

## Rechnerhardware

### Literatur:

Bringschulte, Ungerer, „Mikrocontroller und Mikroprozessoren“, Springer  
Bähring, Mikrorechnertechnik, Springer  
aktuelle Informationen über Prozessoren, Chip-Sätze etc. im Internet

Rechner in der Physik heute meist PCs,  
d.h. Mikrocomputersysteme bestehend aus:

- Mikroprozessor(en)
- (flüchtigem) Halbleiter-Speicher
- (permanentem Magnet-) Festplattenspeicher
- Ein-Ausgabeschnittstellen
- Tastatur, Bildschirm, Maus, Wechsellaufwerke, Drucker, Netzwerk, ...

Verfügbar als

- Einzelplatz-Desktop-PC
- vernetzter Cluster aus Desktop-PCs
- PC-Farm mit Fileservern
- vernetzte PC-Farmen („GRID“)

Grundlage der Rechnertechnik ist die Digitalelektronik:

- Zustände 1 und 0 repräsentiert durch elektrische Signale

Boolesche Algebra mit Hilfe von elektronischen Bauteilen wie

- Gattern (AND, OR, XOR)
- Bistabilen Stufen („FlipFlops“) als Speicherelemente

daraus aufgebaut:

- Register, Addierer

und weiter

- Rechenwerk, Steuerwerk, Speicher eines Mikroprozessors

Zahldarstellung im Binärsystem, d.h. z.B.  $10 = 1010$ ;

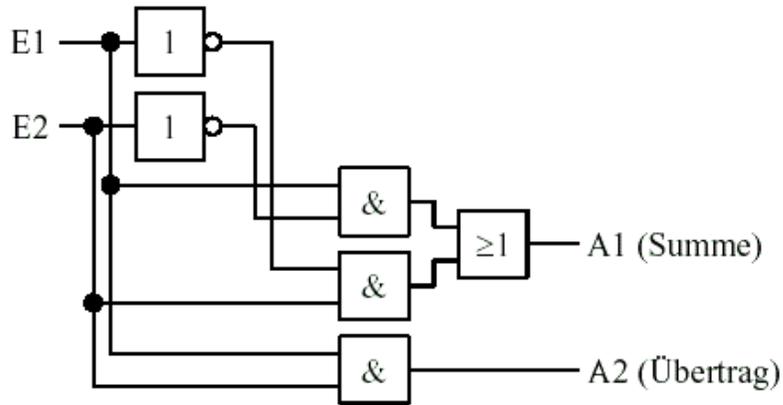
meist 4 Binärstellen als eine „Hex“-Ziffer angegeben im Sedezimalsystem, also  $1010 = \$A$  (oder  $0xA$ )

Gesamte Rechnerhardware auf wenigen Chips integriert

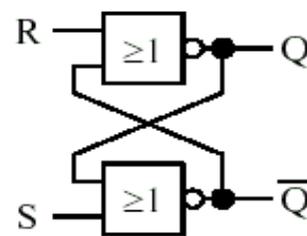
**Stand der Technik 2012:**

**22 nm Strukturgröße, ~800 Millionen Transistoren auf ~1 cm<sup>2</sup> Chip-Fläche**

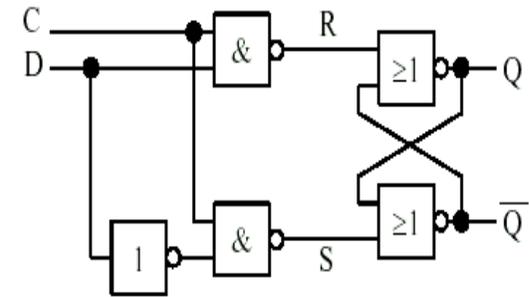
# Rechnerhardware – einige logische Baugruppen



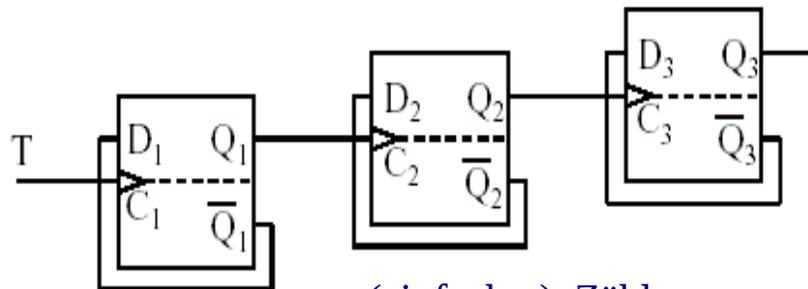
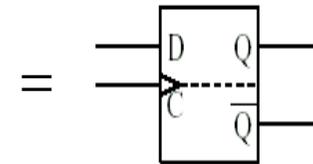
1Bit Halbaddierer



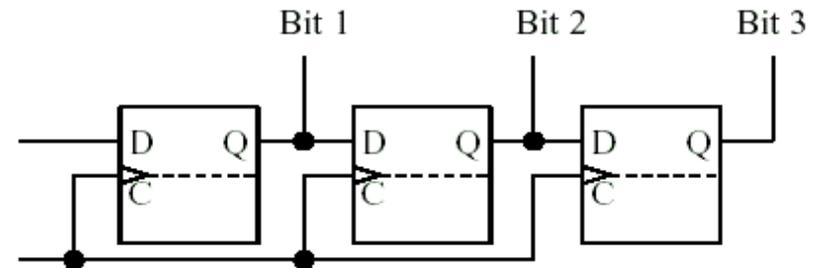
„Flip-Flop“, Speicher



getakteter Speicher

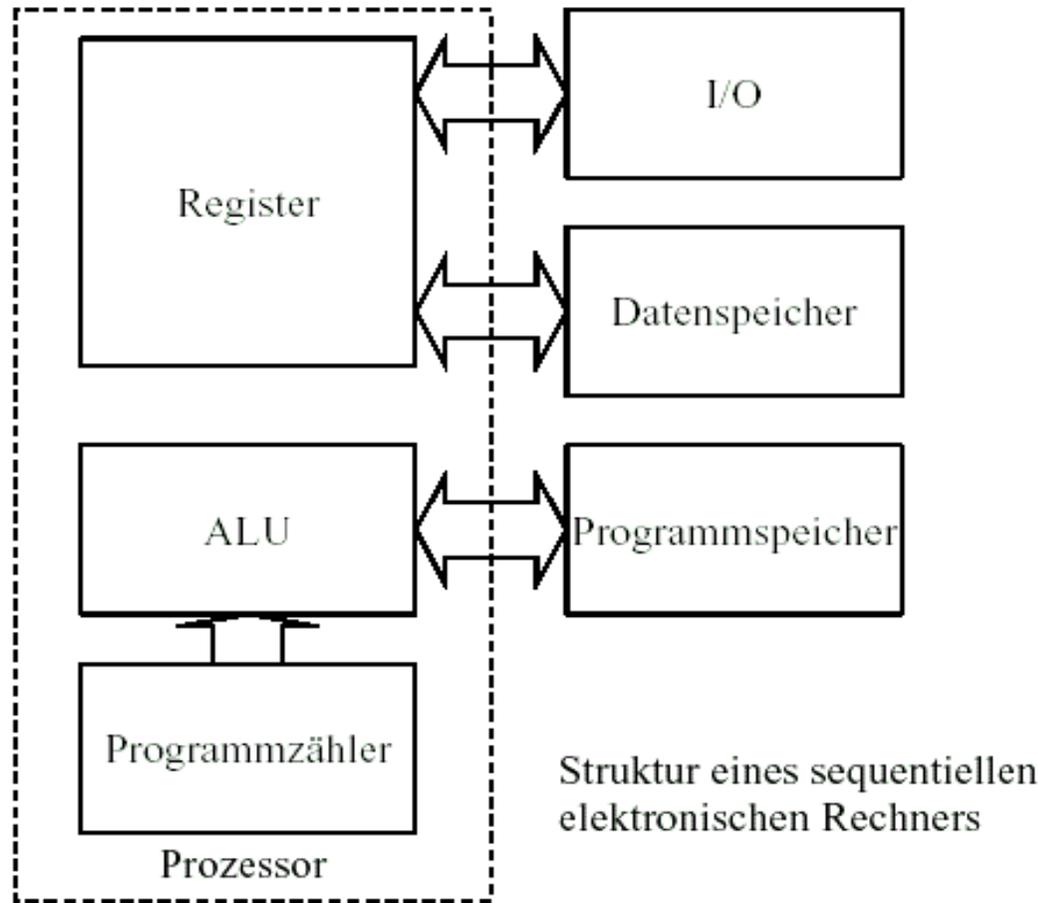


(einfacher) Zähler



Schieberegister, mult. mit 2

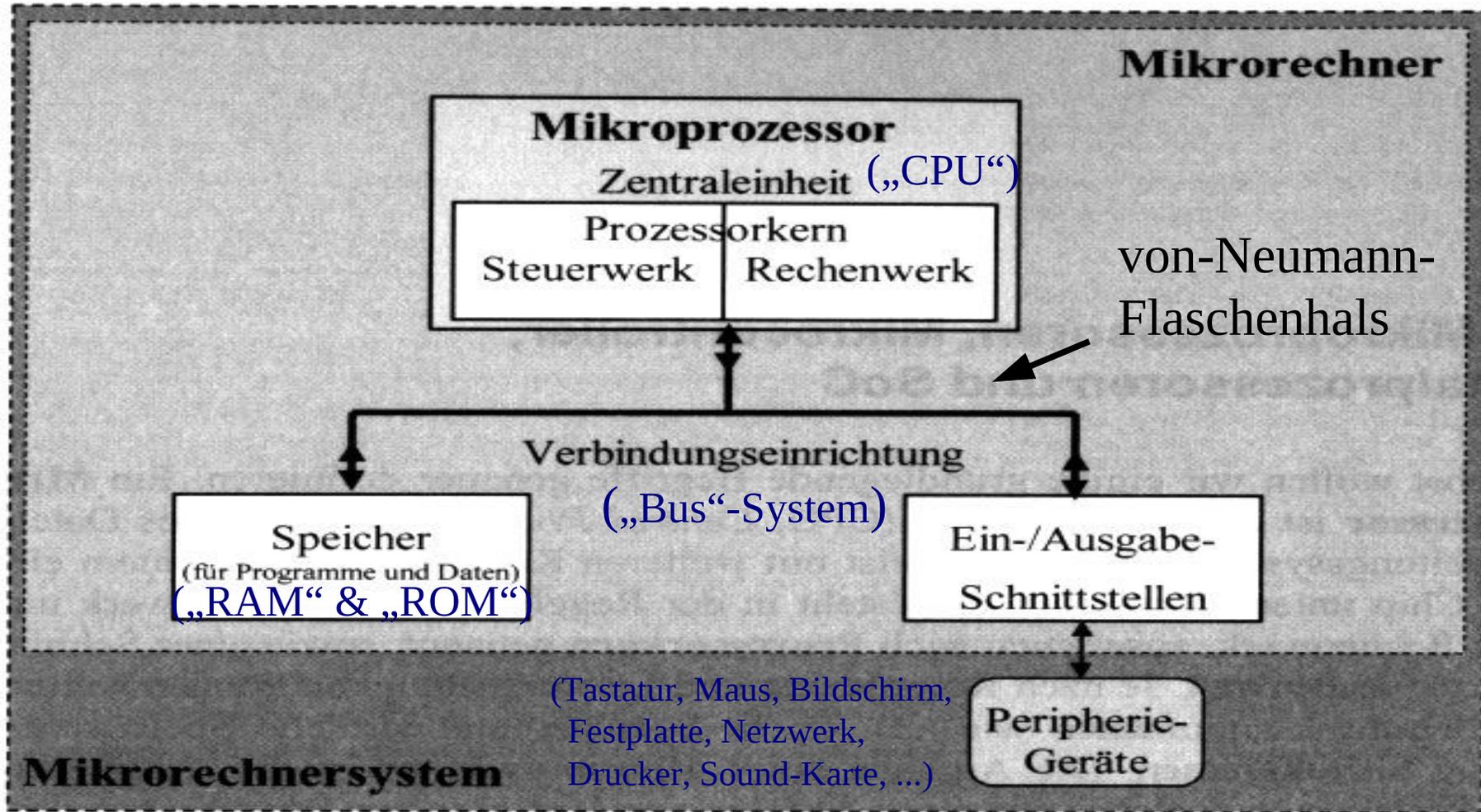
# Hardware – logische Baugruppen



Eine typische Abfolge von Operationen in einem sequentiellen Rechner lautet:

Programmzähler	Befehl
k	Lade Datum A in Register 1
k+1	Lade Datum B in Register 2
k+2	Addiere Register 1 und Register 2 in Register 3
k+3	Speichere Register 3 in Datum C

# Rechnerhardware – von-Neumann-Architektur



Getrennter Speicher für Programme und Daten: Harvard-Architektur

# Hardware - Komponenten

---

Ein PC besteht aus

- Mikroprozessor (mehrere 1000 MIPS (Millionen Instruktionen/sec))
- (schnellem) Cache-Speicher mit Systemgeschwindigkeit
- einer „North-Bridge“ als Systembus zum Hauptspeicher und zur Grafikkarte

Übertragungsrate ca. 8 Gbyte/sec

- einer Brücke zur Peripherie (Festplatte, CD-Rom, USB ...)

Übertragungsrate von

PCI-Express x1: 500 Mbyte/sec    2011: PCIe 3.0 x1: 985 MB/sec

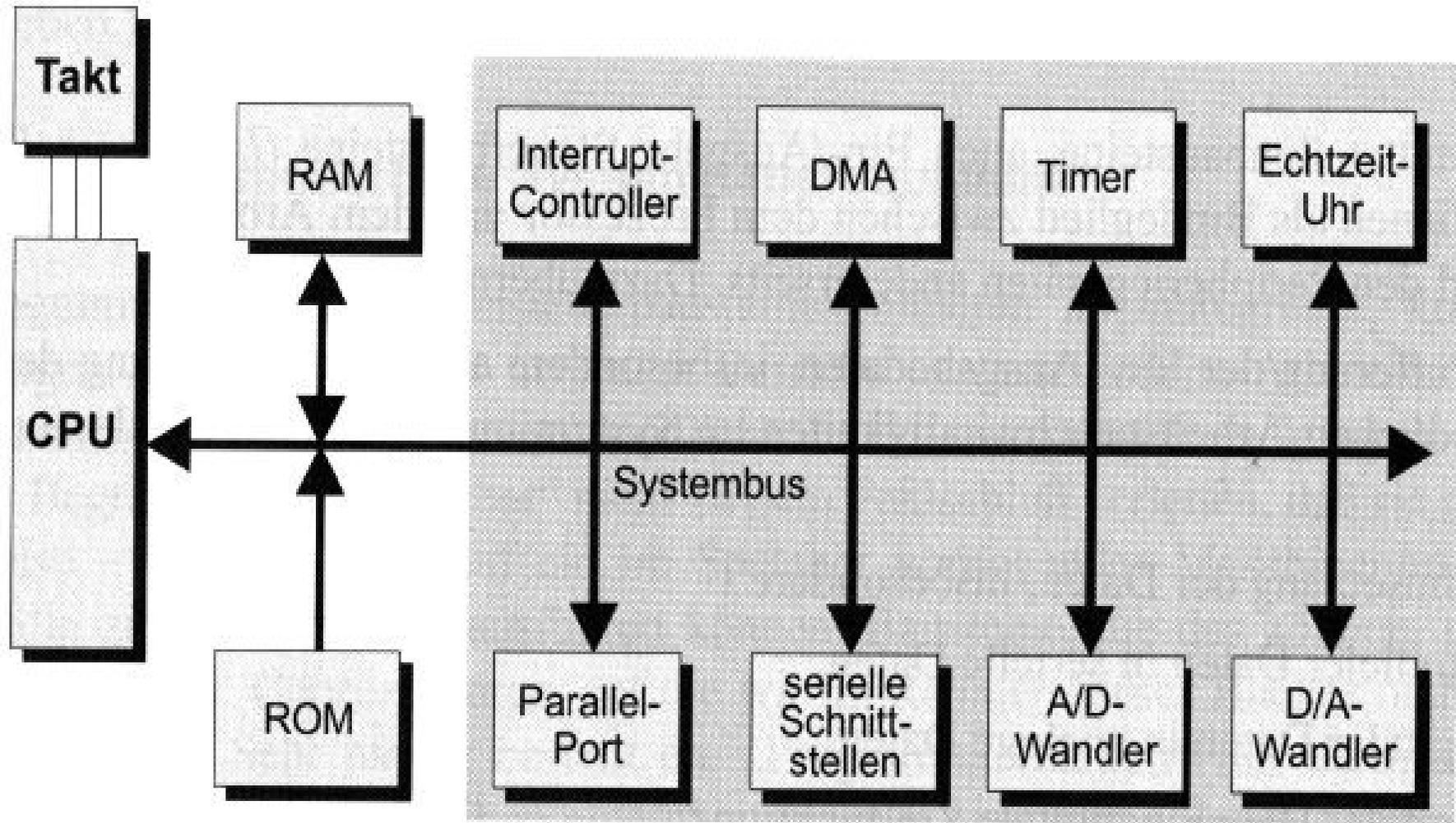
SATA: 150 Mbyte/sec                    2011: SATA 3 ~600 MB/sec

USB: 60 Mbyte/sec                    2011: USB3.0 ~500 MB/sec

- Controllern für Datentransfers

(z.B. „DMA“, **D**irect **M**emory **A**ccess, SCSI, IDE, USB, ...)

# Rechnerhardware - Komponenten



**Bild 3.1-1:** Die wichtigsten Systembausteine in einem Mikrorechner

# Hardware - Mainboard

Typischerweise alle  
Komponenten eines PC  
(bis auf Netzteil, Laufwerke)  
auf einer Platine  
untergebracht

=> „Mainboard“

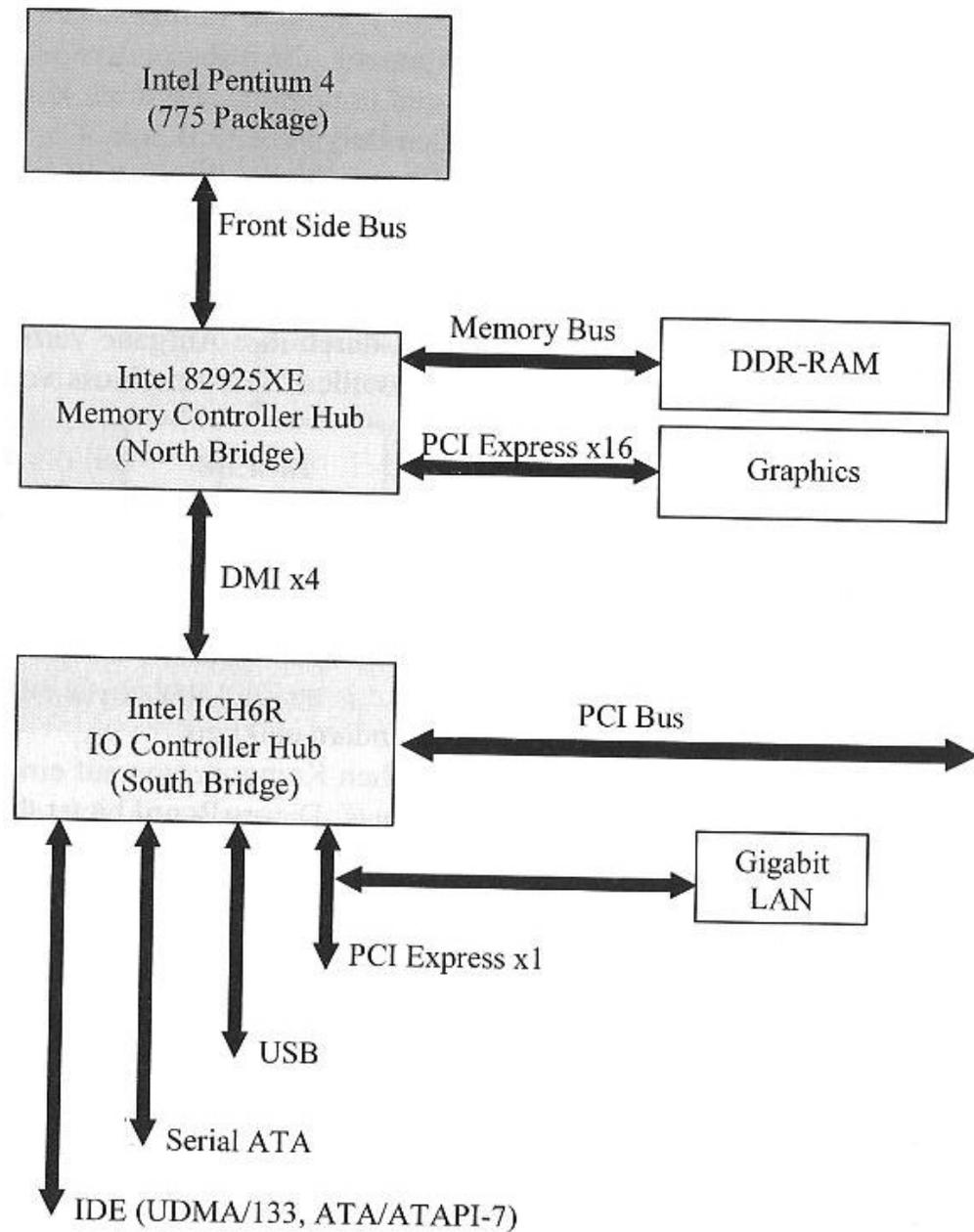


Abb. 1.2. Aufbau des Mainboards P5AD2-E von Asus

# Hardware – Aufbau des Mainboards P5AD2-E von Asus

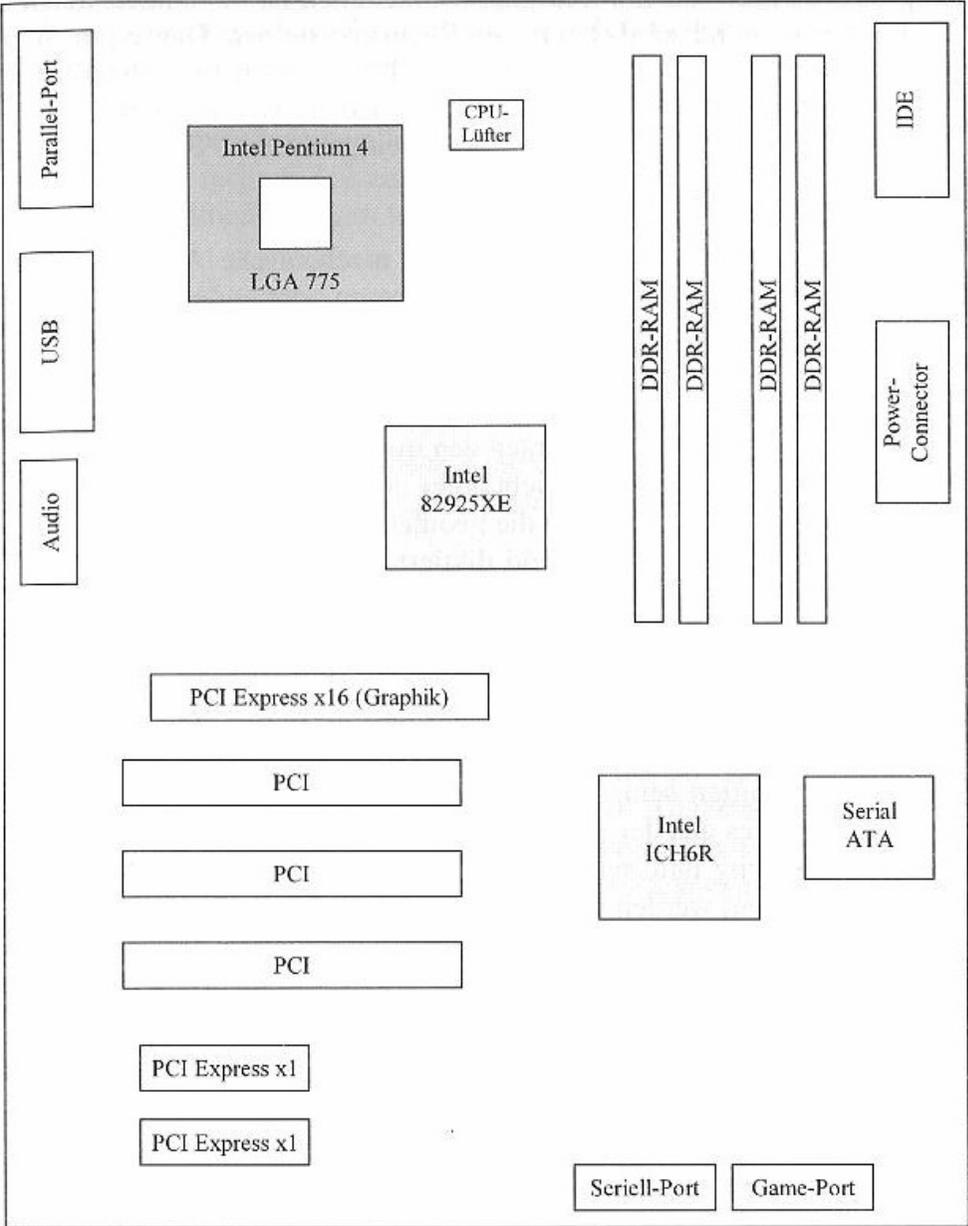
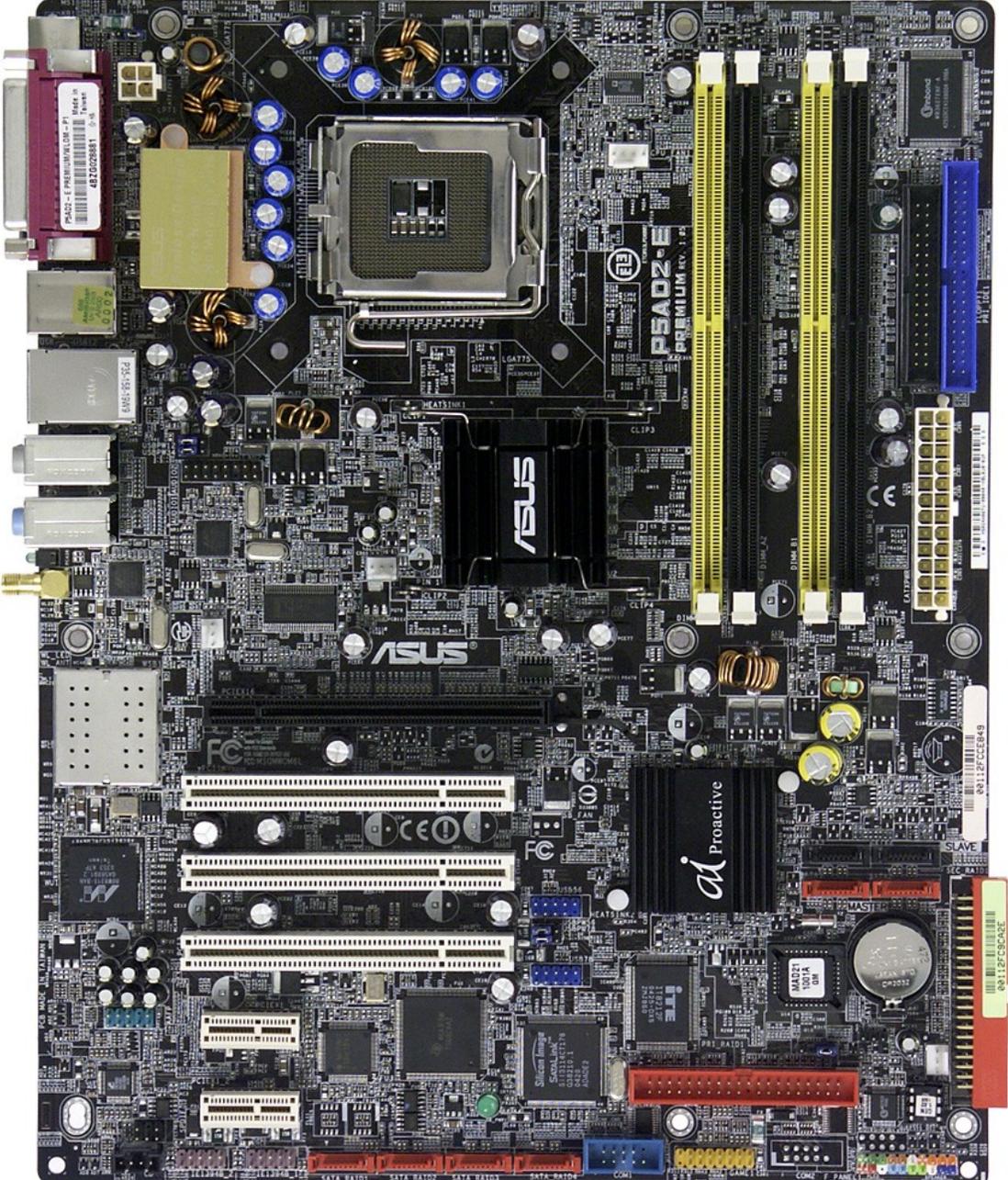


Abb. 1.3. Layout-Skizze des Motherboards P5AD2-E von Asus

# Hardware – Foto des Mainboards P5AD2-E von Asus



# Hardware - Mikroprozessor

Mikroprozessor ist die „CPU“ (Central Processing Unit), die alle Systemkomponenten steuert und arithmetisch-logische Operationen ausführt.

- Befehlscodes für verschiedene Operationen im Speicher abgelegt („Programm“)
- Register als schnelle interne Datenspeicher
- Datentransfers Speicher  $\Leftrightarrow$  Register
- logische oder Arithmetische Operationen auf Registerinhalt oder externem Speicher

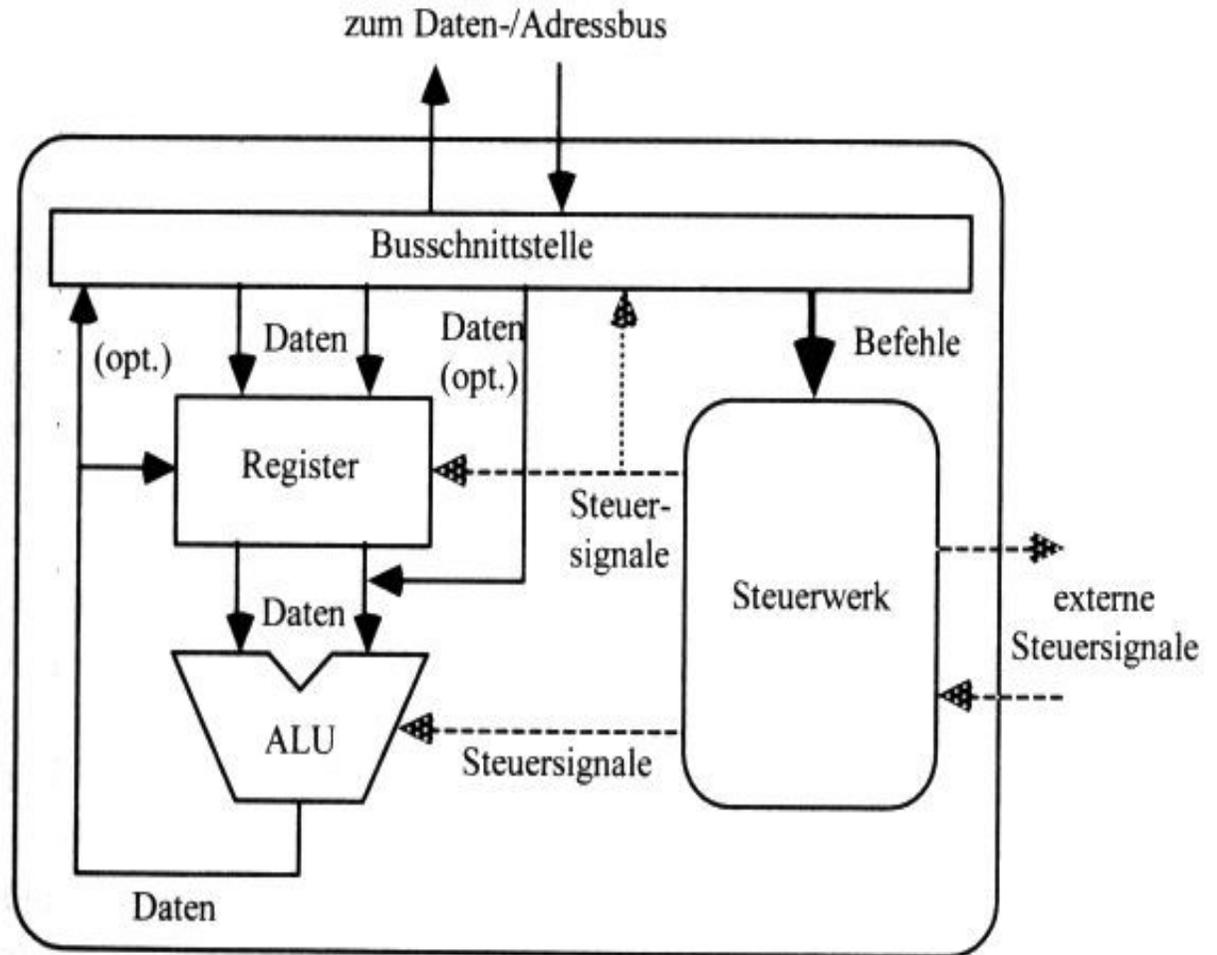


Abb. 2.17. Struktur eines einfachen Mikroprozessors

# Hardware – Geschichtliches zu Mikroprozessoren (1)

---

1971

Der erste Ein-Chip Mikroprozessor

0.74 MHz, 4 bit

2300 Transistoren



Intel 4004

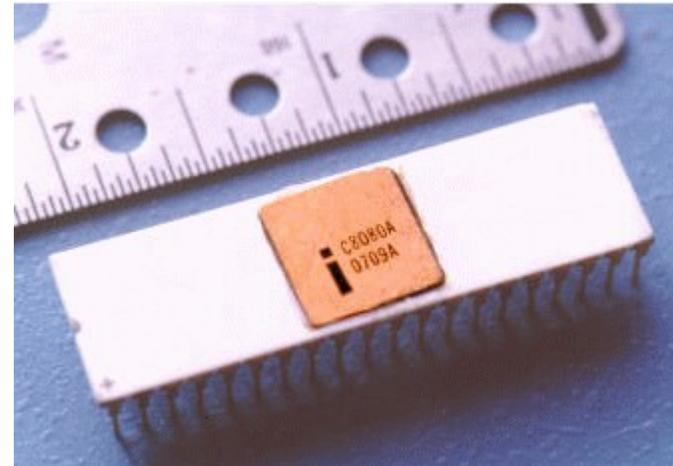
1974

Die klassische Intel-CPU

2-3 Mhz, 8 bit

4500 Transistoren

auch moderne CPUs beherrschen immer  
noch 8080 Code



Intel 8080

# Hardware – Geschichtliches zu Mikroprozessoren (2)

---

1975

CPU vieler Heimcomputer  
(Apple, Commodore ....)



MOS Technology 6502

1976

Alle anderen Computer außer Apple  
und Commodore nutzten den Z80;  
wird heute noch produziert und  
verwendet.

fürte block-move und block-copy ein  
(frühe Variante von 3DNOW etc.)



Zilog Z80

# Hardware – Geschichtliches zu Mikroprozessoren (3)

1978

CPU des ersten IBM PCs und Tausender weiterer Modelle („Nachbauten“).

Dieses x86-Design ist Grundlage aller Nachfolger (186, 286, 386, 486, Pentium)

ursprünglich 8 MHz, 16 Bit,  
29.000 Transistoren



1979

Die „beste“ 16-bit-CPU, eingebaut in Apple Lisa und MAC, Amiga, Atari ST ...)

8-25 MHz, 16-bit (seit 68020 32-bit),  
68.000 Transistoren

eleganter und effizienter Befehlssatz

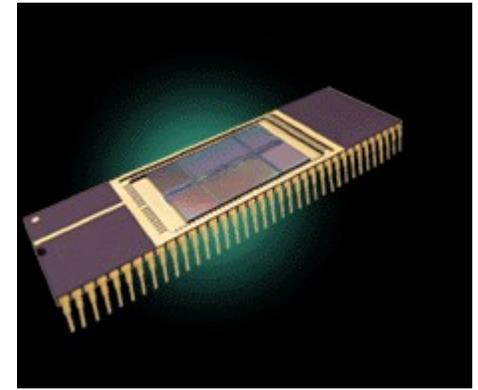
68000-Prozessoren werden noch gebaut  
(man trifft sie in „embedded Systems“)



# Hardware – Geschichtliches zu Mikroprozessoren (5)

1982

Weit verbreiteter Nachfolger des 8086  
(mit 186 als Zwischenschritt), 16 bit, 12 u. 16. MHz,  
134.000 Transistoren  
Konnte mehr als 1 Mbyte Speicher adressieren  
(in einem speziellen Betriebsmodus, dem „protected mode“)



286

Erfolgreich als CPU aller IBM-kompatiblen PCs  
der frühen neunziger Jahre, wurde 10 Jahre lang in Massenproduktion vermarktet

1985

Basis aller aktuellen PC-Prozessoren, i386-Architektur  
Voraussetzung aller aktuellen Betriebssysteme,  
32 bit, >2000 Mhz., 275.000 Transistoren

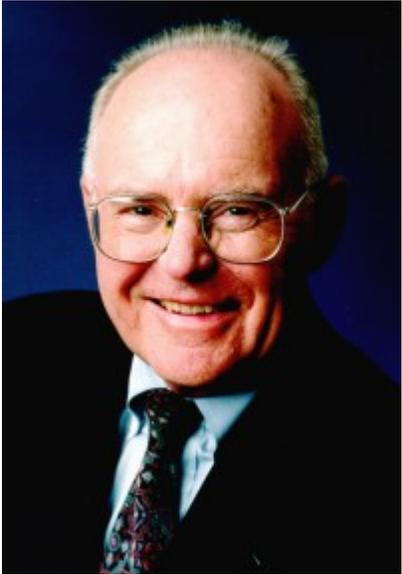
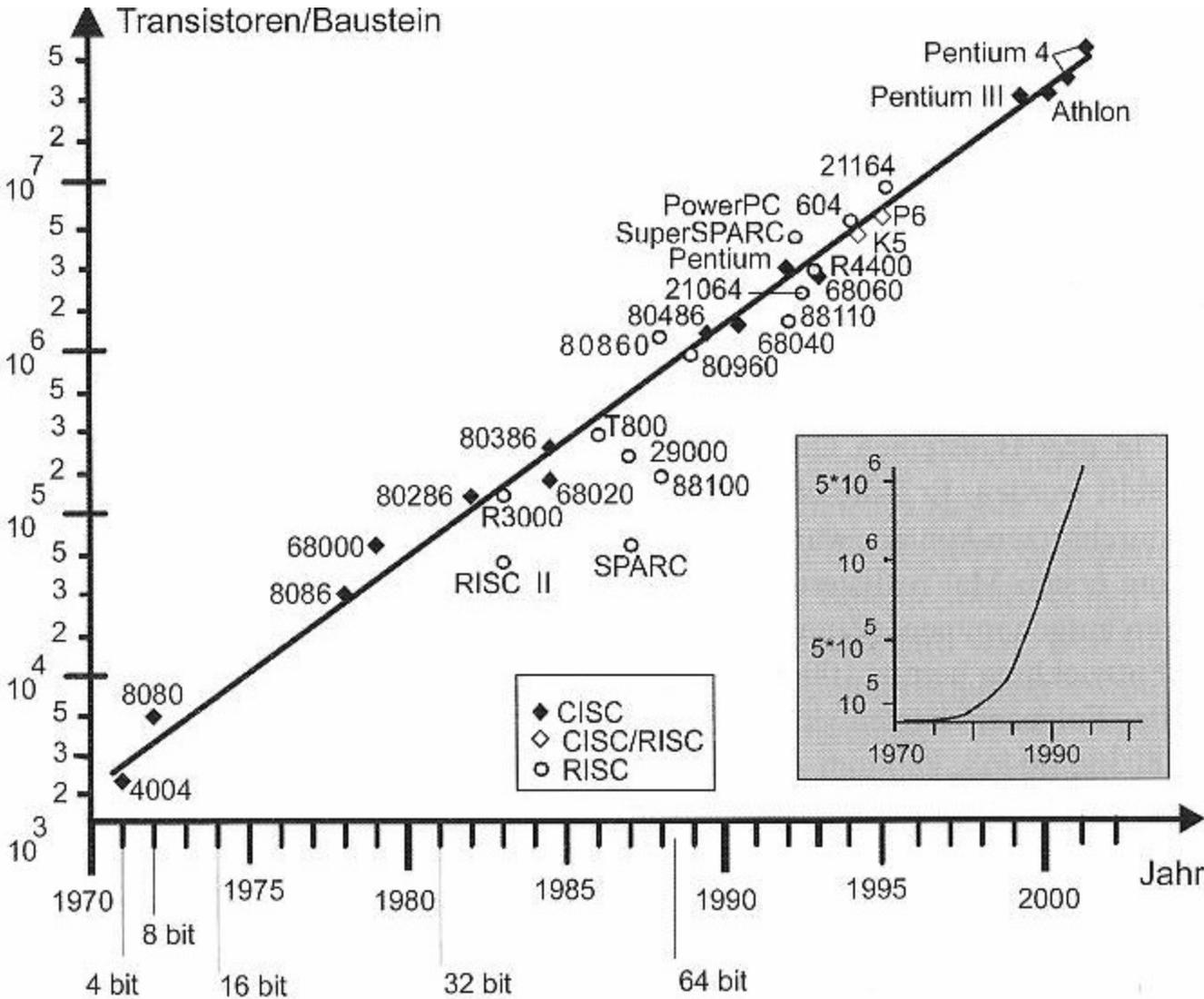


386

1989

486 integrierte FPU und Cache im Chip,  
erweiterte Parallelität, Speichermanagement  
1,2 Mio Transistoren

# Hardware – Geschichtliches zu Mikroprozessoren (6)



Moore'sches Gesetz:  
Verdopplung der Anzahl Transistoren alle 1½ Jahre

Bild 1.2-3: Die Entwicklung der Großintegration bei Mikroprozessoren

# Hardware – Befehlssatz von Mikroprozessoren

---

Mikroprozessoren führen lediglich recht einfache Operationen aus; die wichtigsten sind:

- Datentransfers Quelle => Ziel
- Bit-Manipulationen: Setzen, Löschen von Bits, Schiebe-Operationen
- logische Operationen (bitweise): AND, OR, XOR
- arithmetische Operationen: +, -, \*, / für Integer und Float-Typen
- Sprünge im Programm-Code
- Vergleich und ggf. Programm-Verzweigung

Aufbau eines Befehls:

OpCode [Adresse1 [Adresse2 [Adresse3]]]

# Hardware - x86 Befehlssatz

---

<b>Instruction</b>	<b>Meaning</b>	<b>Instruction</b>	<b>Meaning</b>	<b>Instruction</b>	<b>Meaning</b>
AAA	ASCII adjust AL after addition	IRET	Return from interrupt	RETF	Return from far procedure
AAD	ASCII adjust AX before division	Jxx	Jump if condition	ROL	Rotate left
AAM	ASCII adjust AX after multiplication	JMP	Jump	ROR	Rotate right
AAS	ASCII adjust AL after subtraction	LAHF	Load flags into AH register	SAHF	Store AH into flags
ADC	Add with carry	LDS	Load pointer using DS	SAL	Shift Arithmetically left (multiply)
ADD	Add	LEA	Load Effective Address	SAR	Shift Arithmetically right (signed divide)
AND	Logical AND	LES	Load ES with pointer	SBB	Subtraction with borrow
CALL	Call procedure	LOCK	Assert BUS LOCK# signal	SCASB	Compare byte string
CBW	Convert byte to word	LODSB	Load byte	SCASW	Compare word string
CLC	Clear carry flag	LODSW	Load word	SHL	Shift left (multiply)
CLD	Clear direction flag	LOOP/LOOPx	Loop control	SHR	Shift right (unsigned divide)
CLI	Clear interrupt flag	MOV	Move	STC	Set carry flag
CMC	Complement carry flag	MOVSB	Move byte from string to string	STD	Set direction flag
CMP	Compare operands	MOVSW	Move word from string to string	STI	Set interrupt flag
CMPSB	Compare bytes in memory	MUL	Unsigned multiply	STOSB	Store byte in string
CMPSW	Compare words	NEG	Two's complement negation	STOSW	Store word in string
CWD	Convert word to doubleword	NOP	No operation	SUB	Subtraction
DAA	Decimal adjust AL after addition	NOT	Negate the operand, logical NOT	TEST	Logical compare (AND)
DAS	Decimal adjust AL after subtraction	OR	Logical OR	WAIT	Wait until not busy
DEC	Decrement by 1	OUT	Output to port	XCHG	Exchange data
DIV	Unsigned divide	POP	Pop data from stack	XLAT	Table look-up translation
ESC	Used with floating-point unit	POPF	Pop data into flags register	XOR	Exclusive OR
HLT	Enter halt state	PUSH	Push data onto stack		
IDIV	Signed divide	PUSHF	Push flags onto stack		
IMUL	Signed multiply	RCL	Rotate left (with carry)		
IN	Input from port	RCR	Rotate right (with carry)		
INC	Increment by 1	REPxx	Repeat CMPS/MOVS/SCAS/STOS		
INTO	Call to interrupt	RET	Return from procedure		
INTO	Call to interrupt if overflow	RETN	Return from near procedure		

Ausführliches Beispiel:  
der MOV-Befehl  
zum Verschieben von  
Daten

Adressierungsarten:

- Register
- unmittelbar
- absolut / direkt
- indirekt
- registerindirekt  
(mit Autoin-/de-krement)
- registerindirekt  
mit Verschiebung
- ...

MOV	Move Data	MOV																																																			
<b>Syntax</b>	MOV op1, op2																																																				
<b>Operation</b>	(op1) ← (op2)																																																				
<b>Data Types</b>	WORD																																																				
<b>Description</b>	Moves the contents of the source operand specified by op2 to the location specified by the destination operand op1. The contents of the moved data is examined, and the condition codes are updated accordingly.																																																				
<b>Condition Flags</b>	<table border="1" style="margin-left: auto; margin-right: auto;"> <thead> <tr> <th>E</th> <th>Z</th> <th>V</th> <th>C</th> <th>N</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td style="text-align: center;">*</td> <td style="text-align: center;">*</td> <td style="text-align: center;">-</td> <td style="text-align: center;">-</td> <td style="text-align: center;">*</td> </tr> </tbody> </table> <p>E Set if the value of op2 represents the lowest possible negative number. Cleared otherwise. Used to signal the end of a table. Z Set if the value of the source operand op2 equals zero. Cleared otherwise. V Not affected. C Not affected. N Set if the most significant bit of the source operand op2 is set. Cleared otherwise.</p>	E	Z	V	C	N	*	*	-	-	*																																										
E	Z	V	C	N																																																	
*	*	-	-	*																																																	
<b>Addressing Modes</b>	<table border="1" style="width: 100%; border-collapse: collapse;"> <thead> <tr> <th>Mnemonic</th> <th>Format</th> <th>Bytes</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>MOV R<sub>n</sub>, R<sub>m</sub></td> <td>F0 nm</td> <td>2</td> </tr> <tr> <td>MOV R<sub>n</sub>, #data4</td> <td>E0 #n</td> <td>2</td> </tr> <tr> <td>MOV reg, #data16</td> <td>E6 RR ## ##</td> <td>4</td> </tr> <tr> <td>MOV R<sub>n</sub>, [R<sub>m</sub>]</td> <td>A8 nm</td> <td>2</td> </tr> <tr> <td>MOV R<sub>n</sub>, [R<sub>m</sub>+]</td> <td>98 nm</td> <td>2</td> </tr> <tr> <td>MOV [R<sub>n</sub>], R<sub>m</sub></td> <td>B8 nm</td> <td>2</td> </tr> <tr> <td>MOV [-R<sub>m</sub>], R<sub>n</sub></td> <td>88 nm</td> <td>2</td> </tr> <tr> <td>MOV [R<sub>n</sub>], [R<sub>m</sub>]</td> <td>C8 nm</td> <td>2</td> </tr> <tr> <td>MOV [R<sub>n</sub>], [R<sub>m</sub>]</td> <td>D8 nm</td> <td>2</td> </tr> <tr> <td>MOV [R<sub>n</sub>], [R<sub>m</sub>]</td> <td>E8 nm</td> <td>2</td> </tr> <tr> <td>MOV R<sub>n</sub>, [R<sub>m</sub>+#data16]</td> <td>D4 nm ## ##</td> <td>4</td> </tr> <tr> <td>MOV [R<sub>m</sub>+#data16], R<sub>n</sub></td> <td>C4 nm ## ##</td> <td>4</td> </tr> <tr> <td>MOV [R<sub>n</sub>], mem</td> <td>84 0n MM MM</td> <td>4</td> </tr> <tr> <td>MOV mem, [R<sub>n</sub>]</td> <td>94 0n MM MM</td> <td>4</td> </tr> <tr> <td>MOV reg, mem</td> <td>F2 RR MM MM</td> <td>4</td> </tr> <tr> <td>MOV mem, reg</td> <td>F6 RR MM MM</td> <td>4</td> </tr> </tbody> </table>	Mnemonic	Format	Bytes	MOV R <sub>n</sub> , R <sub>m</sub>	F0 nm	2	MOV R <sub>n</sub> , #data4	E0 #n	2	MOV reg, #data16	E6 RR ## ##	4	MOV R <sub>n</sub> , [R <sub>m</sub> ]	A8 nm	2	MOV R <sub>n</sub> , [R <sub>m</sub> +]	98 nm	2	MOV [R <sub>n</sub> ], R <sub>m</sub>	B8 nm	2	MOV [-R <sub>m</sub> ], R <sub>n</sub>	88 nm	2	MOV [R <sub>n</sub> ], [R <sub>m</sub> ]	C8 nm	2	MOV [R <sub>n</sub> ], [R <sub>m</sub> ]	D8 nm	2	MOV [R <sub>n</sub> ], [R <sub>m</sub> ]	E8 nm	2	MOV R <sub>n</sub> , [R <sub>m</sub> +#data16]	D4 nm ## ##	4	MOV [R <sub>m</sub> +#data16], R <sub>n</sub>	C4 nm ## ##	4	MOV [R <sub>n</sub> ], mem	84 0n MM MM	4	MOV mem, [R <sub>n</sub> ]	94 0n MM MM	4	MOV reg, mem	F2 RR MM MM	4	MOV mem, reg	F6 RR MM MM	4	
Mnemonic	Format	Bytes																																																			
MOV R <sub>n</sub> , R <sub>m</sub>	F0 nm	2																																																			
MOV R <sub>n</sub> , #data4	E0 #n	2																																																			
MOV reg, #data16	E6 RR ## ##	4																																																			
MOV R <sub>n</sub> , [R <sub>m</sub> ]	A8 nm	2																																																			
MOV R <sub>n</sub> , [R <sub>m</sub> +]	98 nm	2																																																			
MOV [R <sub>n</sub> ], R <sub>m</sub>	B8 nm	2																																																			
MOV [-R <sub>m</sub> ], R <sub>n</sub>	88 nm	2																																																			
MOV [R <sub>n</sub> ], [R <sub>m</sub> ]	C8 nm	2																																																			
MOV [R <sub>n</sub> ], [R <sub>m</sub> ]	D8 nm	2																																																			
MOV [R <sub>n</sub> ], [R <sub>m</sub> ]	E8 nm	2																																																			
MOV R <sub>n</sub> , [R <sub>m</sub> +#data16]	D4 nm ## ##	4																																																			
MOV [R <sub>m</sub> +#data16], R <sub>n</sub>	C4 nm ## ##	4																																																			
MOV [R <sub>n</sub> ], mem	84 0n MM MM	4																																																			
MOV mem, [R <sub>n</sub> ]	94 0n MM MM	4																																																			
MOV reg, mem	F2 RR MM MM	4																																																			
MOV mem, reg	F6 RR MM MM	4																																																			

# Hardware – Was ein Mikroprozessor tut ...

**Mikroprozessoren  
verarbeiten intern  
Folgen von Bits**

Bitfolge kann als  
Befehl  
Datum  
Adresse  
interpretiert werden  
(kontextabhängig!)

Hochsprache

```
for(ii=0; ii<10; ii++) {  
  a = ii; b = ii+1;  
  if(a < 5) a += b;  
}
```

Assembler

```
for (ii=0; ii<10; ii++) {  
00000406 E00D MOV R13,#0x00  
  a = ii;  
00000408 F06D MOV R6,R13  
  b = ii+1;  
0000040A F04D MOV R4,R13  
0000040C 0841 ADD R4,#1  
  if (a < 5) a += b;  
0000040E 4865 CMP R6,#5  
00000410 9D01 JMPR CC_NC,0x000414  
00000412 0064 ADD R6,R4  
}  
00000414 809D CMPI1 R13,#0x09  
00000416 8DF8 JMPR CC_NC,0x000408
```

Compiler

Bitfolge auf  
Maschinenebene

```
111000000001101 1111000001101101  
1111000001001101 0000100001000001  
0100100001100101 1001110100000001  
0000000001100100 1000000010011101  
1000110111111000
```

# Hardware – Superskalare Mikroprozessoren

Skalar: Ausführung eines Befehls pro Taktzyklus

Beschleunigung der Programmausführung durch:

- Pipelining  
(Problem: Daten-/  
Ressourcen-/  
Steuerflusskonflikte)
- Caches
- Sprungvorhersage
- Mehrere  
Prozessorkerne

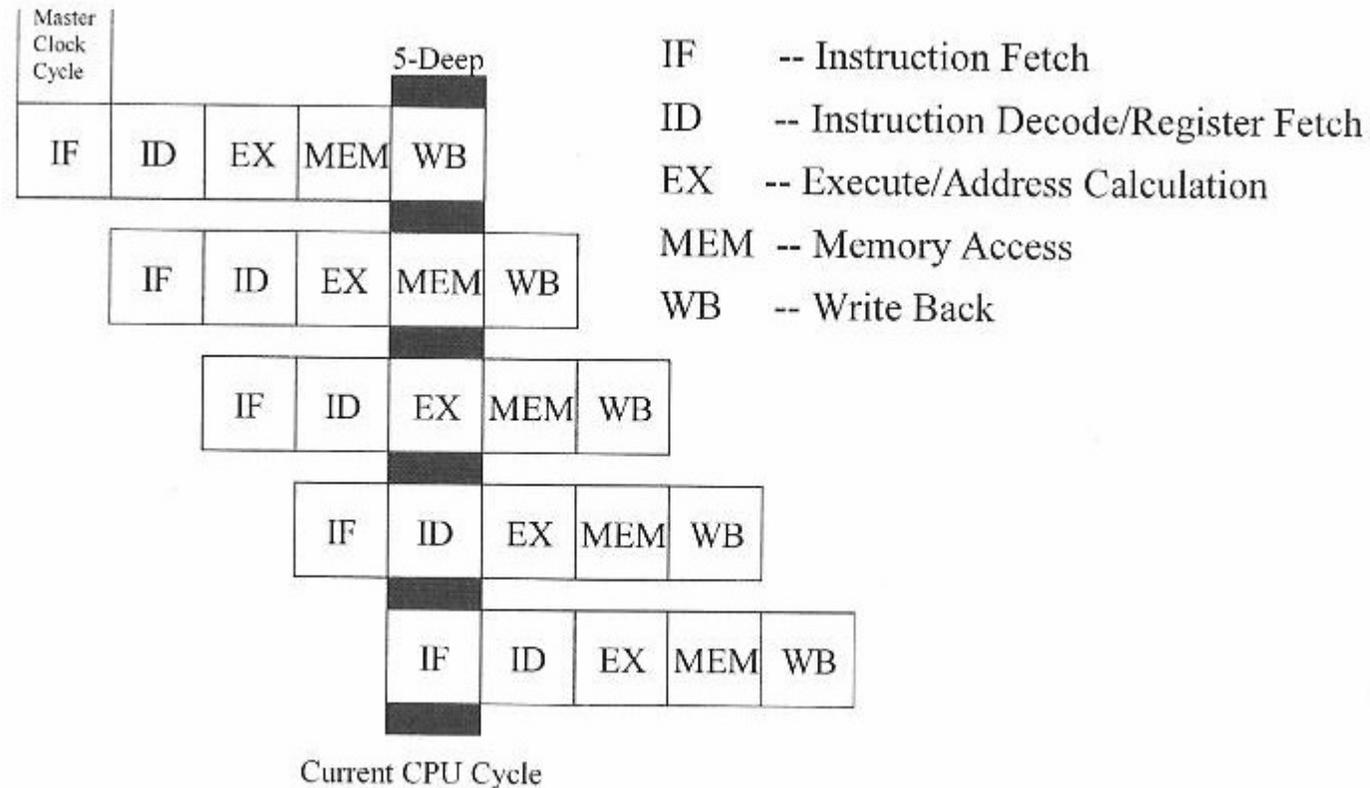


Abb. 2.20. Grundlegendes Pipelining

# Hardware – Interrupts

Reaktion auf (interne oder externe) Ereignisse über Interrupts:

- Komponente meldet Wunsch zur Datenübertragung über spezielle Interruptleitung
- Ausnahmesituation bei Programmausführung (z.B. Division durch 0)
- Softwareinterrupt

Jeder Art von Interrupt ist eine Nummer zugeordnet

- > legt die Priorität fest
- > bestimmt die Adresse der Behandlungsroutine über die Interrupt-Vektortabelle

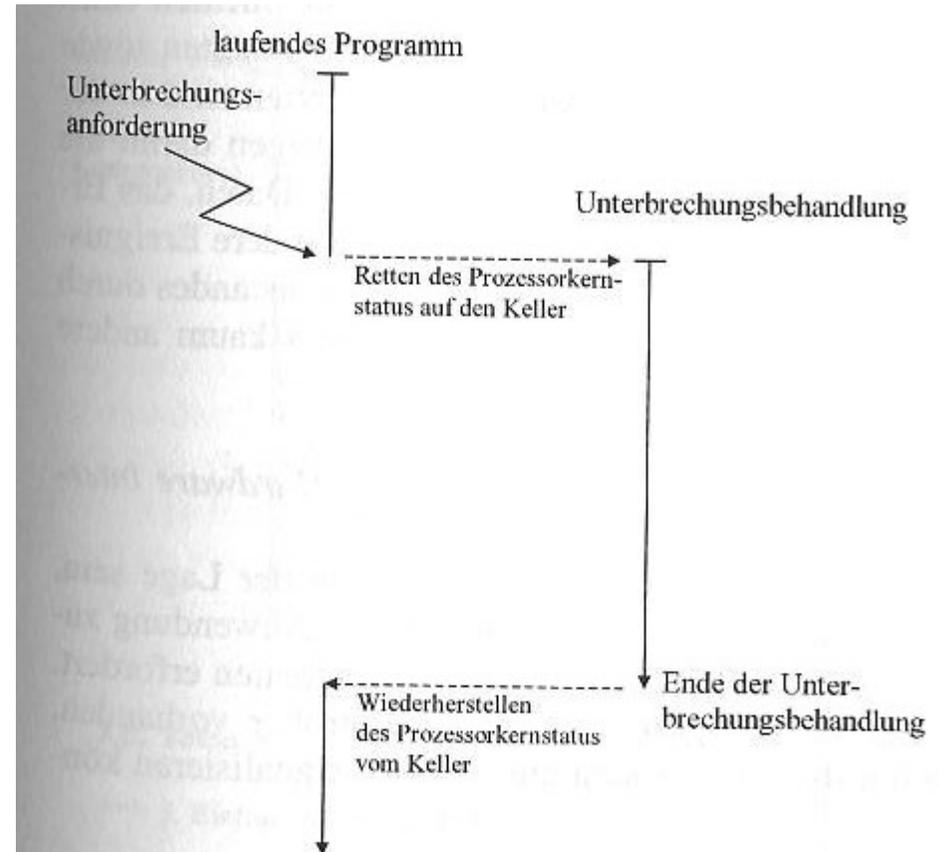


Abb. 4.45. Ablauf einer Unterbrechung

# Hardware – Interrupt-Vektor

**Tabelle 4.1.** Beispiel einer festen Zuordnung eines Vektors zu einer Unterbrechungsquelle

Unterbrechungsquelle	Vektor	Priorität	Typ
Parallele Ein-/Ausgabe 1	0	nieder	interner Hardware-Interrupt
Parallele Ein-/Ausgabe 2	1		“
Serielle Ein-/Ausgabe	2		“
Analog/Digitalwandler 1	3		“
Analog/Digitalwandler 2	4		“
Analog/Digitalwandler 3	5		“
Zeitgeber 1	6		“
Zeitgeber 2	7		“
Capture & Compare	8		“
Externer Interrupt-Eingang 1	9		externer Hardware-Interrupt
Externer Interrupt-Eingang 2	10		“
Externer Interrupt-Eingang 3	11		“
...			
Break	200		Software-Interrupt
...			
Unbekannter Befehlscode	253		Exception
Division durch 0	254		“
Reset	255	hoch	“