# Aufgabe 1.1: Einfachauswahl-Fragen (18 Punkte)

Bei den Multiple-Choice-Fragen in dieser Aufgabe ist jeweils nur <u>eine</u> richtige Antwort eindeutig anzukreuzen. Auf die richtige Antwort gibt es die angegebene Punktzahl.

Wollen Sie eine Multiple-Choice-Antwort korrigieren, streichen Sie bitte die falsche Antwort mit drei waagrechten Strichen durch ( \*\*) und kreuzen die richtige an.

Lesen Sie die Frage genau, bevor Sie antworten.

L	Lesen Sie die Frage genau, bevor Sie antworten.						
a) Welche Aussage zum Thema Adressraumverwaltung ist richtig?  3 Punkt							
		Da das Laufzeitsystem auf die Betriebssystemschnittstelle zur Speicherverwaltung zurückgreift, ist die Granularität der von malloc() zurückgegebenen Speicherblöcke vom Betriebssystem vorgegeben.					
		Mit Hilfe des Systemaufrufes malloc() kann ein Programm zusätzliche Speicherblöcke von sehr feinkörniger Struktur vom Betriebssystem anfordern.					
		Ein Speicherbereich, der mit Hilfe der Funktion free () freigegeben wurde, verbleibt im logischen Adressraum des zugehörigen Prozesses.					
		Mit malloc() angeforderter Speicher, welcher vor Programmende nicht freigegeben wurde, kann vom Betriebssystem nicht mehr an andere Prozesse herausgegeben werden und ist damit bis zum Neustart des Systems verloren.					
b)	Ma	n unterscheidet Traps und Interrupts. Welche Aussage ist richtig?  3 Punkte					
		Normale Rechenoperationen können zu einem Trap führen.					
		Bei der mehrfachen Ausführung eines unveränderten Programms mit gleicher Eingabe treten Interrupts immer an den gleichen Stellen auf.					
		Der Zeitgeber (Systemuhr) unterbricht die Programmbearbeitung in regelmäßigen Abständen. Die genaue Stelle der Unterbrechungen ist damit vorhersagbar. Somit sind solche Unterbrechungen in die Kategorie Trap einzuordnen.					
		Wenn ein Interrupt einen schwerwiegenden Fehler signalisiert, muss das unterbrochene Programm abgebrochen werden.					
c)		Ein <i>laufender</i> Prozess wird in den Zustand <i>blockiert</i> überführt. Welche Aussage passt zu diesem Vorgang?					
		Der Prozess terminiert.					
		Der Prozess wartet auf Daten von der Festplatte.					
		Es ist kein direkter Übergang von laufend nach blockiert möglich.					
		Der Prozess liest von der Festplatte mit nichtblockierenden Eingabeoperatio-					

d)		ger versuchen auf Speicher zuzugreifen?					
		Das Betriebssystem erkennt die ungültige Adresse bei der Weitergabe des Befehls an die CPU (partielle Interpretation) und leitet eine Ausnahmebehandlung ein.					
		Die MMU erkennt die ungültige Adresse bei der Adressumsetzung und lös einen Trap aus.					
		Beim Laden des Programms wird die ungültige Adresse erkannt und der Speicherzugriff durch einen Sprung auf eine Abbruchfunktion ersetzt. Diese Funktion beendet das Programm mit der Meldung "Segmentation fault".					
		Der Compiler erkennt die problematische Code-Stelle und generiert Code, de zur Laufzeit bei dem Zugriff einen entsprechenden Fehler auslöst.					
e)	We	lche Aussage über den Rückgabewert von fork() ist richtig?					
		Der Kind-Prozess bekommt die Prozess-ID des Vater-Prozesses.					
		Im Fehlerfall wird im Kind-Prozess -1 zurückgeliefert.					
		Der Rückgabewert ist in jedem Prozess (Kind und Vater) jeweils die eigene Prozess-ID.					
		Dem Vater-Prozess wird die Prozess-ID des Kind-Prozesses zurückgeliefert.					
f)	zu o sti	hmen Sie an, der Ihnen bekannte Systemaufruf stat(2) wäre analog der Funktion readdir(3) mit folgender Schnittstelle implementiert: cuct stat *stat(const char *path); lche Aussage ist richtig?					
		Der Systemaufruf liefert einen Zeiger zurück, über den die aufrufende Funktion direkt auf eine Datenstruktur zugreifen kann, die die Dateiattribute enthält.					
		Der Aufrufer muss sicherstellen, dass er den zurückgelieferten Speicher mit free(3) wieder freigibt, wenn er die Dateiattribute nicht mehr weiter benötigt.					
		Ein Zugriff über den zurückgelieferten Zeiger liefert völlig zufällige Ergebnisse oder einen Segmentation fault.					
		Durch den Zugriff über den zurückgegebenen Zeiger ist es möglich, die Inode Informationen auf dem Datenträger direkt zu verändern.					

nen.

g

h

dig aufgelöst

)	n unterscheidet die Begriffe Programm und Prozess. Welche der folden Aussagen zu diesem Themengebiet ist richtig?
	Das Programm ist der statische Teil (Rechte, Speicher, etc.), der Prozess der aktive Teil (Programmzähler, Register, Stack).
	Wenn ein Programm nur einen aktiven Ablauf enthält, nennt man diesen Prozess, enthält das Programm mehrere Abläufe, nennt man diese Threads.
	$Ein\ Prozess\ ist\ ein\ Programm\ in\ Ausführung\ -\ ein\ Prozess\ kann\ aber\ auch\ mehrere\ verschiedene\ Programme\ ausführen$
	Ein Programm kann immer nur von einem Prozess ausgeführt werden
)	lche der folgenden Aussagen zu statischem bzw. dynamischem Bin- zist richtig?
	bei dynamischem Binden müssen zum Übersetzungszeitpunkt alle Adressbezüge vollständig aufgelöst werden
	beim statischen Binden werden alle Adressen zum Ladezeitpunkt aufgelöst
	dynamisch gebundene Programme können auch noch zur Laufzeit durch das Nachladen neuer Programmodule (plug-ins) ergänzt werden

☐ bei statischem Binden werden durch den Compiler alle Adressbezüge vollstän-

## **Aufgabe 1.2: Mehrfachauswahl-Fragen (4 Punkte)**

Bei den Multiple-Choice-Fragen in dieser Aufgabe sind jeweils m Aussagen angegeben, n ( $0 \le n \le m$ ) Aussagen davon sind richtig. Kreuzen Sie **alle richtigen** Aussagen an. Jede korrekte Antwort in einer Teilaufgabe gibt einen halben Punkt, jede falsche Antwort einen halben Minuspunkt. Eine Teilaufgabse wird minimal mit 0 Punkten gewertet, d. h. 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 (囊).

Lesen Sie die Frage genau, bevor Sie antworten.

a) Gegeben sei folgendes Programmfragment:
 static int a = 2012;
 int f1 (const int \*y) {
 static int b;
 int c;
 char \*d = malloc(2407);
 int (\*e) (const int \*) = f1;
 y++;
 ...
}

4 Punkte

Welche der folgenden Aussagen zum obigen Programmfragment sind richtig?

- O a liegt im Datensegment.
- O b liegt im Stacksegment.
- O c ist mit dem Wert 0 initialisiert.
- O d ist ein Zeiger, der in den Heap zeigt.
- O Die Speicherstelle, auf die d zeigt, verliert beim Rücksprung aus der Funktion f1() ihre Gültigkeit.
- O e liegt im Stacksegment und zeigt in das Textsegment.
- O Die Anweisung y++ führt zu einem Laufzeitfehler, da y konstant ist.
- O y liegt im Stacksegment.

### Aufgabe 2: pdu (45 Punkte)

#### Sie dürfen diese Seite zur besseren Übersicht bei der Programmierung heraustrennen!

Schreiben Sie ein Programm **pdu** (parallel disk usage), das die Größe aller übergebenen Verzeichnisbäume parallel ermittelt und anschließend sortiert ausgibt. Der Grad der Parallelität kann durch den Aufrufer per Befehlszeile festgelegt werden.

Juli 2012

Das Programm bekommt auf der Befehlszeile vom Benutzer als ersten Parameter die maximale Anzahl an gleichzeitig laufenden Threads. Für diesen Parameter sind nur Werte zwischen 1 und 399 zulässig. Die folgenden Parameter sind die Namen der zu durchsuchenden Verzeichnisbäume.

Das Programm soll folgendermaßen arbeiten:

- Der Haupt-Thread startet für jeden übergebenen Verzeichnisbaum die Funktion tstart in einem eigenen Thread. Ist die maximale Anzahl an gleichzeitig
  laufenden Threads erreicht wartet der Haupt-Thread passiv, bis wieder ein
  neuer Thread gestart werden kann.
  - Nachdem für jeden Verzeichnisbaum die Größe parallel ermittelt wurde, gibt der Hauptthread eine Liste der Verzeichnisnamen zusammen mit der Größe aus.
  - Trat bei der Bearbeitung eines Vereichnisbaums ein Fehler auf, so wird als Größe -1 angezeigt.
- Funktion void \*tstart(struct threadArg \*arg): Berechnet für das per Struktur übergebene Verzeichnis die Größe mit Hilfe der rekusiven Funktion getDirSize und legt das Ergebnis in der Struktur ab.
- Funktion int getDirSize(char \*path): Durchsucht das als Parameter übergebene Verzeichnis und summiert die Größe aller Einträge rekursiv auf. Dabei sollen nur Verzeichnise und reguläre Dateien berücksichtigt werden. Tritt bei der Bearbeitung ein Fehler auf, wird die Rekursion abgebrochen und -1 zurückgegeben.

Ihnen steht das aus der Übung bekannte Semaphoren-Modul zur Verfügung. Die Schnittstelle finden Sie im folgenen Programmgerüst nach den #include-Anweisungen.

Auf den folgenden Seiten finden Sie ein Gerüst für das beschriebene Programm. In den Kommentaren sind nur die wesentlichen Aufgaben der einzelnen zu ergänzenden Programmteile beschrieben, um Ihnen eine gewisse Leitlinie zu geben. Es ist überall sehr großzügig Platz gelassen, damit Sie auch weitere notwendige Programmanweisungen entsprechend Ihrer Programmierung einfügen können.

Einige wichtige Manual-Seiten liegen bei - es kann aber durchaus sein, dass Sie bei Ihrer Lösung nicht alle diese Funktionen oder gegebenenfalls auch weitere Funktionen benötigen.

```
/* includes */
#include <dirent.h>
#include <errno.h>
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include "sem.h"
SEM *sem init(int initVal);
int sem del(SEM *sem);
void P(SEM *sem);
void V(SEM *sem);
static void die(const char message[]) {
        perror(message);
        exit(EXIT FAILURE);
// Makros, Funktionsdeklarationen, Strukturen, globale Variablen
```

// 1	Funktion main		//	Verzeichnisse parallel bearbeiten	
	// Argumente auswerten und weitere Initialisierungen				
			// 2	Auf Terminierung der Threads warten, Ergebnis ausgeben	
		Δ.	// 1	Ende Funktion main	т٠

Juli 2012

// Thread-Funktion	// Groesse der relevanten Eintraege ermitteln und summieren	
// Funktion getDirSize		
// Directory-Eintraege lesen		
		D:

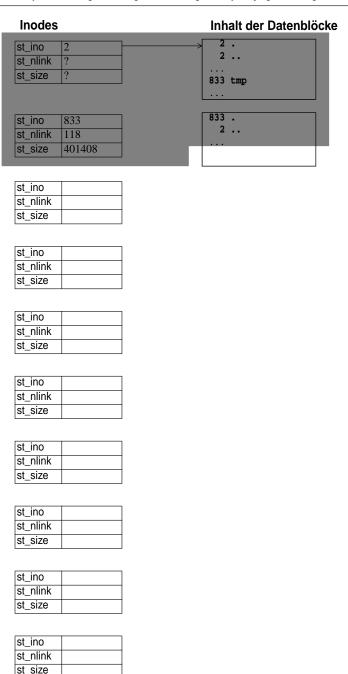
Juli 2012

#### **Aufgabe 3: (11 Punkte)**

Gegeben ist die folgende Ausgabe des Kommandos 1s -alri /tmp/sp (rekursiv absteigende Ausgabe aller Dateien und Verzeichnisse unter /tmp/sp mit Angabe der Inode-Nummer) auf einem Linux-System. (11 Punkte)

```
fauixx> ls -alRi /tmp/sp
/tmp/sp:
total 408
91 drwxrwxr-x 4 jklein i4staff 4096 Jul 19 15:17 .
833 drwxrwxrwt 118 root root 401408 Jul 19 15:30 ...
96 drwxrwxr-x 2 jklein i4staff 4096 Jul 19 15:21 dir1
98 drwxrwxr-x 2 jklein i4staff 4096 Jul 19 15:22 dir2
/tmp/sp/dir1:
total 68
96 drwxrwxr-x 2 jklein i4staff 4096 Jul 19 15:21 .
91 drwxrwxr-x 4 jklein i4staff 4096 Jul 19 15:17 ..
536 -rwxr--r-- 2 jklein i4staff 52224 Jul 19 15:20 datei1
258 -rw-rw-r-- 1 jklein i4staff 30 Jul 19 15:21 datei2
/tmp/sp/dir2:
total 68
98 drwxrwxr-x 2 jklein i4staff 4096 Jul 19 15:22 .
91 drwxrwxr-x 4 jklein i4staff 4096 Jul 19 15:17 ...
896 lrwxrwxrwx 1 jklein i4staff 14 Jul 19 15:22 dat1 -> ../dir1/datei2
536 -rwxr--r-- 2 jklein i4staff 52224 Jul 19 15:20 xxx
900 -rw-rw-r-- 1 jens i4staff 30 Jul 19 15:22 yyy
```

Ergänzen Sie im weißen Bereich die auf der folgenden Seite im grauen Bereich bereits angefangene Skizze der Inodes und Datenblöcke des Linux-Dateisystems um alle entsprechenden Informationen, die Sie aus obiger Ausgabe entnehmen können.



# Aufgabe 4: (12 Punkte)

Beschreiben Sie in Stichworten die unterschiedlichen Arten ("Gewichtsklassen von Prozessen/Threads (Eigenschaften, Vorteile, Nachteile).			