

# 1 Grundlagen

## 1.1 Eigenschaften

fest definierten und maschinell überprüfbaren Syntax (Struktur); eindeutige Semantik  
kein Interpretationsspielraum

## 1.2 Compiler

Übersetzen eines Programms in Maschinensprache:

1. Scanner/Parser: feststellen der syntaktischen Korrektheit
2. Codegenerator: Erzeugen des Maschinencodes ggf. Optimierung

## 1.3 Interpreter

Alternative zum Compiler

- QT wird bei jeder Programmausführung gelesen
- Interpretiert Computerprogramm (Pro Befehl eine Befehlsfolge) schrittweise

## 1.4 Linker

- Teil der Compilers
- Baut Programm aus verschiedenen Teilen zusammen
- Ergänzt die vom Compiler erzeugen Maschinencodes um vordefinierte Bibliotheken
- ermöglicht getrennte und verteilte Entwicklung

## 1.5 Debugger

Werkzeug zur Analyse und Behebung von Fehlern

## 2 C

### 2.1 Geschichte

- 1971-1973 von Dennis Ritchie in den Bell Laboratories für die Programmierung des damals neuen UNIX-Betriebssystems entwickelt.
- Basis: Programmiersprache B von Ken Thompson in den Jahren 1969/70 geschrieben.
- B wiederum geht auf die von Martin Richards Mitte der 1960er-Jahre entwickelte Programmiersprache BCPL zurück.
- 1973 erster Unix-Kernel (Betriebssystem) in C geschrieben 1978 veröffentlichten Brian W. Kernighan und Dennis Ritchie die erste Auflage von "The C Programming Language" deutsch: Programmieren in C). Die darin beschriebene Fassung von C, die nach den Buchautoren "K&R C" genannt wird, wird die erste informelle C Referenz.
- C verbreitete sich rasch und wird laufend weiterentwickelt:
  - Normierung durch ANSI 1989 (ANSI X3.159-1989 Programming Language C)
  - 1990 entsprechende ISO Norm C90 (mit kleinen Änderungen als C90)
  - 1995 ISO Norm (C95) und 1999 ISO/IEC 9899 (C99).

## 3 Programmiersprache C

- Haupteinsatzgebiete:
  - Systemprogrammierung
  - Betriebssysteme (Hardwarenahe Programmierung zB Treiber)
  - Eingebettete Systeme
  - hochperformante Programmteile oder Applikationen
- Basis/Grundlage vieler Andere Programmiersprachen

### Programmkomponenten

- Grundstruktur eines C Programms
- Variablen
- Konstanten
- Datentypen

## 3.1 Grundstruktur eines C-Programms

- Anweisungen in Einzelschritten (max. eine Anweisung pro Zeile)
- Anweisung durch Semikolon abgeschlossen
- Zusammengehörende Anweisungen werden durch `{...}` zusammengefasst
- Textkonstanten werden durch `"..."` begrenzt
- Kommentare werden durch `/*...*/` begrenzt bzw. `//...` bis Zeilenende
- mit `getchar();` wird auf Tastendruck gewartet, WICHTIG: Eingabepuffer mit `fflush(stdin);` leeren

### 3.1.1 Main Funktion

- Bestandteil von jedem C Programm
- Start bzw. Endpunkt vom Hauptprogramm
- mit `"{...}"` abgegrenzt
- kein komplettes Programm

### 3.1.2 Präprozessoranweisungen

- werden mit `#` eingeleitet

### 3.1.3 Variablen

- Identifikatoren
  - nur Buchstaben, Ziffern und `_`
  - erstes Zeichen darf keine Ziffer
  - Groß- und Kleinschreibung wird unterschieden
  - C-Keywords dürfen nicht verwendet werden
  - Selbsterklärend
  - Variablen im CamelCase oder mit underscore
  - Temporaries dem Typen angepasst
  - Englische Namen
- Typisierung
  - Typ gibt den Speicher an
  - Typen sind vordefiniert
  - Typen können in Programm definiert werden

- Deklaration: `typ variablename;`
  - fast überall definierbar
  - legt Variabel an und macht sie Bekannt
  - nach Deklaration ist Var in Block (`{...}`) bekannt
- sind immer zu initialisieren

### 3.1.4 Konstanten

- Literalkonstanten
  - dezimale Zahl (1,2,3)
  - hexadezimale Zahl, Präfix `0x` (`0x1,0x2,0x3`)
  - oktale Zahl, Präfix `0` (`010`)
  - Gleitkomma (`10.5,3.14`)
- Konstanten
  - Variablen auch als Konstanten
  - mit `const` initialisiert
  - nicht zu Überschreiben, werden im Speicher abgelegt
  - auch als Präprozessor definierbar `#define KONSTANTENAME Ausdruck` wird dann Textuell ersetzt (keine Speicherung im Programm)

### 3.1.5 Datentypen

Datentyp	Keyword	Größe in Bytes	Wertebereich
Zeichen	char	1	-128 bis 127
ganze Zahl(kurz)	short (short int)	2	-32768 bis 32767
ganze Zahl	int	4(meist)	-2147483648 bis 2147483647
Ganze Zahl lang	long (long int)	4	-2147483648 bis 2147483647
ohne Vorzeichen	unsigned char	1	0 bis 255
ohne Vorzeichen	unsigned short	2	0 bis 65535
ohne Vorzeichen	unsigned int	4(Meist)	0 bis 4294967295
ohne Vorzeichen	unsigned long	4	0 bis 4294967295
einfache Gleitkomma	float	4	Genauigkeit 7 Dezimale
doppelte Gleitkomma	double	8	Genauigkeit 19 Dezimale

### Typ-Kompatibilität

- Standardtypen sind zueinander kompatibel, können mit Operationen verknüpft werden (kann Nebeneffekte haben)
- char hat eine "Doppelrolle" sowohl Zeichen als auch Zahl
- Fehlerquellen:
  - Abschneiden des Nachkommateils
  - Abscheiden der höherwertigen Bits oder Rundungsfehler
  - Verlust des Vorzeichens, Änderung des Wertes

### 3.1.6 Ein/Ausgabe

**Ausgabe:** `printf(" < %[Flag][Breite][Pr zision][Pr fix]Typ > ", < auszugebendeDaten > );`

- Steuerzeichen:

- \a: BEL - akustisches Warnsignal
- \b: BS Backspace -Cursor um einen Position nach links
- \f: FF formfeed - Seitenvorschub
- \n: NL Newline- der Cursor geht zur n chsten Zeile
- \r: CR Carriage return - der Cursor springt zum Anfang der Zeile
- \t: HT Horizontal tab - Zeilenvorschub zur n chte horizontalen Tabulatorposition
- \v: VT vertical tab - Zeilenvorschub zur n chte vertikalen Tabulatorposition
- \": " wird ausgegeben
- \': ' wird ausgegeben
- \?: ? wird ausgegeben
- \\\: \wird ausgegeben
- \0: Endmakierung eines Strings
- \nnn: Ausgabe eines Oktalwerts
- \xhh: Ausgabe eines Hexadezimalwerts

- Typ:

- %d %i Dezimalzahl mit Vorzeichen
- %o Oktalzahl
- %x %X Hexadezimalzahl (klein/gro )
- %u Dezimalzahl ohne Vorzeichen
- %c Buchstabe(Charakter)
- %s Zeichenkette(String)
- %f Gleitkommazahl
- %e %E Gleitkommazahl (Exponentialdarstellung)
- %g %G Double (Exponentialdarstellung)
- %p Pointer
- %n Anzahl auszugebender Zeichen
- %a wie %f (ab C99)

- Flagangabe, optionales "-"-Zeichen legt linksb ndige Ausgabe fest "+"-Zeichen gibt Plus bei positiven zahlen aus
- Breite, die Zahl Breite legt die minimalen Breiten des Ausgabefeldes fest
- Pr zision, legt die anzahl an Nachkommastellen fest

**Eingabe:** `scanf(" < %[Flag][Breite][Pr zision][Pr fix]Typ > ", < Adresse > );`

### 3.1.7 Operatoren

- Verknüpfung/Manipulation von Daten
- Verwendbar bei Variablen Konstante und Ausdrücken
- Allgemeine Operatoren:
  - = Zuweisungsoperator
  - \* Multiplikation, / Division, + Addition, - Subtraktion
  - & Adressoperator
  - % Modulo (Restbildung)
  - == Gleichheit
  - != Ungleichheit
  - <, <=, >=, > Vergleich auf kleiner/größer
  - && logisches und, | logisches oder, ! Negation
- Bitweise Operatoren:
  - & und, ^ oder, ~ Negation
  - ? Bedingter Ausdruck  
 $\text{< boolscher Ausdruck >?TrueStatement:FalseStatement}$
  - Bitweise Operatoren verknüpfen die einzelnen Bits
- Schiebe Operatoren(shifts):
  - << Linksshift, >> Rechtsshift
  - Linksshift ziehen immer einen "0" nach, Rechtsshift auf unsinged Größen ebenfalls
  - Rechtsshift auf auf signed Größen ziehen das Vorzeichenbit nach
  - Multiplikation bzw. Division durch 2er Potenzen (bei Laufzeitkritischen Anwendungen)
- einstellige Operatoren:
  - - Negation
  - ++ Inkrement  $i++ \hat{=} i = i + 1$
  - -- Dekrement  $i-- \hat{=} i = i - 1$
  - += n Addition einer Zahl n  $x += b \hat{=} x = x + b$  (analog \* =; / =; % =)

### 3.1.8 Kontrollstrukturen

- if ... else
  - Syntax:  $\text{if (Bedingung)} \{ \langle \text{TrueStatement} \rangle \} \text{ else } \{ \langle \text{Falsestatement} \rangle \}$
  - Anwendung: Vergleiche
- switch ... case ...
  - Syntax:  $\text{switch(Wert)} \{ \text{case Wert}^i: \langle \text{Anweisungsblock} \rangle; \text{break; default:} \langle \text{Anweisungsblock} \rangle \}$  (case Wert<sup>i</sup> müssen Konstanten sein)
  - Anwendung: Überschaubare Anzahl diskreter Werte
- while ...
  - Syntax:  $\text{while(Bedingung)} \{ \langle \text{Anweisungsblock} \rangle \}$
  - Ausführung nur wenn Bedingung wahr
- do ... while ...
  - Syntax:  $\text{do } \langle \text{Anweisungsblock} \rangle \text{ while (Bedingung)}$
  - Ausführung min einmal auch wenn Bedingung falsch (While schleife Bevorzugen)
- for ...
  - Syntax:  
 $\text{for}(\langle \text{Start} \rangle; \langle \text{Abbruchbedingung} \rangle; \langle \text{Änderung} \rangle) \langle \text{Anweisungsblock} \rangle$
- goto
  - Syntax: goto Sprungmarke; (Sprungmarke Setzen  $\langle \text{Sprungmarke} \rangle$ ;) )
  - führt zu unübersichtlichem Code, verboten
- break: Beendet Schleifenbearbeitung, Fortsetzung nach der Schleife
- continue: Beendet Aktuelle Schleifenführung, es wird mit der Ausführung der Bedingung fortgesetzt
- return: Ende einer Funktionsberechnung inkl. Rückgabewert
- exit: beendet Programmausführung



### 3.1.9 Arrays und Strings

- Deklaration:

`< typ >varname[< ganzzahliger Ausdruck >];`

- Globaler Zugriff:

variabelname, Individueller Zugriff: `variabelname[< ganzzahliger Ausdruck >]`

- erstes Element hat Index -1, letztes Element hat Index

Anzahl der Vektorelemente -1

- Array = Array nicht möglich

- automatische Ermittlung der Elemente: `type varname[ ]`, Beachte: Strings werden immer durch Null-Bit beendet ("`\0`")

- zur Manipulation: `#include< string.h >`

- `scanf("%s",...)` Einlesen Zeichenkette
- `printf("%s",...)` Ausgeben von Zeichenketten
- `gets(...)` Einlesen von Zeichenketten
- `puts(...)` Ausgeben von Zeichenketten
- `... = getchar()` Einlesen von Buchstaben
- `char* strchr(str, Zeichen)` suchen nach "Zeichen" in "str"

Null wenn nicht vorhanden, sonst Adresse des ersten Zeichens

- `strcpy(zielstr, quellstr)` strLänge muss passen
- `strncpy(char *dest, const char *src, size_t n);`
- `strcat(zielstr, quellstr)` quell an zielstr anhängen, strLänge von zielstr muss passen
- `strncat(char *dest, const char *src, size_t n)`
- `strcmp(str1, str2)` vergleicht str1 mit str2 (alphabetisch) 0 wenn gleich; < 0 falls `str1 < str2`; > 0 falls `str1 > str2`
- `strncmp(const char *s1, const char *s2, size_t n)`
- `int strspn(str1, str2)` Index des Ersten Zeichens von STR1, welches in Str2 vorkommt
- `int strlen(str)` Länge von str ohne Stringende
- `char strstr(str1, str2)`: Feststellen wo str2 in str1

Ergebnis ist Zeiger auf den Teilstring in str1 falls str2 in str1 vorkommt  
sonst auf 0

- Mehrdimensionale Array:

- Deklaration:

`< typ >varname[< Zeile >][< Spalte >]={...}{...}` (Zeile mit "}" abgetrennt Spalten mit ",")

- Zugriff auf die Elemente: `varname[Zeile][Spalte]`

### 3.1.10 Benutzerdefinierte Datentypen

- typedef Typdefinition Neuer\_Typ; (Standarttypen neu Definieren)
- enum ...; (Durchnummerieren der Inhalte neue Nummerierung mit "inhalt=nummer")
- structs
  - Zusammenbau eines neuen Typs aus bestehenden Typen
  - typedef struct struct\_name typ komponentenname typename;
  - Deklaration typename varname;, Komponenten Zugriff varname.komponentenname
- union
  - typedef union n\_name {typ varname} n; n.i
  - die Komponenten belegen den selber Speicherplatz und haben den Gleichen wert, dieser wird nur anders interpretiert

### 3.1.11 Präprozessor

- Datenverarbeitung rein Textuell, keine Beachtung des Syntax
- Direktiven
  - #include < datei > sucht nach datei im system-verzeichnissen; #include "datei" sucht in den Quellverzeichnissen
  - #define TEXT Ersatztext ersetzt Text durch Ersatztext
    - #define Makroname(Parameter\_i) Ersatztext (Parameter\_i wird durch den I-ten parameter ersetzt)
  - #if AUSDRUCK (Wenn Ausdruck True wird Code übernommen)
  - #ifdef Konstante (Ausdruck wird nur übernommen wenn Konstante Definiert)
  - #ifndef Konstante (Ausdruck wird nur übernommen wenn konstante nicht definiert)
  - #else (Alternative zu vorhergehender #if)
  - #endif (schließt #if)
- symbolische Konstante
  - \_\_LINE\_\_
  - \_\_FILE\_\_
  - \_\_DATE\_\_
  - \_\_TIME\_\_

### 3.1.12 Pointer

- Ein Pointer zeigt auf eine Stelle im Speicher (Physikalische Speicheradresse) und kann eine Konstante(selten außer Null-Pointer) oder eine Variabel sein und ist typisiert
- Eine Pointervariabel beinhaltet die Speicheradresse und steht selbst im Speicher
- Pointer können auch auf Dateien oder Funktionen zeigen und werden als Referenz bezeichnet
- Verwendung:
  - Hardwarenahe Programmierung (Ansprechen von Registern, Ports, Interrupttabellen)
  - Resultat/Parameter Übergabe
  - dynamische Datenstrukturen (Listen/Bäume)
- Deklaration: `typ *Pointername;` (\* drückt aus das es ein Pointer ist)
- `typ p;`(p ist ein typ) - `typ *p;`(p ist ein pointer auf einen typ) - `typ **p;`(p ist ein pointer auf einen pointer auf einen typ)
- Pointer als Ergebnis einer Funktion: `typ *f(typ1 p1,...)`
- Pointer als Parameter einer Funktion: `ergtyo f(typ *p,...)`
- Pointer in funktionen als Parameter/Ergebnis erspart das Kopieren großer Datenmengen, ohne Alternative bei Dynamischen Strukturen
- Dereferenzieren:
  - zugriff auf den speicher auf den der Pointer zeigt
  - liefert lesend einen wert von typ auf den der pointer zeigt
  - liefert schreiben eine Speicherstelle vom Typ auf der der Pointer zeigt
  - dieser wert btw die speicherstelle können in operationen oder als parameter oder als ergebnis einer funktion verarbeitet werden
  - Dereferenzieren: \*pointer wird in einem ausdruck verwendet (muss mit der typ der pointer kompatibel sein und muss immer auf eine bestimmte Speicheradresse zeigen)
- Struckts
  - `typedef struct... struct_name; struct_name *spointer; struct_name s;spointer=&s`
  - Zugriff:
    - (`*spointer`)... = inhalt
    - `spointer->`... = inhalt

- Arrays
  - `typ typFeld[var]; typ *typPointer=typFeld` (`typPointer` zeigt auf das Feld mit dem Index 0, `typPointer+i` zeigt auf das Feld mit dem Index `i`)
  - Dereferenzieren: `*(typPointer+i)=var;` oder `typPointer[i]=var;` (genau wie bei Arrays)
  - Array kann ohne `arrayindex` durchlaufen werden
- immer vorsicht bei Pointerarithmetik
- man kann pointer wie normale Variablen casten
- Casten muss immer mit Vorsicht durchgeführt werden

### 3.1.13 Dynamische Speicherverwaltung

- Arbeitsspeicher
  - Stack (von dem PC verwaltet beinhaltet, Variablen/Parameter)
  - Heap (wird durch den Entwickler verwaltet beinhaltet dynamische Datenstrukturen)
- Bedarfsgerechte Nutzung des vorhandenen Speichers, freigeben von nicht mehr benötigtem Speicher, Verwendung für dynamische Datenstrukturen (variable Größe)
  - ⇐ Effiziente Nutzung, Verwaltung liegt beim Entwickler
- Heap startet bei der 1. Adresse, Stack startet bei der Letzten;
- Speicherplatzanforderung:
  - `malloc()`
    - `void *p; p=malloc(Anzahl_Bytes);`, liefert einen Pointer auf Speicherbereich der benötigten Größe, oder Null falls Speicherbereich der benötigten Größe nicht mehr vorhanden
    - Anzahl der Bytes mittels `sizeof(typ)` ermitteln
- `free()`
  - `free(pointer);` gibt den mit `malloc` reservierten Speicherplatz frei (darf nicht mehrfach auf den selber verwendet werden)
  - freigegebene Pointer dürfen nicht mehr dereferenziert werden
  - die Speicherplatzfreigabe sollte mit dem gleichen Pointer wie die Anforderung erfolgen
  - nach der Verwendung immer freigeben
- Memory Leaks:

- im Heap reservierter Speicherbereich jedoch nicht mehr zugänglich (über Pointer erreichbar)
- Probleme:
  - führt zu Speichermangel,
  - möglicherweise abnormale Programmbeendigung
- Vermeidung
  - sorgfältige Programmierung Dynamischer Speicherverwaltung

### 3.1.14 Funktionen

- Deklaration: Ergenistyp funktionsname (Parameterleiste) funktionsrumpf
- wenn keine ausgabe "void" als ergebnistyp, sonst "return ergebnis;" (kann auch mehrmals vorkommen)
- lokale Variablen, Konstante, Parameter sind nur innerhalb der Funktion bekannt, namensgleiche globale werden überschattet
- funktionen möglichst klein halten (100zeilen) sinnvolle ausgaben (Rückgabe fehlercode) keine globalen variablen in funktionen
- übergabeprinzip: call by value beim aufruf werden die parameter durch kopieren ersetzt
- parameter werden im stack bereich übergeben, nach schließen der funktion wird dieser frei
- funktionen können auch rekursiv sein
- es wird immer ein wert zurückgegeben
- Rückgabe mehrerer Werte:
  - Rückgabe eines Typs
  - void funktionname (typ \*i)...return; funktion schreibt direkt über die adressen in den speicher
  - Per Referenz
- Funktionspointer
  - typ (\*fPointer) (typ); zeigt auf eine funktion mit Returntyp typ und einem typ als Parameter
  - wie bei herkömmlichen pointer dereferenziert

### 3.1.15 Dateien

- Datentyp FILE ist in C vordefiniert
- Deklaration: FILE \*datei;  
datei=fopen("c:  
dateiname.dateiendung", "modus")  
modus: "r" Read "rb" ReadBinary "w" write "wb" write binary "a" Append  
"ab" append binary  
fscanf(datei, " < %[Flag][Breite][PrÄzision][PrÄfix]Typ > ", zeile);
- Binärer zugriff:
  - Lesen fread:  
fread(Puffer\_Adresse, Puffer\_Größe, Anzahl\_Puffer, FILE \*datei)  
Puffer\_Adresse= Pointer auf dateibereich  
Puffer\_Größe = Anzahl Bytes des Datenbereichs (sizeof())  
Anzahl\_Puffer = Anzahl der zu lesenden Records  
datei = dateipuffer
  - schreiben fwrite(Puffer\_Adresse, Puffer\_Größe, Anzahl\_Puffer, FILE \*datei)
- fclose(File \*datei); (nach zugriff immer schließen)