

Aufgabe 1: (30 Punkte)

Bei den Multiple-Choice-Fragen ist jeweils nur **eine** richtige Antwort eindeutig anzukreuzen. Auf die richtige Antwort gibt es die angegebene Punktzahl.

Wollen Sie eine Multiple-Choice-Antwort korrigieren, kreisen sie bitte die falsche Antwort ein und kreuzen die richtige an.

Lesen Sie die Frage genau, bevor Sie antworten.

- a) Welcher UNIX-Systemaufruf wird bei der Verwendung von Sockets auf keinen Fall gebraucht? 1 Punkt
- shutdown()
 - mmap()
 - select()
 - accept()
- b) Welche Aussage bezüglich der Freispeicherverwaltung mittels einer Bitliste ist **falsch**? 2 Punkte
- Der zu verwaltende Speicher wird in Speichereinheiten gleicher Größe unterteilt.
 - Zur Suche nach freiem Speicher kann es nötig sein, die gesamte Bitliste zu durchsuchen.
 - Das Zusammenfassen von benachbarten freien Speichereinheiten ist besonders aufwendig.
 - Je kleiner die Speichereinheiten sind, desto länger ist die Bitliste.
- c) Welches Attribut ist **nicht** im Inode eines UNIX-Dateisystems verzeichnet. 1 Punkt
- Dateityp (Verzeichnis, normale Datei, Spezialdatei)
 - Eigentümer
 - Dateiname
 - Zeitpunkt des letzten Dateizugriffes

- d) Wann werden die Daten bei einem System mit Block-Buffer-Cache auf die Festplatte geschrieben? 2 Punkte
- Wenn die Datei neu geöffnet wird
 - Nach jedem Schreibaufzug im Modus O_NONBLOCK
 - Beim Systemaufruf select()
 - Wenn die Datei geschlossen wird
- e) Ein Prozess wird in den Zustand *bereit* überführt. Welche Aussage passt zu diesem Vorgang? 2 Punkte
- Ein anderer Prozess blockiert sich an einem Semaphor.
 - Der Prozess hat auf Daten von der Festplatte gewartet und die Daten stehen nun zur Verfügung.
 - Der Prozess hat einen Seitenfehler für eine Seite, die aber noch im Hauptspeicher vorhanden ist.
 - Der Prozess wartet auf eine Tastatureingabe.
- f) Welche Aussage ist bezüglich der Seitenersetzungsstrategie B0 richtig? 2 Punkte
- Die B0-Strategie nähert sich der FIFO-Strategie an, wenn alle Seiten sehr häufig benutzt werden.
 - Die B0-Strategie zeigt keine FIFO-Anomalie.
 - Die B0-Strategie ist die optimale Strategie zum Ersetzen von Seiten und wird daher in fast allen realen Systemen benutzt.
 - Die B0-Strategie benötigt einen Referenzzähler in jedem Eintrag der Seiten-Kachel-Tabelle.

- g) Für welchen Zweck wird der Systemaufruf `mmap()` benutzt? 2 Punkte
- Mit dem Systemaufruf `mmap()` kann ein Prozess einen Teil seines mit `malloc()` angeforderten Speichers exportieren, sodass andere Prozesse darauf zugreifen können.
 - Mit dem Systemaufruf `mmap()` kann der Inhalt einer Datei in den logischen Adressraum des aufrufenden Prozesses eingeblendet werden.
 - Der Aufruf von `mmap()` bildet einen Teil des Hauptspeichers auf einen Filedescriptor ab. Der Filedescriptor muss zuvor mit `open()` bzw. `connect()` geöffnet werden.
 - Der Systemaufruf `mmap()` bildet einen im Hauptspeicher liegenden Socket auf den DNS-Namen des Servers ab.
- h) Was versteht man unter Virtuellem Speicher? 2 Punkte
- Adressierbarer Speicher in dem sich keine Daten speichern lassen, weil er physikalisch nicht vorhanden ist.
 - Speicher der einem Prozess durch entsprechende Hardware (MMU) und durch Ein- und Auslagern von Speicherbereichen vorgespiegelt wird, aber möglicherweise größer als der verfügbare physikalische Hauptspeicher ist.
 - Einen logischen Adressraum.
 - Speicher, der nur im Betriebssystem sichtbar ist, jedoch nicht für einen Anwendungsprozess.
- i) Was versteht man unter dem zweiten Leser-Schreiber-Problem? 2 Punkte
- Mehrere Prozesse greifen lesend und schreibend auf gemeinsame Datenstrukturen zu. Schreiber und Leser sollen fair behandelt werden.
 - Ein Prozess greift lesend und schreibend auf geheime Datenstrukturen zu. Das Schreiben soll dabei bevorzugt werden.
 - Mehrere Leser und Schreiber greifen gleichzeitig lesend und schreibend auf gemeinsame Datenstrukturen zu. Die Schreiber sollen dabei bevorzugt werden.
 - Mehrere Prozesse greifen lesend und schreibend auf gemeinsame Datenstrukturen zu. Leser sollen bevorzugt werden.

- j) Welche Aussage über aktiv wartende Koordinierungsmittel ist **falsch**? 2 Punkt
- Auf einem Monoprocessorsystem ist das aktive Warten auf die Freigabe eines Betriebsmittels schlecht, da ein anderer Prozess die Zeit sinnvoll nutzen könnte.
 - Der Algorithmus von Peterson ist ein Koordinierungsmittel, welches aktiv auf die Freigabe von Betriebsmitteln wartet.
 - Koordinierungsmittel die aktiv warten sind nur sehr aufwändig zu realisieren, da eine zusätzliche Warteschlange für alle Prozesse benötigt wird.
 - Auf Systemen mit mehreren Prozessoren sind Programme mit aktiv wartenden Koordinierungsmitteln häufig schneller.
- k) Sie kennen den Begriff Demand-Paging. Welche Aussage dazu ist richtig? 2 Punkte
- Demand-Paging setzt eine segmentierte Speicherverwaltung voraus.
 - Demand-Paging lädt eine Seite erst dann in den Hauptspeicher, wenn sie tatsächlich angesprochen wird. Nicht benutzte Seiten werden unter Umständen aus dem Hauptspeicher ausgelagert.
 - Demand-Paging benötigt keinerlei Hardware-Unterstützung, da sich alle benötigten Mechanismen auch ohne MMU realisieren lassen.
 - Demand-Paging erlaubt es, größere logische Adressräume anzulegen, als Hauptspeicher vorhanden ist. Allerdings muss vorausgesetzt werden, dass ein Prozess nicht alle Seiten des logischen Adressraums tatsächlich anspricht.
- l) Welche Aussage über den Rückgabewert von `wait()` ist richtig? 1 Punkt
- Dem Sohn-Prozess wird die Prozess-ID des Vater-Prozesses zurückgeliefert.
 - Der Systemaufruf `wait()` wartet auf die Eingabe eines beliebigen Zeichens von der Tastatur, der entsprechende ASCII-Wert wird als Rückgabewert geliefert.
 - Im Fehlerfall wird eine Fehlernummer ungleich -1 zurückgeliefert.
 - Beim Beenden eines Sohn-Prozesses wird dessen Prozess-ID zurückgeliefert.

m) Welche Aussage trifft für ein Log-Structured-Dateisystem zu.

3 Punkte

- Ein Log-Structured-Dateisystem ist beim Lesen besonders schnell, beim Schreiben hingegen langsam.
- In einem Log-Structured-Dateisystem können Daten besonders schnell kontinuierlich geschrieben werden.
- Log-Structured-Dateisysteme eignen sich nur für Speichermedien, auf denen die Daten kontinuierlich gespeichert werden, z. B. Magnetbänder.
- Log-Structured-Dateisysteme schützen die Daten besonders gut vor versehentlichen Löschen, da jede Datei nur einmal geschrieben wird.

n) Welche Aussage bzgl. eines symmetrischen Verschlüsselungsverfahrens ist richtig?

3 Punkte

- Beim Erstellen einer digitalen Signatur wird mit Hilfe des öffentlichen Schlüssels ein Hash-Wert einer Nachricht verschlüsselt.
- Bei symmetrischen Verfahren und vielen Kommunikationsteilnehmern wird lediglich pro Teilnehmer ein Schlüsselpaar mit öffentlichem und privatem Schlüssel benötigt.
- Das RSA-Verfahren nach Rivest, Shamir und Adleman basiert auf großen Primzahlen und ist daher besonders effizient implementierbar. So lassen sich große Nachrichten leicht direkt verschlüsseln.
- Bei symmetrischen Verfahren ist der Schlüssel zum Verschlüsseln einer Nachricht gleich dem Schlüssel zum Entschlüsseln.

o) Welche Aussage über Prozesszustände ist in einem Monoprozessor-Betriebssystem mit blockierenden Ein-, Ausgabeoperationen richtig?

3 Punkte

- Wenn gerade keine Prozessumschaltung stattfindet und kein Prozess im Zustand *laufend* ist, so ist auch kein Prozess im Zustand *blockiert*.
- Es befinden sich bis zu zwei Prozesse im Zustand *laufend* und damit in Ausführung auf dem Prozessor (Vordergrund- und Hintergrundprozess).
- Wenn gerade keine Prozessumschaltung stattfindet und ein Prozess im Zustand *laufend* ist, so gibt es mindestens einen Prozess im Zustand *blockiert*.
- Ein Prozess im Zustand *laufend* wird in den Zustand *blockiert* überführt, wenn eine seiner Ein-, Ausgabeoperation nicht sofort abgeschlossen werden kann.

Aufgabe 2: (60 Punkte)

a) Schreiben Sie ein Programm `rshd` (Remote-Shell-Daemon) das Kommandos, die über eine Netzwerkverbindung übergeben werden, ausführt.

Das `rshd`-Programm erhält als Argument die Nummer des Ports auf dem Verbindungen angenommen werden sollen.

Das Programm soll folgendermaßen arbeiten:

- Es nimmt Verbindungen von beliebigen IP-Adressen auf dem angegebenen Port an.
- Es wird jeweils eine Verbindung angenommen und in einem Sohnprozess bearbeitet während der Vaterprozess für die nächste Verbindung wieder bereitsteht.
- Der Client sendet über die Verbindung den Namen des auszuführenden Kommandos (einfaches Kommando ohne Argumente).
- Auf der Serverseite wird das angegebene Kommando in dem Sohnprozess ausgeführt (das Kommando soll über die `PATH`-Variable gesucht werden).
- Der Programmteil der sich um die Sohnprozesszeugung und Kommandoausführung kümmert, ist in einer eigenen Funktion namens `execute_job` zu programmieren. Die Funktion erhält als Parameter den `socket`-Deskriptor der Verbindung zum Client.
- Die Standard-E/A-Kanäle (`stdin`, `stdout` und `stderr`) für die Kommandoausführung werden auf die `Socket`-Verbindung umgeleitet. Diese Umleitung brauchen Sie nicht selbst zu programmieren - gehen Sie statt dessen davon aus, dass Ihnen eine entsprechende Funktion `void setstdio(int socket)` vorcompiliert in einer Datei `setstdio.o` zur Verfügung steht.
- Am Ende der Kommandoausführung terminiert der Sohnprozess. Der `rshd`-Prozess erfährt dies durch ein `SIGCHLD`-Signal, fragt daraufhin den `Exit`-Status des Sohn-Prozesses ab und trägt eine Zeile mit `PID` und `exit`-Status des Sohnprozesses am Ende einer Datei namens `logfile` ein.

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 Programmmanweisungen entsprechend Ihrer Programmierung einfügen können.

Einige wichtige Manual-Seiten liegen bei - Sie können aber nicht davon ausgehen, dass Sie ausschließlich nur diese Funktionen benötigen.


```
/* signal-handler für SIGCHLD*/
```

```
/* lokale Variablen */
{
```

```
/* logfile öffnen */
```

```
/* terminierte Sohnprozesse abfragen und Status
in logfile schreiben */
```

```
}
```

i

i

p

i

I:
P:

b) Schreiben Sie ein Makefile zum Erzeugen des rshd-Programms.

Ein Aufruf von

```
make rshd
```

soll das Programm erzeugen, ein Aufruf von

```
make clean
```

soll das **rshd**-Programm und evtl. bei vorherigen make-Läufen erzeugte **.o**-Dateien entfernen.

Aufgabe 3: (20 Punkte)

a) Bei der dynamischen Speicherezuteilung muss der freie Speicher verwaltet werden. In der Vorlesung haben sie vier verschiedene Verfahren zur Freispeicherverwaltung kennen gelernt. Beschreiben sie kurz diese Verfahren und deren Vor- und Nachteile.

- Freispeicherverwaltung mit einer Bitliste
- Freispeicherverwaltung mit einer verketteten Liste
- Freispeicherverwaltung mit der Verkettung von freien Blöcken
- Freispeicherverwaltung mit einem Buddy-System

b) Bei der Suche nach freien Speicherbereichen innerhalb der Freispeicherverwaltung gibt vier unterschiedliche Vergabestrategien. Wie verhalten sich diese Verfahren in Bezug auf den Speicherverschnitt, den Aufwand der Suche und die Fragmentierung des Speichers

Aufgabe 4: (10 Punkte)

Skizzieren Sie in einer programmiersprachen-ähnlichen Form die wesentlichen Elemente beim Ablauf eines **ls -l** Kommandos. Beschreiben Sie dabei vor allem, welche Informationen mit welchen Funktionen/Systemaufrufen aus welchen Systemdatenstrukturen gelesen werden.