

## 23 Überblick über die 4. Übung

---

- Dateisystem: Systemaufrufe
- Aufgabe 2: qsort
- Infos zur Aufgabe 4: fork, exec

## 24 Dateisystem Systemcalls

---

- open / close
- read / write
- lseek
- chmod
- umask
- utime
- truncate

## 24.1 open

### ■ Funktions-Prototyp:

```
#include <fcntl.h>
int open(const char *path, int oflag, ... /* [mode_t mode] */ );
```

### ■ Argumente:

- ◆ Maximallänge von path: **PATH\_MAX**
- ◆ **oflag**: Lese/Schreib-Flags, Allgemeine Flags, Synchronisierungs I/O Flags
  - Lese/Schreib-Flags: **O\_RDONLY**, **O\_WRONLY**, **O\_RDWR**
  - Allgemeine Flags: **O\_APPEND**, **O\_CREAT**, **O\_EXCL**, **O\_LARGEFILE**, **O\_NDELAY**, **O\_NOCTTY**, **O\_NONBLOCK**, **O\_TRUNC**
  - Synchronisierung: **O\_DSYNC**, **O\_RSYNC**, **O\_SYNC**
- ◆ **mode**: Zugriffsrechte der erzeugten Datei (nur bei **O\_CREAT**) - siehe **chmod**

### ■ Rückgabewert

- ◆ Filedeskriptor oder -1 im Fehlerfall (**errno** wird gesetzt)

## 24.1 open - Flags

---

- **o\_EXCL**: zusammen mit **o\_CREAT** - nur *neue* Datei anlegen
- **o\_TRUNC**: Datei wird beim Öffnen auf 0 Bytes gekürzt
- **o\_APPEND**: vor jedem Schreiben wird der Dateizeiger auf das Dateiende gesetzt
- **o\_NDELAY**, **o\_NONBLOCK**: Operationen arbeiten nicht-blockierend (bei Pipes, FIFOs und Devices)
  - ◆ open kehrt sofort zurück
  - ◆ read liefert -1 zurück, wenn keine Daten verfügbar sind
  - ◆ wenn genügend Platz ist, schreibt write alle Bytes, sonst schreibt write nichts und kehrt mit -1 zurück
- **o\_NOCTTY**: beim Öffnen von Terminal-Devices wird das Device nicht zum Kontroll-Terminal des Prozesses

## 24.1 open Flags (2)

- Synchronisierung
  - ◆ `O_DSYNC`: Schreibaufruf kehrt erst zurück, wenn Daten in Datei geschrieben wurden (Blockbuffer Cache!!)
  - ◆ `O_SYNC`: ähnlich `O_DSYNC`, zusätzlich wird gewartet, bis Datei-Attribute wie Zugriffszeit, Modifizierungszeit, auf Disk geschrieben sind
  - ◆ `O_RSYNC | O_DSYNC`: Daten die gelesen wurden, stimmen mit Daten auf Disk überein, d.h. vor dem Lesen wird der Buffercache geflushet
  - ◆ `O_RSYNC | O_SYNC`: wie `O_RSYNC | O_DSYNC`, zusätzlich Datei-Attribute

## 24.2 close

- Funktions-Prototyp:

```
#include <unistd.h>
int close(int fildes);
```

- Argumente:

- ◆ **fildes**: Filedeskriptor der zu schließenden Datei

- Rückgabewert:

- ◆ 0 bei Erfolg, -1 im Fehlerfall

## 24.3 read

### ■ Funktions-Prototyp:

```
#include <unistd.h>
ssize_t read(int fildes, void *buf, size_t nbyte);
```

### ■ Argumente

- ◆ **fildes**: Filedeskriptor, z.B. Rückgabe vom open-Aufruf
- ◆ **buf**: Zeiger auf Puffer
- ◆ **nbyte**: Größe des Puffers

### ■ Rückgabewert

- ◆ Anzahl der gelesenen Bytes oder -1 im Fehlerfall

```
char buf[1024];
int fd;
fd = open("/etc/passwd", O_RDONLY);
if (fd == -1) ...
read(fd, buf, 1024);
```

## 24.4 write

### ■ Funktions-Prototyp

```
#include <unistd.h>
ssize_t write(int fildes, const void *buf, size_t nbyte);
```

### ■ Argumente

- ◆ äquivalent zu `read`

### ■ Rückgabewert

- ◆ Anzahl der geschriebenen Bytes oder -1 im Fehlerfall

## 24.5 lseek

### ■ Funktions-Prototyp

```
#include <unistd.h>
off_t lseek(int fildes, off_t offset, int whence);
```

### ■ Argumente

- ◆ **fildes**: Filedeskriptor
- ◆ **offset**: neuer Wert des Dateizeigers
- ◆ **whence**: Bedeutung von offset
  - **SEEK\_SET**: absolut vom Dateianfang
  - **SEEK\_CUR**: Inkrement vom aktuellen Stand des Dateizeigers
  - **SEEK\_END**: Inkrement vom Ende der Datei

### ■ Rückgabewert

- ◆ Offset in Bytes vom Beginn der Datei oder -1 im Fehlerfall

## 24.6 chmod

### ■ Funktions-Prototyp:

```
#include <sys/stat.h>
int chmod(const char *path, mode_t mode);
```

### ■ Argumente:

- ◆ **path**: Dateiname
- ◆ **mode**: gewünschter Dateimodus, z.B.
  - **S\_IRUSR**: lesbar durch Besitzer
  - **S\_IWUSR**: schreibbar durch Benutzer
  - **S\_IRGRP**: lesbar durch Gruppe

### ■ Rückgabewert: 0 wenn OK, -1 wenn Fehler

### ■ Beispiel:

```
chmod("/etc/passwd", S_IRUSR | S_IRGRP);
```

## 24.7 umask

### ■ Funktions-Prototyp:

```
#include <sys/stat.h>
mode_t umask(mode_t cmask);
```

### ■ Argumente

- ◆ **cmask**: gibt Permission-Bits an, die beim Erzeugen einer Datei ausgeschaltet werden sollen

### ■ Rückgabewert

- ◆ voriger Wert der Maske

## 24.8 utime

- Funktions-Prototyp:

```
#include <utime.h>
int utime(const char *path, const struct utimbuf *times);
```

- Argumente

- ◆ `path`: Dateiname

- ◆ `times`: Zugriffs- und Modifizierungszeit (in Sekunden)

- Rückgabewert: 0 wenn OK, -1 wenn Fehler

- Beispiel: setze atime und mtime um eine Stunde zurück

```
struct utimbuf times;
struct stat buf;
stat("/etc/passwd", &buf); /* Fehlerabfrage */
times.actime = buf.st_atime - 60 * 60;
times.modtime = buf.st_mtime - 60 * 60;
utime("/etc/passwd", &times); /* Fehlerabfrage */
```

## 24.9 truncate

- Funktions-Prototyp:

```
#include <unistd.h>
int truncate(const char *path, off_t length);
```

- Argumente:

- ◆ `path`: Dateiname
- ◆ `length`: gewünschte Länge der Datei

- Rückgabewert: 0 wenn OK, -1 wenn Fehler

## 24.10 POSIX I/O vs. Standard-C-I/O

- POSIX Funktionen open/close/read/write/... arbeiten mit Filedescriptoren
- Standard-C Funktionen fopen/fclose/fgets/... arbeiten mit Filepointern
- Konvertierung von Filepointer nach Filedescriptor

```
#include <stdio.h>
int fileno(FILE *stream);
```

- Konvertierung von Filedescriptor nach Filepointer

```
#include <stdio.h>
FILE *fdopen(int fd, const char* type);
```

- ◆ type kann sein "r", "w", "a", "r+", "w+", "a+"  
(fd muß entsprechend geöffnet sein!)

- Filedescriptoren in <unistd.h>:  
STDIN\_FILENO, STDOUT\_FILENO, STDERR\_FILENO

## 25 Aufgabe2: Sortieren mittels qsort

### ■ Prototyp aus `stdlib.h`:

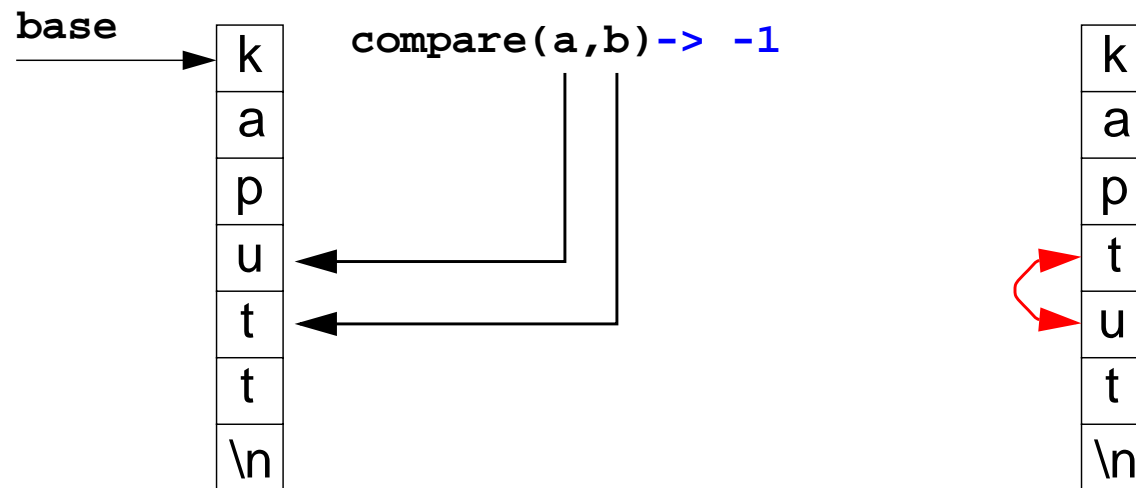
```
void qsort(void *base,  
           size_t nel,  
           size_t width,  
           int (*compare) (const void *, const void *));
```

### ■ Bedeutung der Parameter:

- ◆ **base** : Zeiger auf das erste Element des Feldes, dessen Elemente sortiert werden sollen
- ◆ **nel** : Anzahl der Elemente im zu sortierenden Feld
- ◆ **width**: Größe eines Elements
- ◆ **compare**: Vergleichsfunktion

25 **Sortieren mittels qsort (2)**

- ◆ **qsort** vergleicht je zwei Elemente mit Hilfe der Vergleichsfunktion `compare`
- ◆ sind die Elemente zu vertauschen, dann werden die entsprechenden Felder komplett ausgetauscht, z.B.:

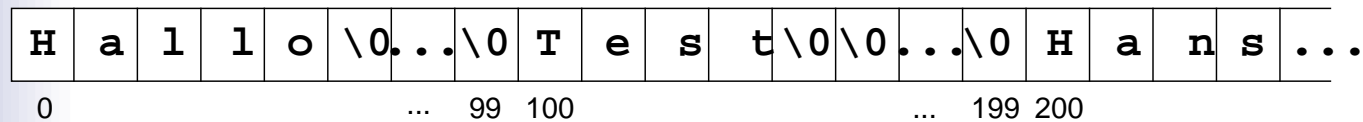


## 25.1 Vergleichsfunktion

- Die Vergleichsfunktion erhält Zeiger auf Feldelemente, d.h. die übergebenen Zeiger haben denselben Typ wie das Feld
- Die Funktion vergleicht die beiden Elemente und liefert:
  - $<0$ , falls Element 1 kleiner bewertet wird als Element 2
  - $0$ , falls Element 1 und Element 2 gleich gewertet werden
  - $>0$ , falls Element 1 größer bewertet wird als Element 2
- Beispiel:
  - ◆ 'z', 'a' -> 1
  - ◆ 1, 5 -> -1
  - ◆ 5,5 -> 0

## 25.1 wsort - Datenstrukturen (1. Möglichkeit)

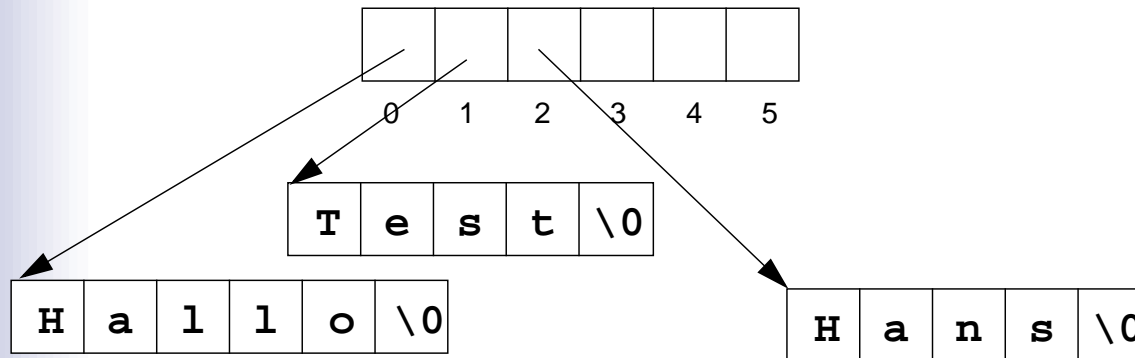
- Array von Zeichenketten



- Vorteile:
  - ◆ einfach
- Nachteile:
  - ◆ hoher Kopieraufwand
  - ◆ Maximale Länge der Worte muß bekannt sein
  - ◆ Verschwendung von Speicherplatz

## 25.2 wsort - Datenstrukturen (2. Möglichkeit)

- Array von Zeigern auf Zeichenketten



- Vorteile:
  - ◆ schnelles Sortieren, da nur Zeiger vertauscht werden müssen
  - ◆ Zeichenketten können beliebig lang sein
  - ◆ sparsame Speichernutzung

## 25.2 Speicherverwaltung

- Berechnung des Array-Speicherbedarfs
  - ◆ bei Lösung 1: Anzahl der Wörter \* 100 \* sizeof(char)
  - ◆ bei Lösung 2: Anzahl der Wörter \* sizeof(char\*)
  
- realloc:
  - ◆ Anzahl der zu lesenden Worte ist unbekannt
  - ◆ Array muß vergrößert werden: realloc
  - ◆ Bei Vergrößerung sollte man aus Effizienzgründen nicht nur Platz für ein neues Wort (Lösungsvariante 1) bzw. einen neuen Zeiger (Lösungsvariante 2) besorgen, sondern für mehrere.
  - ◆ Achtung: realloc kopiert möglicherweise das Array (teuer)
  
- Speicher sollte wieder freigegeben werden
  - ◆ bei Lösung 1: Array freigeben
  - ◆ bei Lösung 2: zuerst Wörter freigeben, dann Zeiger-Array freigeben

## 25.2 Vergleichsfunktion

- Problem: qsort erwartet folgenden Funktionstyp:

```
int (*compar) (const void *, const void *)
```

- Lösung: "casten"

- ◆ innerhalb der Funktion, z.B. (Feld vom Typ char \*\*):

```
int compare(const void *a, const void *b) {  
    return strcmp(*(char **)a, *(char **)b);  
}
```

- ◆ beim qsort-Aufruf:

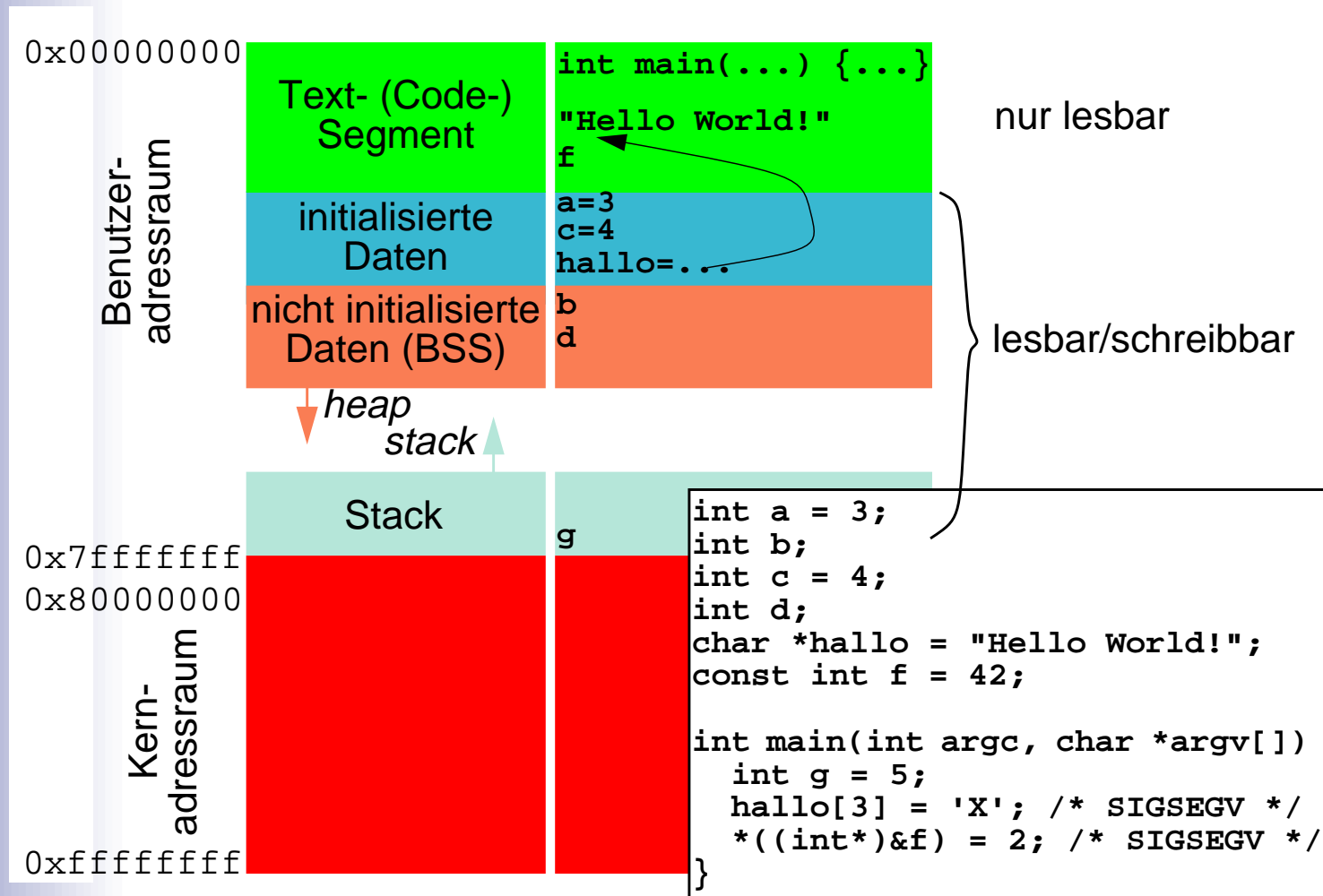
```
int compare(char **a, char **b);  
...  
qsort( field, nel, sizeof(char *),  
      (int (*)(const void *, const void *))compare);
```

## 26 Hinweise zur 4. Aufgabe

---

- Prozesse
- fork, exec
- exit
- wait

## 26.1 Aufbau der Daten eines Prozesses



## 26.1 fork

---

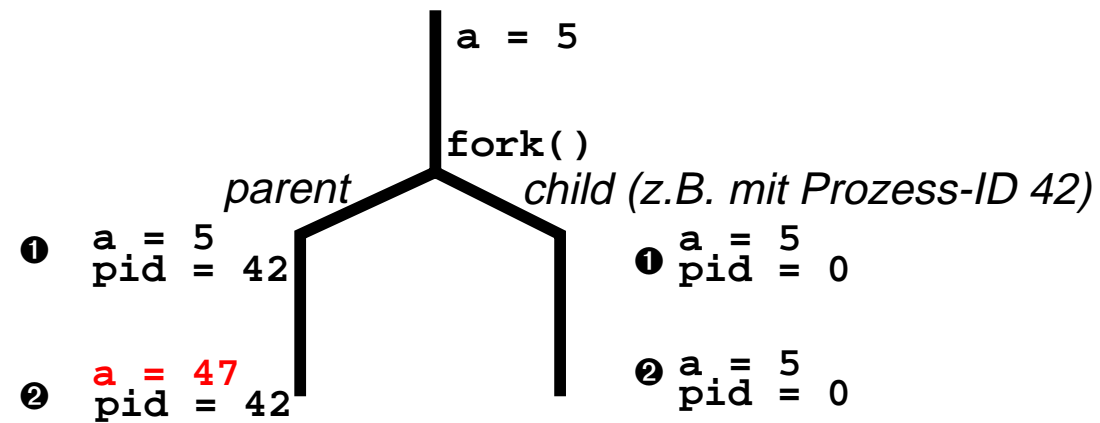
- Vererbung von
  - ◆ Datensegment (neue Kopie, gleiche Daten)
  - ◆ Stacksegment (neue Kopie, gleiche Daten)
  - ◆ Textsegment (gemeinsam genutzt, da nur lesbar)
  - ◆ Filedeskriptoren
  - ◆ Arbeitsverzeichnis
  - ◆ Benutzer- und Gruppen-ID (uid, gid)
  - ◆ Umgebungsvariablen
  - ◆ Signalbehandlung
  - ◆ ...
  
- Neu:
  - ◆ Prozess-ID

## 26.2 fork

```

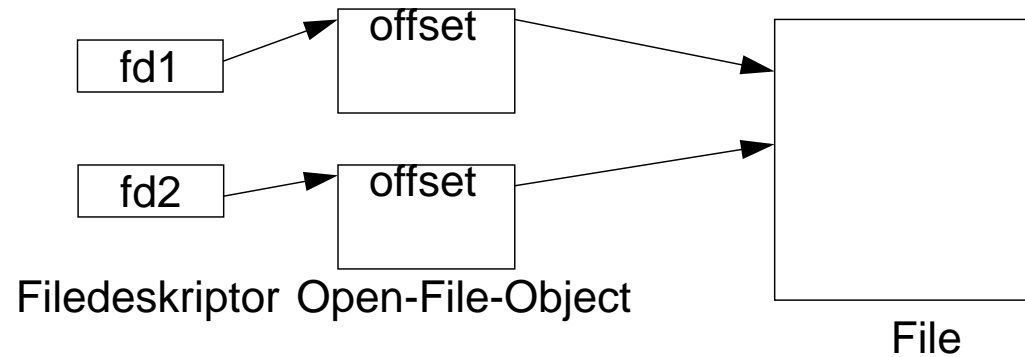
int a;
a = 5;
pid_t pid = fork();
  ❶
a += pid; ❷
if (pid == 0) {
    ...
} else {
    ...
}

```

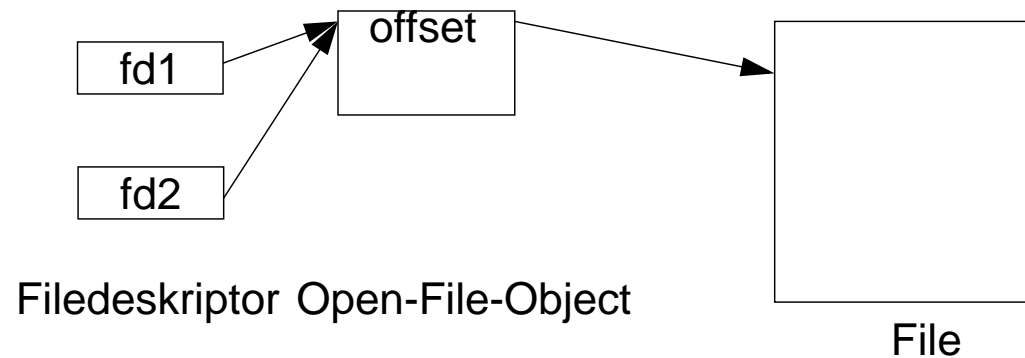


## 26.3 fork und Filedeskriptoren

- erneutes Öffnen eines Files



- bei fork werden FD vererbt, aber Files werden nicht neu geöffnet!



## 26.4 exec

- Lädt Programm zur Ausführung in den aktuellen Prozeß
- ersetzt Text-, Daten- und Stacksegment
- behält: Filedeskriptoren, Arbeitsverzeichnis, ...
- Aufrufparameter:
  - ◆ Dateiname des neuen Programmes (z.B. `"/bin/cp"`)
  - ◆ Argumente, die der `main`-Funktion des neuen Programms übergeben werden (z.B. `"cp"`, `"/etc/passwd"`, `"/tmp/passwd"`)
  - ◆ evtl. Umgebungsvariablen
- Beispiel

```
execl("/bin/cp", "cp", "/etc/passwd", "/tmp/passwd", NULL);
```

## 26.4 exec Varianten

- mit Angabe des vollen Pfads der Programm-Datei in `path`

```
int execl(const char *path, const char *arg0, ...,
          const char *argn, char * /*NULL*/);
```

```
int execv(const char *path, char *const argv[]);
```

- mit Umgebungsvariablen in `envp`

```
int execl(const char *path, char *const arg0, ... , const char
*argn, char * /*NULL*/, char *const envp[]);
```

```
int execve (const char *path, char *const argv[], char *const
envp[]);
```

- zum Suchen von `file` wird die Umgebungsvariable `PATH` verwendet

```
int execlp (const char *file, const char *arg0, ..., const char
*argn, char * /*NULL*/);
```

```
int execvp (const char *file, char *const argv[]);
```

## 26.5 **exit**

---

- beendet aktuellen Prozess
- gibt alle Ressourcen frei, die der Prozeß belegt hat, z.B.
  - ◆ Speicher
  - ◆ Filedeskriptoren (schließt alle offenen Files)
  - ◆ Kerndaten, die für die Prozeßverwaltung verwendet wurden
- Prozeß geht in den *Zombie*-Zustand über
  - ◆ ermöglicht es dem Vater auf den Tod des Kindes zu reagieren (wait)

## 26.6 wait

- warten auf Statusinformationen von Kind-Prozessen (Rückgabe: PID)
  - ◆ `wait(int *status)`
  - ◆ `waitpid(pid_t pid, int *status, int options)`
- Beispiel:

```
int main(int argc, char *argv[]) {
    int pid;
    if ((pid=fork()) > 0) {
        /* parent */
        int status;
        wait(&status); /* ... Fehlerabfrage */
        printf("Kindstatus: %d", status);
    } else if (pid == 0) {
        /* child */
        execl("/bin/cp", "cp", "/etc/passwd", "/tmp/passwd", 0);
        /* diese Stelle wird nur im Fehlerfall erreicht */
    } else {
        /* pid == -1 --> Fehler bei fork */
    }
}
```