q_0 , Kopf auf dem rechtesten nichtleeren Quadrat
- Maschine führt Befehle aus, solange einer anwendbar ist.
- Rechnung kann unendlich lang sein
- Erstes Beispiel: Eingabe ist Folge von 0 und 1, drehe Buchstaben um ($0010 \rightarrow 1101$)
- Programm: $q_0 0 q_0 1 L \quad q_0 1 q_0 0 L$

Weitere Beispiele

q0 leer q1 0 S

Dieses Programm zählt

q1 0 q2 1 S

q1 leer q2 1 S

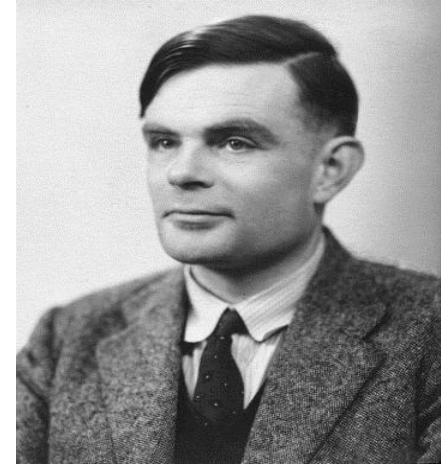
q1 1 q1 0 L

q2 0 q2 0 R

q2 1 q2 1 R

q2 leer q1 leer L

Alan Turing (1912 – 1952)



- Hat diese Maschine 1936 eingeführt
- These: Turing Maschine fasst den Begriff „nach Regeln berechenbar“
- 4 Argumente
 - Menschliche Rechner, siehe nächste Folie
 - Beispiele
 - Universelle Turingmaschine
 - Äquivalenz zur Formalisierung von Church



Turings große Leistungen

- Präzise Fassung des Begriffs berechenbar durch die Definition der Turingmaschine
- Unentscheidbarkeit des Halteproblems
- Konstruktion der universellen Turingmaschine

Halteproblem

- Gibt es das folgende Turingprogramm?
 - Eingabe $L\#w$, L = Turingprogramm, w = Wort
 - Eigenschaften
 - Hält immer
 - Hält im Zustand q_1 , falls L mit Eingabe w anhält
 - Hält im Zustand q_2 , falls L mit Eingabe w nicht anhält

Turing: ein solches Programm gibt es nicht

Beweis

- Annahme, Programm existiert, nenne es Q
- Dann gibt es auch das folgende Programm
 - Eingabe, Turingprogramm P
 - Verhalten:
 - falls Q mit Eingabe $P\#P$ in q_1 hält, dann laufe immer weiter
 - Falls Q mit Eingabe $P\#P$ in q_2 hält, dann halte an
- Nenne dieses Programm L
- Was macht L an der Eingabe L? Hält es an oder läuft es für immer?

Universelle Turingmaschine

Eingabe $L\#w$, L = Turingprogramm, w = Wort

Eigenschaft: tut, was immer L mit Eingabe w tut

**Diese Maschine kann jedes Programm ausführen,
sie ist universell**

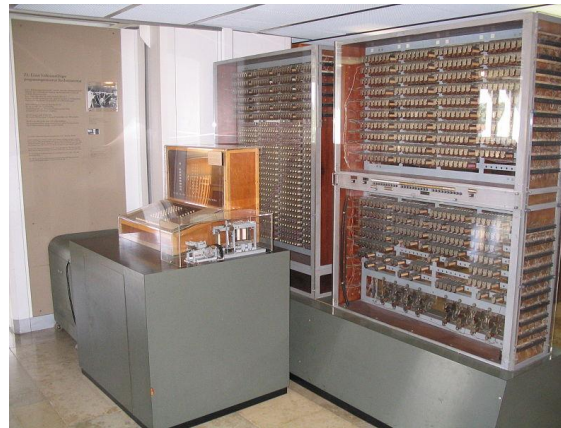
**Wenn man universelle Maschinen baut, dann
muss man sich nicht darum kümmern, was sie
nachher tun sollen**

Simulation von TMs durch Fliesen

Erste Computer



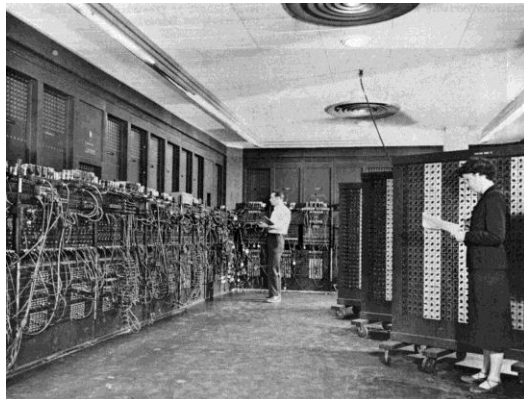
Zuse Z1 (1937)



Z3 (1941)



Z4 (1945)

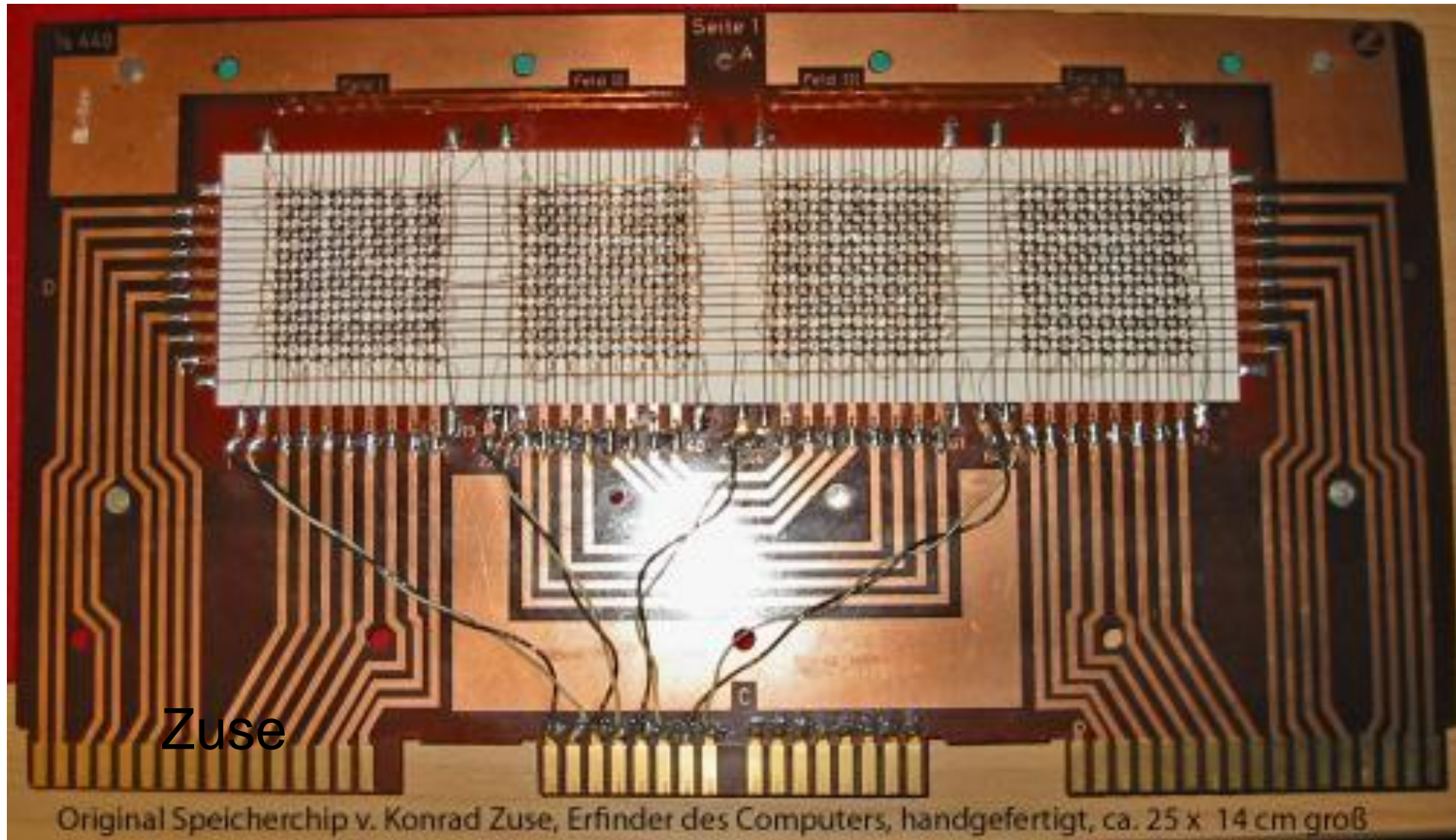


ENIAC (1946)

Z3, Z4 und ENIAC sind programmierbar (Programm extern) und Turingmächtig

Z3 und Z4 arbeiten mit Relais, ENIAC arbeitet mit Röhren

Frühe Speicher



Zuse

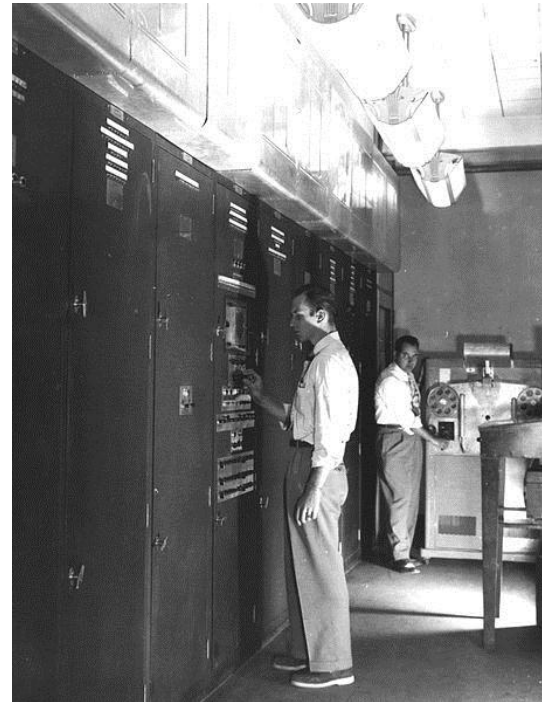
Original Speicherchip v. Konrad Zuse, Erfinder des Computers, handgefertigt, ca. 25 x 14 cm groß

EDVAC (Electronic Computer)

First Draft of a Report on the EDVAC
by John von Neumann,
June 30, 1945

EDVAC, fertiggestellt in 1951

- Stored program
- Speicher, 5.5 kilobytes
- multiplication time 2.9 milliseconds
- 6,000 vacuum tubes
- consumed 56 kW of power
- 45.5 m² of floor space and weighed 17,300 lb (7,850 kg)
- operating personnel was thirty people for each eight-hour shift
- Kosten 500,000 Dollar (entspricht etwa 6 Millionen in 2010)



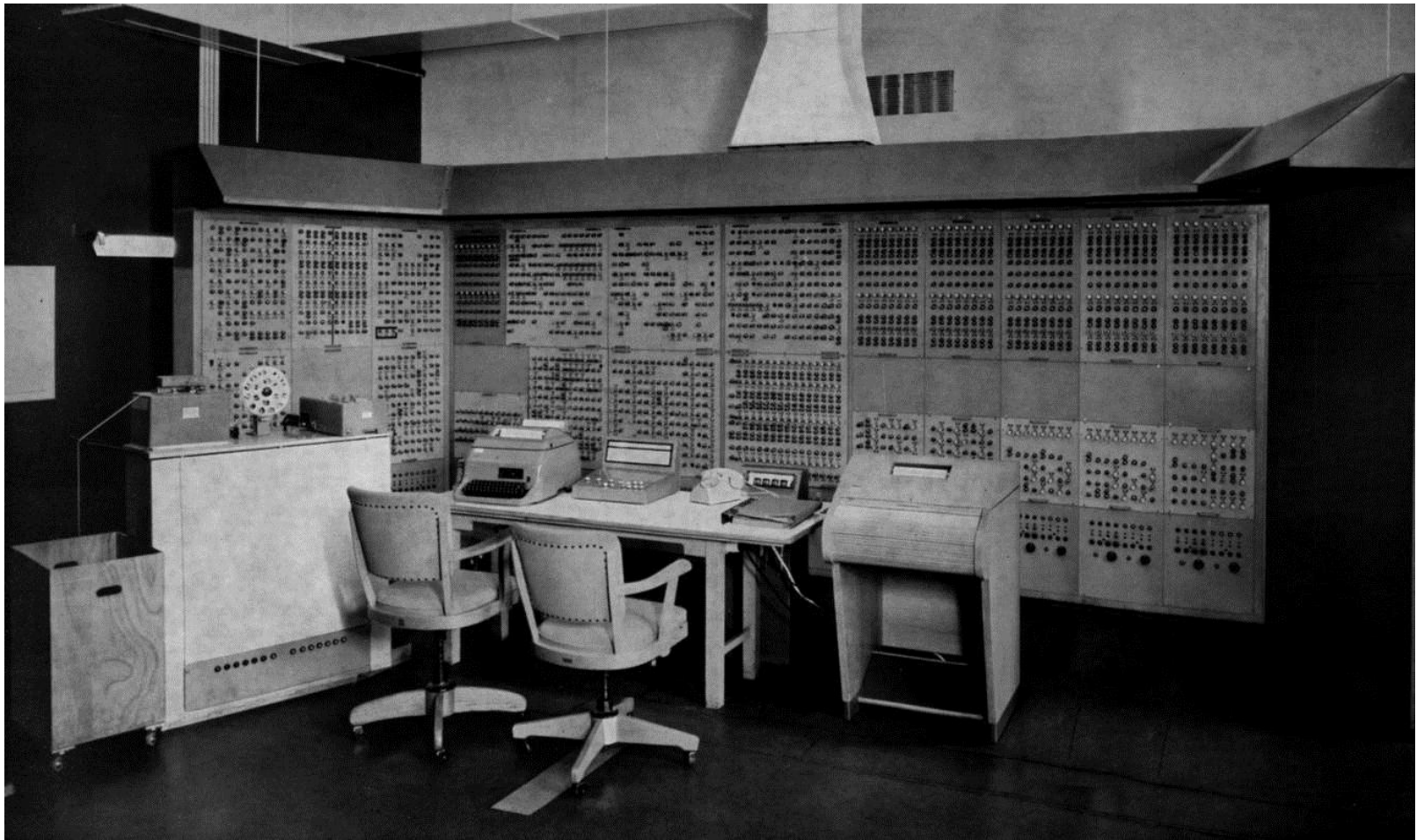
Das Vorbild für alle modernen Rechner

Mein erster Rechner

- Programmierbare Elektronische Rechenanlage München (PERM), röhrenbasiert
- Betriebnahme 7. Mai 1956, Piloty/Sauer
- erster ALGOL-Compiler
- KM lernte auf der PERM programmieren

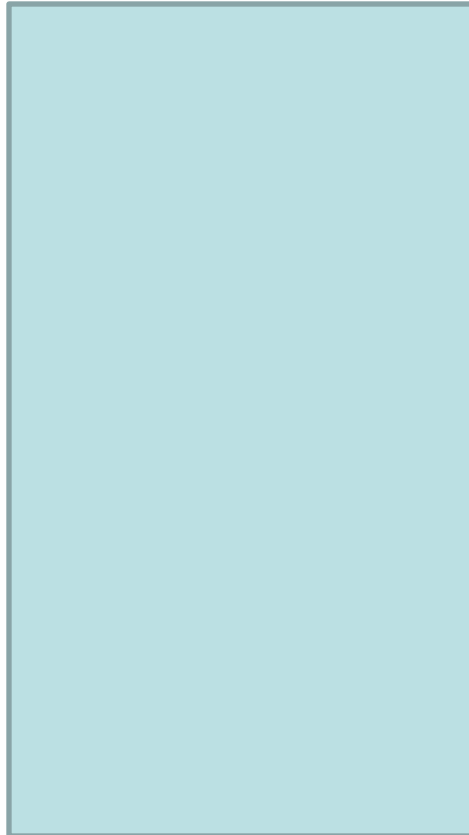


PERM

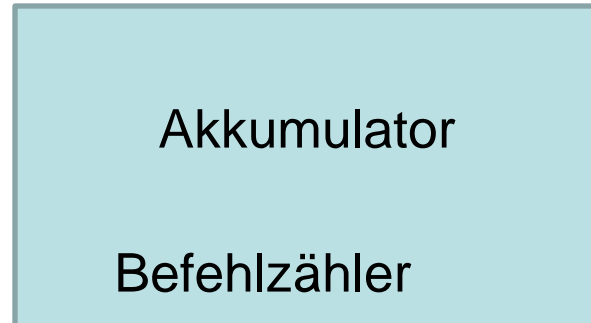


Von Neumann Rechner

Speicher



CPU



- Speicher enthält Daten und Programm
- Befehlszyklus
 1. Führe Befehl mit Nummer BZ aus
 2. Erhöhe BZ um eins
 3. Gehe nach 1.

Typische Befehle

- LOADZERO $ACC \leftarrow 0$
- LOAD n $ACC \leftarrow M[n]$
- STORE n $M[n] \leftarrow ACC$
- ADD n $ACC \leftarrow ACC + M[n]$
- DECR $ACC \leftarrow ACC - 1$
- JUMPPOS n if $ACC > 0$, $BZ \leftarrow n$
- STOP

In $M[1]$ steht eine Zahl n , bilde $1 + \dots + n$

1. LOADZERO
2. STORE 2
3. LOAD 2
4. ADD 1
5. STORE 2
6. LOAD 1
7. DECR
8. STORE 1
9. JUMPPPOS 3
10. STOP

$M[1] = i$ und $M[2] = i+1 + \dots + n$

$M[1] = i$ und $M[2] = i + \dots + n$

$M[1] = i - 1$ und $M[2] = i + \dots + n$

$M[1] = 0$ und $M[2] = 1 + \dots + n$

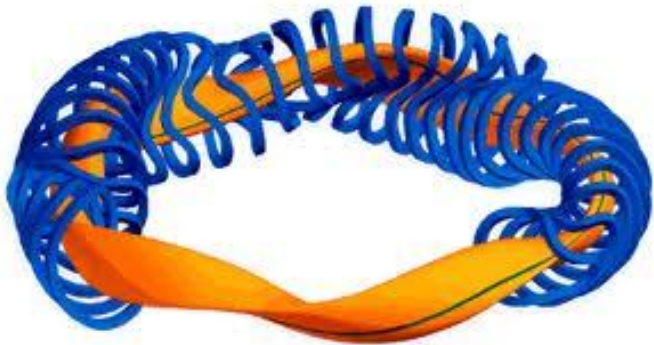
Kenngrößen und Neuerungen

- Hauptspeicher: 10^9 Worte a 64 Bit
- Befehlszyklus: 10^9 Befehle pro Sekunde
- Eine Million mal leistungsfähiger (Geschwindigkeit, Speicher, Größe), eine Million mal billiger als 1950
- Neuerungen seit 1950
 - Interrupts (Unterbrechungen)
 - Speicherhierarchie: Cache, Main, Disk
 - **Bildschirme und Graphik**
 - **Netze**
 - Preis und Leistung
 - **Software, Nutzerfreundlichkeit**



Supercomputer

- 72 Schränke,
- 73000 PowerPCs mit je 2 Gbyte RAM
- Simulation: Physik, Klima, Chemie, Strömung
- 13 Mio Euro



Bildschirme und Graphik

- Dieser Schirm: 1366 x 768 Pixels
- Für die CPU: für jedes der Pixel kann man Farbe und Helligkeit einstellen
- Graphikkarte zeigt die Werte auf dem Bildschirm an.

Aussagesätze sind wahr oder falsch
aber
Dieser Satz ist eine Lüge

- Ist er eine Lüge oder ist er keine Lüge
- Lüge \rightarrow dann stimmt die Aussage nicht \rightarrow also ist der Satz keine Lüge
- Keine Lüge \rightarrow dann stimmt die Aussage \rightarrow also ist der Satz eine Lüge