Übungen zu Systemprogrammierung 2

ÜM – Besprechung der Miniklausur

Wintersemester 2025/26

Jürgen Kleinöder, Thomas Preisner, Tobias Häberlein, Ole Wiedemann

Lehrstuhl für Informatik 4 Friedrich-Alexander-Universität Erlangen-Nürnberg





Agenda



- M.1 Aufgabe 1
- M.2 Aufgabe 2
- M.3 Aufgabe 3

Agenda



M.1 Aufgabe 1

M.2 Aufgabe 2

M.3 Aufgabe 3

Aufgabe 1 a): Einfachauswahlfragen

deblockiert gegebenenfalls wartende Prozesse.



a) M	an unterscheidet zwischen Traps und Interrupts. Welche Aussage ist richtig?	2 Punkte
0	Traps können nicht durch Speicherzugriffe ausgelöst werden.	
0	Bei der mehrfachen Ausführung eines unveränderten Programmes mit den selben Eingabedaten treten Interrupts immer an den selben Stellen auf.	
0	Traps stehen immer in ursächlichem Zusammenhang zu der Ausführung eines Maschinenbefehls.	
0	Ein Trap wird immer durch das Programm behandelt, welches den Trap ausgelöst hat, Interrupts werden hingegen immer durch das Betriebssystem behandelt.	
b) Welche Aussage zu Semaphoren ist richtig?		
0	Die Up-Operation eines Semaphors kann ausschließlich von einem Thread aufgerufen werden, der zuvor mindestens eine Down-Operation auf dem selben Semaphor aufgerufen hat.	
0	Die Down-Operation eines Semaphors erhöht den Wert des Semaphors um 1 und deblockiert gegebenenfalls wartende Prozesse.	
0	Ein Semaphor kann nur zur Signalisierung von Ereignissen, nicht jedoch zum Erreichen gegenseitigen Ausschlusses verwendet werden.	
\sim	Die Up-Operation eines Semaphors erhöht den Wert des Semaphors um 1 und	

Aufgabe 1 a): Lösung



a) Man unterscheidet zwischen Traps und Interrupts. Welche Aussage ist richtig?	2 Punkte
O Traps können nicht durch Speicherzugriffe ausgelöst werden.	
O Bei der mehrfachen Ausführung eines unveränderten Programmes mit den selben Eingabedaten treten Interrupts immer an den selben Stellen auf.	
Traps stehen immer in ursächlichem Zusammenhang zu der Ausführung eines Maschinenbefehls.	
O Ein Trap wird immer durch das Programm behandelt, welches den Trap ausgelöst hat, Interrupts werden hingegen immer durch das Betriebssystem behandelt.	
b) Welche Aussage zu Semaphoren ist richtig?	2 Punkte
O Die Up-Operation eines Semaphors kann ausschließlich von einem Thread aufgerufen werden, der zuvor mindestens eine Down-Operation auf dem selben Semaphor aufgerufen hat.	
 Die Down-Operation eines Semaphors erhöht den Wert des Semaphors um 1 und deblockiert gegebenenfalls wartende Prozesse. 	
O Ein Semaphor kann nur zur Signalisierung von Ereignissen, nicht jedoch zum Erreichen gegenseitigen Ausschlusses verwendet werden.	

🚫 Die Up-Operation eines Semaphors erhöht den Wert des Semaphors um 1 und

deblockiert gegebenenfalls wartende Prozesse.

Aufgabe 1 b): Mehrfachauswahlfragen



an unterscheidet die Begriffe Programm und Prozess. Welche der folgenden agen zu diesem Themengebiet ist richtig?	3 Punkte
Ein Prozess ist ein Programm in Ausführung - ein Prozess kann während seiner Lebenszeit aber auch mehrere verschiedene Programme ausführen.	
Der Prozess ist der statische Teil (Rechte, Speicher, etc.), das Programm der aktive Teil (Programmzähler, Register, Stack).	
Mit Hilfe des Systemaufrufs execve(2) (bzw. der Bibliotheksfunktion exec(3)) wird das bestehende Programm im aktuell laufenden Prozess ersetzt.	
Der C-Präprozessor übersetzt mehrere C-Quelldateien in Module die zu einem Programm gebunden werden können.	
Ein Programm kann durch mehrere Prozesse gleichzeitig ausgeführt werden.	
$\label{thm:eq:continuous} Ein \ Prozess \ kann \ mit \ Hilfe \ von \ Threads \ mehrere \ Programme \ gleichzeitig \ ausführen.$	

Aufgabe 1 b): Lösung



	an unterscheidet die Begriffe Programm und Prozess. Welche der folgenden agen zu diesem Themengebiet ist richtig?	3 Punkte
X	Ein Prozess ist ein Programm in Ausführung - ein Prozess kann während seiner Lebenszeit aber auch mehrere verschiedene Programme ausführen.	
	Der Prozess ist der statische Teil (Rechte, Speicher, etc.), das Programm der aktive Teil (Programmzähler, Register, Stack).	
×	Mit Hilfe des Systemaufrufs execve (2) (bzw. der Bibliotheksfunktion exec (3)) wird das bestehende Programm im aktuell laufenden Prozess ersetzt.	
	Der C-Präprozessor übersetzt mehrere C-Quelldateien in Module die zu einem Programm gebunden werden können.	
X	Ein Programm kann durch mehrere Prozesse gleichzeitig ausgeführt werden.	
	$\label{thm:condition} \mbox{Ein Prozess kann mit Hilfe von Threads mehrere Programme gleichzeitig ausführen.}$	

Agenda



M.1 Aufgabe 1

M.2 Aufgabe 2

M.3 Aufgabe 3

Aufgabe 2: pdfsize



Zu programmieren war ein Programm pdfsize, welches einen Verzeichnispfad als Argument erhält und daraufhin alle .pdf-Dateien in dem übergebenen Verzeichnis inklusive deren Dateigröße ausgibt.

Aufgabe 2: pdfsize



Zu programmieren war ein Programm pdfsize, welches einen Verzeichnispfad als Argument erhält und daraufhin alle .pdf-Dateien in dem übergebenen Verzeichnis inklusive deren Dateigröße ausgibt.

Beispielaufruf:

```
$ ./pdfsize klausur/
klausur/man.pdf: 43607
klausur/2025w-SP-MKlausur.pdf: 229590
klausur/2025w-SP-MKlausur_ml.pdf: 240367
Gesamtgroesse: 513564
```

Aufgabe 2: pdfsize



Zu programmieren war ein Programm pdfsize, welches einen Verzeichnispfad als Argument erhält und daraufhin alle .pdf-Dateien in dem übergebenen Verzeichnis inklusive deren Dateigröße ausgibt.

Beispielaufruf:

```
$ ./pdfsize klausur/
klausur/man.pdf: 43607
klausur/2025w-SP-MKlausur.pdf: 229590
klausur/2025w-SP-MKlausur_ml.pdf: 240367
Gesamtgroesse: 513564
```

Funktionen:

```
int main(int argc, char **argv);
// Filterfunktion für scandir
int filter(const struct dirent *ent);
// Sortierfunktion für scandir
int sizesort(const struct dirent **a, const struct dirent **b);
```



■ Der Typ von namelist in scandir(3p)



- Der Typ von namelist in scandir(3p)
 - Ein einzelner Verzeichniseintrag ist ein Pointer zu struct dirent



- Der Typ von namelist in scandir(3p)
 - Ein einzelner Verzeichniseintrag ist ein Pointer zu struct dirent
 → struct dirent *
 - Ein Array aus Verzeichniseinträgen ist dann vom Typ Pointer auf Pointer → struct dirent **



- Der Typ von namelist in scandir(3p)
 - Ein einzelner Verzeichniseintrag ist ein Pointer zu struct dirent → struct dirent *
 - Ein Array aus Verzeichniseinträgen ist dann vom Typ Pointer auf Pointer → struct dirent **
 - Damit scandir(3p) das Array befüllen kann, übergeben wir eine
 Referenz auf das Array

```
\rightarrow struct dirent ***
```

```
struct dirent **namelist;
scandir(dir, &namelist, filter, sizesort);
```



- Der Typ von namelist in scandir(3p)
 - Ein einzelner Verzeichniseintrag ist ein Pointer zu struct dirent
 → struct dirent *
 - \blacksquare Ein Array aus Verzeichniseinträgen ist dann vom Typ Pointer auf Pointer \rightarrow struct dirent **
 - Damit scandir(3p) das Array befüllen kann, übergeben wir eine
 Referenz auf das Array

```
\rightarrow struct dirent ***
```

```
struct dirent **namelist;
scandir(dir, Gnamelist, filter, sizesort);
```

- Auf welchen Elementen muss free(3p) aufgerufen werden?
 - Auf jedem Element des namelist-Arrays
 - Auf dem namelist-Array selbst



- Fehlerbehandlung in filter()
 - Wenn lstat(3p) in filter fehlschlägt, sollte das Programm nicht beendet werden (kein die())



- Fehlerbehandlung in filter()
 - Wenn lstat(3p) in filter fehlschlägt, sollte das Programm nicht beendet werden (kein die())
 - Es kann sein, dass lstat(3p) aufgrund von fehlenden Berechtigungen auf einer Datei fehlschlägt
 - \blacksquare Deswegen sollte nicht direkt das Programm abbrechen \to Fehlermeldung Vergleiche mit find(1p)

```
$ find /proc/
/proc/3995810/task/3995810/fd
find: '/proc/3995810/task/3995810/fd': Permission denied
/proc/3995810/task/3995810/fdinfo
find: '/proc/3995810/task/3995810/fdinfo': Permission denied
/proc/3995810/task/3995810/ns
[...]
```



• "Es sollen nur reguläre Dateien berücksichtigt werden, ..."



- "Es sollen nur reguläre Dateien berücksichtigt werden, …"
 - Triggerword: **reguläre Datei** \rightarrow stat(3p)/lstat(3p) nötig
 - Prüfen, ob es sich um eine reguläre Datei handelt: S_ISREG(file_stat.st_mode)



- "Es sollen nur reguläre Dateien berücksichtigt werden, …"
 - Triggerword: **reguläre Datei** \rightarrow stat(3p)/lstat(3p) nötig
 - Prüfen, ob es sich um eine reguläre Datei handelt: S_ISREG(file_stat.st_mode)
- "... symbolischen Verknüpfungen soll nicht gefolgt werden."



- "Es sollen nur reguläre Dateien berücksichtigt werden, …"
 - Triggerword: **reguläre Datei** \rightarrow stat(3p)/lstat(3p) nötig
 - Prüfen, ob es sich um eine reguläre Datei handelt: S_ISREG(file_stat.st_mode)
- "... symbolischen Verknüpfungen soll nicht gefolgt werden."
 - stat(3p) folgt symbolischen Verknüpfungen
 - lstat(3p) greift auf die Datei zu, welche die Verknüpfung enthält



- "Es sollen nur reguläre Dateien berücksichtigt werden, …"
 - Triggerword: reguläre Datei → stat(3p)/lstat(3p) nötig
 - Prüfen, ob es sich um eine reguläre Datei handelt: S_ISREG(file_stat.st_mode)
- "... symbolischen Verknüpfungen soll nicht gefolgt werden."
 - stat(3p) folgt symbolischen Verknüpfungen
 - lstat(3p) greift auf die Datei zu, welche die Verknüpfung enthält
- Pfad für stat(3p)/lstat(3p) aus Verzeichnis und Dateiname zusammenbauen
 - namelist[i]->d_name enthält nur den Dateinamen ohne Verzeichnisnamen



- "Es sollen nur reguläre Dateien berücksichtigt werden, ..."
 - Triggerword: reguläre Datei → stat(3p)/lstat(3p) nötig
 - Prüfen, ob es sich um eine reguläre Datei handelt:S_ISREG(file_stat.st_mode)
- "... symbolischen Verknüpfungen soll nicht gefolgt werden."
 - stat(3p) folgt symbolischen Verknüpfungen
 - lstat(3p) greift auf die Datei zu, welche die Verknüpfung enthält
- Pfad für stat(3p)/lstat(3p) aus Verzeichnis und Dateiname zusammenbauen
 - namelist[i]->d_name enthält nur den Dateinamen ohne Verzeichnisnamen

```
struct dirent *entry = namelist[i];
char path[strlen(entry->d_name) + 1 + strlen(dir) + 1];
sprintf(path, "%s/%s", entry->d_name, dir);
```

Agenda



M.1 Aufgabe 1

M.2 Aufgabe 2

M.3 Aufgabe 3



Folgendes Programm enthält Programmierfehler. Nennen Sie diese und beschreiben Sie die möglichen Auswirkungen.

```
int main(void) {
    // Reserviere Speicher für 64 Integer
    int *p = malloc(64);
    for (int i = 0; i < 64; i++) {
        p[i] = i;
    }
    free(p);
    return 0;</pre>
```



Folgendes Programm enthält Programmierfehler. Nennen Sie diese und beschreiben Sie die möglichen Auswirkungen.

```
int main(void) {
    // Reserviere Speicher für 64 Integer
    int *p = malloc(64);
    for (int i = 0; i < 64; i++) {
        p[i] = i;
    }
    free(p);
    return 0;</pre>
```

■ Problem 1: malloc(64) reserviert 64 Byte Größe eines ints ist implementierungsabhängig (aber min. 2 Byte) → sizeof-Operator verwenden!



Folgendes Programm enthält Programmierfehler. Nennen Sie diese und beschreiben Sie die möglichen Auswirkungen.

```
int main(void) {
    // Reserviere Speicher für 64 Integer
    int *p = malloc(64);
    for (int i = 0; i < 64; i++) {
        p[i] = i;
    }
    free(p);
    return 0;</pre>
```

- Problem 1: malloc(64) reserviert 64 Byte Größe eines ints ist implementierungsabhängig (aber min. 2 Byte) → sizeof-Operator verwenden!
- Problem 2: Fehlende Fehlerbehandlung für malloc(3p)
 Falls kein Speicher mehr verfügbar ist, wird NULL zurückgegeben

Aufgabe 3.1 korrigierte Version



```
int main(void) {
    // Reserviere Speicher für 64 Integer
    int *p = malloc(64 * sizeof(int));
    if (p == NULL) {
        perror("malloc");
        return 1;
    }
    for (int i = 0; i < 64; i++) {
        p[i] = i;
    }
    free(p);
    return 0;
}</pre>
```





- Definition eines int-Arrays als lokale Variable: int arr[64];
 - Reserviert Platz für 64 Ganzzahlen auf dem Stack



- Definition eines int-Arrays als lokale Variable: int arr[64];
 - Reserviert Platz für 64 Ganzzahlen auf dem Stack
 - Umrechnung in Bytes übernimmt der Compiler, anders als bei malloc(3p), automatisch



- Definition eines int-Arrays als lokale Variable: int arr[64];
 - Reserviert Platz für 64 Ganzzahlen auf dem Stack
 - Umrechnung in Bytes übernimmt der Compiler, anders als bei malloc(3p), automatisch
- Falsche Lösungen:
 - int[64] arrEckige Klammern gehören nach den Bezeichner



- Definition eines int-Arrays als lokale Variable: int arr[64];
 - Reserviert Platz für 64 Ganzzahlen auf dem Stack
 - Umrechnung in Bytes übernimmt der Compiler, anders als bei malloc(3p), automatisch
- Falsche Lösungen:
 - int[64] arr
 Eckige Klammern gehören nach den Bezeichner
 - int arr = new int[64]
 In C gibt es das Schlüsselwort new nicht!



- Definition eines int-Arrays als lokale Variable: int arr[64];
 - Reserviert Platz für 64 Ganzzahlen auf dem Stack
 - Umrechnung in Bytes übernimmt der Compiler, anders als bei malloc(3p), automatisch
- Falsche Lösungen:
 - int[64] arr
 Eckige Klammern gehören nach den Bezeichner
 - int arr = new int[64]
 In C gibt es das Schlüsselwort new nicht!
 - int[] arr = int(64)





Nennen Sie den Bereich, in dem der von malloc allokierte Speicher verwaltet wird, sowie einen Nachteil im Vergleich zur Nutzung von Stack-Speicher.



Nennen Sie den Bereich, in dem der von malloc allokierte Speicher verwaltet wird, sowie einen Nachteil im Vergleich zur Nutzung von Stack-Speicher.

■ malloc(3p) allokiert Speicher auf dem **Heap**



Nennen Sie den Bereich, in dem der von malloc allokierte Speicher verwaltet wird, sowie einen Nachteil im Vergleich zur Nutzung von Stack-Speicher.

- malloc(3p) allokiert Speicher auf dem **Heap**
- Nachteil: die Allokation des Speichers (Ausführungszeit von malloc(3p)) dauert länger als auf dem Stack



Nennen Sie den Bereich, in dem der von malloc allokierte Speicher verwaltet wird, sowie einen Nachteil im Vergleich zur Nutzung von Stack-Speicher.

- malloc(3p) allokiert Speicher auf dem **Heap**
- Nachteil: die Allokation des Speichers (Ausführungszeit von malloc(3p)) dauert länger als auf dem Stack
- Nicht richtig ist: der Zugriff auf Heap-Speicher dauert länger
 - Wurde Speicher auf dem Heap erst einmal zugeteilt, unterscheidet sich der Zugriff darauf nicht vom Zugriff auf Stack-Speicher