

Aufgabe 1: Ankreuzfragen (10 Punkte)

In dieser Aufgabe sind jeweils m Aussagen angegeben. Davon sind n ($0 \leq n \leq m$) Aussagen richtig. Kreuzen Sie jeweils an, ob die entsprechende Aussage richtig oder falsch ist.

Jede korrekte Antwort gibt einen halben Punkt, jede falsche Antwort einen halben Minuspunkt. Nicht beantwortete Aussagen gehen neutral in die Bewertung ein. Eine Teilaufgabe wird minimal mit 0 Punkten gewertet, falsche Antworten wirken sich nicht auf andere Teilaufgaben aus.

Wollen Sie eine falsch angekreuzte Antwort korrigieren, streichen Sie bitte das Kreuz mit drei waagrechten Strichen durch (~~☒~~).

Lesen Sie die Frage genau, bevor Sie antworten.

a) Bereich: Betriebssystemdefinitionen

Richtig Falsch

- Ein Betriebssystem ist ein Superprogramm, das zwischen Nutzer und Hardware vermittelt.
- Ein Betriebssystem bietet eine virtuelle Maschine zur einfacheren Verwendung der Hardware.
- Ein Betriebssystem verteilt Betriebsmittel an sich bewerbend Nutzer.
- Ein Betriebssystem hat keine eindeutige Definition. Es kommt auf den Blickwinkel an.

b) Bereich: POSIX-Systemaufrufe

Richtig Falsch

- Das Programm mit dem an `exec()` übergebene Programmpfad wird durch einen neuen Prozess ausgeführt.
- Durch Ausführen eines Programms als Administrator (root) gelangt man in den privilegierten Modus des Prozessors.

c) Bereich: Adressräume

Richtig Falsch

- Bei Speicher mit wahlfreiem Zugriff hat die Zugriffsreihenfolge Einfluss auf das Programmverhalten
- Federgewichtige Prozesse (user threads) erlauben es dem Betriebssystem besonders günstig zwischen diesen zu wechseln.

d) Bereich: Dateisysteme

Richtig Falsch

- Verzeichnisse sind spezielle Dateien des Dateisystems, die Namen an Dateiobjekte binden.
- In einem UNIX-Dateisystem sind Dateiobjekte stets in einer Baumstruktur angeordnet.
- Verzeichnisse definieren den Kontext für die (hierarchische) Namensauflösung.
- Ein Dateideskriptor repräsentiert eine prozesslokale Zugriffsbefähigung auf eine Datei.

e) Bereich: UNIX-Prozesse

Richtig Falsch

- Ein Prozess kann sich selber vom Zustand "blockiert" in "bereit" überführen.
- Die Instruktionen der Ebene E_3 sind immer eine Obermenge der Ebene E_2 .
- Beim Wechsel eines Prozesses von "laufend" in "bereit" entzieht das Betriebssystem ihm den virtuellen Prozessor.
- Ein Prozess wird durch seine Prozess-ID identifiziert.

f) Scheduling

Richtig Falsch

- Ein Prozess, der sich in einem kritischen Abschnitt befindet, kann unterbrochen werden.
- Präemptives Scheduling und Mehrprogrammbetrieb schließen sich gegenseitig aus.
- Leichtgewichtige Prozesse (kernel-threads) können die Multiprozessorfähigkeit des Betriebssystems ausnutzen.
- Aktives Warten verhindert Verklemmungen.

Aufgabe 2: Programmieraufgabe – Linkcheck (14 Punkte)

Sie haben ein altes Speichermedium erhalten, das Sie aufräumen sollen. Dieses enthält unzählige Dateien, Verzeichnisse und Links. Ihre Aufgabe ist es ein Programm zu schreiben, welches alle verwaisten symbolischen Links im aktuellen Verzeichnis findet.

Das von Ihnen zu entwickelnde Programm `lc` soll das aktuelle Verzeichnis durchsuchen und alle enthaltenen symbolischen Links auf der Standardausgabe ausgeben, deren Ziel nicht existiert.

Sollte ein unerwarteter Fehler auftreten, so soll sich das Programm mit der Funktion `die(char *msg)` mit einer Fehlermeldung beenden.

`handle_link(char *filename)`

`filename` – Name der zu prüfenden Datei

- Prüfen, ob verwaist. Wenn ja, dann Namen ausgeben

`recurse(char *dirname)`

`dirname` – Name des zu durchlaufenden Verzeichnisses

- Versteckte Dateien werden ignoriert.
- Alle Dateien außer Verzeichnissen und Links werden ignoriert.
- Es wird nur in Verzeichnisse (nicht Links) hinabgestiegen.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <dirent.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <errno.h>
```

```
#define true 1
#define false 0
```

```
// Gegeben:
```

```
// Beenden mit Fehlerausgabe
```

```
void die(char *msg);
```

```
// Zu implementieren
```

```
// einen Link prüfen und behandeln
```

```
void handle_link(char *filename);
```

```
// das aktuelle Verzeichnis durchlaufen
```

```
int main(int argc, char *argv[]);
```

`closedir()`

NAME `closedir` – close a directory

SYNOPSIS
`int closedir(DIR *dirp);`

DESCRIPTION
The `closedir()` function closes the directory stream associated with `dirp`.

RETURN VALUE
The `closedir()` function returns 0 on success. On error, `-1` is returned, and `errno` is set appropriately.

`opendir(3)`

NAME `opendir`, `fdopendir` – open a directory

SYNOPSIS
`DIR *opendir(const char *name);`

DESCRIPTION

The `opendir()` function opens a directory stream corresponding to the directory `name`, and returns a pointer to the directory stream.

RETURN VALUE

The `opendir()` function returns a pointer to the directory stream. On error, `NULL` is returned, and `errno` is set appropriately.

`readdir(3)`

NAME `readdir` – read a directory

SYNOPSIS
`#include <dirent.h>`
`struct dirent *readdir(DIR *dirp);`

DESCRIPTION

The `readdir()` function returns a pointer to a `dirent` structure representing the next directory entry in the directory pointed to by `dirp`. It returns `NULL` on reaching the end of the directory or if an error occurred.

The `dirent` structure is defined as follows:

```
struct dirent {
    ino_t    d_ino;      /* Inode number */
    off_t    d_off;     /* Not an offset; see below */
    unsigned short d_reclen; /* Length of this record */
    unsigned char  d_type; /* Type of file */
    char      d_name[256]; /* Null-terminated filename */
};
```

`d_type` This field indicates the file type:

DT_DIR This is a directory.
DT_FIFO This is a named pipe (FIFO).
DT_LNK This is a symbolic link.
DT_REG This is a regular file.
DT_SOCK This is a UNIX domain socket.

RETURN VALUE

On success, `readdir()` returns a pointer to a `dirent` structure. If the end of the directory is reached, `NULL` is returned and `errno` is not changed. If an error occurs, `NULL` is returned and `errno` is set appropriately.

`stat(2)`

NAME `stat`, `fstat` – get file status

SYNOPSIS
`int stat(const char *path, struct stat *buf);`
`int lstat(const char *path, struct stat *buf);`

DESCRIPTION

These functions return information about a file.

`stat()` stats the file pointed to by `path` and fills in `buf`.

`lstat()` is identical to `stat()`, except that if `path` is a symbolic link, then the link itself is `stat-ed`, not the file that it refers to.

All of these system calls return a `stat` structure, which contains the following fields:

```
struct stat {
    dev_t    st_dev;    /* ID of device containing file */
    ino_t    st_ino;    /* Inode number */
    mode_t   st_mode;   /* Protection */
    nlink_t  st_nlink;  /* Number of hard links */
    off_t    st_size;   /* Total size, in bytes */
    blksize_t st_blksize; /* Blocksize for file system I/O */
};
```

RETURN VALUE

On success, zero is returned. On error, `-1` is returned, and `errno` is set appropriately.

ERRORS

EACCES

Search permission is denied for one of the directories in the path prefix of `path`. (See also `path_resolution(7)`.)

...

ENAMETOOLONG

File name too long.

ENOENT

A component of the path `path` does not exist, or the path is an empty string.

