

# Übungen zu Systemnahe Programmierung in C (SPiC)

Moritz Strübe, Rainer Müller  
(Lehrstuhl Informatik 4)



Wintersemester 2012/2013



## Inhalt

---

Linux-Benutzerumgebung

POSIX-Verzeichnis-Systemschnittstelle

opendir / closedir

readdir

stat

Aufgabe 6



# Arbeitsumgebung

## ■ Abgabe:

- Gleiches Arbeitsverzeichnis wie in GSPIC jedoch höhere Aufgabennummern

```
cd /proj/i4gspic/aufgabeX
```

- Anders Abgabeskript: /proj/**i4spic**/bin/submit aufgabe0

## ■ Editor:

- Windows: AVRStudio oder Notepad++
- Linux: kate, mcedit

## ■ Übersetzen:

- Manuell

```
gcc -std=c99 -pedantic -Wall -Werror -D_BSD_SOURCE  
-o spider spider.c
```

- Mit Make:

```
export CFLAGS="-std=c99 -pedantic -Wall -Werror  
-D_BSD_SOURCE"  
  
export CC=gcc  
make spider
```



# POSIX-Verzeichnis-Systemschnittstelle

- Verzeichnisse öffnen: `opendir(3)`
- Verzeichnisse lesen: `readdir(3)`
- Verzeichnisse schließen: `closedir(3)`



## ■ Funktions-Prototypen:

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

## ■ Argument von opendir

- `dirname`: Verzeichnisname

## ■ Rückgabewert: Zeiger auf Datenstruktur vom Typ `DIR` oder `NULL`

## ■ initialisiert einen internen Zeiger des directory-Funktionsmoduls auf den ersten Directory-Eintrag (für den ersten `readdir`-Aufruf)

## ■ `closedir` schliesst ein geöffnetes Verzeichnis nach Bearbeitungsende



# readdir

## ■ liefert einen Directory-Eintrag (interner Zeiger) und setzt den Zeiger auf den folgenden Eintrag

## ■ Funktions-Prototyp:

```
1 #include <sys/types.h>
2 #include <dirent.h>
3 struct dirent *readdir(DIR *dirp);
```

## ■ Argumente

- `dirp`: Zeiger auf `DIR`-Datenstruktur (von `opendir(3)`)

## ■ Rückgabewert: Zeiger auf Datenstruktur vom Typ `struct dirent` oder `NULL`, wenn `EOF` erreicht wurde oder im Fehlerfall

- ⇒ bei `EOF` bleibt `errno` unverändert (behält vorherigen Wert), im Fehlerfall wird `errno` entsprechend gesetzt
- ⇒ `errno` vorher auf `0` setzen, sonst kann `EOF` nicht sicher erkannt werden!



- Problem: Der Speicher für die zurückgelieferte struct dirent wird von den dir-Bibliotheksfunktionen selbst angelegt und bei jedem Aufruf wieder verwendet!
  - werden Daten aus der dirent-Struktur länger benötigt, müssen sie vor dem nächsten readdir-Aufruf in Sicherheit gebracht (kopiert) werden
  - konzeptionell schlecht
    - ⇒ aufrufende Funktion arbeitet mit Zeiger auf internen Speicher der readdir-Funktion
  - in nebenläufigen Programmen (mehrere Threads) nicht einsetzbar!
    - ⇒ man weiß evtl. nicht, wann der nächste readdir-Aufruf stattfindet
- readdir ist ein klassisches Beispiel für schlecht konzipierte Schnittstellen in der C-Funktionsbibliothek



## struct dirent

- Definition unter Linux (/usr/include/bits/dirent.h)

```
1 struct dirent {
2     __ino_t d_ino;
3     __off_t d_off;
4     unsigned short int d_reclen; /* tatsaechl. Laenge der Struktur */
5     unsigned char d_type;
6     char d_name[256];
7 };
```

- POSIX: d\_name ist ein Feld unbestimmter Länge, max. NAME\_MAX Zeichen



- liefern Datei-Attribute aus dem Inode

- 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: %d\n", buf.st_ino);
```



## stat: ErgebnISRückgabe im Vergleich zur readdir

- problematische Rückgabe auf funktions-internen Speicher wie bei readdir gibt es bei stat nicht
- Grund: stat ist ein Systemaufruf - Vorgehensweise wie bei readdir wäre gar nicht möglich
- der logische Adressraum des Anwendungsprogramms ist nur eine Teilmenge (oder sogar komplett disjunkt) von dem logischen Adressraum des Betriebssystems
  - ⇒ Betriebssystemspeicher ist für Anwendung nicht sichtbar/zugreifbar
  - ⇒ Funktionen des Kernels (wie stat) können keine Zeiger auf ihre internen Datenstrukturen an Anwendungen zurückgeben



### ■ foo

- `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
- `blksize_t st_blksize`; Blockgröße des Dateisystems
- `blksize_t 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? (Not in POSIX.1-1996.)



- einfaches find-Programm (SPIC Directory Evaluator Recursive)  
spider <path> [<minSize>]
- durchläuft rekursiv den Verzeichnisbaum mit Wurzel path
  - Einträge, deren Namen mit einem "." beginnen, werden ignoriert
  - symbolische Links werden nicht verfolgt (Gefahr von Zyklen!)
  - optional: nur Einträge mit der Mindestgröße (in Bytes) minSize
- gibt die Namen aller gefundenen Verzeichniseinträge aus
  - den Pfad des Eintrags relativ zu path angehängt an path
- welche stat-Funktion ist zu verwenden?
- Wichtig: Fehlerbehandlung nicht vergessen!

