Musterlösung der Abschlussklausur Betriebssysteme

17. November 2014

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:

- Tragen Sie auf allen Blättern (einschließlich des Deckblatts) Ihren Namen, Vornamen und Ihre Matrikelnummer ein.
- Schreiben Sie Ihre Lösungen auf die vorbereiteten Blätter. Eigenes Papier darf nicht verwendet werden.
- \bullet Legen Sie bitte Ihren Lichtbildausweis und Ihren Studentenausweis bereit.
- Als Hilfsmittel ist ein selbständig vorbereitetes und handschriftlich einseitig beschriebenes DIN-A4-Blatt zugelassen.
- Als Hilfsmittel ist ein Taschenrechner zugelassen.
- Mit Bleistift oder Rotstift geschriebene Ergebnisse werden nicht gewertet.
- Die Bearbeitungszeit beträgt 90 Minuten.
- Schalten Sie Ihre Mobiltelefone aus.

Bewertung:

Aufgabe:	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	Σ	Note
Maximale Punkte:	10	9	8	5	8	10	10	10	15	5	90	
Erreichte Punkte:												

Name:	Vorname:	Matr.Nr.:
Aufgab	e 1)	Punkte:
Maximale Punkte	: 0,5+0,5+1+1,5+3+0,5+3=1	0
a) Stapelbetrie ☐ interaktiv	be ist immer $ \mathbf{v} \qquad \qquad \mathbf{\boxtimes} \text{ interaktionslos} $	
,	eine Anwendung des Stapelbe ien usw. Shell-Skripte.	triebs, die heute noch populär ist.
Die Bit-Zah	,	Bit-, 32 Bit- und 64 Bit-Betriebssystemen? er Speicheradressen an, mit denen das Be-

Adressbus, Datenbus und Steuerbus.

e) Welche Aufgaben erfüllen die drei digitalen Busse aus Teilaufgabe d)?

Adressbus: Überträgt Speicheradressen. Speicheradressen und Peripherie-Geräte wer-

d) Welche drei digitale Busse enthalten Rechnersysteme nach der Von-Neumann-Architektur?

den über ihn angesprochen (adressiert). Datenbus: Überträgt Daten zwischen CPU, Arbeitsspeicher und Peripherie. Steuerbus: Überträgt Kommandos (z.B. Lese- und Schreibanweisungen) von der CPU

und Statusmeldungen von den Peripheriegeräten.

- f) Was ist der Systembus oder Front Side Bus (FSB)?

 Steuerbus, Adressbus und Datenbus zusammen sind der Systembus oder FSB.
- g) Nennen Sie drei Möglichkeiten, wie Prozesse Daten von Ein- und Ausgabegeräten lesen können.

Busy Waiting (geschäftiges bzw. aktives Warten), Interrupt-gesteuert und Direct Memory Access (DMA).

Aufgabe 2)

Punkte:

Maximale Punkte: 1+1+1+1+1+2+1+1=9

- a) Was versteht man bei Festplatten unter Spuren?
 Die Oberflächen der Scheiben werden in kreisförmigen Spuren (Tracks) von den Köpfen magnetisiert.
- b) Was versteht man bei Festplatten unter Sektoren (= Blöcken)?

 Die Spuren sind in kleine logische Einheiten (Kreissegmente) unterteilt, die Blöcke oder Sektoren heißen.
- c) Was versteht man bei Festplatten unter Zylindern?
 Alle Spuren auf allen Platten bei einer Position des Schwungarms bilden einen Zylinder (Cylinder).
- d) Was versteht man bei Festplatten unter Clustern?

 Cluster sind Verbünde von Sektoren mit fester Größe (z.B. 4 oder 8 kB) und bei modernen Betriebssystemen die kleinste Zuordnungseinheit.
- e) Welche Faktoren beeinflussen die Zugriffszeit einer Festplatte?

 Suchzeit (Average Seek Time) und Zugriffsverzögerung durch Umdrehung (Average Rotational Latency Time).
- f) Nennen Sie vier Vorteile von SSDs gegenüber Festplatten.

 Kurze Zugriffszeit, geringer Energieverbrauch, keine Geräuschentwicklung, mechanische Robustheit, geringes Gewicht, Position der Daten ist irrelevant für den Datendurchsatz, usw.
- g) Nennen Sie einen Vorteil und einen Nachteil von NOR-Speicher.

 Vorteil: Wahlfreier Lese- und Schreibzugriff \Longrightarrow bessere Zugriffszeit als NAND-Speicher.

 Nachteile: Komplexer (\Longrightarrow kostspieliger) Aufbau, höherer Stromverbrauch als NAND-Speicher, üblicherweise geringe Kapazitäten.
- h) Nennen Sie einen Vorteil und einen Nachteil von NAND-Speicher.

 Vorteile: Weniger Datenleitungen \Longrightarrow benötigt weniger Fläche als NOR-Speicher,

 Herstellung ist preisgünstiger im Vergleich zu NOR-Flash-Speicher.

 Nachteil: Kein wahlfreier Zugriff \Longrightarrow schlechtere Zugriffszeit als NOR-Speicher.

Name:	Vorname:	Matr.Nr.:	

Aufgabe	3))
---------	----	---

Punkte:

Maximale Punkte: 8

a) Wie viele Laufwerke dürfen bei einem RAID-0-Verbund ausfallen, ohne das es zum Datenverlust kommt?

Es darf kein Laufwerk ausfallen, sonst kommt es zum Datenverlust.

b) Wie viele Laufwerke dürfen bei einem RAID-1-Verbund ausfallen, ohne das es zum Datenverlust kommt?

Zum Datenverlust kommt es nur beim Ausfall aller Laufwerke.

c) Wie viele Laufwerke dürfen bei einem RAID-5-Verbund ausfallen, ohne das es zum Datenverlust kommt?

Zum Datenverlust kommt es wenn mehr als ein Laufwerk ausfällt.

d) Nehmen Sie Stellung zu der Aussage: "Ein RAID-Verbund kann das regelmäßige Backup wichtiger Daten ersetzen".

Ein RAID ist kein Ersatz für Datensicherung. Fehlerhafte Dateioperationen oder Virenbefall finden auf allen Laufwerken statt. Defekte z.B. durch Überspannung (z.B. Blitzschaden) können das komplette System zerstören.

e) Warum ist es sinnvoll die Paritätsinformationen nicht auf einem Laufwerk zu speichern, sondern auf allen Laufwerken zu verteilen?

Auf das Laufwerken mit den Paritätsinformationen wird bei jeder Schreiboperation zugegriffen \Longrightarrow Flaschenhals.

- f) Welche Nettokapazität hat ein RAID-0-Verbund? Die Nettokapazität ist n, wobei n die Anzahl der Laufwerke ist.
- g) Welche Nettokapazität hat ein RAID-1-Verbund?

 Die Nettokapazität entspricht der Kapazität des kleinsten Laufwerks.
- h) Welche Nettokapazität hat ein RAID-5-Verbund? Die Nettokapazität ist n-1, wobei n die Anzahl der Laufwerke ist.

Name	e:	Vorname:	Matr.Nr.:
\mathbf{A} ι	ıfgabe	4)	Punkte:
Maxi	male Punkte: 5		
Kreu	zen Sie bei jede	r Aussage zur Speicherverwaltung an,	ob sie wahr oder falsch ist.
a)	Real Mode ist	für Multitasking-Systeme geeignet.	
	□ Wahr	⊠ Falsch	
b)	Bei statischer l ⊠ Wahr	Partitionierung entsteht interne Fragn ☐ Falsch	nentierung.
c)	Bei dynamisch	er Partitionierung ist externe Fragmer	ntierung unmöglich.
d)	Bei Segmentier belle.	rung verwaltet das Betriebssystem für	e jeden Prozess eine Segmentta-
	\boxtimes Wahr	\square Falsch	
e)	Interne Fragme ⊠ Wahr	entierung gibt es bei Segmentierung n \square Falsch	icht.
f)	Externe Fragm	entierung gibt es bei Segmentierung i ⊠ Falsch	nicht.
g)	Beim Paging h ⊠ Wahr	aben alle Seiten die gleiche Länge. ☐ Falsch	
h)	Moderne Betri	ebssysteme verwenden ausschließlich S ⊠ Falsch	Segmentierung.
i)	Ein Vorteil lan ☐ Wahr	ger Seiten beim Paging ist geringe int	erne Fragmentierung.
j)	Moderne Betrie	ebssysteme (für x86) arbeiten im Real l rung.	Mode und verwenden ausschließ-
	☐ Wahr	⊠ Falsch	

Name	e: Vorname	: Matr.Nr.:
${f A}$ ι	ufgabe 5)	Punkte:
Maxi	male Punkte: 0,5+0,5+0,5+0,5-	+2+1+1+1+1=8
a)	Unterscheiden DOS/Windows-lugary Ja \boxtimes Nein	Dateisysteme Groß- und Kleinschreibung?
b)	Unterscheiden UNIX-Dateisyste \boxtimes Ja \square Nein	eme Groß- und Kleinschreibung?
c)	Moderne Betriebssysteme besch Cache im Hauptspeicher. ⊠ Ja ☐ Nein	hleunigen Zugriffe auf gespeicherte Daten mit einem
d)	Die meisten Betriebssystemen a ⊠ Write-Back □ Write-	arbeiten nach dem Prinzip Fhrough
e)	Betriebssysteme die Zugriffe au Vorteil: Höhere System-Geschw	Nachteil eines Caches im Hauptspeicher, mit dem if gespeicherte Daten beschleunigen. vindigkeit. , kann es zu Inkonsistenzen kommen.
f)	Was ist ein absoluter Pfadname Ein kompletter Pfad von der W	e? Vurzel bis zum Ziel (Datei oder Verzeichnis).
g)	Was ist ein relativer Pfadname Ein Pfad, der nicht mit der Wi	
h)	nigt?	rung wird durch Defragmentieren maximal beschleudnung beschleunigt das fortlaufende Vorwärtslesen der
i)	9	e- und Suchzeiten mehr vorkommen können.

Nur wenn die Suchzeiten sehr groß sind.

Name:	Vorname:	Matr.Nr.:
-------	----------	-----------

Aufgabe 6)

Punkte:

Maximale Punkte: 10

a) Warum sind nicht alle Prozesskontextinformationen im Prozesskontrollblock gespeichert?

Der Inhalt des Adressraums (Benutzerkontext = virtueller Speicher) wird nicht im Prozesskontrollblock gespeichert gespeichert, weil er zu groß ist.

b) Was ist die Aufgabe des Dispatchers?

Aufgabe des Dispatchers ist die Umsetzung der Zustandsübergänge der Prozesse.

c) Was ist die Aufgabe des Schedulers?

Er legt die Ausführungsreihenfolge der Prozesse mit einem Scheduling-Algorithmen fest.

d) Was ist ein Zombie-Prozess?

Ein beendeter Prozess, der noch in der Prozesstabelle auftaucht. Seine PID kann noch nicht an einen neuen Prozess vergeben werden.

e) Welche Aufgabe hat der Prozesskontrollblock?

Die Informationen im Hardwarekontext und Systemkontext verwaltet das Betriebssystem im Prozesskontrollblock.

f) Was ist die PID?

 $Process\ ID \Longrightarrow die\ Prozessidentifikation.$

g) Was ist die PPID?

Parent Process $ID \Longrightarrow die ID des Elternprozess.$

h) Was macht der Systemaufruf fork()?

Ruft ein Prozess fork() auf, wird eine identische Kopie als neuer Prozess gestartet.

i) Was macht der Systemaufruf exec()?

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

j) Was ist init und was ist seine Aufgabe?

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.

Name:	Vorname:	Matr.Nr.:
Aufgab	e 7)	Punkte:
Maximale Punkt	e: 2+2+3+1+2=10	
a) Wie funktie	oniert Statisches Mult	ilevel-Scheduling?
	ng-Strategie verwende	Teillisten unterteilt. Für jede Teilliste wird eine ande- et. Die Teillisten haben unterschiedliche Prioritäten
b) Wie funktie	oniert Multilevel-Feed	back-Scheduling?
rität oder 2 hat damit eingesetzt. Warteschla	Geitmultiplex. Jeder ne die höchste Priorität. Gibt ein Prozess die G nge eingereiht. Hat ei	chlangen. Jede Warteschlange hat eine andere Prio- eue Prozess kommt in die oberste Warteschlange und Innerhalb jeder Warteschlange wird Round Robin CPU freiwillig wieder ab, wird er wieder in die selbe in Prozess seine volle Zeitscheibe genutzt, kommt er ge mit einer niedrigeren Priorität.
c) Welche Sch	edulingverfahren arbe	eiten präemptiv (= unterbrechend)?
oxtimes Round F $oxtimes$ Shortest $oxtimes$ Longest	me First Served Tobin mit Zeitquantun Job First Job First Remaining Time Firs	☒ Statisches Multilevel-Scheduling☒ Multilevel-Feedback-Scheduling
d) Welchen Vo	orteil hat Signalisieren	gegenüber aktivem Warten?
wieder von	n wartenden Prozess veil der wartende Proz	nzeit der CPU wird verschwendet, weil diese immer belegt wird. Bei Signalisieren wird die CPU wird zess blockiert und zu einem späteren Zeitpunkt de-
hen kann? ☐ Rekursiv ☒ Wechsels ☐ Häufige ☐ Geschac	Bedingungen müssen e Funktionsaufrufe eitiger Ausschluss Funktionsaufrufe ntelte for-Schleifen orechbarkeit	

Name:	Vorna	me:	Matr.Nr.:	
Aufgab	pe 8)		Punkte:	
Maximale Punk	te: 10			
,	ei Interprozesskom zu beachten?	munikation via ger	neinsame Speichersegmente	e (Shared
cherzugrif. gemeinsan	fe sich gegenseitig nen Speicher lesen	ausschließen. Der l , bevor der schreib	eren und sicherstellen, dass lesende Prozess darf nichts ende Prozess fertig geschri- ig, kommt es zu Inkonsiste	aus dem eben hat.
b) Nach welc ☐ Round	<u> </u>	ten Nachrichtenwar IFO ⊠ FIFO	teschlangen (Message Queu \square SJF \square LJ	,
c) Wie viele 2	Prozesse können ü	ber eine Pipe mitei	nander kommunizieren?	
, -	•	ess in eine volle Pip Prozess wird blocki		
,	vei Arten Pipes exi Pipes und benann			
Verbindur	vei Arten Sockets e ngslose Sockets (bzv eam Sockets).		s) und Verbindungsorientier	teSockets
g) Kommuni	kation via Pipes fu	ınktioniert		
\square speiched objektb			atenstrombasiert achrichtenbasiert	
h) Kommuni	kation via Nachric	htenwarteschlangen	funktioniert	
□ speiche: ⊠ objektb			atenstrombasiert achrichtenbasiert	
i) Kommuni	kation via gemeins	amen Speichersegm	enten funktioniert	
oxtimes speicher $oxtimes$ objektb			atenstrombasiert achrichtenbasiert	
j) Kommuni	kation via Sockets	funktioniert		
\square speiched objektb			atenstrombasiert achrichtenbasiert	

Name: Vorname:	Matr.Nr.:
----------------	-----------

Aufgabe 9)

Punkte:											,

Maximale Punkte: 15

In einer Lagerhalle werden ständig Pakete von einem Lieferanten angeliefert und von zwei Auslieferern abgeholt. Der Lieferant und die Auslieferer müssen dafür ein Tor durchfahren. Das Tor kann immer nur von einer Person durchfahren werden. Der Lieferant bringt mit jeder Lieferung 3 Pakete zum Wareneingang. An der Ausgabe holt ein Auslieferer jeweils 2 Pakete ab, der andere Auslieferer 1 Paket.

Es existiert genau ein Prozess Lieferant, ein Prozess Auslieferer_X und ein Prozess Auslieferer_Y.

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

Folgende Bedingungen müssen erfüllt sein:

- Es darf immer nur ein Prozess das Tor durchfahren.
- Es darf immer nur einer der beiden Auslieferer die Warenausgabe betreten.
- Es soll möglich sein, dass der Lieferant und ein Auslieferer gleichzeitig Waren entladen bzw. aufladen.
- Die Lagerhalle kann maximal 10 Pakete aufnehmen.
- Es dürfen keine Verklemmungen auftreten.
- Zu Beginn sind keine Pakete in der Lagerhalle vorrätig und das Tor, der Wareneingang und die Warenausgabe sind frei.

Quelle: TU-München, Übungen zur Einführung in die Informatik III, WS01/02

Man benötigt folgende Semaphore:

- Boolscher Semaphor tor zum wechselseitigen Ausschluss des Tores mit Startwert 1. Zu Beginn ist das Tor frei.
- Boolscher Semaphor ausgabe zum wechselseitigen Ausschluss der Warenausgabe mit Startwert 1. Zu Beginn ist die Warenausgabe frei.
- Semaphor frei zum Zählen der freien Plätze in der Lagerhalle mit Startwert 10. Zu Beginn sind alle Plätze frei.
- Semaphor belegt zum Zählen der belegten Plätze in der Lagerhalle mit Startwert
 O. Zu Beginn ist kein Platz belegt.

Name: Vorname: Matr.Nr.:

Aufgabe 9 – Fortsetzung)

```
= 1
sema tor
sema ausgabe = 1
sema frei
             = 10
sema belegt = 0
Lieferant
                             Auslieferer_X
                                                          Auslieferer_Y
  while (TRUE)
                               while (TRUE)
                                                            while (TRUE)
  {
                               {
                                                             {
    P(tor);
                                                              P(tor);
                                 P(tor);
                                                               <Tor durchfahren>;
    <Tor durchfahren>;
                                 <Tor durchfahren>;
    V(tor);
                                 V(tor);
                                                              V(tor);
                                 P(ausgabe);
                                                              P(ausgabe);
    <Wareneingang betreten>;
                                 <Warenausgabe betreten>;
                                                               <Warenausgabe betreten>;
    P(frei);
    P(frei);
                                 P(belegt);
    P(frei);
                                 P(belegt);
                                                              P(belegt);
    <3 Pakete entladen>;
                                 <2 Paket2 aufladen>;
                                                               <1 Paket aufladen>;
                                 V(frei);
                                                              V(frei);
    V(belegt);
    V(belegt);
                                 V(frei);
    V(belegt);
    <Wareneingang verlassen>;
                                 <Warenausgabe verlassen>;
                                                               <Warenausgabe verlassen>;
                                 V(ausgabe);
                                                               V(ausgabe);
    P(tor);
                                 P(tor);
                                                              P(tor);
    <Tor durchfahren>;
                                 <Tor durchfahren>;
                                                               <Tor durchfahren>;
    V(tor);
                                 V(tor);
                                                              V(tor);
                                 }
    }
                                                               }
}
                             }
                                                          }
```

Name:	Vorname:	Matr.Nr.:

A C 1	10)
/\ iitmak	\mathbf{A}
Aufgak	JC 101

Punkte:

Maximale Punkte: 1+1+1+1+0,5+0,5=5

a) Was ist der Unterschied zwischen Semaphoren und Blockieren (Sperren und Freigeben)?

Im Gegensatz zu Semaphoren kann man mit Blockieren immer nur einem Prozess das Betreten des kritischen Abschnitts erlauben.

b) Was ist eine binäre Semaphore?

Werden mit dem Wert 1 initialisiert und garantieren, dass zwei oder mehr Prozesse nicht gleichzeitig in ihre kritischen Bereiche eintreten können.

c) Was ist eine starke Semaphore?

Arbeitet nach dem Prinzip FIFO. Form des Semaphor, die vom Betriebssystem bereitgestellt werden.

d) Was ist eine schwache Semaphore?

Legt die Reihenfolge, in der die Prozesse aus der Warteschlange geholt werden, nicht fest.

- e) Welche Form der Semaphoren hat die gleiche Funktionalität wie der Mutex? Binäre Semaphoren.
- f) Welches Linux/UNIX-Kommando liefert Informationen zu bestehenden gemeinsamen Speichersegmenten, Nachrichtenwarteschlangen und Semaphoren?

 ipcs