Übungsblatt 2

Aufgabe 1 (Digitale Datenspeicher)

- 1. Nennen Sie einen digitalen Datenspeicher, der mechanisch arbeitet.
- 2. Nennen Sie zwei rotierende magnetische digitale Datenspeicher.
- 3. Nennen Sie zwei nichtrotierende magnetische digitale Datenspeicher.
- 4. Nennen Sie vier Vorteile von Datenspeicher ohne bewegliche Teile gegenüber Datenspeichern mit beweglichen Teilen.
- 5. Beschreiben Sie was wahlfreier Zugriff ist.
- 6. Nennen Sie einen nicht-persistenten Datenspeicher.
- 7. Der Speicher eines Computersystems wird in die Kategorien Primärspeicher, Sekundärspeicher und Tertiärspeicher unterschieden. Auf welche Kategorie(n) kann der Prozessor direkt zugreifen?
- 8. Nennen Sie die Kategorie(n) aus Teilaufgabe 7, auf die der Prozessor nur über einen Controller zugreifen kann.
- 9. Nennen Sie für jede Kategorie aus Teilaufgabe 7 zwei Beispiele.
- 10. Erklären Sie, warum Speicherseiten in den oberen Schichten der Speicherhierarchie ständig ersetzt werden.

Aufgabe 2 (Cache-Schreibstrategien)

- 1. Nennen Sie die beiden grundsätzlichen Cache-Schreibstrategien.
- 2. Nennen Sie die Cache-Schreibstrategie aus Teilaufgabe 1, bei der es zu Inkonsistenzen kommen kann.
- 3. Nennen Sie die Cache-Schreibstrategie aus Teilaufgabe 1, bei der die System-Geschwindigkeit geringer ist.
- 4. Nennen Sie die Cache-Schreibstrategie aus Teilaufgabe 1, bei der sogenannte "Dirty Bits" zum Einsatz kommen.
- 5. Beschreiben Sie die Aufgabe der "Dirty Bits".

Inhalt: Themen aus Foliensatz 2 Seite 1 von 10

Aufgabe 3 (Speicherverwaltung)

1.	Bei welchen Ko tierung?	nzepten der Spei	cherpartitionier.	rung entsteht interne Fragmen-
	☐ Statische Par ☐ Dynamische ☐ Buddy-Algor	Partitionierung		
2.	Bei welchen Kortierung?	nzepten der Spei	cherpartitionier	ung entsteht externe Fragmen-
	☐ Statische Par ☐ Dynamische ☐ Buddy-Algor	Partitionierung		
3.	Welches Konzep passt?	ot zur Speicherve	rwaltung sucht	den freien Block, der am besten
	\square First Fit	□ Next Fit	\square Best fit	\square Random
4.		pt zur Speicherv ssenden freien B	_	t ab dem Anfang des Adress-
	\square First Fit	□ Next Fit	\square Best fit	\square Random
5.		pt zur Speicherv eicher am Ende d	_	cückelt schnell den großen Be- s?
	\square First Fit	☐ Next Fit	\square Best fit	\square Random
6.	Welches Konzej senden Block?	pt zur Speicherve	erwaltung wähl	t zufällig einen freien und pas-
	\square First Fit	□ Next Fit	\square Best fit	\square Random
7.		ot zur Speicherve n passenden freie		ab der Stelle der letzten Block-
	\square First Fit	□ Next Fit	\square Best fit	\square Random
8.	Welches Konzep arbeitet am lan	-	erwaltung produ	uziert viele Minifragmente und
	\square First Fit	\square Next Fit	\square Best fit	\square Random
9.	-			Speicher mit dynamischer Parithmen First Fit, Next Fit und

Inhalt: Themen aus Foliensatz 2

Best Fit die Nummer der freien Partition an, die der entsprechende Algorithmus verwendet, um einen Prozess einzufügen, der 21 MB Speicher benötigt.

Aufgabe 4 (Buddy-Verfahren)

Das Buddy-Verfahren zur Zuweisung von Speicher an Prozesse soll für einen 1024 kB großen Speicher verwendet werden. Führen Sie die angegeben Aktionen durch und geben Sie den Belegungszustand des Speichers nach jeder Anforderung oder Freigabe an.

	0	128	256	384	512	640	768	896	1024
Anfangszustand					1024 KB				
65 KB Anforderung => A									
30 KB Anforderung => B									
90 KB Anforderung => C									
34 KB Anforderung => D									
130 KB Anforderung => E									
Freigabe C									
Freigabe B									
275 KB Anforderung => F									
145 KB Anforderung => G									
Freigabe D									
Freigabe A									
Freigabe G									
Freigabe E									

Aufgabe 5 (Real Mode und Protected Mode)

1. Beschreiben Sie wie der Real Mode arbeitet.

- 2. Beschreiben Sie warum der Real Mode für Mehrprogrammbetrieb (Multitasking) ungeeignet ist.
- 3. Beschreiben Sie wie der Protected Mode arbeitet.
- 4. Beschreiben Sie was virtueller Speicher ist.
- 5. Erklären Sie, warum mit virtuellem Speicher der Hauptspeicher besser ausgenutzt wird.
- 6. Beschreiben Sie was Mapping ist.
- 7. Beschreiben Sie was Swapping ist.
- 8. Nennen Sie die Komponente der CPU, die virtuellen Speicher ermöglicht.
- 9. Beschreiben Sie die Aufgabe der Komponente aus Teilaufgabe 8.
- 10. Beschreiben Sie das Konzept des virtuellen Speichers mit dem Namen Paging.
- 11. Beschreiben Sie wo beim Paging interne Fragmentierung entsteht.
- 12. Geben Sie die maximale Anzahl von Speicheradressen an, die mit einem 16-Bit-Computersystem adressiert werden können.
- 13. Geben Sie die maximale Anzahl von Speicheradressen an, die mit einem 32-Bit-Computersystem adressiert werden können.
- 14. Erklären Sie, warum in 32-Bit- und 64-Bit-Systemen mehrstufiges Paging und nicht einstufiges Paging verwendet wird.
- 15. Berechnen Sie die physische 16-Bit-Speicheradresse unter Verwendung der Adressumrechnung mit einstufigem Paging. Ergänzen Sie die einzelnen Bits in der physischen 16-Bit-Adresse.

Inhalt: Themen aus Foliensatz 2 Seite 4 von 10

Virtuelle (logische) 16 Bit Adresse

0 0 0 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1

Seitentabelle

000110	Ρ	Δ	R	Weitere Steuerbits	1	0	0	1	0	1
000101	Ρ	D	R	Weitere Steuerbits	1	1	1	0	1	0
000010	Ρ	D	R	Weitere Steuerbits	0	0	1	0	1	1
000010	P P	D D	R R		0	0	1	0	1	1

Physische 16 Bit Adresse

ı								
-								
-1								

- 16. Beschreiben Sie den Zweck des Page-Table Base Register (PTBR).
- 17. Beschreiben Sie wie eine Page Fault Ausnahme (Exception) entsteht.
- 18. Beschreiben Sie wie das Betriebssystem auf eine Page Fault Ausnahme (Exception) reagiert.
- 19. Beschreiben Sie wie eine Access Violation Ausnahme (Exception) oder General Protection Fault Ausnahme (Exception) entsteht.
- 20. Beschreiben Sie die Auswirkung einer Access Violation Ausnahme (Exception) oder General Protection Fault Ausnahme (Exception).

Aufgabe 6 (Speicherverwaltung)

Kreuzen Sie bei jeder Aussage zur Speicherverwaltung an, ob die Aussage wahr oder falsch ist.

1.	Real Mode ist f	ür Multitasking-Systeme geeignet.
	☐ Wahr	□ Falsch
2.		Mode läuft jeder Prozess in seiner eigenen, von anderen Protetten Kopie des physischen Adressraums.
	☐ Wahr	☐ Falsch
3.	Bei statischer P	artitionierung entsteht interne Fragmentierung.
	\square Wahr	☐ Falsch

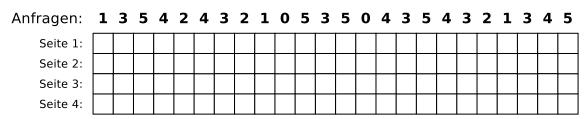
4.	Bei dynamisch	er Partitionierung ist externe Fragmentierung unmöglich.
	\square Wahr	\square Falsch
5.	Beim Paging h	aben alle Seiten die gleiche Länge.
	\square Wahr	☐ Falsch
6.	Ein Vorteil lan	ger Seiten beim Paging ist geringe interne Fragmentierung.
	\square Wahr	☐ Falsch
7.	Ein Nachteil k werden kann.	urzer Seiten beim Paging ist, dass die Seitentabelle sehr groß
	\square Wahr	☐ Falsch
8.	Die MMU über belle in physiso	rsetzt beim Paging logische Speicheradressen mit der Seitentache Adressen.
	\square Wahr	\square Falsch
9.	Moderne Betriden Paging.	ebssysteme (für x86) arbeiten im Protected Mode und verwen-
	\square Wahr	□ Falsch

Aufgabe 7 (Seiten-Ersetzungsstrategien)

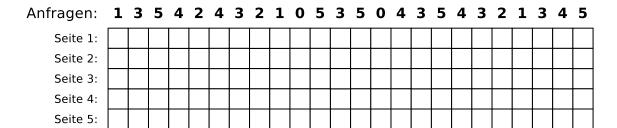
- 1. Die beste Seitenersetzungsstrategie ist die optimale Strategie. Beschreiben Sie, wie sie funktioniert.
- 2. Begründen Sie warum die optimale Ersetzungsstrategie OPT nicht implementiert werden kann.
- 3. Beschreiben Sie ein Szenario, in dem die optimale Strategie in der Praxis hilfreich ist.
- 4. Führen Sie die gegebene Zugriffsfolge mit den Ersetzungsstrategien Optimal, LRU, LFU und FIFO einmal mit einem Datencache mit einer Kapazität von 4 Seiten und einmal mit 5 Seiten durch. Berechnen Sie auch die Hitrate und die Missrate für alle Szenarien.

Inhalt: Themen aus Foliensatz 2 Seite 6 von 10

Optimale Ersetzungsstrategie (OPT):



Hitrate: Missrate:



Hitrate: Missrate: Prof. Dr. Christian Baun, Henry-Norbert Cocos Betriebssysteme und Rechnernetze (SS2023)

 $$\operatorname{FB}\ 2$$ Frankfurt Univ. of Appl. Sciences

Ersetzungsstrategie Least Recently Used (LRU):

Anfragen:	1	3	5	4	2	4	3	2	1	0	5	3	5	0	4	3	5	4	3	2	1	3	4	5
Seite 1:																								
Seite 2:																								
Seite 3:																								
Seite 4:																								
Queue:		Н																						
	Hit Mis			:																				
Anfragen:	1	3	5	4	2	4	3	2	1	0	5	3	5	0	4	3	5	4	3	2	1	3	4	5
Anfragen: Seite 1:	1	3	5	4	2	4	3	2	1	0	5	3	5	0	4	3	5	4	3	2	1	3	4	5
_	1	3	5	4	2	4	3	2	1	0	5	3	5	0	4	3	5	4	3	2	1	3	4	5
Seite 1:	1	3	5	4	2	4	3	2	1	0	5	3	5	0	4	3	5	4	3	2	1	3	4	5
Seite 1: Seite 2:	1	3	5	4	2	4	3	2	1	0	5	3	5	0	4	3	5	4	3	2	1	3	4	5
Seite 1: Seite 2: Seite 3:	1	3	5	4	2	4	3	2	1	0	5	3	5	0	4	3	5	4	3	2	1	3	4	5

Hitrate: Missrate: Ersetzungsstrategie Least Frequently Used (LFU):

Anfragen: 1 3 5 4 2 4 3 2 1 0 5 3 5 0 4 3 5 4 3 2 1 3 4 5

Seite 1: Seite 2: Seite 3: Seite 4:

Hitrate: Missrate:

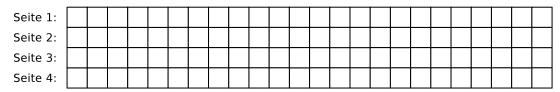
Anfragen: 1 3 5 4 2 4 3 2 1 0 5 3 5 0 4 3 5 4 3 2 1 3 4 5

Seite 1:
Seite 2:
Seite 3:
Seite 4:
Seite 5:

Hitrate: Missrate:

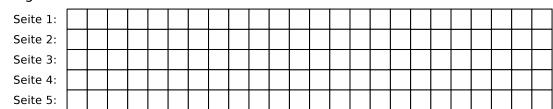
Ersetzungsstrategie FIFO:

Anfragen: 1 3 5 4 2 4 3 2 1 0 5 3 5 0 4 3 5 4 3 2 1 3 4 5



Hitrate: Missrate:

Anfragen: 1 3 5 4 2 4 3 2 1 0 5 3 5 0 4 3 5 4 3 2 1 3 4 5



Hitrate: Missrate:

- 5. Beschreiben Sie die Kernaussage der Anomalie von Laszlo Belady.
- 6. Zeigen Sie Belady's Anomalie, indem sie die gegebene Zugriffsfolge mit der Ersetzungsstrategie FIFO einmal mit einem Datencache mit einer Kapazität

von 3 Seiten und einmal mit 4 Seiten durchführen. Berechnen Sie auch die Hitrate und die Missrate für beide Szenarien.

> Hitrate: Missrate:

Anfragen: 3 2 1 0 3 2 4 3 2 1 0 4

> Hitrate: Missrate:

Inhalt: Themen aus Foliensatz 2