

# Übungen zu Systemnahe Programmierung in C (SPiC)

Moritz Strübe, Rainer Müller  
(Lehrstuhl Informatik 4)



Sommersemester 2013



## Linux

Terminal

Arbeitsumgebung

Manual Pages

## Fehlerbehandlung

Bibliotheksfunktionen

## Verzeichnisschnittstelle

opendir, closedir, readdir

Fehlerbehandlung bei readdir

Verwendung von stat



# Terminal - historisches (etwas vereinfacht)

- Als die Computer noch größer waren:



1

- Als das Internet noch langsam war:



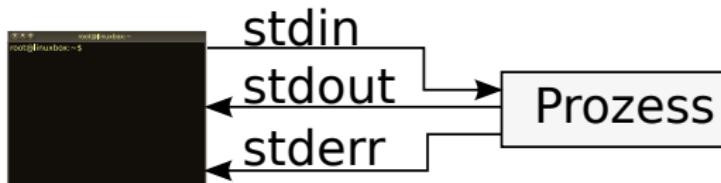
- Farben, Positionssprünge, etc werden durch spezielle Zeichenfolgen ermöglicht

---

<sup>1</sup>Televideo 925

# Terminal - Funktionsweise

- Drei Kanäle:



- stdin Eingaben
- stdout Ausgaben
- stderr Fehlermeldungen



# Terminal - stdout und stderr

- Beispiel `stdout` und `stderr`

- Ausgabe in eine Datei schreiben

```
1 find . > ordner.txt
```

- Vor allem unter Linux wird `stdout` häufig direkt mit `stdin` anderer Programme verbunden

```
1 cat ordner.txt | grep tmp | wc -l
```

- Vorteil von `stderr`:

⇒ Fehlermeldungen werden weiterhin am Terminal ausgegeben



## ■ Wichtige Kommandos

- `cd` (change directory) Wechseln in ein Verzeichnis

```
1 cd /proj/i4spic/<login>/aufgabeX
```

- `ls` (list directory) Verzeichnisinhalt auflisten

```
1 ls
```

- `cp` (copy) Datei kopieren

```
1 cp /proj/i4spic/pub/aufgabeX/vorgabe.h /proj/i4spic/<login>/  
    aufgabeX
```

```
2 # oder
```

```
3 cd /proj/i4spic/<login>/aufgabeX
```

```
4 cp /proj/i4spic/pub/aufgabeX/vorgabe.h .
```



- Unter Linux:
  - Kate, gedit, Eclipse cdt, Vim, Emacs, ....
- Zugriff aus der Windows-Umgebung über SSH (nur Terminalfenster)
  - Editor unter Linux via SSH:
    - mcedit, nano, emacs, vim
  - Editor unter Windows:
    - ⇒ Dateizugriff über das Netzwerk
      - AVR-Studio ohne Projekt
      - Notepad++
    - Übersetzen und Test unter Linux (z.B. via Putty)
- Emulation der Linux-Umgebung unter Windows für daheim:
  - Cygwin/MinGW
  - Code::Blocks: IDE mit vorkonfiguriertem MinGW/gcc (Support im Forum)
  - Notepad++ und NppFTP
  - Wichtig: Auf jeden Fall auch (per SSH) im CIP testen!



- spezielle Aufrufoptionen des Compilers
  - -pedantic liefert Warnungen in allen Fällen, die nicht 100% dem ANSI-C-Standard entsprechen
  - -Wall Warnt vor möglichen Fehlern (z.B.: `if(x = 7)`)
- diese Optionen führen zwar oft zu nervenden Warnungen, helfen aber auch dabei, Fehler schnell zu erkennen.
- Wir Testen die Abgaben mit:

```
1 gcc -pedantic -Wall -Werror -std=c99 -D_BSD_SOURCE -o print  
      printdir.c
```

- -Werror wandelt Warnungen in Fehler um
- -std=c99 Setzt verwendeten Standard auf C99
- -D\_BSD\_SOURCE Fügt unter anderem die POSIX Erweiterungen hinzu die in C99 nicht enthalten sind
- -o print Die Ausgabe wird in die Datei print geschrieben.  
Standardwert: a.out



# Manual Pages

---

- Das Linux-Hilfesystem
- aufgeteilt nach verschiedenen Sections
  - 1 Kommandos
  - 2 Systemaufrufe
  - 3 Bibliotheksfunktionen
  - 5 Dateiformate (spezielle Datenstrukturen, etc.)
  - 7 verschiedenes (z.B. Terminaltreiber, IP, ...)
- man-Pages werden normalerweise mit der Section zitiert: printf(3)

```
1 # man [section] Begriff
2 man 3 printf
```

- Suche nach Sections: `man -f Begriff`
- Suche von man-Pages zu einem Stichwort: `man -k Stichwort`
- Alternativ: Webseiten, z.B. <http://die.net>



- Fehler können aus unterschiedlichsten Gründen im Programm auftreten
  - Systemressourcen erschöpft
    - ⇒ `malloc(3)` schlägt fehl
  - Fehlerhafte Benutzereingaben (z.B. nicht existierende Datei)
    - ⇒ `fopen(3)` schlägt fehl
  - Transiente Fehler (z.B. nicht erreichbarer Server)
    - ⇒ `connect(2)` schlägt fehl



- Gute Software erkennt Fehler, führt eine angebrachte Behandlung durch und gibt eine aussagekräftige Fehlermeldung aus
- Kann das Programm trotz des Fehlers sinnvoll weiterlaufen?
- Beispiel 1: Ermittlung des Hostnamens zu einer IP-Adresse für Log
  - ⇒ Fehlerbehandlung: IP-Adresse im Log eintragen, Programm läuft weiter
- Beispiel 2: Öffnen einer zu kopierenden Datei schlägt fehl
  - ⇒ Fehlerbehandlung: Kopieren nicht möglich, Programm beenden
  - ⇒ Oder den Kopiervorgang bei der nächsten Datei fortsetzen
  - ⇒ Entscheidung liegt beim Softwareentwickler



# Fehler in Bibliotheksfunktionen

- Fehler treten häufig in Funktionen der C-Bibliothek auf
  - erkennbar i.d.R. am Rückgabewert (Manpage!)
- Die Fehlerursache wird meist über die globale Variable `errno` übermittelt
  - Bekanntmachung im Programm durch Einbinden von `errno.h`
  - Bibliotheksfunktionen setzen `errno` nur im Fehlerfall
  - Fehlercodes sind immer  $> 0$
  - Fehlercode für jeden möglichen Fehler (siehe `errno(3)`)
- Fehlercodes können mit `perror(3)` und `strerror(3)` ausgegeben bzw. in lesbare Strings umgewandelt werden

```
1 char *mem = malloc(...); /* malloc gibt im Fehlerfall */  
2 if(NULL == mem) {           /* NULL zurück */  
3     fprintf(stderr, "%s:%d: malloc failed with reason: %s\n",  
4             __FILE__, __LINE__-3, strerror(errno));  
5     perror("malloc"); /* Alternative zu strerror + fprintf */  
6     exit(EXIT_FAILURE); /* Programm mit Fehlercode beenden */  
7 }
```



# Erweiterte Fehlerbehandlung

- Signalisierung von Fehlern normalerweise durch Rückgabewert
- Nicht bei allen Funktionen möglich, z.B. getchar(3)

```
1 int c;
2 while ((c=getchar()) != EOF) { ... }
3 /* EOF oder Fehler? */
```

- Rückgabewert EOF sowohl im Fehlerfall als auch bei End-of-File
- Erkennung im Fall von I/O-Streams mit ferror(3) und feof(3)

```
1 int c;
2 while ((c=getchar()) != EOF) { ... }
3 /* EOF oder Fehler? */
4 if(ferror(stdin)) {
5     /* Fehler */
6     ...
7 }
```



# opendir, closedir, readdir

## ■ Funktions-Prototypen (details siehe Vorlesung)

```
1 #include <sys/types.h>
2 #include <dirent.h>
3 DIR *opendir(const char *dirname);
4 int closedir(DIR *dirp);
5 struct dirent *readdir(DIR *dirp);
```

## ■ Rückgabewert von readdir

- Zeiger auf Datenstruktur vom Typ `struct dirent`
- `NULL`, wenn EOF erreicht wurde **oder** im Fehlerfall
- ~~ bei EOF bleibt `errno` unverändert (auch wenn `errno != 0`), im Fehlerfall wird `errno` entsprechend gesetzt



# Fehlerbehandlung bei readdir

- Fehlerprüfung durch Setzen und Prüfen von errno

```
1 #include <errno.h>
2 ...
3     struct dirent *ent;
4     while(1) {
5         errno = 0;
6         ent = readdir(...);
7         if(ent == NULL) break;
8         ... /* keine weiteren break-Statements in der Schleife */
9     }
10    /* EOF oder Fehler? */
11    if(errno != 0) {
12        /* Fehler */
13        ...
14    }
```

- errno=0 unmittelbar vor Aufruf der problematischen Funktion  
⇒ errno wird nur im Fehlerfall gesetzt und bleibt sonst evtl. unverändert
- Abfrage der errno unmittelbar nach Rückgabe des pot. Fehlerwerts  
⇒ errno könnte sonst durch andere Funktion verändert werden



# Fehlerbehandlung bei readdir

- Fehlerprüfung durch Setzen und Prüfen von errno

```
1 #include <errno.h>
2 ...
3     struct dirent *ent;
4     while(errno=0, (ent=readdir()) != NULL) {
5
6
7         ...
8         /* keine weiteren break-Statements in der Schleife */
9     }
10    /* EOF oder Fehler? */
11    if(errno != 0) {
12        /* Fehler */
13        ...
14    }
```

- errno=0 unmittelbar vor Aufruf der problematischen Funktion  
⇒ errno wird nur im Fehlerfall gesetzt und bleibt sonst evtl. unverändert
- Abfrage der errno unmittelbar nach Rückgabe des pot. Fehlerwerts  
⇒ errno könnte sonst durch andere Funktion verändert werden



# Datei-Attribute ermitteln: stat

- `readdir(3)` liefert nur Name und Typ eines Verzeichniseintrags
- Weitere Attribute stehen im Inode
- `stat(2)` Funktions-Prototyp:

```
1 #include <sys/types.h>
2 #include <sys/stat.h>
3 int stat(const char *path, struct stat *buf);
```

- Argumente:
  - `path`: Dateiname
  - `buf`: Zeiger auf Puffer, in den Inode-Informationen eingetragen werden
- Rückgabewert: 0 wenn OK, -1 wenn Fehler
- Beispiel:

```
1 struct stat buf;
2 stat("/etc/passwd", &buf); /* Fehlerabfrage ... */
3 printf("Inode-Nummer: %ld\n", buf.st_ino);
```



## ■ Ausgewählte Elemente

- `dev_t st_dev` Gerätenummer (des Dateisystems) = Partitions-Id
- `ino_t st_ino` Inodenummer (Tupel `st_dev, st_ino` eindeutig im System)
- `mode_t st_mode` Dateimode, u.a. Zugriffs-Bits und Dateityp
- `nlink_t st_nlink` Anzahl der (Hard-) Links auf den Inode
- `uid_t st_uid` UID des Besitzers
- `gid_t st_gid` GID der Dateigruppe
- `dev_t st_rdev` DeviceID, nur für Character oder Blockdevices
- `off_t st_size` Dateigröße in Bytes
- `time_t st_atime` Zeit des letzten Zugriffs (in Sekunden seit 1.1.1970)
- `time_t st_mtime` Zeit der letzten Veränderung (in Sekunden ...)
- `time_t st_ctime` Zeit der letzten Änderung der Inode-Information (...)
- `unsigned long st_blksize` Blockgröße des Dateisystems
- `unsigned long st_blocks` Anzahl der von der Datei belegten Blöcke



## stat / lstat: st\_mode

- st\_mode enthält Informationen über den Typ des Eintrags:
  - S\_IFMT 0170000 bitmask for the file type bitfields
  - S\_IFSOCK 0140000 socket
  - S\_IFLNK 0120000 symbolic link
  - S\_IFREG 0100000 regular file
  - S\_IFBLK 0060000 block device
  - S\_IFDIR 0040000 directory
  - S\_IFCHR 0020000 character device
  - S\_IFIFO 0010000 FIFO
- Zur einfacheren Auswertung werden Makros zur Verfügung gestellt:
  - S\_ISREG(m) - is it a regular file?
  - S\_ISDIR(m) - directory?
  - S\_ISCHR(m) - character device?
  - S\_ISLNK(m) - symbolic link?

