

KNr.

MNr.

Zuname, Vorname

Ges.)(100)

1.)(25)

2.)(30)

3.)(25)

4.)(20)

Zusatzblätter:

Bitte verwenden Sie nur dokumentenechtes Schreibmaterial!

1 Deadlock (25)

Gegeben sind zwei Prozesse P_1, P_2 und die Ressourcen R_1, R_2 und R_3 . Benötigt ein Prozess eine vom anderen Prozess belegte Ressource, so wird er auf jeden Fall bis zum Freiwerden der Ressource verzögert. Zu Beginn sind alle Ressourcen verfügbar.

Das Diagramm in Abbildung 1 zeigt die Ressource-Anforderungen der beiden Prozesse. Die Anforderungen von Prozess P_1 sind entlang der x -Achse, die Anforderungen von Prozess P_2 entlang der y -Achse aufgetragen.

Der Fortschritt von P_1 und P_2 bei der (quasi)parallelen Abarbeitung kann als Kantenzug zwischen den Punkten *start* und *end* in der Grafik eingetragen werden (siehe Buch zur Vorlesung: W. Stallings, Operating Systems).

1. Umranden und schraffieren Sie in der Grafik jene Bereiche, durch die ein solcher Kantenzug aufgrund von Ressourcenkonflikten nicht gehen kann.
2. Kennzeichnen Sie auf unterschiedliche Weise die Bereiche, die von einem Kantenzug nicht passiert werden dürfen, wenn eine Abarbeitung von P_1 und P_2 deadlockfrei erfolgen soll. Beschriften Sie diese Bereiche deutlich mit einem "D".
3. Zeichnen Sie einen Kantenzug für eine gültige, deadlockfreie Abarbeitung von P_1 und P_2 in der Grafik ein. Dieser Kantenzug soll durch möglichst viele Punkte (S_1 - S_6) führen.

Entscheiden Sie für jeden der 6 Punkte (S_1 - S_6) im Diagramm, ob der Punkt erreicht werden kann, oder nicht und kreuzen Sie dementsprechend in der untenstehenden Tabelle an.

2 Synchronisation (30)

Zum 5. Dezember wollen Sysprog Studenten ein “Krampuskränzchen” feiern. Dazu beabsichtigen sie, Maroni zu braten sowie Glühwein zu kochen. Folgende Randbedingungen müssen berücksichtigt werden.

- Es gibt 5 Kochtöpfe (à 70 Portionen) ...
- sowie 3 Backbleche (à 120 Portionen).
- Der Ofen hat 3 Herdplatten und 1 Backrohr.
- Im Backrohr hat genau ein Backblech Platz.
- Wenn das Backrohr in Betrieb ist, darf nur 1 Herdplatte verwendet werden. Wird das Backrohr nicht verwendet, können alle 3 Herdplatten verwendet werden.
- Zu Beginn des “Krampuskränzchens” sind alle Backbleche und Töpfe leer.
- Erst wenn ein Topf bzw. Blech vollständig geleert ist, wird vom Nächsten entnommen.
- Die Gäste geben ein Backblech bzw. einen Topf nur vollständig entleert wieder heraus.
- Die Lösung soll ein hohes Maß an Parallelität besitzen und dabei keine globalen Variablen verwenden.

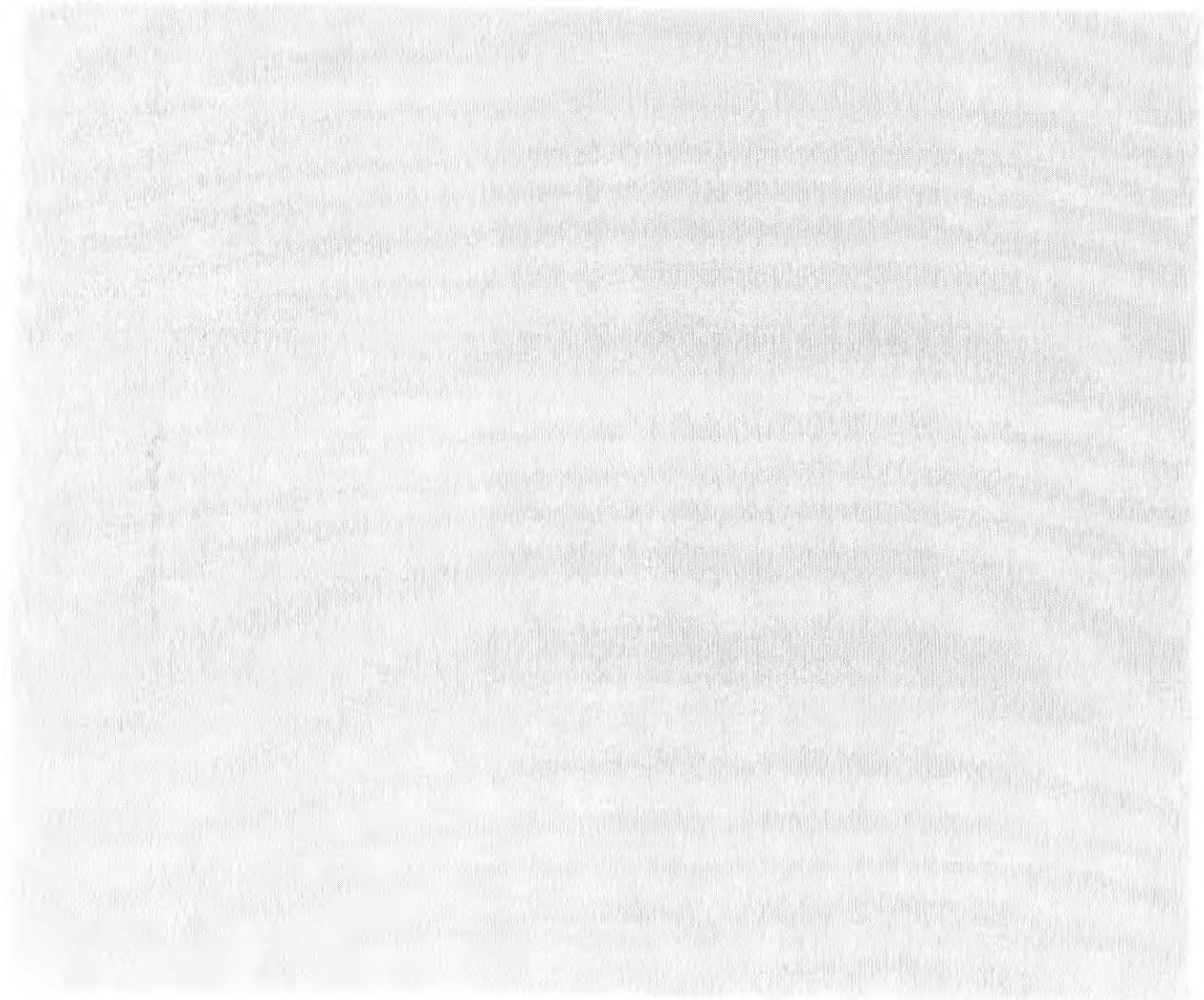
Es stehen Ihnen die folgenden Routinen für die Implementierung der drei Programme `hungriger_Student`, `Maroni_Brater` und `Gluehwein_Koch` zur Verfügung:

- `SInit(SQ, val)` Initialisiert den Sequencer *SQ* mit dem Wert *val*.
- `STicket(SQ, val)` Erhöht den Sequencer *SQ* um den Wert *val* und retourniert den neuen Wert.
- `EInit(EC, val)` Initialisiert den Eventcounter *EC* mit dem Wert *val*.
- `EWait(EC, val)` Ein Aufruf der Routine `EWait` kehrt zurück, sobald der Wert des Eventcounters $EC \geq val$ ist.
- `EAdvance(EC, val)` Erhöht den Wert des Eventcounters *EC* um *val*.
- `HoleGluehwein()` Ein durstiger Student kann durch Aufruf dieser Prozedur an Glühwein herankommen. Die Prozedur blockiert solange bis Glühwein vorhanden ist.
- `HoleMaroni()` Mit dieser Prozedur versorgt sich ein hungriger Student mit Maroni. Auch diese Prozedur blockiert bis Maroni verfügbar sind.
- `BlechHolen()` Ein Maronibrater nimmt durch diese Prozedur ein leeres Blech und stellt es bereit für den nächsten Arbeitsschritt.
- `MaroniAufsBlech()` Richtet **120 Portionen** Maroni auf einem bereitgestellten Backblech an.

2.3 Maronibrater (11)

Implementieren Sie das Programm `Maroni_Brater` das auf allen Maronibratern parallel exekutiert wird.

```
while(fest == IM_GANGE){
```



```
    GebtDenHungerden()  
}  
Aufraeumen()
```

3 Speicherverwaltung (25)

a) Translation Lookaside Buffer (12)

Das gegebene Speicherverwaltungssystem basiert auf der Paging-Technik und verwendet einen *Translation Lookaside Buffer (TLB)* mit drei Einträgen. Der TLB wird mit der **FIFO** Strategie verwaltet, d.h., wenn für eine neu einzutragende Seite kein Eintrag mehr frei ist, wird jener Eintrag ersetzt, der sich am längsten im TLB befindet. Zu diesem Zweck enthält der TLB für jeden Eintrag ein Feld (mit der Bezeichnung FIFO), das angibt, wie lange sich der entsprechende Eintrag in dem TLB befindet. Bitte beachten Sie, dass der niedrigste Wert dem am längsten im TLB befindlichen Eintrag zugeordnet ist. Der Zähler eines *neuen* Eintrags ist das um eins inkrementierte Maximum der bisherigen FIFO-Counters.

Der TLB und die benötigte Page Table werden mittels **Associative Mapping** angesprochen.

Eine virtuelle Speicheradresse hat folgendes Format:

Page#(8 Bit)	Offset (16 Bit)
--------------	-----------------

Eine physikalische Speicheradresse hat folgendes Format:

Frame#(12 Bit)	Offset (16 Bit)
----------------	-----------------

Die Speicheradressen, Frame- und Pagenummern sind im Hexadezimalsystem angegeben.

Auf der nächsten Seite ist ein Translation Lookaside Buffer und eine Page Table vorgegeben. Simulieren Sie ausgehend von diesen Daten den hintereinanderfolgenden Zugriff auf die virtuellen Speicheradressen auf den folgenden Seiten. Bitte beachten Sie dabei:

- Befindet sich eine Seite nicht im Hauptspeicher, so können Sie die Nummer des Page-Frames für die Page aus den nicht belegten frei wählen. Tragen Sie diese in der Page Table auf der nächsten Seite ein.
- Bestimmen Sie, ob es zu einem TLB Hit oder Miss kommt und ob es zu einem Main Memory Page Hit kommt oder nicht (Kreuzen Sie entsprechend **Ja** oder **Nein** an). (Hinweis: ein TLB Hit impliziert einen Page Table Hit)
- Geben Sie weiters jeweils den Inhalt des TLB **nach** dem Zugriff auf die Page an.

Virtuelle Adresse

0x223ABC

Physikalische Adresse

TLB Hit ☐ Ja ☐ Nein

Page Hit ☐ Ja ☐ Nein

Translation Lookaside Buffer

Page#	Frame#	FIFO

Virtuelle Adresse

0x3921C3

Physikalische Adresse

TLB Hit ☐ Ja ☐ Nein

Page Hit ☐ Ja ☐ Nein

Translation Lookaside Buffer

Page#	Frame#	FIFO

Virtuelle Adresse

0x031274

Physikalische Adresse

TLB Hit ☐ Ja ☐ Nein

Page Hit ☐ Ja ☐ Nein

Translation Lookaside Buffer

Page#	Frame#	FIFO

Virtuelle Adresse

0x121100

Physikalische Adresse

TLB Hit ☐ Ja ☐ Nein

Page Hit ☐ Ja ☐ Nein

Translation Lookaside Buffer

Page#	Frame#	FIFO

FIFO

A	B	A	D	E	B	A	C	A	D	A	C

page fault?

Anzahl d. page
faults:

c) Verständnisfragen (4)

- Welche dieser Replacement-Policies ist am einfachsten zu implementieren?
 - ☐ Least recently used
 - ☐ Clock algorithmus
 - ☐ First in - first out
- Um die interne Fragmentierung zu reduzieren, muss man die *Page Size*
 - ☐ verringern
 - ☐ vergrößern
- Wieviele Zugriffe auf die Pagetable benötigt ein System mit Translation Lookaside Buffer im Falle eines TLB Hits, um die virtuelle Adresse aufzulösen?

Zugriff(e)

- Im Vergleich zu den anderen Replacement-Policies produziert die *optimal policy* bei beschränkter Buffergröße
 - ☐ keine page faults
 - ☐ die wenigsten page faults
 - ☐ die meisten page faults

d) (8)

Geben Sie die Schritte an, die zum Senden und beim Empfangen einer mit einem Public Key Verfahren verschlüsselten und signierten Nachricht notwendig sind. Welche Schlüssel braucht man dabei?

