

# Die Programmiersprache C

## Grundlagen: Kontrollstrukturen

Kontrollstrukturen definieren die Reihenfolge von Berechnungen

■ **switch Anweisung:**

```
switch (ausdruck)
```

```
{
```

```
    case a: a Anweisungen    /* falls ausdruck == a */  
    break;
```

```
    case b: b Anweisungen    /* falls ausdruck == b */  
    break;
```

```
    case c: c Anweisungen    /* falls ausdruck == c */  
    break;
```

```
    default: default Anweisungen    /* sonst */  
    break;
```

```
}
```

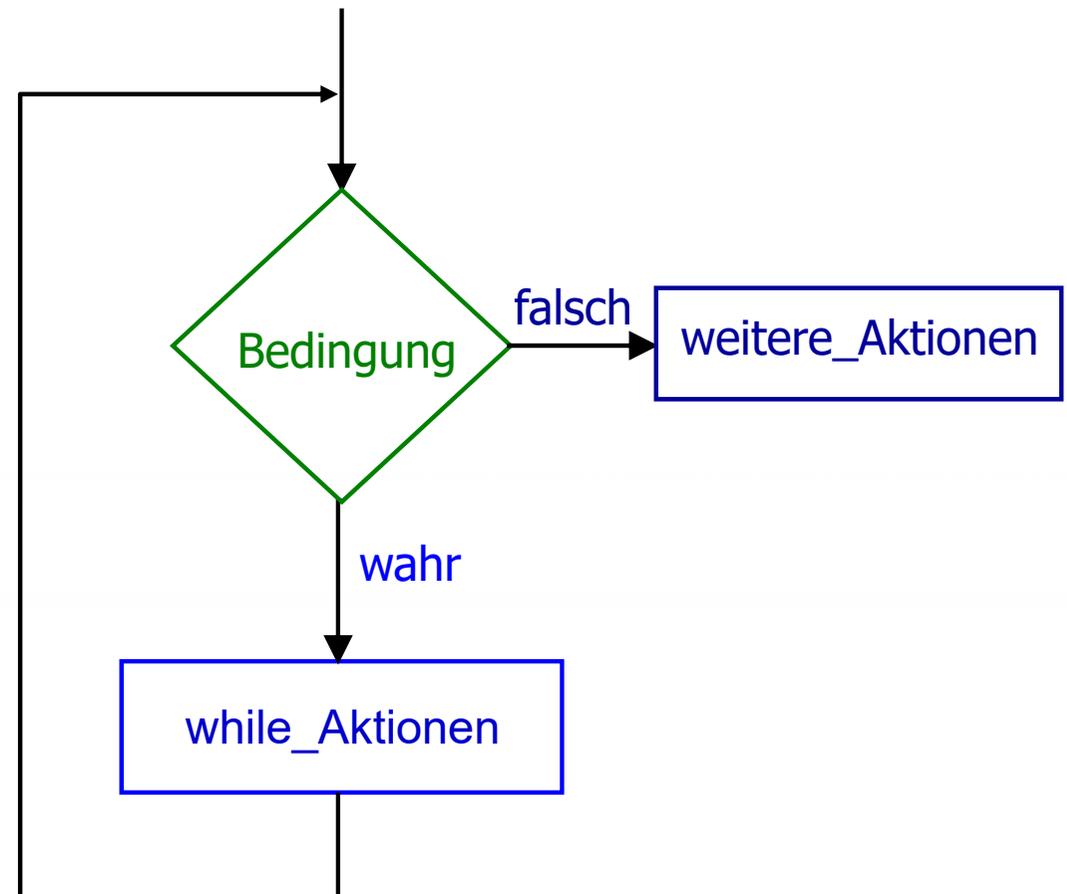
# Die Programmiersprache C

## Grundlagen: Kontrollstrukturen

Kontrollstrukturen definieren die Reihenfolge von Berechnungen

### ■ while Schleifen:

```
while (Bedingung)
{
    while_Aktionen;
}
weitere_Aktionen;
```



# Die Programmiersprache C

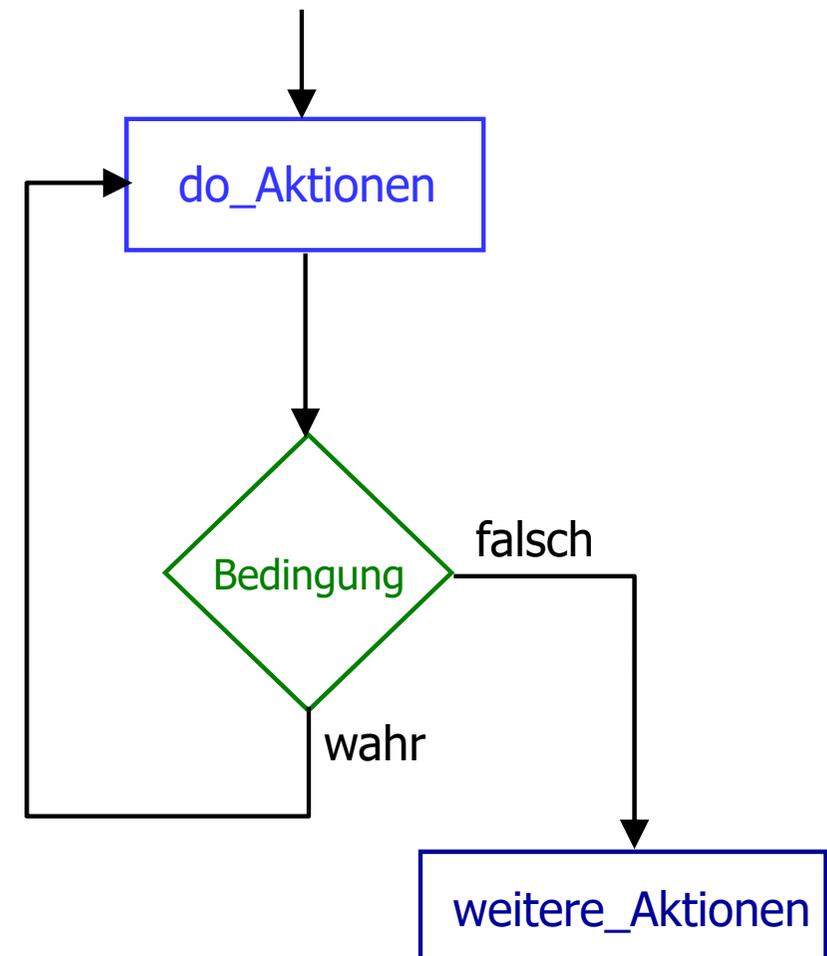
## Grundlagen: Kontrollstrukturen

Kontrollstrukturen definieren die Reihenfolge von Berechnungen

■ `do while` Schleifen:

```
do {  
    do_Aktionen;  
} while (Bedingung);
```

```
weitere_Aktionen;
```



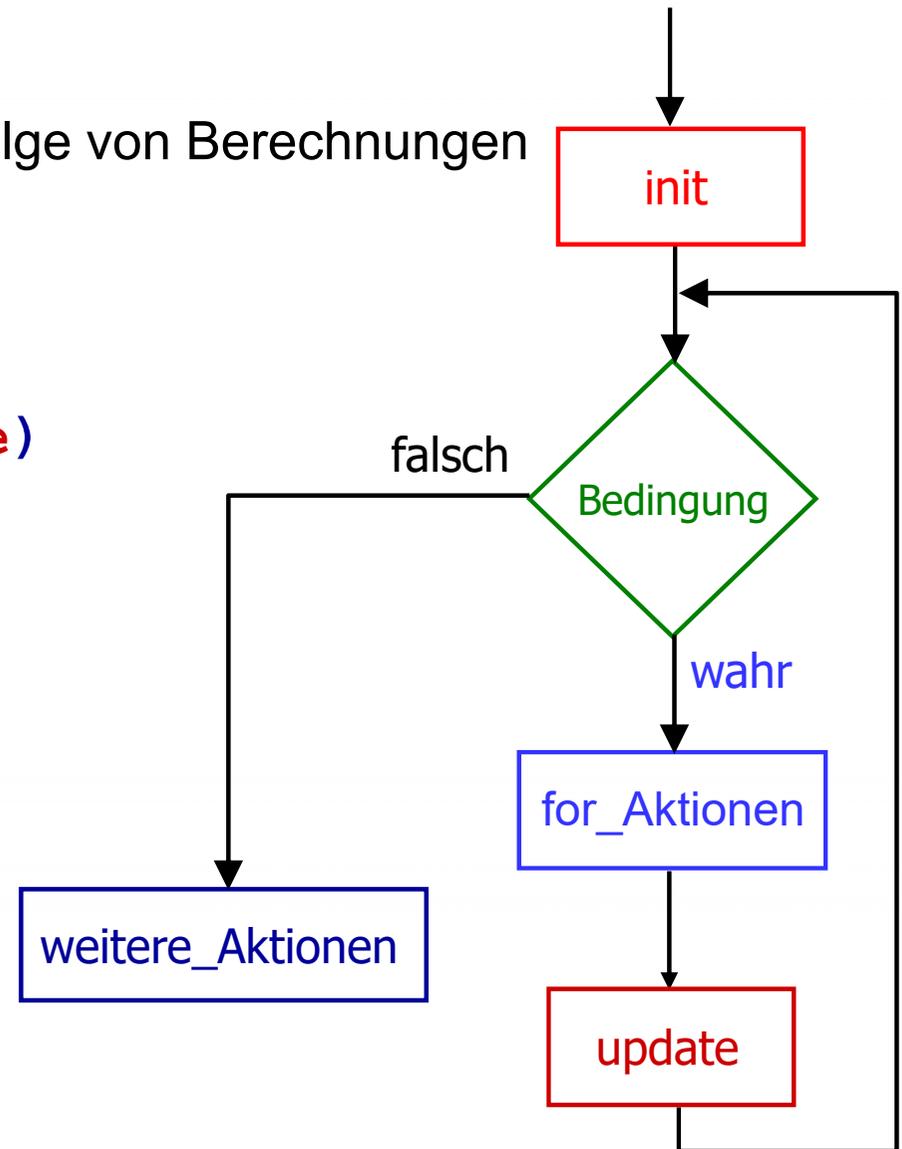
# Die Programmiersprache C

## Grundlagen: Kontrollstrukturen

Kontrollstrukturen definieren die Reihenfolge von Berechnungen

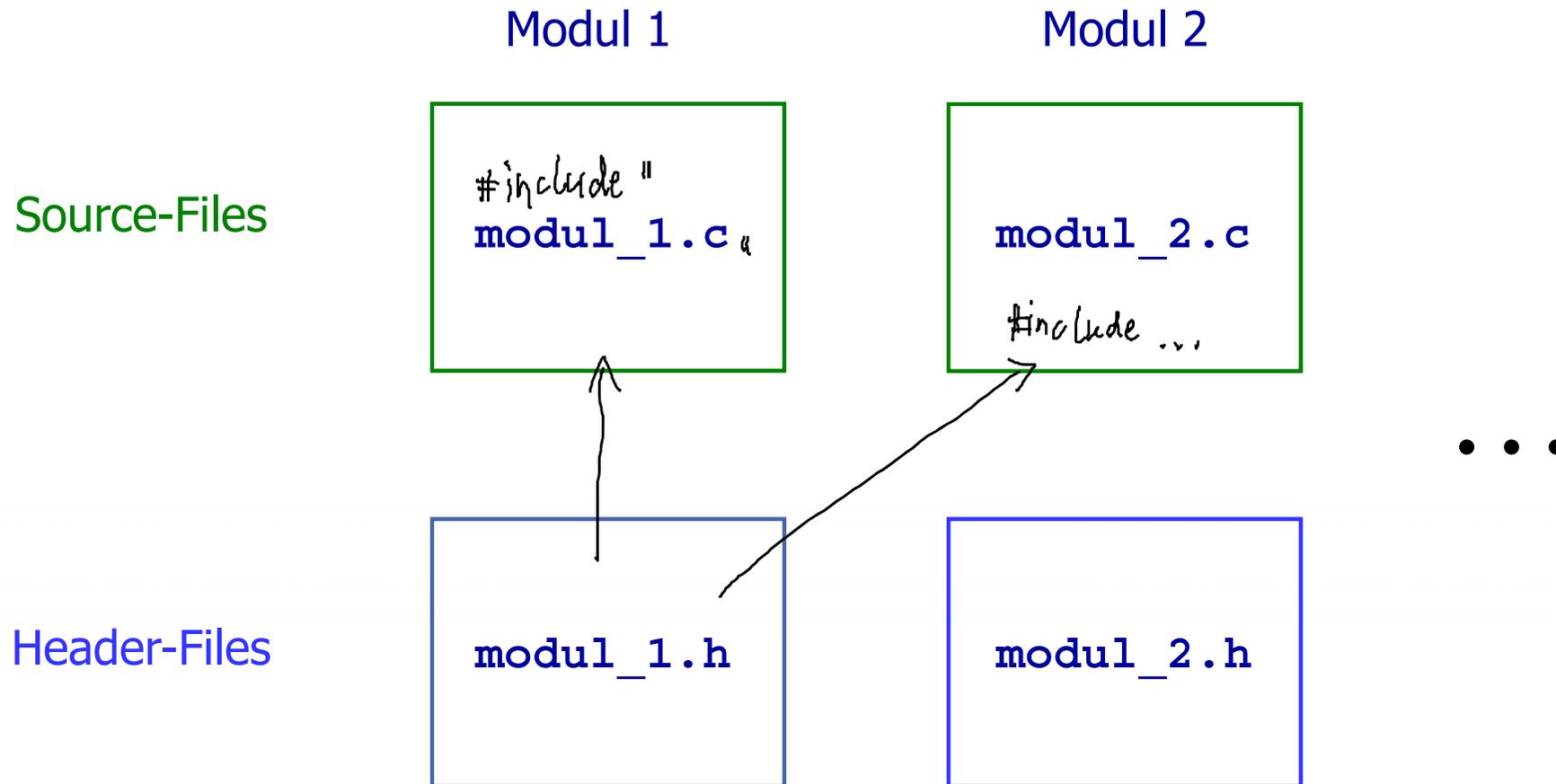
■ **for Schleifen:**

```
for (init; Bedingung; update)  
{  
    for_Aktionen;  
}  
weitere_Aktionen;
```



# Die Programmiersprache C

- 2.5 Funktionen und Programmstruktur (1)
- Aufbau eines Programms



# Funktionen und Programmstruktur (2)

## ■ Aufbau eines Programms

### Preprozessor Anweisungen

```
#include <stdio.h>          /* Einbinden einer Bibliothek (I/O-Funktionen) */  
#include "modul_1.h"       /* Einbinden eines Moduls „modul_1“ */  
#define EYE_COLOR blau    /* Globale Textersetzung im Programmtext, Makrodef. */
```

### Globale Deklarationen und Definitionen:

```
extern int i; /* Deklaration: es wird nur mitgeteilt, dass es  
die Variable irgendwo gibt. Später muss der Linker überprüfen,  
dass er in einer anderen Objektdatei (aus einer anderen  
Quellcode-datei compiliert) den Speicherbereich dazu findet. */
```

```
int j; /* Definition: Variable bekannt machen und Speicher-  
bereich zuteilen, z.B. auf Stack oder Heap. Die Variable hat  
jetzt schon einen Wert, nämlich den, der an dieser Stelle  
(zufällig) im Speicher steht. */
```

```
j=42; /* Initialisierung */
```

```
int fakultaet (int n); /* Funktionsprototyp (nur Dekl.) */
```

## Funktionen und Programmstruktur (3)

```
int fakultaet (int n) {    /* Funktionsdefinition */  
    ...  
}
```

```
void main () {  
    printf("Hallo KIT \n");  
}
```

- Jedes Programm enthält eine Funktion „**main**“
- Unterprogramme werden in C in Form von **Funktionen** definiert, die **Parameterlisten** und **Ergebnistypen** haben
- Die Abarbeitung eines Programms beginnt stets mit der Ausführung von „main“
- Innerhalb von „main“ können die weiteren definierten Funktionen aufgerufen werden

# Funktionen und Programmstruktur (4)

- Funktionen werden global definiert
- Rekursive Funktionsaufrufe sind zulässig: eine Funktion darf sich selbst aufrufen
  - Beispiel (Fakultätsberechnung):

```
int fakultaet(int n) {  
    if ( n == 1 )  
        return 1;  
    else  
        return n * fakultaet(n-1);  
}
```

# Parameterübergabe an Funktionen

## ■ Call by Value

- Normalfall in C
- Es wird eine Kopie des aktuellen Parameters an die Funktion übergeben
- Funktionen können den Wert der Kopien ändern, ohne Auswirkungen auf den Wert des aktuellen Parameters beim Aufrufer

## ■ Call by Reference

# Globale und Lokale Variablen

- **Globale Variablen** sind im gesamten Programm einschließlich aller Unterprogramme bekannt (sollte nicht zu häufig verwendet werden)
- **Lokale Variablen** sind innerhalb einer Funktion oder eines „Blockes“ deklarierte Variablen

```
#include <stdio.h>
int global = 0; /* Das ist eine globale Variable */
void main ()
{
    int lokal = 1; /* Das ist eine lokale Variable in main */
    printf("Global %d, Lokal %d\n", global, lokal);
    {
        int lokal = 2; /* Das ist eine lokale Variable im Block */
        printf("Global %d, Lokal %d\n", global, lokal);
    }
    printf("Global %d, Lokal %d\n", global, lokal);
}
```

# Speicherklassen

- Definieren die Lebensdauer und den Gültigkeitsbereich (Sichtbarkeit) von Variablen und/oder Funktionen
- In C gibt es die Speicherklassen:
  - **auto** wird für lokale Variablen eingesetzt; Objekte gelten nur solange wie der Bereich, in dem sie definiert wurden
  - **register** ist ein Hinweis (!) an den Compiler, dass er die folgende lokale Variable in einem Register der CPU behalten soll
    - Sollte nur für Variablen verwendet werden, auf die schnell/häufig zugegriffen werden muss, z.B. bei Zählern
  - **static** wird statisch Speicherplatz zugewiesen
    - Quasi wie globale Variablen, aber nur mit lokaler Sichtbarkeit
    - Kann genutzt werden um Zustand vom einen Funktionsaufruf in den nächsten zu retten
  - **extern** deklariert eine globale Variable, die in irgendeinem anderen Programm-Modulen definiert wurde

## 2.6 Zeiger und Vektoren (1)

- Mächtigstes Werkzeug der Sprache C zur maschinennahen Programmierung
- Effiziente Programmierung durch Vermeidung von Kopieroperationen
- Pointerarithmetik → direkter Zugriff auf Elemente strukturierter Daten
- Fortgeschrittene Verwendung von Pointern kann zu kryptischem Code und Unleserlichkeit führen ☹
- Macht das Programmieren mit C fehleranfällig

# Zeiger und Vektoren (2)

- Ein **Zeiger** „**pointer**“ enthält eine Adresse, die auf Daten verweist

```

int *p;          /* „p“ ist vom Typ „Zeiger auf int“
                 „*p“ (Dereferenzierung) ist vom Typ „int“
*/
int *q;
int a = 3;
int b;

p = &a;         /* der unäre Operator „&“ liefert die
                 Adresse von a */
b = *p + 1;     /* der unäre Operator „*“ liefert den
                 Wert, auf den p zeigt */
q = (int*) 0x8010 /* Typumwandlung einer Adresse in
                 Hexadezimalschreibweise auf
                 „Zeiger auf int“ */

```

$p = 0x8000$   
~~\*p~~

# Zeiger und Vektoren (3)

```

int *p;
int *q;
int a = 3;
int b;

p = &a;
b = *p + 1;
q = (int*) 0x8010
  
```

*p = 0x8004*

	Adresse	Inhalt
p	...	0x8004
a	<u>0x8004</u>	3
b	...	4
q	...	0x8010
	<u>0x8010</u>	

# Zeiger und Vektoren (4)

```

int n[] = {1, 2, 3};
char c[] = {'a', 'b', 'c'};
char s[] = "de";
s[1] = 'f';

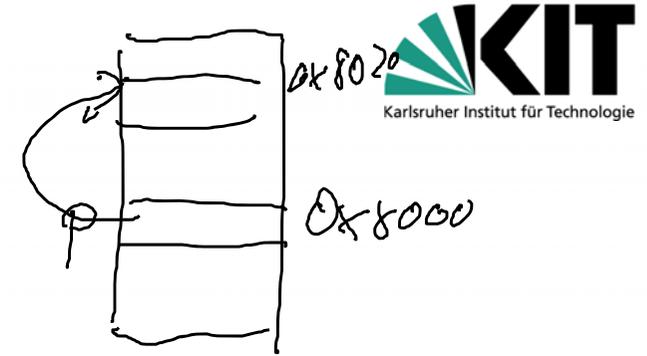
int *i = n; // i = &(n[0]);
*i++ = 12; // *(i++) = 12;
*i++ = 13; // *i = 13; ++i;
  
```

	Adresse	Inhalt
n[0]	0x8004	1 <sup>12</sup>
n[1]	0x8008	2 <sup>13</sup>
n[2]	0x800C	3

	Adresse	Inhalt
c[0]	0x8014	'a'
c[1]	0x8015	'b'
c[2]	0x8016	'c'

	Adresse	Inhalt
s[0]	0x8024	'd'
s[1]	0x8025	'f'
s[2]	0x8026	'\0'

# Parameterübergabe an Funktionen



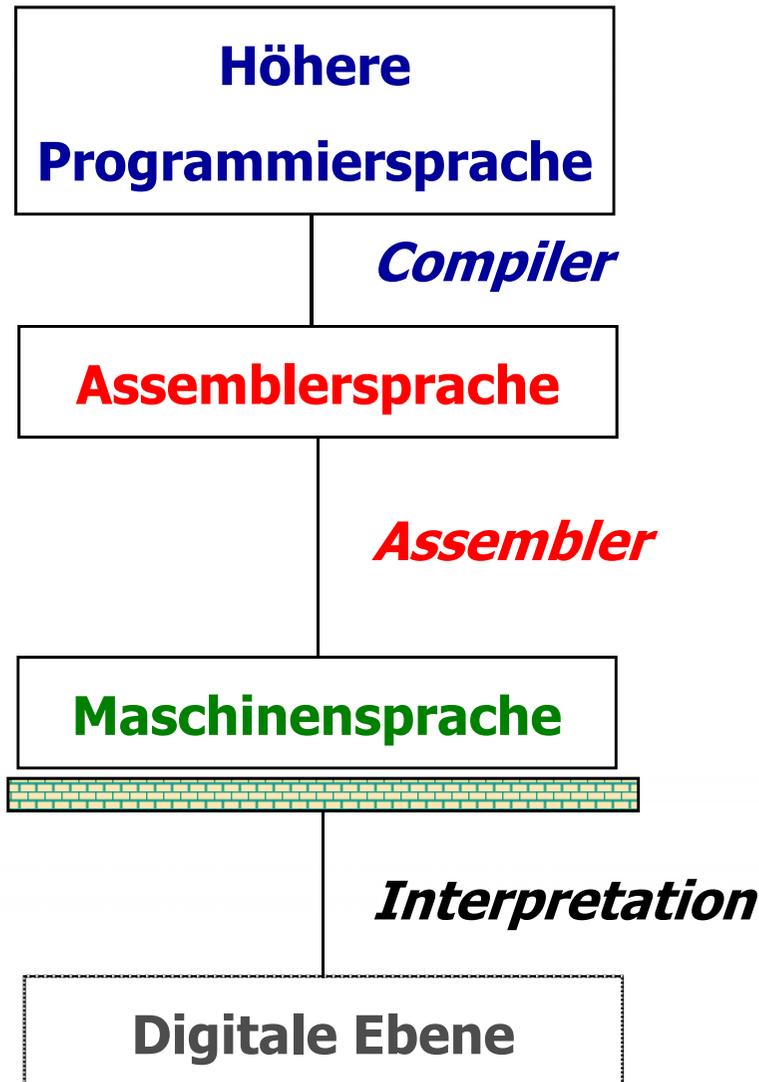
## ■ Call by Value

- Normalfall in C
- Es wird eine Kopie des aktuellen Parameters an die Funktion übergeben
- Funktionen können den Wert der Kopien ändern, ohne Auswirkungen auf den Wert des aktuellen Parameters beim Aufrufer

## ■ Call by Reference

- In C nur indirekt mit Hilfe von Zeigern realisierbar
- Der Übergabeparameter ist eine Variable und die aufgerufene Funktion erhält die Speicheradresse dieser Variablen
- Wenn die Funktion den Wert des Parameters verändert, ändert sie den Inhalt der zugehörigen Speicherzelle → der Wert der Variablen beim Aufrufer der Funktion ändert sich auch

# Hierarchie



```

temp = v[k];
v[k] = v[k+1];
v[k+1] = temp;
  
```

```

lw      $15, 0($2)
lw      $16, 4($2)
sw      $16, 0($2)
sw      $15, 4($2)
  
```

```

0000 1001 1100 0110 1010 1111 0101 1000
1010 1111 0101 1000 0000 1001 1100 0110
1100 0110 1010 1111 0101 1000 0000 1001
0101 1000 0000 1001 1100 0110 1010 1111
  
```

```

ALUOP[0:3] ← InstReg[9:11] & MASK
  
```

# C – Entwicklungswerkzeuge (1)

- Texteditor
  
- Compiler
  - Linux: gcc (Gnu Compiler Collection)
  - OS X: gcc, clang
  - Windows: msvc (MS Visual Studio)
  
- Buildtool (bei mehr als einer C-Datei)
  - CMake
  - Integrated Development Environment (IDE)
    - Eclipse, QtCreator, ...
    - Windows: VisualStudio

# C – Entwicklungswerkzeuge (2)

## Ubuntu-Linux: Installation

- `sudo apt-get install build-essential`
  - `dpkg-dev`
  - `gcc`
  - `libc-dev`
  - `make`
  
- `sudo apt-get install cmake`

## Ubuntu-Linux: Übersetzung

- `gcc -o program program.c`

# C – Entwicklungswerkzeuge (3)

## OS X: Installation

- Xcode installieren
  - <https://developer.apple.com/xcode/index.php>
  - Kommandozeilentools mitinstallieren
- CMake installieren
  - <http://www.cmake.org>

## OS X: Übersetzung

- `gcc -o program program.c`
- `clang -o program program.c`

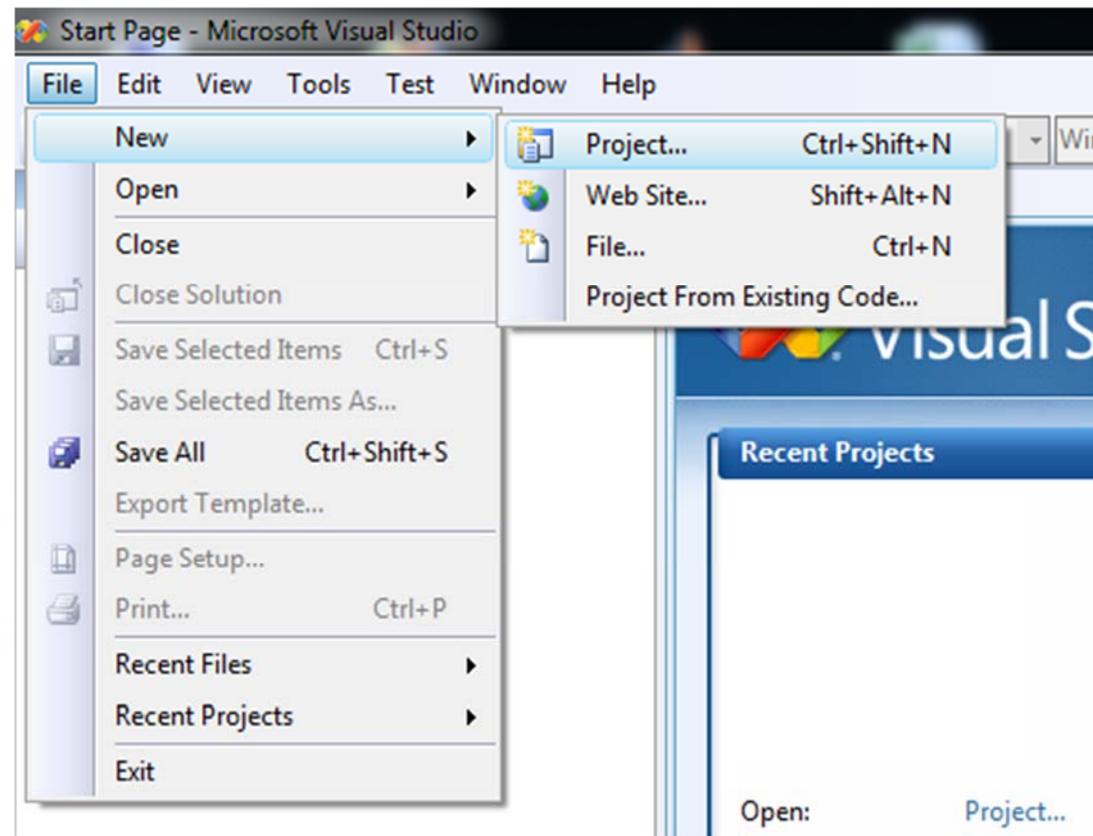
# C – Entwicklungswerkzeuge (4)

## Windows Installation

- VisualStudio installieren
  - Testversion: <https://www.microsoft.com/germany/visualstudio/>
  - Vollversion (kostenlos für Studenten):  
<http://www.scc.kit.edu/dienste/7929.php>
- CMake installieren
  - <http://www.cmake.org>

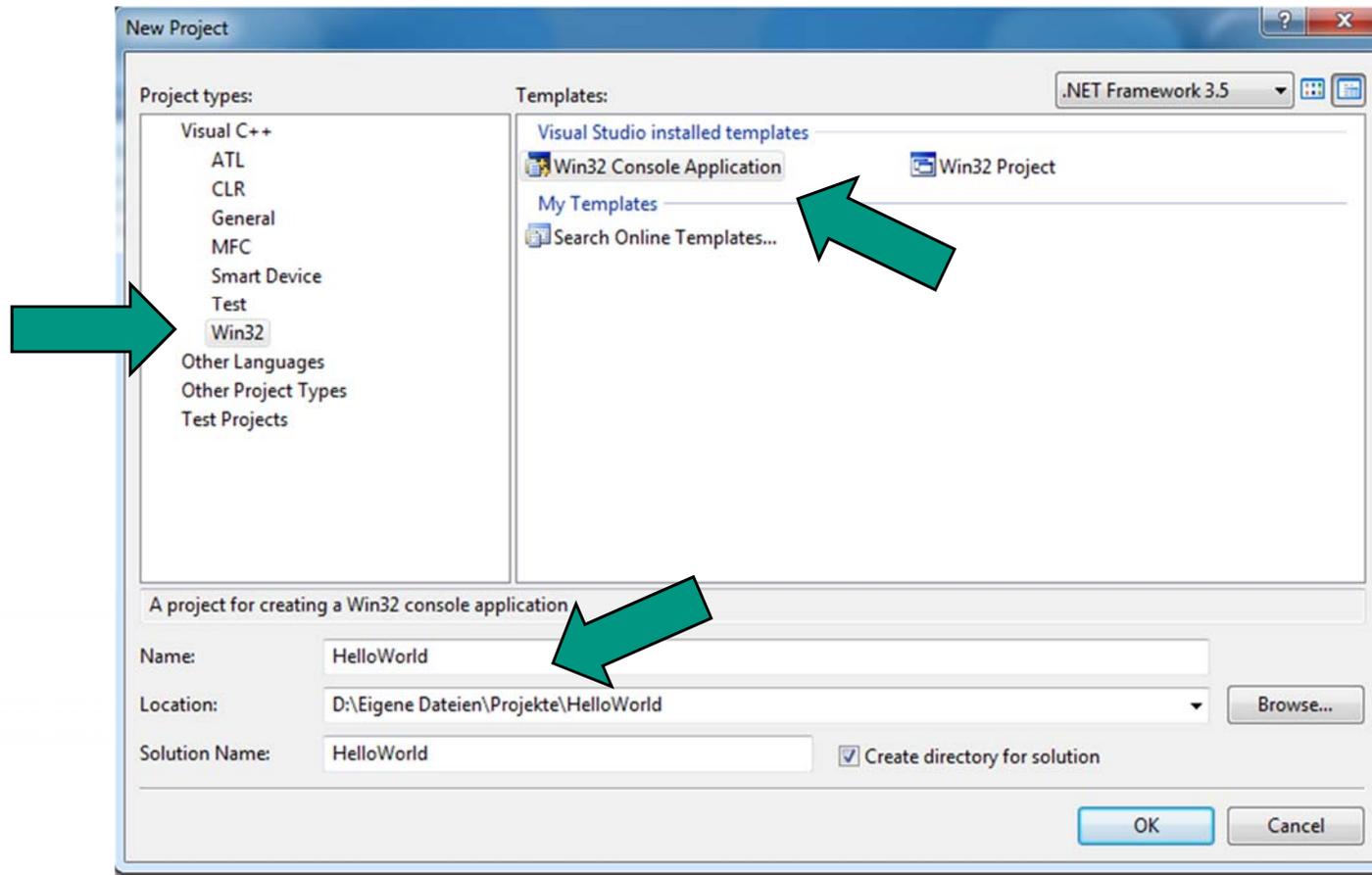
# HelloWorld in VisualStudio (1)

- Visual Studio installieren
- Neues Projekt erstellen:



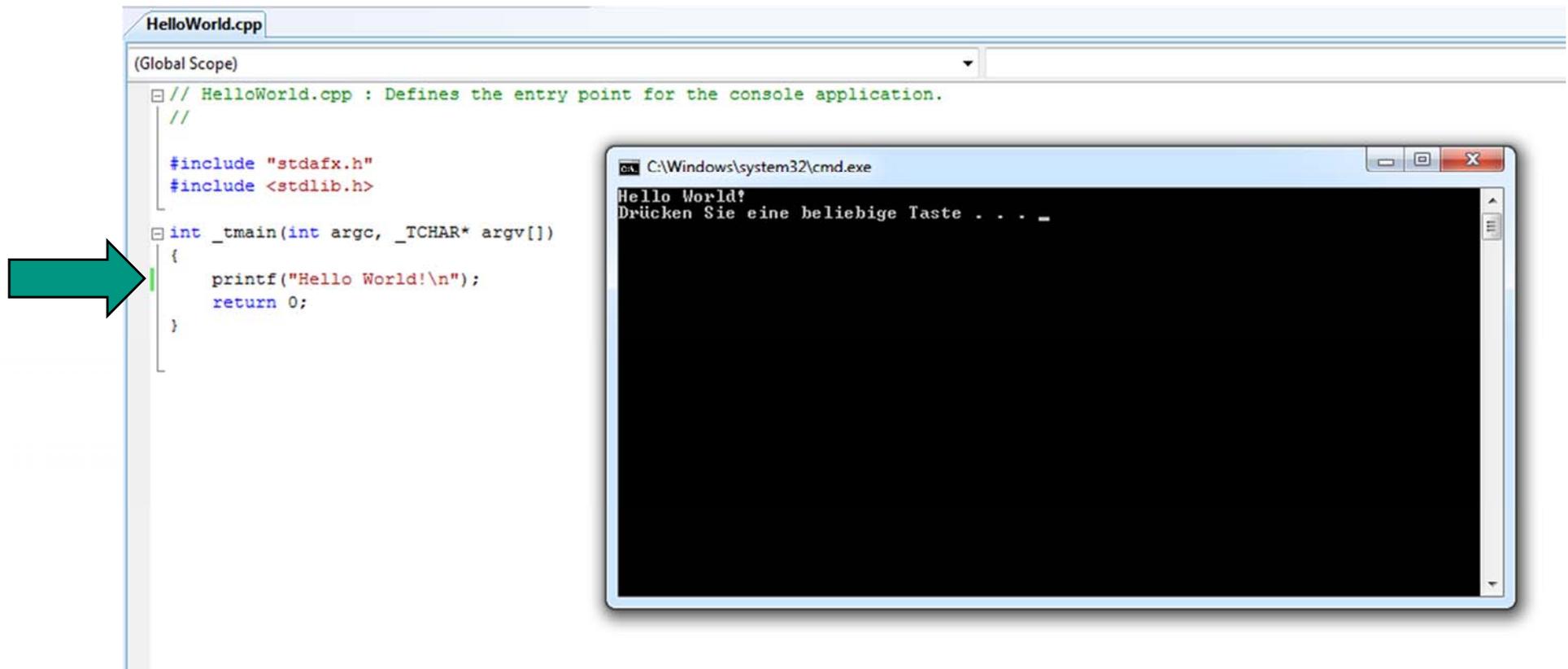
# HelloWorld in VisualStudio (2)

- HelloWorld Projekt erstellen und bestätigen:



## HelloWorld in VisualStudio (3)

- Einfügen der „Hello World“ Ausgabe
- Compilieren mit F7, Ausführen mit Ctrl+F5



The screenshot shows the Visual Studio IDE with the file `HelloWorld.cpp` open. The code is as follows:

```
// HelloWorld.cpp : Defines the entry point for the console application.
//
#include "stdafx.h"
#include <stdlib.h>

int _tmain(int argc, _TCHAR* argv[])
{
    printf("Hello World!\n");
    return 0;
}
```

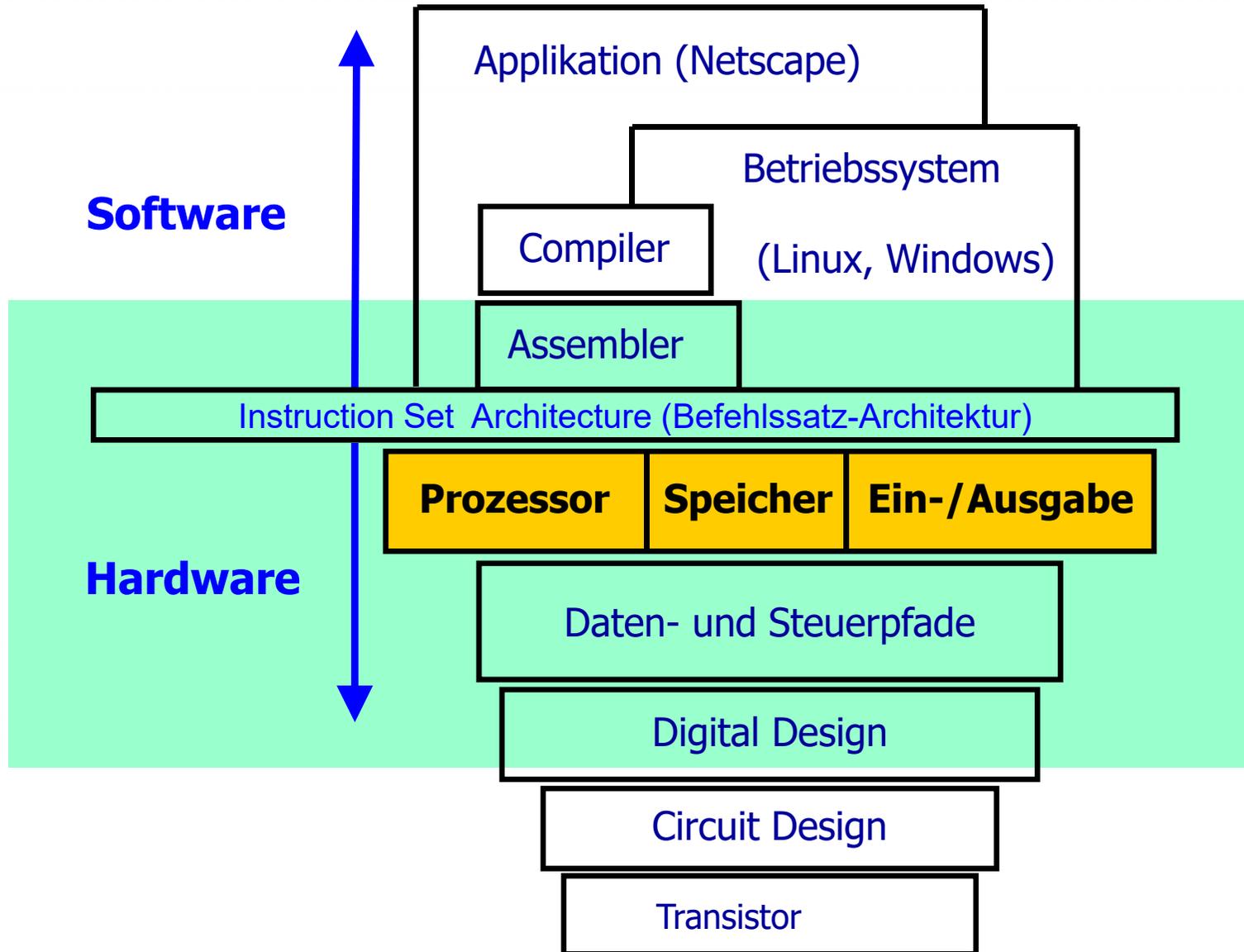
A green arrow points to the opening curly brace of the `_tmain` function. To the right, a terminal window titled `C:\Windows\system32\cmd.exe` shows the output of the program:

```
Hello World!
Drücken Sie eine beliebige Taste . . . _
```

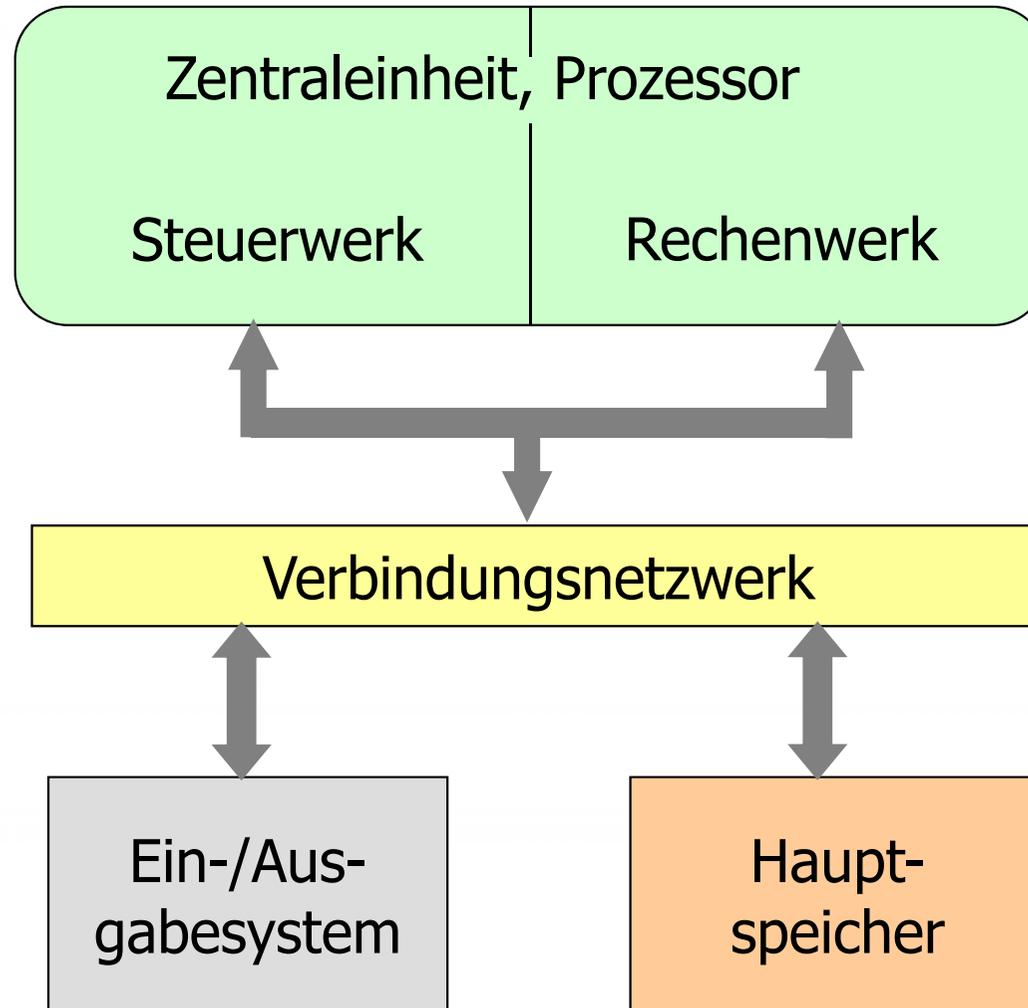
# Kapitel 3

- Programmierbarer Universalrechner
  - Organisationsprinzip programmierbaren Universalrechners
  - Aufbau eines einfachen Mikroprozessors
    - Steuerwerk (Leitwerk)
    - Rechenwerk
    - Speicherwerk
    - Ein-Ausgabewerk
    - Verbindungsstrukturen
  - Maschinenbefehlszyklus

# Rechnerorganisation

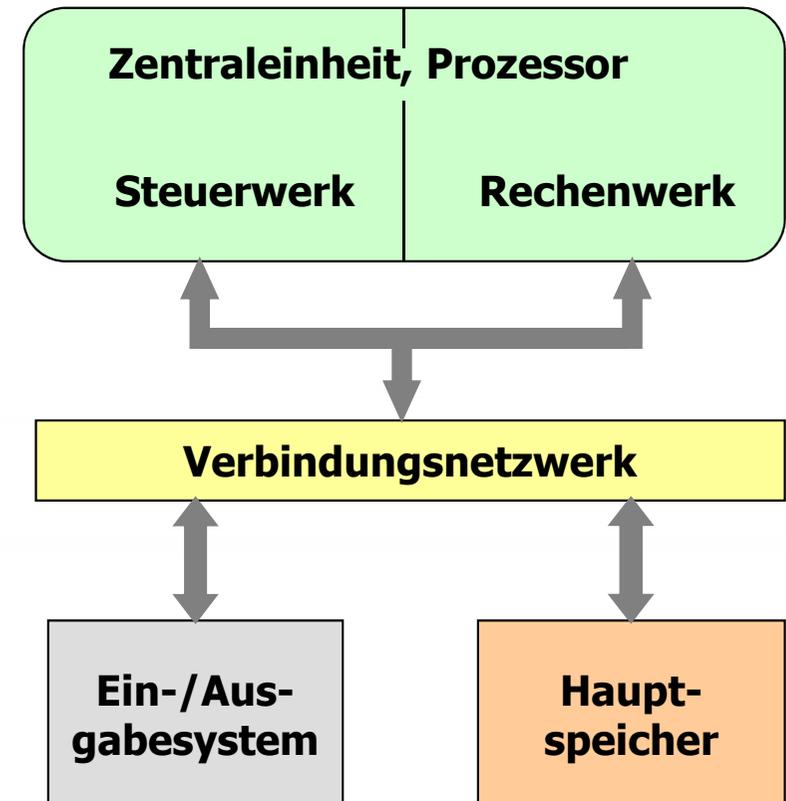


# 3.1 Organisationsprinzip des programmierbaren Universalrechners



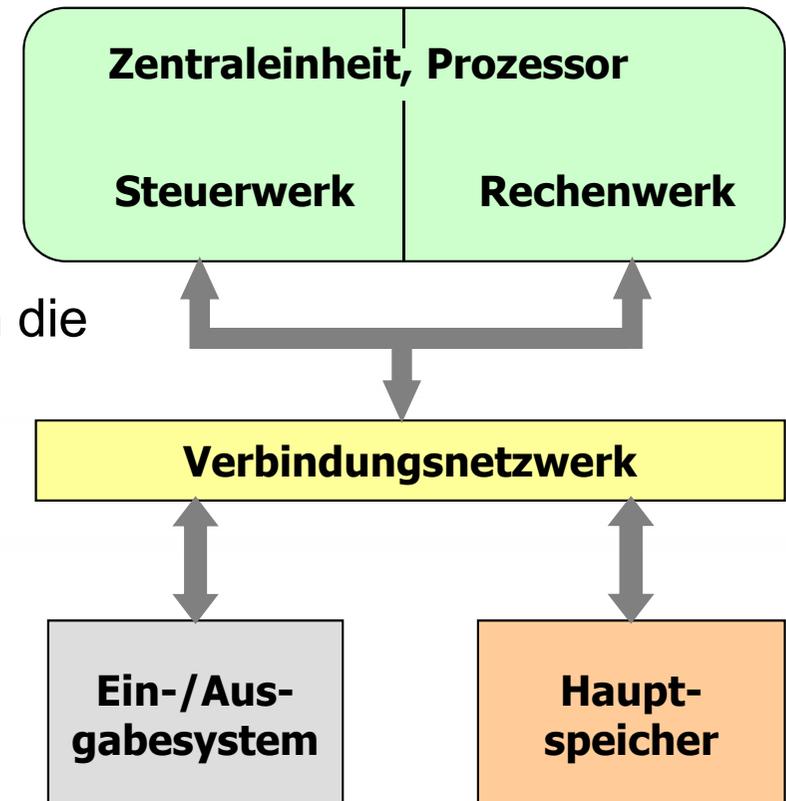
# Komponenten des programmierbaren Universalrechners

- Zentraleinheit (central processing unit, CPU, Prozessor)
  - Verarbeitet Daten gemäß eines Programms
  - Besteht aus Steuerwerk und Rechenwerk
  
- Steuerwerk (Leitwerk, control unit, CU)
  - Holt die Befehle eines Programms aus dem Speicher
  - Dekodiert sie
  - Steuert ihre Ausführung in der verlangten Reihenfolge durch Steuer- und Status-Signale



# Komponenten des programmierbaren Universalrechners

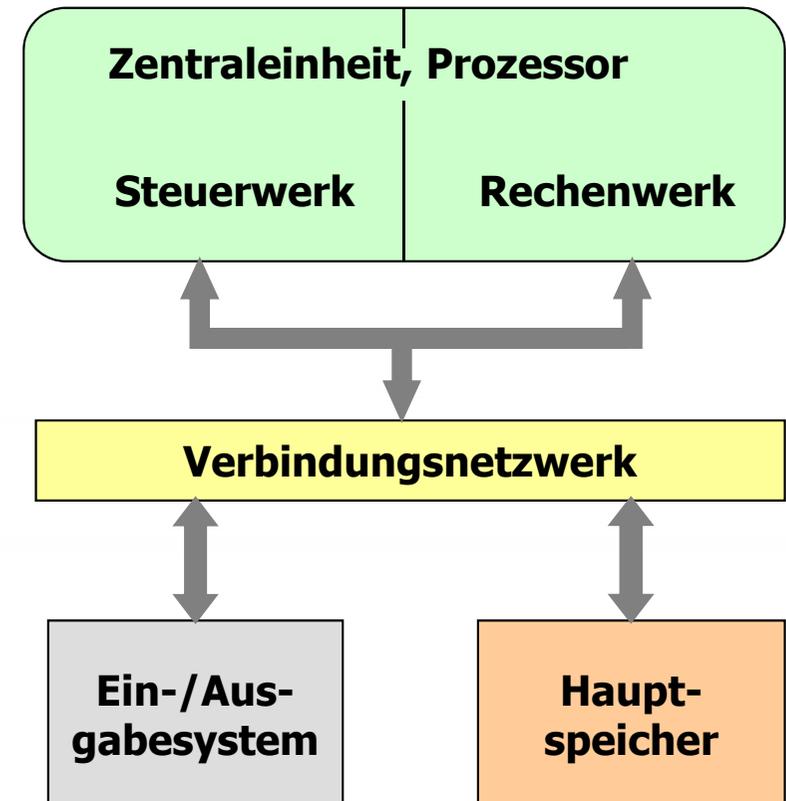
- Zentraleinheit (central processing unit, CPU, Prozessor)
  - Verarbeitet Daten gemäß eines Programms
  - Besteht aus Steuerwerk und Rechenwerk
  
- Rechenwerk (Operationswerk, Ausführungseinheit, ALU)
  - Führt die Rechenoperationen (z.B. arithmetisch/logische Operationen aus)
  - Auszuführende Operationen werden durch die Steuersignale bestimmt
  - Liefert seinerseits Statussignale an das Steuerwerk zurück



# Komponenten des programmierbaren Universalrechners

## ■ Hauptspeicher

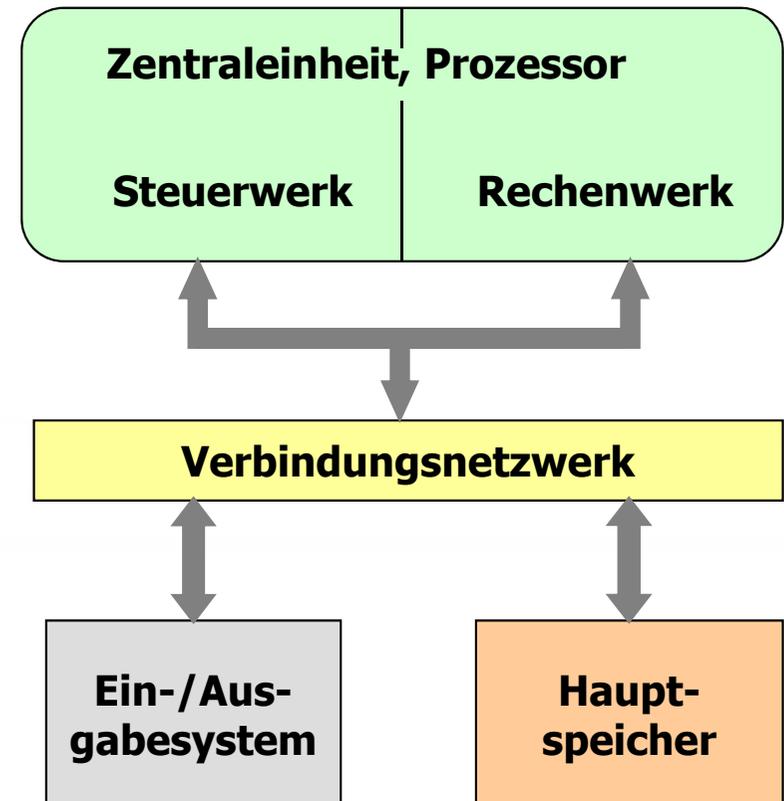
- Jede Speicherzelle ist eindeutig durch ihre Nummer (Adresse) identifizierbar
  
- Dort werden Programme und Daten abgelegt (von-Neumann-Konzept)
  
- Alternativ: Harvard-Architektur mit getrenntem Programm- und Datenspeicher



# Komponenten des programmierbaren Universalrechners

## ■ Verbindungsnetzwerk

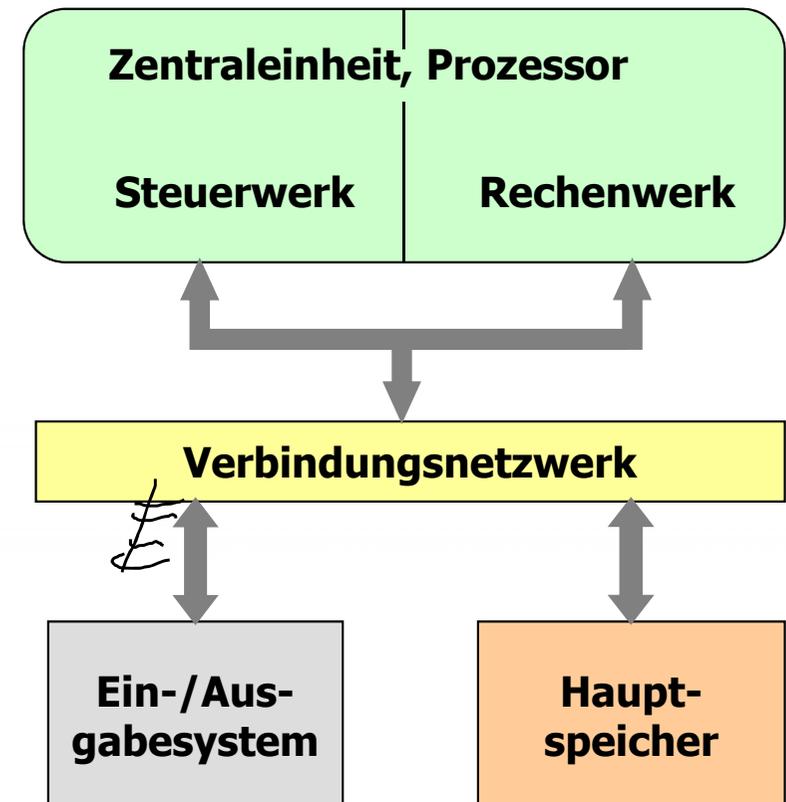
- Verbindet die Komponenten für den Austausch von Daten
- Bus:
  - Adressleitungen: Leitungen, auf denen die Adressinformation transportiert wird (unidirektional)
  - Datenleitungen: Transportieren Daten und Befehle von/zum Prozessor (bidirektional)
  - Steuerleitungen: Geben Steuer- / Statusinformationen von/zum Prozessor (uni- oder bidirektional)



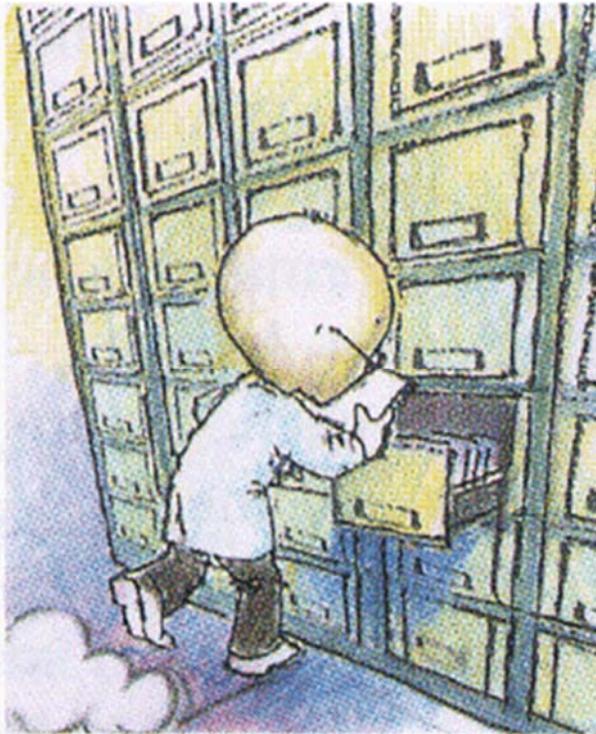
# Komponenten des programmierbaren Universalrechners

## ■ Ein-/Ausgabesystem

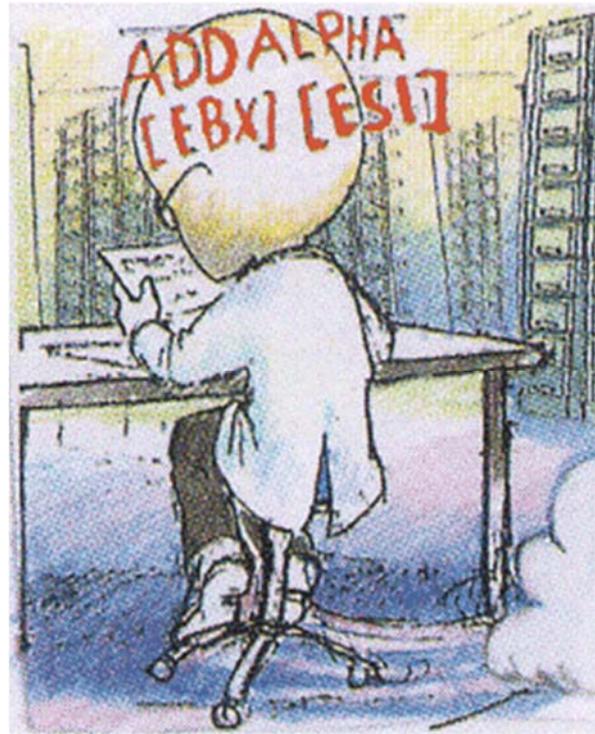
- Geräte zur Eingabe von Daten und Programmen und zur Ausgabe der verarbeiteten Daten (Bildschirme, Drucker, Terminals, ...)
  
- Die peripheren Geräte sind über Ein-/Ausgabe-Schnittstellen mit dem Rechner verbunden



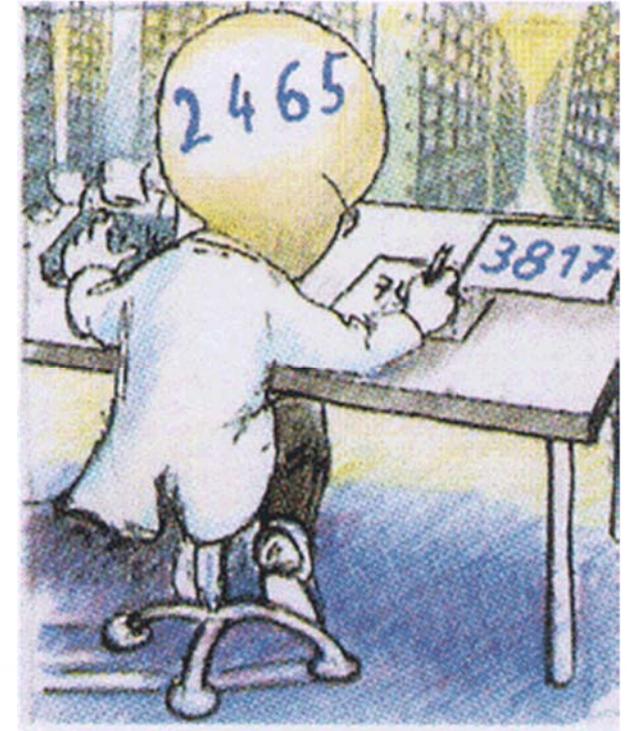
# Phasen der Befehlsausführung



**Holphase**



**Decodierphase**



**Ausführungsphase**

# Phasen der Befehlsausführung

✓ Logischen

## Holphase:

den nächsten Befehl aus dem Speicher in das Befehlsregister laden

## Dekodierphase:

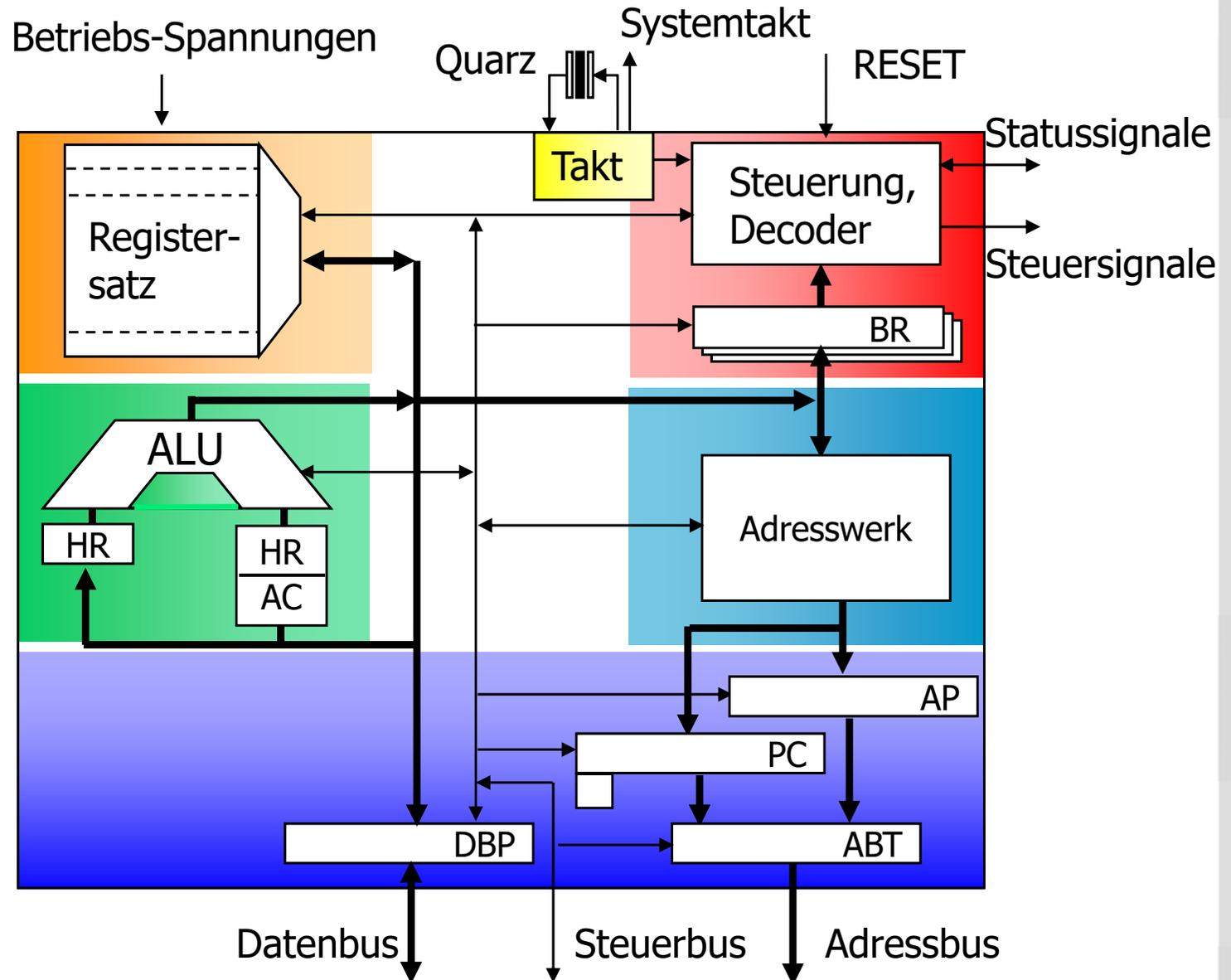
Dekodierung des Maschinenbefehls

## Ausführungsphase:

Ausführung des Befehls

# 3.2 Aufbau eines einfachen $\mu P$

- HR: Hilfsregister
- AC: Accumulator
- BR: Befehlsregister
- AP: Adress Puffer
- PC: Program Counter
- ABT: Adressbus Puffer
- DBP: Datenbus Puffer

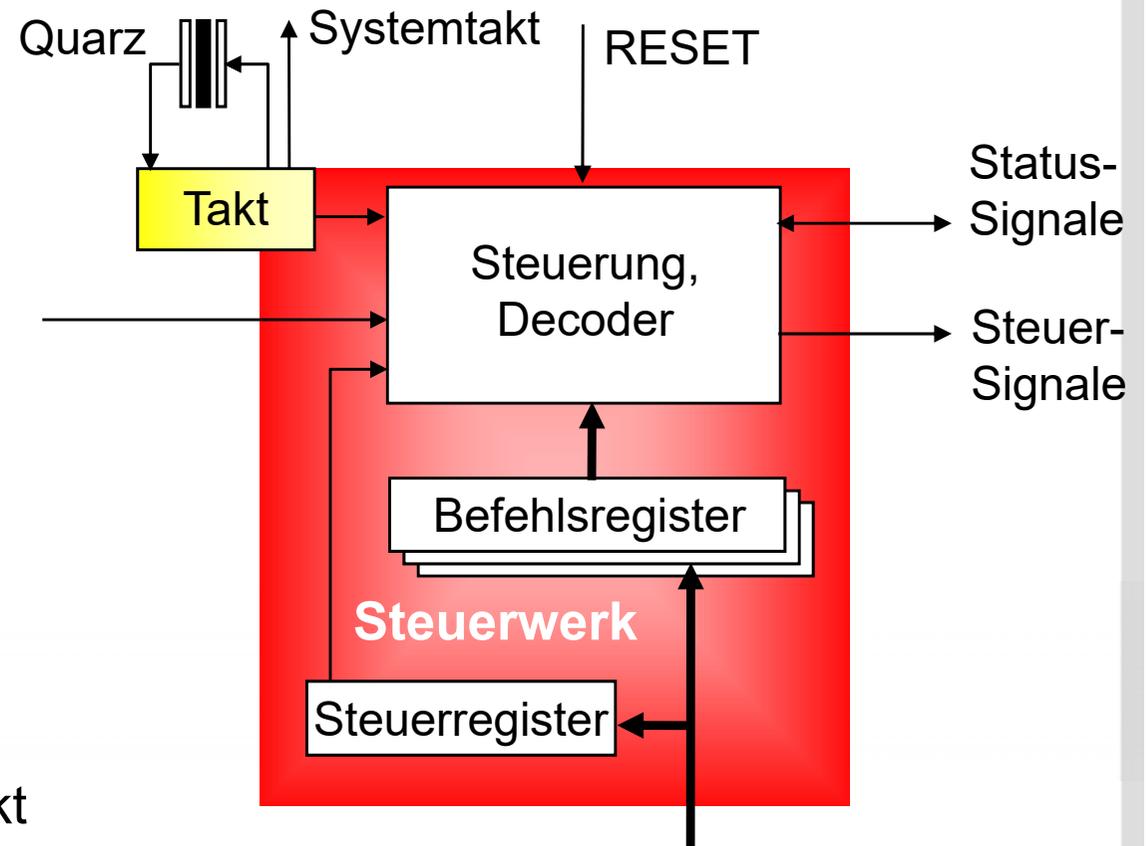


# Aufbau eines einfachen $\mu$ P

- ❑ Steuerwerk
- ❑ Rechenwerk
- ❑ Registersatz
- ❑ Adresswerk
- ❑ Systembusschnittstelle
- ❑ Interne Busse

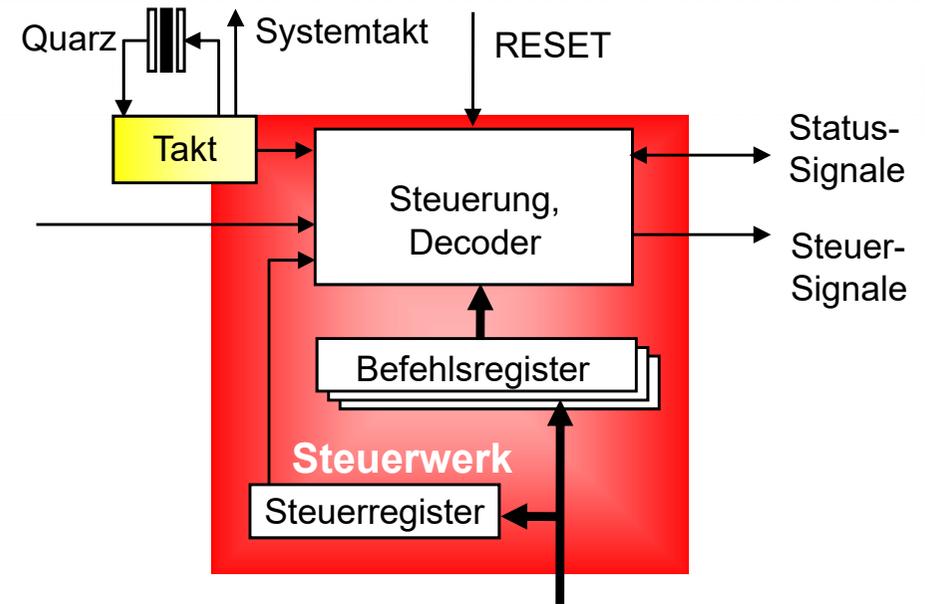
## 3.2.1 Steuerwerk

- Steuert die Systemkomponenten
- **Befehlsregister**
  - Enthält den gerade ausgeführten Befehl
- **Dekoder**
  - Dekodiert Befehlswoorte
  - Als mikroprogrammiertes Schaltwerk realisiert (im Beispiel)
- **Taktgenerator**
  - Erzeugt den vom externen Quarz festgelegten Systemtakt



# Taktgenerator

- Aufgaben des Taktgenerators
  - Taktfrequenz herstellen
  - Erzeugung eines mit dem Prozessortakt synchronisierten Rücksetzsignals
  - Taktgenerator ist bei modernen Mikroprozessoren on Chip (mit externem Quarz verbunden)



- Beim Rücksetzen kann das Steuerwerk ggf. eine längere Initialisierungsroutine durchlaufen (untypisch)
  - Dann muss das Rücksetzsignal genauen zeitlichen Spezifikationen genügen

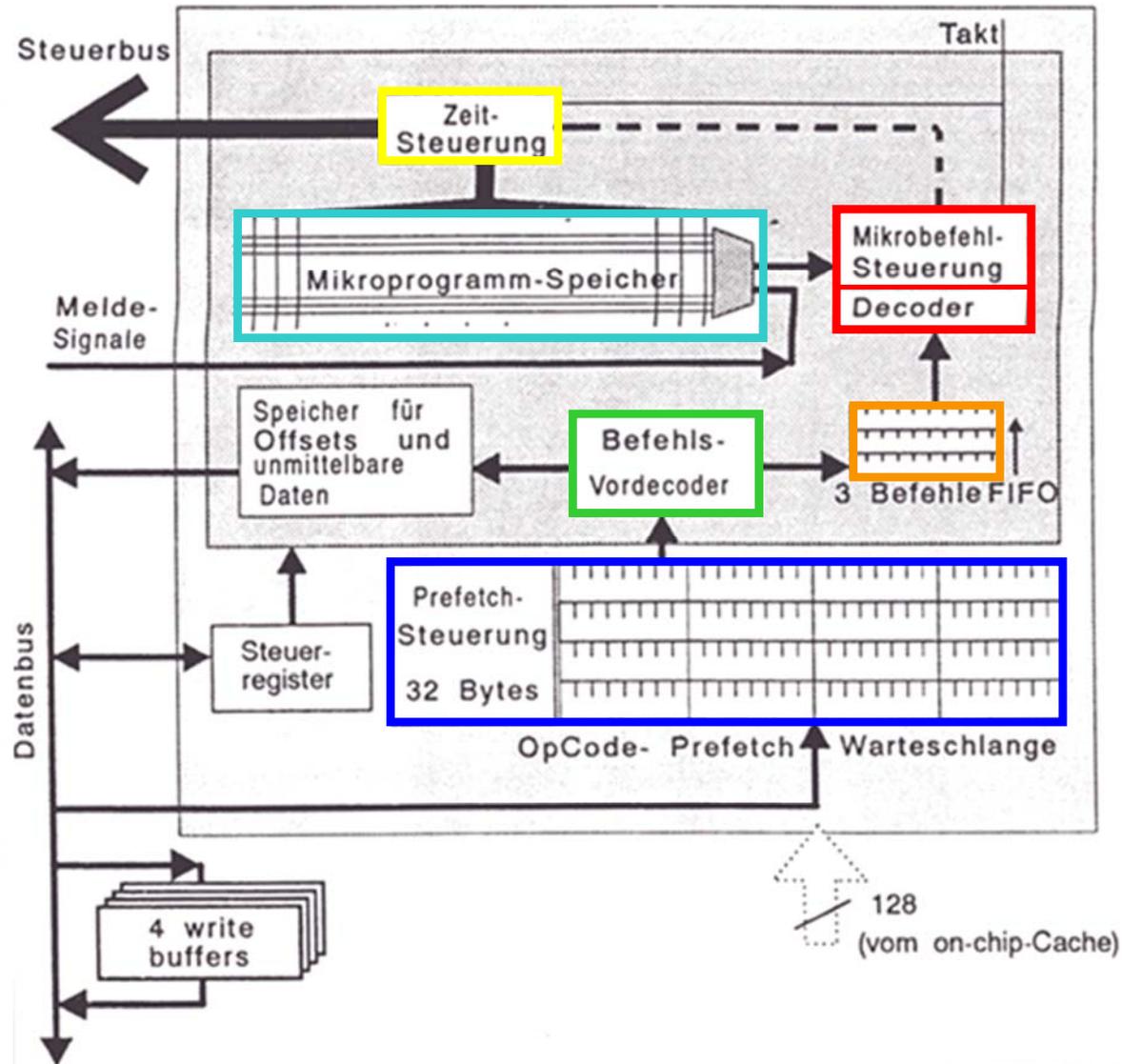
## 3.2.1 Steuerwerk

Das **Befehlsregister** besteht aus mehreren Registern:

Gründe:

- **Variables Befehlsformat:**
  - die Befehle sind unterschiedlich lang  
(Befehle sind ein Vielfaches von einem Byte, ...)
  
- **Vorabladen von Befehlen (Opcode-Prefetching):**
  - zur Steigerung der Verarbeitungsgeschwindigkeit werden bereits mehrere folgende Befehle in das Befehlsregister geladen, während der aktuelle Befehl gerade dekodiert wird
    - Opcode prefetch queue, Warteschlange, Pipelining

# Steuerwerk: Fallstudie (1)



## Steuerwerk: Fallstudie (2)

- **Prefetch Queue** (Opcode Prefetch Warteschlange)
  - FIFO-Speicher mit 32 Byte
  - Prefetch Steuerung sorgt für weitestmögliche Füllung
  - Füllung kann meist aus dem on-chip Cache über einen 128 Bit breiten Datenpfad erfolgen
  - Muss die Füllung jedoch aus dem Arbeitsspeicher erfolgen (Cache Miss), haben diese Zugriffe höchste Priorität
  - Eventuelle gleichzeitig auf den Bus auszugebende Daten werden in Schreibpuffern (write buffers) zwischengespeichert

# Steuerwerk: Fallstudie (3)

## ■ Befehls-Vordecoder:

- Aus der Prefetch-Queue gelangen die Befehle in den Befehls-Vordecoder
- Vorbereitung der Befehle
- Direkt im Befehl angegebene Operanden (unmittelbare Daten) sowie Adressdistanzen (Offsets) werden abgezweigt und separat gespeichert

## ■ Befehls-FIFO:

- Vordekodierte Befehle gelangen in den Befehls-FIFO
- Platz für 3 Befehle

# Steuerwerk: Fallstudie (4)

## ■ Befehls-Decoder:

- Entnimmt den obersten vordecodierten Befehl aus dem Befehls-FIFO
- Ermittelt die Startadresse des zugehörigen Mikroprogramms

## ■ Mikrobefehls-Steuerung, Mikrobefehls-Speicher:

- Synchrones mikroprogrammiertes Schaltwerk, erzeugt die Steuersignale, interpretiert die Meldesignale

## ■ Zeit-Steuerung:

- Synchronisiert die erzeugten Steuersignale mit dem Systemtakt

# Steuerwerk: Fallstudie (1)

