Musterlösung der Abschlussklausur ("Werkstück B")

Betriebssysteme und Rechnernetze

21. Juli 2021

Name:	
Vorname:	
Matrikelnummer:	

Mit dem Bearbeiten dieser schriftlichen Prüfung (Klausur) bestätigen Sie, dass Sie diese alleine bearbeiten und dass Sie sich gesund und prüfungsfähig fühlen. Mit dem Erhalt der Aufgabenstellung gilt die Klausur als angetreten und wird bewertet.

By attending this written exam, you confirm that you are working on it alone and feel healthy and capable to participate. Once you have received the examination paper, you are considered to have participated in the exam, and it will be graded.

- 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.
- Bearbeitungszeit: 60 Minuten
- Schalten Sie Ihre Mobiltelefone aus.

$\Sigma_{ m WS~A}$ $\Sigma_{ m WS~A+B}$	Note
---	------

Aufgabe:	1	2	3	4	5	6	7	8	$\Sigma_{ m WS~B}$
Max. Punkte:	7	9	6	9	7	5	10	7	60
Erreichte Punkte:									

 $\textbf{1.0}:\ 120.0\text{-}114.0,\ \textbf{1.3}:\ 113.5\text{-}108.0,\ \textbf{1.7}:\ 107.5\text{-}102.0,\ \textbf{2.0}:\ 101.5\text{-}96.0,\ \textbf{2.3}:\ 95.5\text{-}90.0,$

2.7: 89.5-84.0, **3.0**: 83.5-78.0, **3.3**: 77.5-72.0, **3.7**: 71.5-66.0, **4.0**: 65.5-60.0, **5.0**: <60

Aufgabe 1) Punkte: 1 P. (1) Nennen Sie die beiden grundsätzlichen Cache-Schreibstrategien. Write-Through und Write-Back. (2) Nennen Sie die Cache-Schreibstrategie aus Teilaufgabe 1, bei der es zu ½ P. Inkonsistenzen kommen kann. Write-Back. $\frac{1}{2}$ P. (3) Nennen Sie die Cache-Schreibstrategie aus Teilaufgabe 1, bei der die System-Geschwindigkeit geringer ist. Write-Through. ½ P. (4) Nennen Sie die Cache-Schreibstrategie aus Teilaufgabe 1, bei der sogenannte "Dirty Bits" zum Einsatz kommen. Write-Back. (5) Beschreiben Sie die Aufgabe der "Dirty Bits". 1 P. Für jede Seite im Cache wird ein Dirty Bit im Cache gespeichert, das angibt, ob die Seite geändert wurde. (6) Bei welchen Konzepten der Speicherpartitionierung entsteht interne 1 P. Fragmentierung? ☐ Dynamische Partitionierung ☑ Buddy-Algorithmus 1 P. (7) Bei welchen Konzepten der Speicherpartitionierung entsteht externe

Fragmentierung des Hauptspeichers kein Problem.

Die Prozesse müssen nicht am Stück im Hauptspeicher liegen. Darum ist die

(8) Nennen Sie die Komponente der CPU, die virtuellen Speicher ermöglicht.

(9) Erklären Sie, warum mit virtuellem Speicher der Hauptspeicher besser

Fragmentierung?

ausgenutzt wird.

☐ Statische Partitionierung☑ Dynamische Partitionierung

Memory Management Unit (MMU).

☑ Buddy-Algorithmus

½ P.

1 P.

Aufgabe 2) Punkte: ½ P. (1) Geben Sie an, welche Metadaten nicht in den Inodes gespeichert sind. Die Dateinamen (2) Nennen Sie ein Dateisystem, das Extents verwendet. $\frac{1}{2}$ P. JFS, XFS, btrfs, NTFS, ext4 (3) Nennen Sie ein Dateisystem, das Journaling verwendet. ½ P. ext3/4, ReiserFS, JFS, NTFS, XFS ½ P. (4) Nennen Sie ein Dateisystem, das Blockgruppen verwendet. ext2/31 P. (5) Beschreiben Sie die Aufgabe des Stammverzeichnis (Wurzelverzeichnis) bei FAT-Dateisystemen. Im Stammverzeichnisses (Wurzelverzeichnis) ist jede Datei und jedes Verzeichnis durch einen Eintrag repräsentiert. Hier befinden sich die Metadaten der Datei und die erste Clusternummer der Datei. (6) Beschreiben Sie die Arbeitsweise von Copy-On-Write. 2 P. Schreibzugriffe im Dateisystem ändern/löschen keine Dateiinhalte. Veränderte Inhalte werden in freie Cluster geschrieben. Anschließend werden die Metadaten auf die neue Datei angepasst. Ältere Dateiversionen bleiben erhalten und können wiederhergestellt werden. (7) Nennen Sie ein Dateisystem, das Copy-On-Write verwendet. $\frac{1}{2}$ P. ZFS, btrfs, ReFS (8) Nennen Sie <u>zwei</u> Gründe für die Unterscheidung von Benutzermodus und 1 P. Kernelmodus. Verbesserung von Stabilität und Sicherheit. 1 P. (9) Beschreiben Sie die Alternative, wenn Prozesse im Benutzermodus nicht direkt Systemaufrufe aufrufen sollen. Verwendung einer (Standard-)Bibliothek, die zuständig ist für die Kommunikationsvermittlung der Benutzerprozesse mit dem Kernel und den

Moduswechsel zwischen Benutzermodus und Kernelmodus.

Benutzerkontext, Hardwarekontext und Systemkontext.

(10) Nennen Sie die 3 Arten von Prozesskontextinformationen, die das

Betriebssystem speichert.

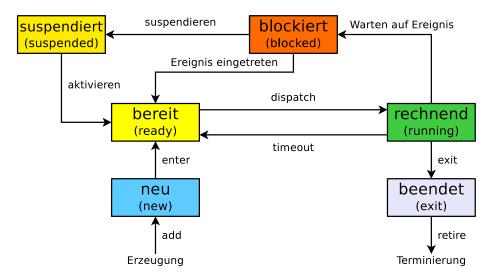
 $1\frac{1}{2}$ P.

Aufgabe 3)

Punkte:

(1) Tragen Sie die Namen der Zustände in die Abbildung des 6-Zustands-Prozessmodells ein.

3 P.



(2) Beschreiben Sie was ein Zombie-Prozess ist.

aktiver Prozess existiert.

- Ein Zombie-Prozess ist fertig abgearbeitet (via Systemaufruf exit), aber sein Eintrag in der Prozesstabelle existiert so lange, bis der Elternprozess den Rückgabewert (via Systemaufruf wait) abgefragt hat.
- (3) Erklären Sie, warum in einigen Betriebssystemen ein Leerlaufprozess existiert. 1 P. Ist kein Prozess im Zustand bereit, kommt der Leerlaufprozess zum Zug. Der Leerlaufprozess ist immer aktiv und hat die niedrigste Priorität. Durch den Leerlaufprozesses muss der Scheduler nie den Fall berücksichtigen, dass kein

1 P.

1 P.

(4) Erklären Sie den Unterschied zwischen präemptivem und nicht-präemptivem Scheduling.

Bei präemptivem Scheduling (verdrängendem Scheduling) kann einem Prozess die CPU vor seiner Fertigstellung entzogen werden.

Bei nicht-präemptivem Scheduling (nicht-verdrängendem Scheduling) kann ein Prozess die CPU so lange belegen wie er will.

Aufgabe 4)

1 P. (1) Beschreiben Sie was eine Race Condition ist. Eine unbeabsichtigten Wettlaufsituation zweier Prozesse, die auf die gleiche Speicherstelle schreibend zugreifen wollen. 1 P. (2) Erklären Sie, warum Race Conditions schwierig zu lokalisieren und zu beheben sind. Das Ergebnis eines Prozesses hängt von der Reihenfolge oder dem zeitlichen Ablauf anderer Ereignisse ab. Bei jedem Testdurchlauf können die Symptome komplett verschieden sein oder verschwinden. 1 P. (3) Beschreiben Sie, wie Race Conditions vermieden werden. Durch das Konzept der Semaphore. (4) Beschreiben Sie den Vorteil von Signalisieren und Warten gegenüber aktivem 1 P. Warten (Warteschleife). Bei aktivem Warten wird Rechenzeit der CPU wird verschwendet, weil diese immer wieder vom wartenden Prozess belegt wird. Bei Signalisieren und Warten wird die CPU entlastet, weil der wartende Prozess blockiert und zu einem späteren Zeitpunkt deblockiert wird. (5) Beschreiben Sie den Unterschied zwischen Signalisieren und Blockieren. 1 P. Signalisieren legt die Ausführungsreihenfolge der kritische Abschnitte der Prozesse fest. Blockieren sichert kritische Abschnitte. Die Reihenfolge, in der die Prozesse ihre kritische Abschnitte abarbeiten, ist nicht festgelegt. Es wird nur sichergestellt, dass es keine Überlappung in der Ausführung der kritischen Abschnitte gibt. 1 P. (6) Beschreiben Sie den Unterschied zwischen Semaphoren und Blockieren (Sperren und Freigeben). Im Gegensatz zu Semaphore kann beim Blockieren (Sperren und Freigeben) immer nur ein Prozess den kritischen Abschnitt betreten. 1 P. (7) Nennen Sie einen Vorteil von serieller gegenüber paralleler Datenübertragung. Weniger kostenintensiv und weniger aufwändig bei großen Distanzen. 1 P. (8) Nennen Sie einen Vorteil von paralleler gegenüber serieller Datenübertragung. Höhere Datenübertragungsraten sind möglich, da mehr Datenleitungen vorhanden sind. $\frac{1}{2}$ P. (9) Geben Sie an, ob Computernetze üblicherweise parallele oder serielle Datenübertragung implementieren. Serielle Datenübertragung. (10) Nennen Sie eine Technologie, die mit paralleler Datenübertragung arbeitet. $\frac{1}{2}$ P. ATA, SCSI, ISA, PCI, Front Side Bus, IEEE-1284, Drucker-Port

Punkte:

Aufgabe 5)

Punkte:

(1) Eine Webcam auf der Oberfläche des (Zwerg-)Planeten Pluto sendet Bilder zur Erde. Jedes Bild ist $15 \,\mathrm{MB} \ (1 \,\mathrm{MB} = 2^{20} \,\mathrm{Byte})$ groß. Berechnen Sie, wie lange die Übertragung eines Bildes bis zum Kontrollzentrum auf der Erde dauert.

(Hinweis: Die Netzwerkverbindung ist eine Punkt-zu-Punkt-Verbindung.)

Datenrate = 1 kbps (Kilobit pro Sekunde) = $1 * 10^3$ Bit pro Sekunde Signalausbreitungsgeschwindigkeit = $299.792.458 \,\mathrm{m/s}$

Wartezeit = 0s

 $Distanz = 6.000.000.000.000 m = 6 * 10^{12} m$

(Hinweis: An seinem entferntesten Punkt, wenn sich Erde und Pluto auf den gegenüberliegenden Seiten der Sonne befinden, ist Pluto 7,5 Milliarden Kilometer von der Erde entfernt. An ihrem nächsten Punkt sind Pluto und Erde nur 4,28 Milliarden km voneinander entfernt. Für die weiteren Berechnungen – um es einfach zu halten – verwenden wir 6 Milliarden km = 6.000.000.000 km)

Umwandlung von Bytes in Bits: (1 Punkt)

Dateigröße: 15 MB = 15.728.640 Bytes = 125.829.120 Bits

Verständnis für die Bedeutung von Latenz: (1 Punkt)

Latenz = Ausbreitungsverzögerung + Übertragungsverzögerung + Wartezeit Ausbreitungsverzögerung berechnen: (1 Punkt)

Ausbreitungsverzögerung = $6.000.000.000.000 \,\mathrm{m} / 299.792.458 \,\mathrm{m/s} = 20013,845 \,\mathrm{s}$ Übertragungsverzögerung berechnen: (1 Punkt)

Übertragungsverzögerung = $125.829.120\,\mathrm{Bits}$ / $1000\,\mathrm{Bits/s}$ = $125829,129\,\mathrm{s}$

Latenz berechnen: (1 Punkt)

Latenz = 20013,845 s + 125829,129 s + 0 s $= 145842,974 \,\mathrm{s} = 2430 \,\mathrm{m} \, 42,974 \,\mathrm{s} = 40 \,\mathrm{h} \, 30 \,\mathrm{m} \, 42,974 \,\mathrm{s}$

(2) Nennen Sie den Namen der Schicht im hybriden Referenzmodell, in der Pakete ausgetauscht werden.

 $\frac{1}{2}$ P.

Vermittlungsschicht

(3) Nennen Sie den Namen der Schicht im hybriden Referenzmodell, in der Signale ausgetauscht werden.

 $\frac{1}{2}$ P.

5 P.

Bitübertragungsschicht

(4) Nennen Sie den Namen der Schicht im hybriden Referenzmodell, in der Rahmen (Frames) ausgetauscht werden.

 $\frac{1}{2}$ P.

Sicherungsschicht

(5) Nennen Sie ein Protokoll der Sicherungsschicht.

 $\frac{1}{2}$ P.

Ethernet, WLAN, Bluetooth, etc.

Aufgabe 6)

Punkte:

(1) Beschreiben Sie, warum das hybride Referenzmodell verglichen mit dem TCP/IP-Referenzmodell näher an der Realität ist.

2 P.

Das hybride Referenzmodell bildet die Funktionsweise von Computernetzen realistisch ab. Es unterscheidet die Bitübertragungsschicht und Sicherungsschicht. Es unterteilt die Anwendungsschicht nicht. Es kombiniert die Vorteile des TCP/IP-Referenzmodells und des OSI-Referenzmodells, ohne deren jeweilige Nachteile zu übernehmen.

(2) Beschreiben Sie was der ARP-Cache ist.

1 P.

Der ARP-Cache ist eine Tabelle mit IP-Adressen und MAC-Adressen die zusammen gehören. Sie dient zur Beschleunigung der Adressauflösung.

2 P.

(3) Fehlererkennung mit dem CRC-Verfahren. Prüfen Sie, ob der empfangene Rahmen korrekt übertragen wurde.

Übertragener Rahmen: 11010011111100

Generatorpolynom: 100101

```
1101001111100
100101||||||
-----v|||||
100101|||||
100101|||
-----vvv||
110111|||
100101||
-----vv
```

00 => Der Rahmen wurde korrekt übertragen

Aufgabe 7)

Punkte:

(1) Berechnen Sie die erste und letzte Hostadresse, die Netzadresse und die Broadcast-Adresse des Subnetzes.

4 P.

IP-Adresse: 151.175.31.100 10010111.10101111.00011111.01100100
Netzmaske: 255.255.255.128 11111111.11111111.1111111.110000000

Netzadresse? 151.175.31.0 10010111.10101111.00011111.00000000

Erste Hostadresse? 151.175.31.1 10010111.10101111.000011111.00000001

Letzte Hostadresse? 151.175.31.126 10010111.10101111.00011111.01111110

Broadcast-Adresse? 151.175.31.127 10010111.10101111.00011111.01111111

binäre Darstellung	dezimale Darstellung	binäre Darstellung	dezimale Darstellung		
10000000	128	11111000	248		
11000000	192	11111100	252		
11100000	224	11111110	254		
11110000	240	11111111	255		

(2) Vereinfachen Sie die IPv6-Adresse

1080:0000:0000:0000:0007:0700:0003:316b

Lösung: 1080::7:700:3:316b

(3) Vereinfachen Sie die IPv6-Adresse

2001:0c60:f0a1:0000:0000:0000:0000:0001

Lösung: 2001:C60:F0A1::1

(4) Geben Sie alle Stellen der IPv6-Adresse an: 2001::2:0:0:1

(5) Geben Sie alle Stellen der IPv6-Adresse an: 2001:0:85a4::4a1e:370:7112

Lösung: 2001:0000:85a4:0000:0000:4a1e:0370:7112

(6) Nennen Sie ein Protokoll der Bitübertragungsschicht.

Ethernet, WLAN, Bluetooth, etc.

(7) Nennen Sie ein Protokoll der Vermittlungsschicht.

Internet Protocol (IP), ICMP, etc.

(8) Nennen Sie den Fachbegriff der Adressen, die Protokolle der Transportschicht

verwenden.

Port-Nummern

 $\left(9\right)$ Nennen Sie den Fachbegriff der Adressen, die Protokolle der Sicherungsschicht

verwenden.

MAC-Adressen

1 P.

1 P.

1 P.

1 P.

 $\frac{1}{2}$ P.

½ P.

½ P.

Aufgabe 8) Punkte:
Nennen Sie den Namen der Schicht im hybriden Referenzmodell,... Punkte: $\frac{1}{2}$ P. (1) ... der das Protokoll SSH zugeordnet ist. Anwendungsschicht (2) ...in der Bridges arbeiten. $\frac{1}{2}$ P. Sicherungsschicht (3) ... der das Protokoll ICMP zugeordnet ist. $\frac{1}{2}$ P. Vermittlungsschicht (4) ...in der Repeater arbeiten. $\frac{1}{2}$ P. Bitübertragungsschicht (5) ...der das Protokoll SMTP zugeordnet ist. ½ P. Anwendungsschicht (6) ...in der Router arbeiten. ½ P. Vermittlungsschicht (7) ...in der L2-Switche arbeiten. ½ P. Sicherungsschicht (8) ...der das Protokoll TCP zugeordnet ist. $\frac{1}{2}$ P. Transportschicht (9) ... in der DSL- und LTE-Modems arbeiten. $\frac{1}{2}$ P. Sicherungsschicht $\frac{1}{2}$ P. (10) ... in der L3-Switche arbeiten. Vermittlungsschicht (11) ...in der Hubs arbeiten. $\frac{1}{2}$ P. Bitübertragungsschicht (12) ... der das Protokoll HTTP zugeordnet ist. $\frac{1}{2}$ P. Anwendungsschicht (13) ...der das Protokoll UDP zugeordnet ist. ½ P. Transportschicht (14) ...der das Protokoll NTP zugeordnet ist. $\frac{1}{2}$ P.

Anwendungsschicht