Name:

Musterlösung der Abschlussklausur ("Werkstück B")

Betriebssysteme und Rechnernetze

20. Juli 2022

| 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.

| $\Sigma_{ m WS~A}$ ——— | | $\sum_{ m WS~A+B}$ — | | | Note | | | | | |
|------------------------|---|----------------------|---|----|------|---|---|---|---|--------------------|
| Aufgabe: | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | $\Sigma_{ m WS~B}$ |
| Max. Punkte: | 7 | 8 | 5 | 10 | 6 | 8 | 6 | 6 | 4 | 60 |
| Erreichte Punkte: | | | | | | | | | | |

1.0: 120.0-114.0, 1.3: 113.5-108.0, 1.7: 107.5-102.0, 2.0: 101.5-96.0, 2.3: 95.5-90.0, 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: von 7

(1) Zu jedem Zeitpunkt kann nur ein einziges Programm laufen. Nennen Sie den passenden Fachbegriff für diese Betriebsart.

½ P.

Einzelprogrammbetrieb (Singletasking).

(2) Nennen Sie <u>einen</u> Nachteil von minimalen Kernen (Mikrokerneln). Mögliche Antworten sind. ½ P.

- Langsamer wegen der größeren Zahl von Kontextwechseln.
- Entwicklung eines neuen (Mikro-)kernels ist eine komplexe und langwierige Aufgabe. Häufig dauert es mehrere Jahre bis eine gewachsene Stabilität erreicht ist.
- (3) Nennen Sie <u>ein</u> Beispiel für ein Betriebssystem mit einem hybriden Kern. Windows

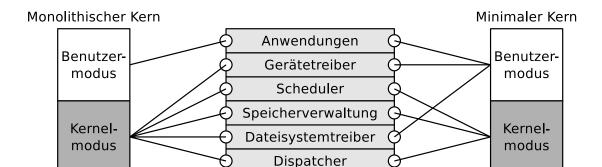
½ P.

(4) Nennen Sie <u>ein</u> Beispiel für ein Betriebssystem mit einem monolithischen Kern. Linux

½ P.

(5) Die mittlere Spalte des Bildes enthält Funktionen eines Betriebssystems. Zeichnen Sie von jeder Komponente eine Linie nach links und eine Linie nach rechts, um sowohl für monolithische Kernel als auch für Mikrokernel anzugeben, ob die Komponente zum Kernelmodus oder zum Benutzermodus gehört.

3 P.



(6) Erklären Sie, warum in 32-Bit- und 64-Bit-Systemen mehrstufiges Paging und nicht einstufiges Paging verwendet wird.

2 P.

Bei 32-Bit-Betriebssystemen mit einer Seitenlänge von 4 kB kann die Seitentabelle jedes Prozesses 4 MB groß sein. Bei 64 Bit-Betriebssystemen können die Seitentabellen wesentlich größer sein. Mehrstufiges Paging reduziert die Hauptspeicherbelegung, da einzelne Seiten der verschiedenen Stufen in den Auslagerungsspeicher verschoben werden können, um Speicherkapazität im Hauptspeicher freizugeben.

| Auf | fgabe 2 | 2) | Punkte: von 8 | |
|-----|--------------------------------|---|---|------|
| (1) | Fragmentierun Statische P | ng? artitionierung e Partitionierung | icherpartitionierung entsteht interne | 1 P. |
| (2) | Fragmentierur Statische P | ng? Partitionierung e Partitionierung | icherpartitionierung entsteht externe | 1 P. |
| (3) | Partitionierun und Best Fit | ng. Geben Sie für j die Nummer der fr | chört zu einem Speicher mit dynamischer deden der drei Algorithmen First Fit, Next Fit reien Partition an, die der entsprechende en Prozess einzufügen, der 21 MB Speicher | 3 P. |
| | a) First Fit: 2 | ? | b) Next Fit: 7 c) Best Fit: 8 | |
| | letzter zugev | wiesener Bereich – | $ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$ | |
| (4) | ausgenutzt wi | rd. | llem Speicher der Hauptspeicher besser Stück im Hauptspeicher liegen. Darum ist die | 1 P. |
| | | | hers kein Problem. | |
| (5) | Beschreiben S | sie was Mapping b | eim Speicher ist. | 1 P. |
| | Abbilden des | virtuellen Speiche | rs auf den realen Speicher. | |
| (6) | | Sie was Swapping i | | 1 P. |
| | | in- und Auslagern Indspeicher (Festp | s von Daten in den/vom Arbeitsspeicher vom/in latten/SSDs). | |

| Aufgabe | 3) | Punkte: von | 5 |
|---|--|---|------|
| (1) Gegeben ist | folgender Dateisystembaum: | | 2 P. |
| / bin boot dev | | | |
| img log log thu src log log ada mai | imb ctories apters in - worker.py - app.py | | |
| L— mis | - test_factory.py - test_save.py | save.pv an: | |
| | test_save.py | and the same | |
| Geben Sie de main/app.py | en relativen Pfad von src zu 7 | ι app.py an: | |
| ` ' | as Kommando an, mit dem S beitsverzeichnis in der Shell | Sie den absoluten Pfad zu Ihrem ausgeben können. | ½ P. |
| (3) Die Bash She | ell ist ein | | ½ P. |
| ☐ Booster ☐ Compiler | □ Mixer ⊠ Interpreter | ☐ Alles davon ☐ Nichts davon | |
| , | Sie die Aufgabe des Dispatc Dispatchers ist die Umsetzu | hers. ing der Zustandsübergänge der Prozess | 1 P. |
| (5) Beschreiben Er legt die A | Sie die Aufgabe des Schedul Ausführungsreihenfolge der F Algorithmen fest. | ers. | 1 P. |

Aufgabe 4)

Punkte: von 10

(1) Die beiden Prozesse P_A (4 ms CPU-Rechenzeit) und P_B (26 ms CPU-Rechenzeit) sind zum Zeitpunkt 0 beide im Zustand bereit und sollen nacheinander ausgeführt werden.

6 P.

Schreiben Sie die fehlenden Werte in die Tabelle.

Hinweise:

Rechenzeit ist die Zeit, die der Prozess Zugriff auf die CPU benötigt, um komplett abgearbeitet zu werden.

Laufzeit = "Lebensdauer" = Zeitspanne zwischen dem Anlegen und Beenden eines Prozesses = (Rechenzeit + Wartezeit).

| Reihen- folge | P_A | $\begin{array}{c} \mathbf{fzeit} \\ P_B \end{array}$ | Durch- schnittl. Laufzeit | Wart P_A | ezeit P_B | Durch- schnittl. Wartezeit |
|------------------|-------|--|---------------------------------|------------|-------------|----------------------------------|
| P_A, P_B | 4 | 30 | 17 | 0 | 4 | 2 |
| P_B, P_A | 30 | 26 | 28 | 26 | 0 | 13 |

(2) Beschreiben Sie, welche Erkenntnisse sich aus den Werten, die Sie in der Tabelle in (1) eingetragen haben, herleiten lassen.

2 P.

Läuft ein Prozess mit kurzer Laufzeit vor einem Prozess mit langer Laufzeit, verschlechtern sich Laufzeit und Wartezeit des langen Prozesses wenig. Läuft ein Prozess mit langer Laufzeit vor einem Prozess mit kurzer Laufzeit, verschlechtern sich Laufzeit und Wartezeit des kurzen Prozesses stark. Darum ist es ratsam, Prozesse mit kurzer Laufzeit vor Prozessen mit langer Laufzeit abzuarbeiten, wenn beim Scheduling eine niedrige durchschnittliche Laufzeit und Wartezeit angestrebt werden.

(3) Nennen Sie die Scheduling-Methode, die moderne Windows-Betriebssysteme verwenden.

1 P.

Multilevel-Feedback-Scheduling

(4) Nennen Sie die Scheduling-Methode, die moderne Linux-Betriebssysteme verwenden.

1 P.

Completely Fair Scheduling (CFS)

| Auf | gabe 5 |) | Pur | nkte: | von 6 | |
|-----|---|----------------|------------------------------|-----------------|--|------|
| (1) | Geben Sie an, v | | ten <u>nicht</u> in den I | nodes gespeich | ert sind. | ½ P. |
| (2) | Nennen Sie <u>ein</u> JFS, XFS, btrf | | das Extents verwe | endet. | | ½ P. |
| (3) | Nennen Sie <u>ein</u> ext3/4, ReiserF | | das Journaling ver S, XFS | rwendet. | | ½ P. |
| (4) | Nennen Sie <u>ein</u> ext2/3 | Dateisystem, | das Blockgruppen | verwendet. | | ½ P. |
| (5) | Beschreiben Sie Eine unbeabsic Speicherstelle s | htigten Wettla | ufsituation zweier | Prozesse, die a | auf die gleiche | 1 P. |
| (6) | Wenn zwei Probezeichnet man | _ | insame Ressource ag als | n (z. B. Daten) |) zugreifen, | 1 P. |
| | \square Allokation \boxtimes Kooperation | | ☐ Kommunikatio☐ virtuell | on | ☐ Alles davon ☐ Nichts davon | |
| | $({\it Hinweis: Eine}$ | einzige Antwo | rt ist korrekt.) | | | |
| (7) | Wenn ein Proze bezeichnet man | _ | seiner Daten zu ei 1g als | inem zweiten F | Prozess sendet, | 1 P. |
| | \square Allokation \square Kooperation | | ⊠ Kommunikatio □ virtuell | on | ☐ Alles davon ☐ Nichts davon | |
| | (Hinweis: Eine | einzige Antwo | rt ist korrekt.) | | | |
| (8) | Kreuzen Sie da vorherigen Teila | | das elementar für | die Antworten | aus den beiden | 1 P. |
| | ☐ Orchestrieru ☐ Serialisierun | ~ | ☐ Highlighting ☐ Bypassing | | \square Parallelisierung \boxtimes Synchronisation | |
| | (Hinweis: Eine | einzige Antwo | rt ist korrekt.) | | | |

| | fgabe 6) Punkte: unen Sie den Namen der Schicht im hybriden Referenzmo | von 8 odell, | |
|------|--|--------------|------|
| (1) | der das Protokoll WLAN zugeordnet ist. Bitübertragungsschicht oder Sicherungsschicht | | ½ P. |
| (2) | \ldots in der Segmente ausgetauscht werden. Transportschicht | | ½ P. |
| (3) | in der Bridges arbeiten. Sicherungsschicht | | ½ P. |
| (4) | \dots der das Protokoll IP (Internet Protocol) zugeordnet $Vermittlungsschicht$ | ist. | ½ P. |
| (5) | in der Repeater arbeiten. Bitübertragungsschicht | | ½ P. |
| (6) | der das Protokoll Ethernet zugeordnet ist. Bitübertragungsschicht oder Sicherungsschicht | | ½ P. |
| (7) | in der Pakete ausgetauscht werden. Vermittlungsschicht | | ½ P. |
| (8) | in der Router arbeiten. Vermittlungsschicht | | ½ P. |
| (9) | in der (L2-)Switche arbeiten. Sicherungsschicht | | ½ P. |
| (10) | \dots der das Protokoll UDP zugeordnet ist. Transportschicht | | ½ P. |
| (11) | \ldots in der DSL- und LTE-Modems arbeiten. Sicherungsschicht | | ½ P. |
| (12) | \ldots in der Rahmen ausgetauscht werden. Sicherungsschicht | | ½ P. |
| (13) | in der Hubs arbeiten. Bitübertragungsschicht | | ½ P. |
| (14) | \dots der das Protokoll HTTP zugeordnet ist. Anwendungsschicht | | ½ P. |
| (15) | \dots der das Protokoll TCP zugeordnet ist. Transportschicht | | ½ P. |
| (16) | in der Signale ausgetauscht werden. Bitübertragungsschicht | | ½ P. |

| Auf | fgabe 7) | Punkte: von 6 | |
|-----|---|--|------|
| (1) | verbunden ist und den Innenleite | enden Leiters durch die Umhüllung mit der | 1 P. |
| (2) | verdrillten Signalleitungen und n verwenden. | e Ethernet-Standards Twisted-Pair-Kabel mit nicht Kabel mit parallelen Signalleitungen | 1 P. |
| | - | sseren Schutz gegen magnetischen Wechselfelder ngen von außen als Adern, die nur parallel | |
| (3) | Beschreiben Sie, warum Repeate Adressen benötigen. | er und Hubs keine physischen oder logischen | 1 P. |
| | Sie leiten empfangene Signale nu Zudem arbeiten sie transparent u Bitübertragungsschicht. | ır weiter. Dafür brauchen Sie keine Adressen. und kommunizieren nur auf der | |
| (4) | □ IP-Adresse des Senders □ MAC-Adresse des Senders □ Hostname des Empfängers □ Information, welches Transpor □ Präambel um den Empfänger □ Port-Nummer des Empfängers □ CRC-Prüfsumme □ Information, welches Anwendu □ VLAN-Tag □ MAC-Adresse des Empfängers □ IP-Adresse des Empfängers □ IP-Adresse des Empfängers □ Information, welches Protokoli □ Hostname des Senders | zu synchronisieren s ungsprotokoll verwendet wird | 3 P. |
| | Port-Nummer des Senders | gungomedium ubertragen werden | |

Aufgabe 8)

Punkte: von 6

(1) Fehlererkennung mit dem CRC-Verfahren. Berechnen Sie den zu übertragenen Rahmen.

3 P.

Generatorpolynom: 100101 Nutzdaten: 11010011

Das Generatorpolynom hat 6 Stellen. Also werden 5 Nullen an den Rahmen (die Nutzdaten) angehängt.

Rahmen mit angehängten 0-Bits: 1101001100000

```
1101001100000

100101|||||||
-----v||||||

100011||||||

100101|||

110100|||

100101||

100101||

100101||

11000 = Rest
```

Zu übertragener Rahmen: 11010011111100

Übertragener Rahmen: 1101001110100

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

3 P.

```
Generatorpolynom: 100101
1101001110100
100101|||||||
-----v|||||
100101|||||
100101|||
110110|||
100101|||
100101||
-----vv
1000 => Fehler
```

Der empfange Rahmen wurde nicht korrekt übertragen!

Aufgabe 9)

Punkte: von 4

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

4 P.

151.175.31.100 IP-Adresse: 10010111.10101111.00011111.01100100 Netzmaske: 255.255.254.0 11111111.11111111.11111110.0000000 10010111.10101111.00011110.0000000 Netzadresse? 151.175.30.0 10010111.10101111.00011110.0000001 151.175.30.1 Erste Hostadresse? 10010111.10101111.00011111.11111110 Letzte Hostadresse? 151.175.31.254 Broadcast-Adresse? 151.175.31.255 10010111.10101111.00011111.11111111

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