System-Programmierung 2: Funktionen

CC BY-SA, Thomas Amberg, FHNW (soweit nicht anders vermerkt)

n u

Ablauf heute

1/3 Vorlesung,

²/₃ Hands-on,

Feedback.

Slides & Hands-on: tmb.gr/syspr-2



Funktionen in C

Definition einer Funktion:

```
return-type function-name(parameter-decl's) {
    declarations and statements
}
int max(int a, int b) {
    int m;
    if (a > b) { m = a; } else { m = b; }
    return m;
}
```

Deklaration einer Funktion:

```
return-type function-name(parameter-decl's);
int max(int a, int b);

Aufruf einer Funktion:
function-name(arguments);

m = max(5, 7);
n = max(max(6, PI), 7);
printf("%d", max(3, 4));
max(5, 7); // ignoriert Resultat
```

Argumentübergabe "by value" power.c

```
Parameter base und n sind Kopien der Argumente:
int power(int base, int n) {
  int result = 1;
  while (n > 0) {
    result *= base;
    n--;
  }
  return result;
```

9 2/2

Argumentübergabe "by reference" swap.c

```
Parameter / Argumente zeigen auf dasselbe:
void swap(int *a, int *b) {
   int tmp = *a;
   *a = *b;
   *b = tmp;
}
int x = 3, y = 7;
swap(&x, &y);

b: y: 3
```

Funktion in Datei auslagern main.c, f.c

```
Deklaration der Funktion f in main.c:

void f(void); // nur f() hiesse ≥ 0 Argumente

C Dateien einzeln mit gcc -c kompilieren:

$ gcc -c f.c erzeugt f.o

$ gcc -c main.c erzeugt main.o

Ein Programm aus den Objektdateien linken:
```

 $\mathbf{n}|w$

```
Basis-Typen zurückgeben

z.B. Return-Wert vom Typ float:
  float parse_float(char s[]) { ... return f; }

Deklaration mit float Return-Wert:
  float parse_float(char s[]);

Aufruf ist ein Ausdruck vom Typ float:
  int parse_int(char s[]) {
    return (int) parse_float(s);
}
```

Struct-Typen zurückgeben

\$ gcc -o my_program main.o f.o

struct.c

```
z.B. Return-Wert vom Typ Point:

typedef struct { int x; int y; } Point;

Point create_point(int x, int y) { ... }

Deklaration mit Point Return-Wert:

Point create_point(int x, int y);

Aufruf ist ein Ausdruck vom Typ Point:

Point origin = create_point(0, 0);
```

 $\mathbf{n}|w$

Hands-on, 20': Heap Struct struct_v2.!c

In struct.c wird ein Struct auf dem Stack alloziert, mit return zurückgegeben und dabei "by value" kopiert.

Schreiben Sie ein Programm my_struct_v2.c, das für create_struct Pointer und malloc verwendet:
Point *create_point(int x, int y);

Passen Sie den restlichen Code entsprechend an, der Compiler gibt Ihnen dabei nützliche Hinweise.

 $\mathbf{n}|w|$

Globale Variablen

count.c

```
Globale, "externe" Variable bleibt erhalten:
int count; // global
void f() { count++; }
int main() {
    f(); f(); f();
    // count = 3
}
```

 $\mathbf{n}|w$

Scope Regeln

scope.c

Der Scope einer Variable beginnt mit der Deklaration:

```
int b = a; // error: a undeclared
int a = 0;
int b = a; // ok: a was declared
```

Dieselbe Regel gilt für die Sichtbarkeit in Funktionen: void f() { int j = i; } // error: i undeclared int i;

Ein lokaler Scope endet am Ende des {} Blocks.

n w

```
Funktionen sollten im Voraus deklariert werden:

void f() { g(); } // warning: implicit decl.

void g() { ... } // (error, falls gcc -Wall)

Deklaration von g() ohne void wäre nicht korrekt:

g(); // default return Typ ist int [K&R p.30]

Falls Reihenfolge fix, hilft Vorwärts-Deklaration:

void g(void); // forward declaration

void f() { g(); }

void g() { ... }
```

```
Um Variablen in mehr als einer Datei zu benutzen, werden sie einmal definiert, und mehrfach deklariert: int i; // Definition von i und (unten) Array a, int a[32]; // Speicher wird auf Stack alloziert Deklaration einer Variable, die extern definiert ist: external int i; // Deklaration von i und a[], external int a[]; // kein Speicher alloziert external int i = 0; // Fehler, nicht erlaubt external int a[32]; // Dimension ist optional
```

```
Header Dateien
                                             /nest
Eine Header Datei erlaubt, Deklarationen zu teilen:
// nest.h
                           // home.c
                          #include "nest.h"
#define MIN_TEMP 5
void nest_up(void);
                          void home_leave() {
void nest_down(void);
                               nest_down(); ...
int nest_temp(void);
// nest.c
#include "nest.h"
int temp; ...
                                                \mathbf{n} w
```

```
Statische Variablen

Variablen sind über Dateigrenzen hinweg sichtbar:
int temp; // in nest.c, sichtbar in home.c

Modifier static begrenzt Sichtbarkeit auf die Datei:
static int temp; // nur sichtbar in nest.c

In Funktionen beschränkt static den Scope auf diese.
Der Zustand bleibt über Funktionsaufrufe hinweg da:
void f() { static int count = 0; count++; }
```

 $\mathbf{n}|w$

```
Initialisierung garbage.c

Globale, "externe" und static Variablen sind Null:
int i; // per Default mit 0 initialisiert
char c = '0' + 3; // konstante Expression

Lokale, "automatische" Variablen sind undefiniert:
void f() {
   int i; // = Garbage(!)
}

Compiler Flags können hier helfen, siehe makefile.
```

Rekursion Eine Funktion kann sich selbst aufrufen:

```
int f(int n) {
    if (n < 2) { // "Abbruchbedingung"</pre>
        return n;
    } else {
        return (f(n-1) + f(n-2)); // Rekursion
}
```

 $\mathbf{n}|w$

fib.c

Pointers auf Funktionen

map.c

```
Funktion map, die Funktionen auf Arrays anwendet:
void map(int a[], int len, int (*f)(int));
int inc(int i); // Beispiel-Funktion
Implementierung wendet f auf die Elemente von a an:
for (int i=0; i<len; i++) { a[i] = f(a[i]); }
Aufruf mit f = inc Funktion, die ein int inkrementiert:
map({0, 0, 7}, 3, inc); // => {1, 1, 8}
```

Präprozessor

Jedes #include wird mit dem Datei-Inhalt ersetzt:

#include "file-name" // sucht im Source Dir. #include <file-name> // folgt Such-Heuristik

Jedes Auftreten des Tokens wird textuell ersetzt:

#define token-name replacement-text #define PI 3.14159 #define max(A, B) ((A) > (B) ? (A) : (B))

Der Scope eines Makros reicht bis zum Dateiende. nw

Hands-on, 5': Makros (auf Papier) max.!c

```
Gegeben ein Makro:
```

```
#define max(A, B) ((A) > (B) ? (A) : (B))
```

Und (separat) die Funktion:

int max(int a, int b) { return a > b ? a : b; }

Was passiert beim folgenden Aufruf?

```
int i = 1, j = 0;
int m = max(++i, j); // m_{Makro} = ?, m_{Funktion} = ?
```

```
Präprozessor #if:
#if int-expression
#elif int-expression
```

#else #endif (z.B. \$ cat /usr/include/assert.h)

Bedingte #defines:

#ifndef token-name (oder #ifdef token-name) #define token-name #endif

Kompilationsprozess

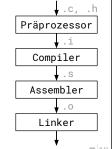
Schritt für Schritt:

\$ echo "int main() {}" > my.c \$ cpp my.c > my.i => my.i \$ qcc -S my.i => my.s \$ **as** -o my.o my.s => my.o \$ 1d -o my my.o ...

Was *gcc* wirklich macht:

gcc -v -o my my.c

 $\mathbf{n}|w$



Hands-on, 20': Kompilationsprozess

Kompilieren Sie schrittweise mit *cpp*, *gcc*, *as* und *ld*. Sehen Sie sich den Inhalt des jeweiligen Outputs an. Versuchen Sie, den *ld* Schritt zum Laufen zu bringen.

Objekt- bzw. Binärdateien können Sie anzeigen mit:

- \$ objdump -x my.o
- \$ hexdump -C my

m 7/2

Libraries

Eine Library (Programmbibliothek) besteht aus vorkompilierten Objektdateien die mit einem Linker in ein Programm gelinkt werden können.

Statische Libraries .a werden ins Programm kopiert.

Dynamische Libraries .so werden zur Laufzeit in das Programm gelinkt, mit "dynamic linking". Der Code kann von mehreren Programmen genutzt werden.

System-Programmierung

Neben der Programmiersprache C brauchen wir für System-Programmierung ein Verständnis des UNIX/Linux Betriebssystems, das in den Modulen *bsys* und *sysad* ausführlich behandelt wurde.

nw

Betriebssystem-Kern

Betriebssystem kann auch Tools bedeuten, hier eher Core OS, *Kernel*; verwaltet Linux System-Resourcen.

Prozess-Scheduling; Memory-Management; Datei-System; Prozesse starten / beenden; Device-Zugang verwalten (USB etc.); Networking; *System Call API*.

n u

Kernel- und User-Mode

Die CPU läuft im Kernel-Mode oder im User-Mode.

Teile des virtuellen Speichers können als User- bzw. Kernel-Space markiert werden; User dürfen weniger.

Manche Operationen sind nur dem Kernel erlaubt: z.B. der Zugang zur Speicherverwaltungs-Hardware, die Instruktion *halt* und Operationen für Geräte-I/O. Kernel- und Prozess-Sicht

Für ein Prozess passieren Dinge asynchron, er weiss nicht, wann und wie lange er die CPU für sich hat, ob er im RAM oder ausgelagert ist, und wo auf der Disk Dateien physisch abgelegt sind; wie Device I/O geht.

Der Kernel macht das alles transparent für Prozesse.

Ein Prozess "kreiert einen Prozess" heisst eigentlich er "bittet den Kernel einen Prozess zu kreieren".

nu

 $\mathbf{n}|w$

System Calls

Ein System Call ist ein kontrollierter Eintrittspunkt in den Kernel, der seine Dienste via API bereitstellt.

Bei System Calls geht die CPU in den Kernel-Mode.

Argumente werden kopiert v. User- zu Kernel-Space.

Jeder System Call hat einen Namen und eine Nr./ID.

Siehe syscalls.h in Linux, syscallent.h in strace.

n w

Standard / GNU C Library version.c

```
Standard C Bibliothek auf Linux Systemen ist glibc:
$ 1dd file | grep libc => /libc.so.6
$ /lib/arm-linux-gnueabihf/libc.so.6 => v2.24
Version kann auch per Programm bestimmt werden:
printf("%d, %d", __GLIBC__, __GLIBC_MINOR__);
#include <gnu/libc-version.h>
const char *gnu_get_libc_version(void);
printf("%s", gnu_get_libc_version());
                                             n 24
```

Error Handling

error.c

Fail fast! System Call Fehlercodes immer behandeln.

Viele System Calls geben im Fehlerfall -1 zurück, und der Fehlercode steht in der globalen Variable errno: #include <errno.h>

```
fd = open(pathname, flags, mode);
if (fd == -1) { // Fehlerbehandlung
    if (errno == EINTR) { ... } else { ... }
```

 $\{ m{A}$ Achtung: Erfolgreiche Calls setzen errno <u>nicht</u> auf Null. $m{n} | w \}$

```
Fehlermeldung ausgeben mit perror():
                                         errno.c
#include <stdio.h>
perror("open"); // liest errno
Oder Meldung mit strerror():
#include <string.h>
char *msg = strerror(errno);
Manche System Calls geben im Erfolgsfall -1 zurück;
```

dort setzt man errno vor dem Aufruf auf 0.

System-Datentypen

sys_t.c

Die Grösse von int, long, etc. ist Hardware-, und die Grösse von System-Datentypen Versions-abhängig, deshalb werden Standard C Typen verwendet, z.B.: #include <sys/types.h> // Definiert pid_t, ... typedef int pid_t; // Typ für Prozess IDs pid_t pid = ...; // Code wird portabler

Durch typedef wird die "Implementierung" der PID Grösse von der Verwendung im Code entkoppelt.

```
Standard C Typ pid_t ist auf ARM Linux so definiert:
$ cat /usr/include/arm-linux-gnueabihf\
/sys/types.h | grep pid_t
typedef __pid_t pid_t;
$ cat /usr/includ.../bits/types.h | grep __pid_t
__STD_TYPE __PID_T_TYPE __pid_t;
$ cat /u.../bits/typesizes.h | grep __PID_T_TYPE
#define __PID_T_TYPE __S32_TYPE
$ cat /usr/inc.../bits/types.h | grep __S32_TYPE
#define __S32_TYPE int
```

Hands-on, 30': Kilo.c

Analysieren Sie den Source Code dieses Programms: https://github.com/antirez/kilo/blob/master/kilo.c

Kompilieren Sie das Programm und benutzen Sie es.

Was macht das Programm? Gibt es extra Features?

Was fällt Ihnen im Source Code besonders auf?

(@antirez ist auch der Autor von Redis.)

 $\mathbf{n}|w$

Selbststudium, 3h: File In-/Output

Als Vorbereitung auf die nächste Lektion, lesen Sie [TLPI] Chapter 4: File I/O, The Universal I/O Model.

Das **PDF des Kapitels 4** ist verfügbar als Teil der offiziellen "Downloadable samples from the book".

Die nächste Lektion fasst den Lesestoff zusammen, ohne Selbststudium wird das Tempo eher hoch sein.

n 7/2

Feedback?

 $Gerne\ im\ Slack\ oder\ an\ thomas.amberg@fhnw.ch$

Programmierfragen am besten schriftlich. Sprechstunde auf Voranmeldung :)

Slides, Code & Hands-on: tmb.gr/syspr-2





