

Datum und Uhrzeit: 11.10.2017 10:00 Uhr



Bearbeitungszeit: 90 Minuten

Klausur

Grundlagen der Betriebssysteme/Technische Informatik I

Institut:		Institu	ıt für '	Verteil	te Syst	teme	Prüfer	::		Prof.	Dr. Fran	nz J. Hauck	
Vom Prüfu	ngsteilneh	mer a	uszuf	üllen:									
Name: Studiengang: Hiermit erklä renden aufge wird.	ire ich, dass	s ich p	rüfung	sfähig	Albin. S		s: ch nich	t auf o	der Lis	te der	angemel		ie-
Unterschrift	des Prüfung	steilnel	nmers		_		Opt	ionales	Codew	ort für	den Aus	hang	-
Hinweise zu	ır Prüfun	g:											
 Bitte Volls (insgesamt Lösungen k nicht mit F Als Schmie den! Lösun gabe steher referenziere Codewort of be inkl. err Erlaubte H Ein beidseitig 	9 Aufgabe pitte nur au Rot- oder Ferzettel bit igen, die ni in, bitte deu en! dient zur zweichter Putilsmittel:	en auf If Auf Bleistif Ite Rü cht di ttlich l usätzl nktzal	11 Segaben ft schrickseit rekt besennze ichen hl.	iten)! blätte eiben! en ve ei der eichne Bekan	r und rwen- · Auf- n und	t.			В	arcod	e		
Vom Prü	fer auszul	füllen	:										_
	Aufgabe Punkte Erreicht Zeichen	1 12	8	3 10	4 11	5 15	8	7 6	8 11	9 9	90		
Note:							$\overline{\mathbf{U}}$	ntersch	rift Pro	of. Dr. 1	Franz J. l	Hauck	

Aufgabe 1: Zahlendarstellung

(12 Punkte)

1.) Wandeln Sie alle Zahlen ins Binärsystem um und rechnen Sie mit diesen dann binär:

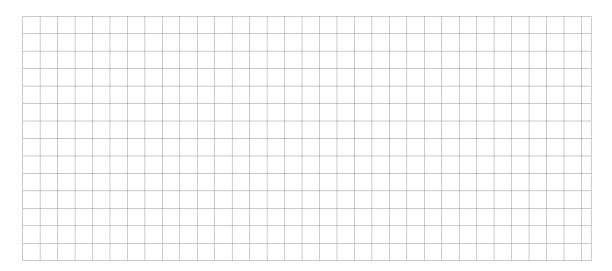
$$(1A_{32} * 31_7) + 563_8$$

(8P)



2.) Eines der IEEE 754 Gleitkommaformate hat einen 32 Bit Aufbau der Form: 1 Bit Vorzeichen, 8 Bit Exponent, 23 Bit Mantisse, mit einer Bias von 127. Der Wert berechnet sich bei Zahlen ungleich Null als $(-1)^s \cdot 1$, $m \cdot 2^{(e-b)}$. Rechnen Sie -11, 375_{10} in dieses Format um und geben Sie die vollen 32 Bit an. (4 P)





ufgabe 2: Rechnerarchitektur	(8Punkte)	
1.) In der Vorlesung kam der Begriff Interrupt in drei verschiedenen Varianten	n vor. Nennen Sie	
die drei Varianten und erläutern Sie deren Zweck anhand eines Beispiels.	(6P)	
2.) Erklären Sie die Begriffe User Mode und Supervisor Mode auf Prozes	ssorebene. $(2P)$	
,	,	/

Aufgabe 3: Scheduling

(10 Punkte)

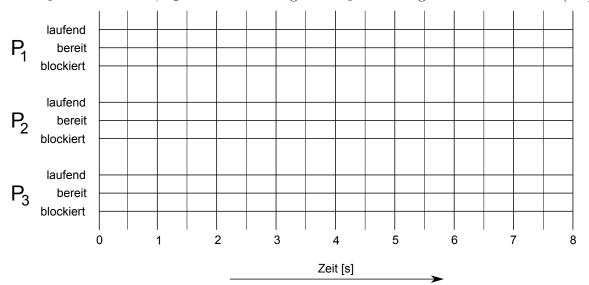
In einem System mit nur einem Prozessor sind drei Prozesse P_1 , P_2 und P_3 gegeben. Sie kommen zu unterschiedlichen Startpunkten ins System und haben unterschiedliches Laufverhalten (Rechenbedarf, Blockierungen):

- P_1 : Start bei t=0s, läuft 2,0s, blockiert für 0,5s, läuft noch einmal 0,5s und terminiert
- P_2 : Start bei t=0.5s, läuft 1,0s, blockiert für 0,5s, läuft noch einmal für 1,0s und terminiert
- P_3 : Start bei t = 1.0s, läuft 2.0s ohne Blockierung und terminiert

Tragen Sie die Prozesszustände in folgende Zeitdiagramme ein. Markieren Sie mit einem Balken auf der jeweiligen Achse, so dass zu jedem Zeitpunkt (x-Achse) ersichtlich ist, in welchem Zustand sich jeder Prozess befindet.

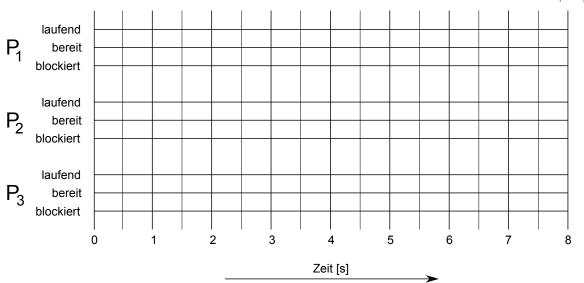
1.) Tragen Sie die Prozesszustände für die **nicht-präemptive** Strategie Highest-Priority-First ein! P_1 hat die höchste, P_2 die nächst niedrige und P_3 die niedrigste Priorität. (5 P)





2.) Tragen Sie die Prozesszustände für die Round-Robin-Strategie mit einer Zeitscheibe von 1,5s ein! (5P)





fgabe 4: Prozesse	(11 Punkte)	
Prozesse haben insbesondere die Zustände bereit , laufend und blockiert möglichen Zustandsübergänge und ihren jeweiligen Anlass.	. Nennen Sie die (8 P)	
Nennen Sie je zwei Resourcen,		
• die mehrere Threads im selben Prozess gemeinsam haben, verschiede nicht;	ne Prozesse aber	
• die jeder Thread exklusiv besitzt.		
	(3 P)	

5 Punkte)	ıfgabe 5: Seitenadressierung (15)
lesenden	haben ein System reiner Seitenadressierung vor sich. Die Größe der Seitenkacheltabelle nicht beschränkt. Das System hat aber einen TLB. Ein Anwendungsprozess führt einen leicherzugriff aus. Die SKT ist eingelagert, die Seite, von der gelesen wird, jedoch nicht.
ob dieser $(3P)$	vollständigen Sie die nun ablaufenden Schritte und geben Sie bei allen Schritten an, o Hard- oder Software abläuft (nicht zutreffendes streichen, z.B: HW /SW).
nnummer	.) HW/SW: Addition des Seitenkacheltabellen-Basisregisters und der logischen Seitenr der logischen Adresse ergibt die Adresse des SKT-Eintrags
(2 P) [.) HW/SW: Lesen des SKT-Eintrags. Welche Informationen enthält der Eintrag?
ab? Was (2P)	.) HW/SW: Parallel zu den beiden vorherigen Schritten läuft im TLB welcher Schritt a ist in diesem Fall das Ergebnis dieses Schritts?
(1 P)	.) HW/SW: Wie erkennt das System, dass die Seite ausgelagert ist?
(1 P)) HW/SW: Was passiert unmittelbar nach dieser Erkennung?
	.) HW/SW: Der Prozess wird blockiert und die Seite auf eine frei Kachel eingelagert
(2 P)	.) HW/SW: Was passiert dann?
	.) HW/SW: Der Prozess wird deblockiert und wiederholt damit die Leseoperation
	.) Die ersten drei Schritte dieser Aufgabe wiederholen sich.
und vor $(1P)$.) HW/SW: Nachdem die Seite diesmal eingelagert ist, passiert was nach Schritt 3 v Schritt 11?
	.) HW/SW: Die Speicherzelle wird gelesen. Was passiert derweil im TLB?

Aufgabe 6: Dateisysteme	(8 Punkte)	
1.) Ein Verzeichnis in einem Linux-Dateisystem speichert Paare von Namen ur z.B.	nd Integer-Zahlen,	
(".", 4713), ("", 233), ("wow", 56)		
Was bedeutet dieser Inhalt?	(5 P) [
2.) Nennen Sie mindestens 6 Attribute, die in einem Inode eines Linux-Dateisy werden.	vstems gespeichert $(3P)$	

Aufgabe 7: Speicherbelegung (6 Punkt	te)	
Sie haben ein Abbild eines Speichers gegeben, der in gleich große Blöcke von jeweils 1KiB eingete ist. Der Speicher wird in der Granularität dieser Blöcke vergeben. Bereits belegte Blöcke sind grahinterlegt.		
Die folgenden Speicherbereiche sollen nun zusammenhängend und in dieser Reihenfolge bele werden:	egt	
• A: 3 Block		
• B: 2 Blöcke		
• C: 1 Block		
• D: 3 Blöcke		
1.) Wieviel Bytes sind 1 GB? Wieviel Bytes sind 2 KiB? (2.)	P) [
2.) Tragen Sie in das Diagramm den jeweiligen Buchstaben der Belegung (also z.B. A) in de zugeteilten Block ein. Verwenden Sie zur Zuteilung den First-fit-Algorithmus, der hier worne beginnt. Geben Sie zusätzlich explizit an, falls Speicherbereiche (A-D) nicht im Speich untergebracht werden können. Markieren Sie verbleibende freie Blöcke mit einem Kreuz.	on	
(2.	P) [
3.) Verwenden Sie alternativ den Best-fit -Algorithmus und tragen Sie die Belegung in das for gende Diagramm ein. Geben Sie zusätzlich explizit an, falls Speicherbereiche (A-D) nicht in Speicher untergebracht werden können. Markieren Sie verbleibende freie Blöcke mit eine Kreuz.	im	
(2)	P) [

Auf	fgabe 8: Festplattentreiber (11 Punk	:te)		
Treib bewe	Festplattentreiber soll jeweils einen Datenblock von Platte lesen oder dorthin schreiben. I ber arbeitet mit der SCAN Strategie. Der Schreib/Lesekopf steht gerade über der Spur 34 u gt sich derzeit zu höheren Nummern. Die folgenden (noch nicht sortierten) Aufträge stel	ınd		
an:	78, 17, 9, 47, 24.			
1.)	Geben Sie die Reihenfolge der Aufträge an, in der diese abgearbeitet werden. Berechnen außerdem die Zahl der dabei stattfindenden Spurwechsel (jede einzelne überstrichene Sp			
2.)	Bestimmen Sie die Reihenfolge der Aufträge und die dabei stattfindenden Spurwechsel (je einzelne überstrichene Spur zählt), falls eine C-SCAN Strategie für Teilaufgabe 1 verwen worden wäre. Der Schreib- und Lesekopf beginnt auch hier in aufsteigender Richtung. (3	\det		
3.)	Ein Treiber mit SCAN-Strategie hat derzeit die bereits gemäß SCAN sortierte Auftragsli 15, 11, 2, 32, 47. Während der Treiber den Auftrag bei Spur 11 bearbeitet, kommen Auftra auf Spuren 19, 5 und 1 dazu. Wie lautet die vollständige und korrekt sortierte Auftragsfodes Treibers? (1)	äge		
4.)	Wofür steht die Abkürzung DMA? Erklären Sie das prinzipielle Konzept von DMA. (3	- - - -		
		-		

u	gabe 9: Ein Kessel Buntes	(9 Punkte)	
)	Welches Problem hat die Einerkomplementdarstellung?	(1 P)	
2.)	Welche möglichen Bitbreiten kann ein in UTF-8 codiertes Symbol haben?	(2 P)	
3.)	Nennen Sie die drei klassischen UNIX Rechte	(3 P)	
)	Weshalb benötigen moderne CPUs Hardwareunterstüzung für Virtualisierung?	(2 P)	
5.)	Was versteht man unter Batch-Betrieb?	(1 P)	

Zusatzblatt zu Aufgabe ____:

CdBS/FIII 2017