

Institut für Telematik

Prof. Dr. Stefan Fischer und Prof. Dr.-Ing. Horst Hellbrück

Klausur im Fach "Betriebssysteme und Netze - Probeklausur"

02. Juli 2019

Die Probeklausur dient nur der eigenen Vorbereitung auf die eigentliche Klausur:

- Die Bearbeitung der Probeklausur ist optional, sie wird weder abgegeben noch bewertet.
- Der Umfang der Klausur entspricht ungefähr der zu erwartenden Klausur.
- Die Inhalte der Klausur sind repräsentativ, jedoch nur beispielhaft und decken nicht das gesamte mögliche Aufgabenspektrum ab.
- Die Gesamt-Punkteverteilung kann in der eigentlichen Klausur abweichen.
- Eine Musterlösung für die Probeklausur wird nicht zur Verfügung gestellt.

Folgende Hinweise zur Bearbeitung werden in der Klausur zu finden sein:

- Es sind keinerlei Hilfsmittel zugelassen.
- Die Bearbeitungszeit beträgt 90 Minuten.
- Diese Klausur umfasst 16 Seiten. Prüfen Sie Ihr Exemplar auf Vollständigkeit.
- Notieren Sie alle Lösungen direkt auf den Aufgabenblättern.
- Schreiben Sie nicht mit Bleistift, sondern mit Tinte oder Kugelschreiber. Verwenden Sie keinen Rotstift.
- Vermerken Sie auf jedem abgegebenen Blatt Ihren vollständigen Namen und Ihre Matrikelnummer.

Aufgabe	maximale Punktzahl	erreichte Punktzahl	Kürzel
1	5 Punkte		
2	9 Punkte		
3	16 Punkte		
4	5 Punkte		
5	5 Punkte		
6	8 Punkte		
7	14 Punkte		
8	8 Punkte		
Summe:	70 Punkte		

Mata	
Note:	

Name, Vorname:	Matrikel-Nr.:
----------------	---------------

Aufgabe 1: Multiple Choice

(5 Punkte)

Bewerten Sie durch Ankreuzen, welche der folgenden Aussagen korrekt bzw. nicht korrekt sind. Ein richtig gesetztes Kreuz gibt 0,5 Punkte, ein falsch gesetztes Kreuz -0,5 Punkte. Aussagen, die mit keinem Kreuz versehen werden, gehen nicht in die Bewertung ein. Die minimale Punktzahl beträgt 0 Punkte.

orrekt	falsch	
		Der Begriff Thrashing bezeichnet das Problem drastisch ansteigender Seitenfehler und kann durch zuviele parallele Prozesse verursacht werden.
		Eine Stack arbeitet nach dem LIFO (Last-In-First-Out) Prinzip.
		Die Standardisierung von Betriebsystemfunktionen soll die Portabilität von Programmen verbessern.
		Der Kontextwechsel zwischen Threads ist effizienter als zwischen Prozessen.
		Deadlocks können vollständig vermieden werden, wenn alle Betriebsmittel entzogen werden können.
		Mittels Paging kann ein Betriebssystem seinen Prozessen mehr virtuellen Speicher zur Verfügung stellen, als tatsächlicher physikalischer Arbeitsspeicher existiert.
		Spooling ist dann besonders geeignet, wenn die Verarbeitungszeit kurz ist.
		Es kann immer nur eine virtuelle Maschine auf einer realen Maschine betrieben werden.
		Threads eines Prozesses besitzen verschiedene Adressräume.
		Beim Shortest-Remaining-Time-Next Scheduling kann es nicht dazu kommen, dass Prozesse mit einer langen Ausführungszeit niemals dran kommen (Starvation).

Aufgabe 2: Grundlagen Betriebssysteme (9 Punkte)

a) Erklären Sie die Unterschiede zwischen den Begriffen *Datei*, *Programm*, *Prozess* und *Thread*. Erläutern Sie weiterhin deren Beziehungen, sofern vorhanden. (4 Punkte)

b) Erklären Sie die Begriffe Kritischer Abschnitt und Race Condition und deren Verhältnis zueinander. (3 Punkte)

Name, Vorname:	Matrikel-Nr.:
c) Warum werden Dateien vor der Ausgabe ar	n einen Drucker zunächst in einem Spooling-

(2 Punkte)

Ordner zwischengespeichert?

Aufgabe 3: Prozesse

(16 Punkte)

Scheduling-Verfahren

Fünf Prozesse (A bis E) sollen auf einem Rechner mit einer CPU ausgeführt werden. Sie besitzen die folgenden Ankunfts- und Rechenzeiten:

Prozess	Р	Q	R	S	Т
Ankunftszeit (min)	0	0	4	7	9
Rechenzeit (min)	6	3	13	1	7

Geben Sie den Schedule-Verlauf der Prozesse für die folgenden Scheduling-Verfahren in **Gantt-Charts** wieder. Geben Sie außerdem für jeden aufgeführten Schedulingalgorithmus die **durchschnittliche Wartezeit** und die **durchschnittliche Verweildauer** an. (6 Punkte)

Hinweis: Sollte zu einem Zeitpunkt mehrere Prozesse in Frage kommen, wenden Sie als zusätzlichen Algorithmus First-Come First-Served (FCFS)-Scheduling an.

Ein Prozess der zum Zeitpunkt 4 ankommt kann "im" 5. Kästchen bearbeitet werden.

a) Round Robin mit Zeitscheibenlänge 5

(5 Punkte)

0	5						10						15		

15	20					25					30		

Durchschnittliche Verweildauer:

Durchschnittliche Wartezeit:

Name.	Vorname:	Matrikel-Nr.:
,		

Prozess	Р	Q	R	S	Τ
Ankunftszeit (min)	0	0	4	7	9
Rechenzeit (min)	6	3	13	1	7

b) Round Robin mit Zeitscheibenlänge 5

(5 Punkte)

()	5						10							1.	5

1	15				2	0.		25					30		

Durchschnittliche Verweildauer:

Durchschnittliche Wartezeit:

Aufgabe 4: Speicherverwaltung

(5 Punkte)

Speicherbelegung

Es werden nacheinander die in der Tabelle angegebenen Speicherbereiche angefordert. Geben Sie die Veränderungen am Speicher für die Algorithmen Best Fit und Worst Fit an.

Hinweis: Die erste Zeile jeder der nachfolgenden Tabellen zeigt jeweils die ununterbrochene Folge von freien Blöcken des gegebenen Speichers. Tragen Sie jeweils die Änderungen jeder einzelnen Anfrage in die dafür vorgesehene Tabellenzeile ein. Beispiel: Belegt Anfrage A 12 von 20 Blöcken, ist das Ergebnis A|8.

Falls zu einem Zeitpunkt mehr als ein Block für die Belegung in Frage kommt, so soll First Fit als zusätzliche Strategie angewendet werden. (5 Punkte)

a) Best Fit

KB	10	4	9	20	8	16	18	7	11	12	13
A = 12											
B = 10											
C = 9											
D=6											
E=2											

b) Worst Fit

KB	10	4	9	20	8	16	18	7	11	12	13
A = 12											
B = 10											
C = 9											
D=6											
E=2											

Name, Vorname:	Matrikel-Nr.:

Aufgabe 5: Multiple Choice

(5 Punkte)

Bewerten Sie durch Ankreuzen, welche der folgenden Aussagen korrekt bzw. nicht korrekt sind. Ein richtig gesetztes Kreuz gibt 0,5 Punkte, ein falsch gesetztes Kreuz -0,5 Punkte. Aussagen, die mit keinem Kreuz versehen werden, gehen nicht in die Bewertung ein. Die minimale Punktzahl beträgt 0 Punkte.

orrekt	falsch	
		Bei der Peer-to-Peer (P2P) Netzwerkarchitektur werden mehrere Endsysteme mit minimalem oder gar keinem Einsatz von Servern miteinander vernetzt.
		Flusskontrolle und Überlastkontrolle sind typische Eigenschaften von TCP.
		Bei der Paketvermittlung werden Daten in diskreten Einheiten durch das Netzwerk geleitet.
		Bei UDP ist ein Handshake notwendig, da dieses Protokoll verbindungslos ist.
		Wird die Implementierung einer Protokollschicht durch eine neue ersetzt, müssen alle anderen Protokollschichten an die neue Implementierung angepasst werden.
		Einer der Kernaspekte der Entwicklung des Internets war seit jeher die Sicherheit innerhalb des Internets.
		Beim FDM werden Pakete mit voller Bandbreite in immer gleichlangen Zeitrahmen in einem sich wiederholdem Muster über eine Leitung geschickt.
		HTTP/1.1 verwendet UDP als Transportprotokoll.
		Die Network Address Translation (NAT) ist eine Technik, um IPv4-Adressen in einem IPv6-Netzwerk zu verwenden.
		Socket ist ein Synonym für einen Port.

Aufgabe 6: Grundlagen

(8 Punkte)

a) Nachrichtenaustausch über das Internet wird üblicherweise mit dem Internet-Schichtenmodell erklärt. Nennen Sie alle Schichten des Modells in aufeinander aufbauender Reihenfolge, sowie jeweils ein Protokoll auf dieser Schicht. (4 Punkte)

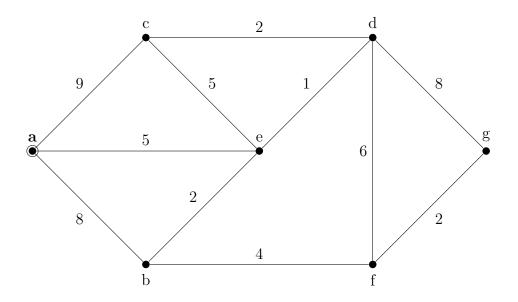
b) Erklären Sie: Wie erkennt ein UDP-Empfänger, dass Fehler bei der Übertragung von UDP-Segmenten aufgetreten sind? Besteht die Chance, dass Fehler so auch übersehen werden können? Erklären Sie! (4 Punkte)

Name.	Vorname:	 Matrikel-Nr.:

Aufgabe 7: Netzwerkschicht

(14 Punkte)

a) Gegeben ist der folgende Netzwerk-Graph:



Hierbei repräsentieren die Knoten des Graphen die Hosts des Netzwerkes, Kanten repräsentieren Netzwerk-Verbindungen zwischen Hosts, und die Gewichte der Kanten entsprechen den Kosten der Nutzung einer Verbindung.

Berechnen Sie mit Hilfe von **Dijkstras Algorithmus** die günstigsten Wege von Host **a** zu allen anderen Knoten des Netzwerks. Geben Sie dabei den Initialschritt und alle Zwischenschritte an. Nutzen Sie die nachstehende Tabelle. (6 Punkte)

Hinweise:

- Wenn für den nächsten Iterationsschritt oder die Auswahl des kürzesten Pfades mehrere Knoten zur Auswahl stehen, wählen Sie den Knoten mit dem alphabetisch kleinsten Bezeichner (z.B. s vor t).
- Dijkstras Algorithmus verwendet die folgenden Notationen:
 - -D(x) sind die (aktuellen) Kosten vom Quellknoten zu x.
 - -p(x) ist der Vorgängerknoten auf dem (aktuell) günstigsten Weg zu x.
 - $-\ N'$ ist die Menge der Knoten, für die (aktuell) der jeweils günstigste Pfad bekannt ist.

Schritt	N'	D(b), p(b)	D(c), p(c)	D(d), p(d)	D(e), p(e)	D(f), p(f)	D(g), p(g)
0							
1							
2							
3							
4							
5							
6							
7							
8							

rname:	Matrikel-Nr.:	
m PR		
in den Anfangszeiten des Inter-	nets verwendet wurden. Welches g	,
Wie funktioniert CIDR und in abzumildern?	wiefern hilft es dabei dieses Prob	lem deutlich (2 Punkte)
 IP-Adressbereiche befinden sich zen? Wieviele Adressen sind für Hinweis: Ein Term genügt für de werden. IP + Netzmaske: 12.34.56.7 Adressbereich: 	jeweils in den sich daraus ergeben ir die Hosts im jeweiligen Subnet ie Anzahl, es muss keine genaue Za 78/25	nden Subnet- z verfügbar?
	Erläutern Sie kurz das Konzept in den Anfangszeiten des Intern Problem ergab sich aus dieser Erwicken wirden. Wie funktioniert CIDR und in abzumildern? Im Folgenden sind die IP-Adress IP-Adressbereiche befinden sich zen? Wieviele Adressen sind für Hinweis: Ein Term genügt für diwerden. • IP + Netzmaske: 12.34.56.7 — Adressbereich:	Erläutern Sie kurz das Konzept der Netzklassen ("Classful Netwin den Anfangszeiten des Internets verwendet wurden. Welches a Problem ergab sich aus dieser Einteilung in Netzklassen? Wie funktioniert CIDR und inwiefern hilft es dabei dieses Problem abzumildern? Im Folgenden sind die IP-Adressen und Netzmasken von Hosts gegen IP-Adressbereiche befinden sich jeweils in den sich daraus ergeber zen? Wieviele Adressen sind für die Hosts im jeweiligen Subnet Hinweis: Ein Term genügt für die Anzahl, es muss keine genaue Zawerden. • IP + Netzmaske: 12.34.56.78/25

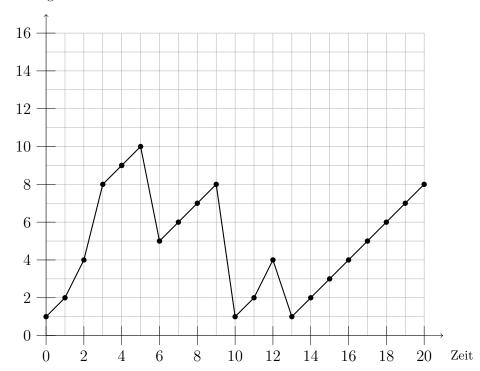
- \bullet IP: 13.37.140.199, Subnetzmaske: 255.255.192.0
 - Adressbereich:
 - Anzahl vergebbarer Adressen:

Aufgabe 8: Transportschicht

(8 Punkte)

Gegeben sei der folgende Verlauf der Größe des Sendefensters einer bestehenden TCP-Verbindung:

Fenstergröße



- a) Welche Ereignisse treten in den folgenden Zeitpunkten auf? Woran ist dies jeweils zu erkennen? (3 Punkte)
 - i) 5:
 - ii) 9:
 - iii) 12:

Name, Vorname:	Matrikel-Nr.:
b) Wie hoch wäre das neue Threshold zum Zeitpunkt Verlustereignis eintritt?	21, wenn zum Zeitpunkt 20 ein (1 Punkt)
c) In welcher Phase befindet sich die TCP-Überlastko Zeitpunkten?	ntrolle jeweils zu den folgenden (2 Punkte)
i) 1:	
ii) 7:	
iii) 10:	
iv) 13:	
d) Unter welchen Umständen könnte der Threshold na sein als vorher? Begründen Sie Ihre Antwort.	ach einem Verlustereignis höher (2 Punkte)