Musterlösung der Abschlussklausur Betriebssysteme und Rechnernetze

1. August 2019

Name:
Vorname:
Matrikelnummer:
Mit meiner Unterschrift bestätige ich, dass ich die Klausur selbständig
bearbeite und das ich mich gesund und prüfungsfähig fühle.
Mir ist bekannt, dass mit dem Erhalt der Aufgabenstellung die Klausur als
angetreten gilt und bewertet wird.
Unterschrift:

- Schreiben Sie Ihre Lösungen auf die vorbereiteten Blätter. Eigenes Papier darf nicht verwendet werden.
- Als Hilfsmittel ist ein selbständig vorbereitetes und handschriftlich einseitig beschriebenes DIN-A4-Blatt zugelassen (keine Kopien!).
- Als Hilfsmittel ist ein Taschenrechner zugelassen.
- Verwenden Sie keinen Rotstift.
- Die Bearbeitungszeit beträgt 60 Minuten.
- Schalten Sie Ihre Mobiltelefone aus.

Bewertung:

Aufgabe:	1	2	3	4	5	6	7	8	Σ	Note
Maximale Punkte:	6	4	10	8	8	8	9	7	60	
Erreichte Punkte:										

1.0: 60.0-57,0 **1.3**: 56,5-54.0, **1.7**: 53,5-51.0, **2.0**: 50,5-48.0, **2.3**: 47,5-45.0,

 $\textbf{2.7}:\ 44.5\text{-}42.0,\ \textbf{3.0}:\ 41.5\text{-}39.0,\ \textbf{3.3}:\ 38.5\text{-}36.0,\ \textbf{3.7}:\ 35.5\text{-}33.0,\ \textbf{4.0}:\ 32.5\text{-}30.0,\ \textbf{5.0}:\ <30.0,\ \textbf{3.7}:\ 35.5\text{-}33.0,\ \textbf{3.8}:\ 38.5\text{-}30.0,\ \textbf{3.8}:\ 38$

Name	e:	Vorname:	Matr.Nr.:
	ufgabe 1) male Punkte: 0.5+0.5	5+1+1+1+1+1=6	Punkte:
		kann nur ein einzige liese Betriebsart.	s Programm laufen. Nennen Sie den passen-
b)	Nennen Sie den Fach Mehrprogrammbetrie		rallelen Programm- bzw. Prozessausführung. g.
c)	Welche zwei Gruppe Übertragungseinheit Zeichenorientierte Ge	?	egabegeräten gibt es bezüglich der kleinsten ntierte Geräte.
d)	Zeichenorientierte G	eräte: Maus, Tastati	gabe c) zwei Beispiele. ur, Drucker, Terminal, Magnetband CD-/DVD-Laufwerk, Disketten-Laufwerk
e)	Beschreiben Sie, wie Der Zugriff erfolgt da		rimärspeicher zugreifen kann.
f)	Beschreiben Sie, wie Nur über einen Cont		ekundärspeicher zugreifen kann.

g) Beschreiben Sie, wie die CPU auf den Tertiärspeicher zugreifen kann.

Nur über einen Controller.

Name	e:	Vorname:	Matr.Nr.:
\mathbf{A}	ufgabe	2)	Punkte:
Maxi	male Punkte: 4		
Kreu	zen Sie bei jede	r Aussage an, ob die Aussage wahr oo	der falsch ist.
a)	Real Mode ist	für Multitasking-Systeme geeignet.	
	☐ Wahr	⊠ Falsch	
b)		d Mode läuft jeder Prozess in seiner Kopie des physischen Adressraums. ☐ Falsch	eigenen, von anderen Prozessen
c)	Bei statischer l ⊠ Wahr	Partitionierung entsteht interne Fragr ☐ Falsch	nentierung.
d)	Bei dynamisch	er Partitionierung ist externe Fragme. ⊠ Falsch	ntierung unmöglich.
e)	Beim Paging h ⊠ Wahr	aben alle Seiten die gleiche Länge. ☐ Falsch	
f)	Ein Vorteil lan	ger Seiten beim Paging ist geringe int	terne Fragmentierung.
g)	Ein Nachteil k	urzer Seiten beim Paging ist, das die	Seitentabelle sehr groß werden
	⊠ Wahr	☐ Falsch	
h)	Die MMU über physische Adre	rsetzt beim Paging logische Speichera	dressen mit der Seitentabelle in

 \square Falsch

⊠ Wahr

Name	e:	Vorname:	Matr.Nr.:
	ufgabe 3) male Punkte: 10		Punkte:
a)	Speichert die Verwalt	ungsdaten (Metac	laten) einer Datei, außer dem Dateinamen.
D)	Nennen Sie <u>zwei</u> Beis Metadaten sind u.a.	_	en im Dateisystem. GID, Zugriffsrechte und Datum.
c)	Beschreiben Sie, was Dateisysteme adressie legt eine ganzzahlige	eren Cluster und n	nicht Blöcke des Datenträgers. Jede Datei be-
d)	det, mehr als 12 Clus	ter adressiert.	stem (z.B. ext2/3), das keine Extents verwensätzliche Cluster, die ausschließlich Cluster-
e)			Linux-Dateisystemen technisch realisiert sind. e die Namen und Pfade von Dateien enthalten.
f)	Die meisten Betriebss ⊠ Write-Back	systemen arbeiten \Box Write-Through	<u>-</u>
g)	/home/ <benutzernam< td=""><td></td><td>ist ein ver Pfadname</td></benutzernam<>		ist ein ver Pfadname
h)	Im Bootsektor liegen	ausführbarer Masc	otsektor eines Dateisystems speichert. hinencode ("Boot-Loader"), der das Betriebs- über das Dateisystem.
i)			perblock eines Dateisystems speichert. eisystem, z.B. Anzahl der Inodes und Cluster.

j) Erklären Sie warum manche Dateisysteme (z.B. ext2/3) die Cluster des Dateisystems

Die Inodes (Metadaten) liegen dadurch physisch nahe bei den Clustern, die sie adres-

zu Blockgruppen zusammenfassen.

sieren.

Name: Vorname: Matr.Nr.:

Aufgabe 4)

Punkte:

Maximale Punkte: 2+1+1+3+1=8

a) Beschreiben Sie, was die Dateizuordnungstabelle bzw. File Allocation Table (FAT) ist und welche Informationen diese enthält.

Die FAT (Dateizuordnungstabelle) ist eine Tabelle fester Größe. Für jeden Cluster des Dateisystems existiert in der FAT ein Eintrag mit folgenden Informationen über den Cluster:

- Cluster ist frei oder das Medium an dieser Stelle beschädigt.
- Cluster ist von einer Datei belegt und enthält die Adresse des nächsten Clusters, der zu dieser Datei gehört bzw. ist der letzte Cluster der Datei.
- b) Beschreiben Sie die Aufgabe des Journals bei Journaling-Dateisystemen.

 Im Journal werden Schreibzugriffe gesammelt, bevor sie durchgeführt werden.
- c) Nennen Sie einen Vorteil von Journaling-Dateisystemen gegenüber Dateisystemen ohne Journal.

Nach einem Absturz müssen nur diejenigen Dateien (Cluster) und Metadaten überprüft werden, die im Journal stehen.

d) Nennen Sie die drei Werte, die zum Speichern eines Extents nötig sind.

Start (Clusternummer) des Bereichs (Extents) in der Datei.

Größe des Bereichs in der Datei (in Clustern).

Nummer des ersten Clusters auf dem Speichergerät.

e) Beschreiben Sie den Vorteil des Einsatzes von Extents gegenüber direkter Adressierung der Cluster.

Statt vieler einzelner Clusternummern sind nur 3 Werte nötig. Vorteil: Weniger Verwaltungsaufwand.

Name:	Vorname:	Matr.Nr.:

Aufgabe 5)

Punkte:

Maximale Punkte: 8

a) Beschreiben Sie, was der Systemaufruf exec() macht.

Der Systemaufruf exec() ersetzt einen Prozess durch einen anderen.

b) Beschreiben Sie, was der Systemaufruf fork() macht.
Ruft ein Prozess fork() auf, wird eine identische Kopie als neuer Prozess gestartet.

c) Erklären Sie, was init ist.

init ist der erste Prozess unter Linux/UNIX. Er hat die PID 1. Alle laufenden Prozesse stammen von init ab. init ist der Vater aller Prozesse.

d) Nennen Sie den Unterschied eines Kindprozess vom Elternprozess kurz nach der Erzeugung.

Die PID und die Speicherbereiche.

e) Beschreiben, Sie was passiert, wenn ein Elternprozess vor dem Kindprozess beendet wird.

init adoptiert den Kind-Prozess. Die PPID des Kind-Prozesses hat dann den Wert 1.

f) Nennen Sie den Inhalt des Textsegments.

Den ausführbaren Programmcode (Maschinencode).

g) Nennen Sie den Inhalt des Heap.

Konstanten und Variablen die außerhalb von Funktionen deklariert sind.

h) Nennen Sie den Inhalt des Stack.

Kommandozeilenargumente des Programmaufrufs, Umgebungsvariablen, Aufrufparameter und Rücksprungadressen der Funktionen, lokale Variablen der Funktionen.

Name	e:	Vorname:	Matr.Nr.:
\mathbf{A} ι	ufgabe 6)		Punkte:
Maxi	imale Punkte: 8		
a)	Nennen Sie ein Prot	okoll der Sicherungssolluetooth, etc.	chicht.
b)	Nennen Sie den Nar getauscht werden. Vermittlungsschicht	nen der Schicht im hy	briden Referenzmodell, in der Pakete aus-
c)	Nennen Sie den Nar getauscht werden. Bitübertragungsschi	·	briden Referenzmodell, in der Signale aus-
d)	Nennen Sie ein Prot Ethernet, WLAN, E	okoll der Bitübertrag Bluetooth, etc.	ungsschicht.
e)	Nennen Sie den Na (Frames) ausgetausc Sicherungsschicht		hybriden Referenzmodell, in der Rahmen
f)	Nennen Sie den Fact wenden. MAC-Adressen	hbegriff der Adressen	, die Protokolle der Sicherungsschicht ver-
g)	Nennen Sie ein Prot Internet Protocol (I	okoll der Vermittlung P)	sschicht.
h)	Nennen Sie den Fac wenden.	hbegriff der Adressen	, die Protokolle der Transportschicht ver-

Port-Nummern

ъ.					
Ν	9	n	n	Δ	•
Τ.	α	L	ш	v	

Vorname:

Matr.Nr.:

Aufgabe 7)

Punkte:

Maximale Punkte: 2+7=9

- a) Kreuzen Sie vier Bedingungen an, die gleichzeitig erfüllt sein müssen, damit ein Deadlock entstehen kann?
 - ☐ Rekursive Funktionsaufrufe
 - ⊠ Wechselseitiger Ausschluss
 - ☐ Häufige Funktionsaufrufe
 - ☐ Geschachtelte for-Schleifen
 - ⊠ Ununterbrechbarkeit

- ✓ Anforderung weiterer Betriebsmittel
- $\square > 128$ Prozesse im Zustand blockiert
- ☐ Iterative Programmierung
- ⊠ Zyklische Wartebedingung
- ☐ Warteschlangen
- b) Kommt es zum Deadlock?

Führen Sie die Deadlock-Erkennung mit Matrizen durch.

Ressourcenvektor =
$$\begin{pmatrix} 4 & 8 & 6 & 6 & 5 \end{pmatrix}$$

Belegungsmatrix =
$$\begin{bmatrix} 0 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 3 & 1 & 0 & 4 \\ 1 & 0 & 2 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$Belegungsmatrix = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 3 & 1 & 0 & 4 \\ 1 & 0 & 2 & 1 & 1 \end{bmatrix} \qquad An forderungsmatrix = \begin{bmatrix} 3 & 3 & 2 & 4 & 5 \\ 0 & 3 & 1 & 4 & 0 \\ 0 & 2 & 3 & 5 & 4 \end{bmatrix}$$

Aus dem Ressourcenvektor und der Belegungsmatrix ergibt sich der Ressourcenrestvektor.

Ressourcenrestvektor =
$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 2 & 5 & 0 \end{pmatrix}$$

Nur Prozess 2 kann bei diesem Ressourcenrestvektor laufen. Folgender Ressourcenrestvektor ergibt sich, wenn Prozess 2 beendet ist und seine Ressourcen freigegeben hat.

$$Ressourcen rest vektor = \left(\begin{array}{cccc} 3 & 6 & 3 & 5 & 4 \end{array}\right)$$

Nur Prozess 3 kann bei diesem Ressourcenrestvektor laufen. Folgender Ressourcenrestvektor ergibt sich, wenn Prozess 3 beendet ist und seine Ressourcen freigegeben hat.

Ressourcenrestvektor =
$$\begin{pmatrix} 4 & 6 & 5 & 6 & 5 \end{pmatrix}$$

Nun kann Prozess 1 laufen.

Es kommt nicht zum Deadlock.

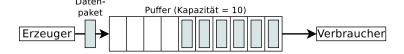
Name: Vorname: Matr.Nr.:

Aufgabe 8)

Punkte:

Maximale Punkte: 7

- Ein Erzeuger schreibt Daten in den Puffer und der Verbraucher entfernt diese.
- Gegenseitiger Ausschluss ist nötig, um Inkonsistenzen zu vermeiden.
- Ist der Puffer voll, muss der Erzeuger blockieren.
- Ist der Puffer leer, muss der Verbraucher blockieren.



Synchronisieren Sie die beiden Prozesse, indem Sie die nötigen Semaphoren erzeugen, diese mit Startwerten versehen und Semaphor-Operationen einfügen.

```
typedef int semaphore;
                                 // Semaphore sind von Typ Integer
                                 // zählt die belegten Plätze im Puffer
semaphore voll = 0;
semaphore leer = 10;
                                 // zählt die freien Plätze im Puffer
semaphore mutex = 1;
                                 // steuert Zugriff auf kritische Bereiche
void erzeuger (void) {
  int daten;
  while (TRUE) {
                                 // Endlosschleife
    erzeugeDatenpaket(daten);
                                 // erzeuge Datenpaket
    P(leer);
                                 // Zähler "leere Plätze" erniedrigen
    P(mutex);
                                 // in kritischen Bereich eintreten
    einfuegenDatenpaket(daten); // Datenpaket in Puffer schreiben
                                 // kritischen Bereich verlassen
    V(mutex);
                                 // Zähler für volle Plätze erhöhen
    V(voll);
}
void verbraucher (void) {
  int daten;
  while (TRUE) {
                                 // Endlosschleife
                                 // Zähler "volle Plätze" erniedrigen
    P(voll);
                                 // in kritischen Bereich eintreten
    P(mutex);
                                 // Datenpaket aus dem Puffer holen
    entferneDatenpaket(daten);
    V(mutex);
                                 // kritischen Bereich verlassen
                                 // Zähler für leere Plätze erhoehen
    V(leer);
    verbraucheDatenpaket (daten); // Datenpaket nutzen
 }
}
```