## Lösung von Übungsblatt 9

## Aufgabe 1 (Interprozesskommunikation)

1. Beschreiben Sie, was ein kritischer Abschnitt ist.

Mehrere Prozesse greifen lesend und schreibend auf gemeinsame Daten zu.

2. Beschreiben Sie, was eine Race Condition ist.

Eine unbeabsichtigten Wettlaufsituation zweier Prozesse, die auf die gleiche Speicherstelle schreibend zugreifen wollen.

3. Beschreiben 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.

4. Nennen Sie eine Möglichkeit, um Race Conditions zu vermeiden.

Durch das Konzept der Semaphore.

## Aufgabe 2 (Synchronisation)

1. Welchen Vorteil hat Signalisieren und Warten gegenüber aktivem 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 wird entlastet, weil der wartende Prozess blockiert und zu einem späteren Zeitpunkt deblockiert wird.

2. Welche beiden Probleme können durch Blockieren entstehen?

Verhungern (Starving) und Verklemmung (Deadlock).

3. Was ist der Unterschied zwischen Signalisieren und Blockieren?

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 sicherge-

Inhalt: Themen aus Foliensatz 9 Seite 1 von 14

stellt, dass es keine Überlappung in der Ausführung der kritischen Abschnitte gibt.

4. Kreuzen Sie vier Bedingungen an, die gleichzeitig erfüllt sein müssen, damit ein Deadlock entstehen kann?

☐ Rekursive Funktionsaufrufe

 □ Anforderung weiterer Betriebsmittel ⊠ Wechselseitiger Ausschluss  $\square > 128$  Prozesse im Zustand blockiert

☐ Häufige Funktionsaufrufe

☐ Iterative Programmierung ☐ Geschachtelte for-Schleifen ⊠ Zyklische Wartebedingung

⊠ Ununterbrechbarkeit

- ☐ Warteschlangen
- 5. Kommt es zum Deadlock? Führen Sie die Deadlock-Erkennung mit Matrizen durch.

Ressourcenvektor =  $\begin{pmatrix} 8 & 6 & 7 & 5 \end{pmatrix}$ 

$$Belegungsmatrix = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 1 & 0 & 4 \\ 0 & 2 & 1 & 1 \end{bmatrix} \qquad An forderungsmatrix = \begin{bmatrix} 3 & 2 & 4 & 5 \\ 1 & 1 & 2 & 0 \\ 4 & 3 & 5 & 4 \end{bmatrix}$$

Aus dem Ressourcenvektor und der Belegungsmatrix ergibt sich der Ressourcenrestvektor.

Ressourcenrestvektor = 
$$\begin{pmatrix} 3 & 2 & 6 & 0 \end{pmatrix}$$

Nur Prozess 2 kann bei diesem Ressourcenrestvektor laufen. Folgender Ressourcenrestvektor ergibt sich, wenn Prozess 2 beendet ist und seine Ressourcen freigegeben hat.

$$Ressourcenrestvektor = \begin{pmatrix} 6 & 3 & 6 & 4 \end{pmatrix}$$

Nur Prozess 3 kann bei diesem Ressourcenrestvektor laufen. Folgender Ressourcenrestvektor ergibt sich, wenn Prozess 3 beendet ist und seine Ressourcen freigegeben hat.

$$Ressourcen rest vektor = \begin{pmatrix} 6 & 5 & 7 & 5 \end{pmatrix}$$

Nun kann Prozess 1 laufen.

Es kommt nicht zum Deadlock.

## Aufgabe 3 (Kommunikation von Prozessen)

1. Was ist bei Interprozesskommunikation über gemeinsame Speichersegmente (Shared Memory) zu beachten?

Die Prozesse müssen die Zugriffe selbst koordinieren und sicherstellen, dass ihre Speicherzugriffe sich gegenseitig ausschließen. Der Sender-Prozess darf nichts aus dem gemeinsamen Speicher lesen, bevor der Sender-Prozess fertig geschrieben hat. Ist die Koordinierung der Zugriffe nicht sorgfältig  $\Longrightarrow$  Inkonsistenzen.

2. Welche Aufgabe hat die Shared Memory Tabelle im Linux-Kernel?

Unter Linux/UNIX speichert eine Shared Memory Tabelle mit Informationen über die existierenden gemeinsamen Speichersegmente. Zu diesen Informationen gehören: Anfangsadresse im Speicher, Größe, Besitzer (Benutzername und Gruppe) und Zugriffsrechte.

	Grappe) and Zagrinisteente.						
3.	3. Kreuzen Sie an, welche Auswirkun tems auf die bestehenden gemeins hat.  (Nur eine Antwort ist korrekt!)	_	'				
	□ Die gemeinsamen Speichersegm und die Inhalte werden wieder her □ Die gemeinsamen Speichersegm bleiben aber leer. Nur die Inhalte □ Die gemeinsamen Speichersegm □ Nur die gemeinsamen Speicherse das Betriebssystem in temporären	gestellt. ente werden beim sind also verlorer ente und deren In egmente sind verl	Neustart erne n. nhalte sind ver oren. Die Inha	eut angelegt cloren.			
4. Nach welchem Prinzip arbeiten Nachrichtenwarteschlangen (Message Contract (Nur eine Antwort ist korrekt!)				ige Queues)'			
	$\square$ Round Robin $\square$ LIFO	$\boxtimes$ FIFO	$\square$ SJF	$\square$ LJF			
5.	Wie viele Prozesse können über eine Pipe miteinander kommunizieren?						
	Pipes können immer nur zwischen 2 Prozessen tätig sein.						
6.	Was passiert, wenn ein Prozess in eine volle Pipe schreiben will?						
	Der in die Pipe schreibende Prozess wird blockiert.						
7.	Was passiert, wenn ein Prozess aus einer leeren Pipe lesen will?						
	Der aus der Pipe lesende Prozess wird blockiert.						
8.	Welche zwei Arten Pipes existieren?						
	Anonyme Pipes und benannte Pip	Anonyme Pipes und benannte Pipes.					

Inhalt: Themen aus Foliensatz 9 Seite 3 von 14

## FB 2: Informatik und Ingenieurwissenschaften Frankfurt University of Applied Sciences

9.	Welche zwei Arten Sockets existieren?			
	Verbindungslose Sockets (bzw. Datagran Sockets (bzw. Stream Sockets).	m Sockets) und verbindungsorientierte		
10.	Kommunikation via Pipes funktioniert  Nur eine Antwort ist korrekt!)			
	$\square$ speicherbasiert	$\boxtimes$ nachrichtenbasiert		
11.	Kommunikation via Nachrichtenwartesc (Nur eine Antwort ist korrekt!)	nmunikation via Nachrichtenwarteschlangen funktioniert r eine Antwort ist korrekt!)		
	$\square$ speicherbasiert	$\boxtimes$ nachrichtenbasiert		
12.	ommunikation via gemeinsamen Speichersegmenten funktioniert für eine Antwort ist korrekt!)			
	$\boxtimes$ speicherbasiert	$\square$ nachrichtenbasiert		
13.	Kommunikation via Sockets funktioniert (Nur eine Antwort ist korrekt!)			
	$\square$ speicherbasiert	$\boxtimes$ nachrichtenbasiert		
14.	Welche zwei Formen der Interprozesskommunikation funktionieren bidirektional?			
	<ul><li>☑ Gemeinsame Speichersegmente</li><li>☑ Anonyme Pipes</li><li>☑ Sockets</li></ul>	<ul><li>□ Nachrichtenwarteschlangen</li><li>□ Benannte Pipes</li></ul>		
15.	Velche Form der Interprozesskommunikation funktioniert nur zwischen Proessen die eng verwandt sind?			
	<ul><li>☐ Gemeinsame Speichersegmente</li><li>☒ Anonyme Pipes</li><li>☐ Sockets</li></ul>	<ul><li>□ Nachrichtenwarteschlangen</li><li>□ Benannte Pipes</li></ul>		
16.	Welche Form der Interprozesskommunikzen?	zation funktioniert über Rechnergren-		
	<ul><li>☐ Gemeinsame Speichersegmente</li><li>☐ Anonyme Pipes</li><li>☒ Sockets</li></ul>	$\square$ Nachrichtenwarteschlangen $\square$ Benannte Pipes		
17. Bei welchen Formen der Interprozesskommunikation bleiben die Dohne gebundenen Prozess erhalten?		mmunikation bleiben die Daten auch		
	<ul><li>☒ Gemeinsame Speichersegmente</li><li>☒ Anonyme Pipes</li><li>☒ Sockets</li></ul>	$\square$ Nachrichtenwarteschlangen $\square$ Benannte Pipes		

Inhalt: Themen aus Foliensatz 9

Prof. Dr. Christia	ın Baun
Betriebssysteme (	(WS2223)

# FB 2: Informatik und Ingenieurwissenschaften Frankfurt University of Applied Sciences

	v , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,				
18.	Bei welcher Form der Interprozesskommunikation garantiert das Betriebssystem $\underline{\rm nicht}$ die Synchronisierung?				
	$\boxtimes$ Gemeinsame Speichersegmente $\hfill \square$ Nachrichtenwarteschlangen $\hfill \square$ Anonyme Pipes $\hfill \square$ Benannte Pipes $\hfill \square$ Sockets				
Au	fgabe 4 (Kooperation von Prozessen)				
1.	Was ist eine Semaphore und was ist ihr Einsatzzweck?				
	Ein Semaphor ist eine Zählersperre.				
2.	Welche beiden Operationen werden bei Semaphoren verwendet? Gesucht sind die Bezeichnungen und eine (kurze) Beschreibung der Funktionsweise.				
	Die Zugriffsoperationen $P(S)$ versucht den Wert der Zählvariable $S$ zu verringern.				
	Die Zugriffsoperationen $V(S)$ erhöht den Wert der Zählvariable $S$ .				
3.	3. Was ist der 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.				
4.	Was ist eine binäre Semaphore?				
	Binäre Semaphore sind Semaphore, die mit dem Wert 1 initialisiert werden und garantieren, dass zwei oder mehr Prozesse nicht gleichzeitig in ihre kritischen Bereiche eintreten können.				
5.	Was ist ein Mutex und was ist sein Einsatzzweck?				
	Wird die Möglichkeit eines Semaphors zu zählen nicht benötigt, kann die vereinfachte Version eines Semaphors, der Mutex, verwendet werden. Mutexe dienen dem Schutz kritischer Abschnitte, auf denen zu jedem Zeitpunkt immer nur ein Prozess zugreifen darf.				
6.	Welche Form der Semaphoren hat die gleiche Funktionalität wie der Mutex?				
	Binäre Semaphore.				
7.	Welche Zustände kann ein Mutex annehmen?				
	Die beiden Zustände sind "belegt" und "nicht belegt".				

Inhalt: Themen aus Foliensatz 9 Seite 5 von 14

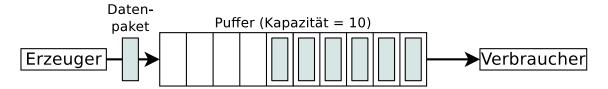
- 8. Welches Linux/UNIX-Kommando liefert Informationen zu bestehenden gemeinsamen Speichersegmenten, Nachrichtenwarteschlangen und Semaphoren?

  ipcs
- 9. Welches Linux/UNIX-Kommando ermöglicht es, bestehende gemeinsame Speichersegmente, Nachrichtenwarteschlangen und Semaphoren zu löschen?

  ipcrm

## Aufgabe 5 (Erzeuger/Verbraucher-Szenario)

Ein Erzeuger soll Daten an einen Verbraucher schicken. Ein endlicher Zwischenspeicher (Puffer) soll die Wartezeiten des Verbrauchers minimieren. Daten werden vom Erzeuger in den Puffer gelegt und vom Verbraucher aus diesem entfernt. Gegenseitiger Ausschluss ist nötig, um Inkonsistenzen zu vermeiden. Ist der Puffer voll, muss der Erzeuger blockieren. Ist der Puffer leer, muss der Verbraucher blockieren.



Synchronisieren Sie die beiden Prozesse, indem Sie die nötigen Semaphoren erzeugen, diese mit Startwerten versehen und Semaphor-Operationen einfügen.

```
typedef int semaphore;
                                  // Semaphore sind von Typ Integer
semaphore voll = 0;
                                  // zählt die belegten Plätze im Puffer
semaphore leer = 10;
                                  // zählt die freien Plätze im Puffer
semaphore mutex = 1;
                                  // steuert Zugriff auf kritische Bereiche
void erzeuger (void) {
  int daten;
  while (TRUE) {
                                  // Endlosschleife
    erzeugeDatenpaket(daten);
                                  // erzeuge Datenpaket
// Zähler "leere Plätze" erniedrigen
    P(leer);
                                  // in kritischen Bereich eintreten
    P(mutex);
    \verb|einfuegenDatenpaket(daten); // \textit{Datenpaket in Puffer schreiben}|\\
                                  // kritischen Bereich verlassen
    V(mutex);
                                  // Zähler für volle Plätze erhöhen
    V(voll):
 }
void verbraucher (void) {
  int daten;
  while (TRUE) {
                                   // Endlosschleife
                                  // Zähler "volle Plätze" erniedrigen
   P(voll):
                                  // in kritischen Bereich eintreten
    P(mutex);
    entferneDatenpaket(daten);
                                 // Datenpaket aus dem Puffer holen
    V(mutex):
                                  // kritischen Bereich verlassen
                                   // Zähler für leere Plätze erhöhen
    V(leer);
    verbraucheDatenpaket(daten); // Datenpaket nutzen
}
```

## Aufgabe 6 (Semaphoren)

In einer Lagerhalle werden ständig Pakete von einem Lieferanten angeliefert und von zwei Auslieferern abgeholt. Der Lieferant und die Auslieferer müssen dafür ein Tor durchfahren. Das Tor kann immer nur von einer Person durchfahren werden. Der Lieferant bringt mit jeder Lieferung 3 Pakete zum Wareneingang. An der Ausgabe holt ein Auslieferer jeweils 2 Pakete ab, der andere Auslieferer 1 Paket.

```
sema tor
sema ausgabe = 1
sema frei = 10
sema belegt = 0
Lieferant
                                    Auslieferer_X
                                                                        Auslieferer Y
  while (TRUE)
                                      while (TRUE)
                                                                          while (TRUE)
                                      ł
                                                                          {
  ł
    P(tor);
                                        P(tor);
                                                                            P(tor);
    <Tor durchfahren>;
                                        <Tor durchfahren>;
                                                                            <Tor durchfahren>;
    V(tor);
                                        V(tor);
                                                                            V(tor);
                                        P(ausgabe);
                                                                            P(ausgabe);
    <Wareneingang betreten>;
                                        <Warenausgabe betreten>;
                                                                            <Warenausgabe betreten>;
    P(frei);
    P(frei);
                                        P(belegt);
    P(frei):
                                                                            P(belegt);
                                        P(belegt);
    <3 Pakete entladen>;
                                        <2 Pakete aufladen>;
                                                                            <1 Paket aufladen>;
    V(belegt);
                                        V(frei);
                                                                            V(frei);
    V(belegt);
                                        V(frei);
    V(belegt);
    <Wareneingang verlassen>;
                                        <Warenausgabe verlassen>;
                                                                            <Warenausgabe verlassen>;
                                        V(ausgabe);
                                                                            V(ausgabe);
    P(tor);
                                        P(tor);
                                                                            P(tor);
    <Tor durchfahren>;
                                        <Tor durchfahren>;
                                                                            <Tor durchfahren>;
    V(tor);
                                        V(tor);
                                                                            V(tor);
                                                                            }
}
                                    }
                                                                        }
```

Es existiert genau ein Prozess Lieferant, ein Prozess Auslieferer\_X und ein Prozess Auslieferer\_Y.

Synchronisieren Sie die beiden Prozesse, indem Sie die nötigen Semaphoren erzeugen, diese mit Startwerten versehen und Semaphor-Operationen einfügen.

Folgende Bedingungen müssen erfüllt sein:

- Es darf immer nur ein Prozess das Tor durchfahren.
- Es darf immer nur einer der beiden Auslieferer die Warenausgabe betreten.
- Es soll möglich sein, dass der Lieferant und ein Auslieferer gleichzeitig Waren entladen bzw. aufladen.

- Die Lagerhalle kann maximal 10 Pakete aufnehmen.
- Es dürfen keine Verklemmungen auftreten.
- Zu Beginn sind keine Pakete in der Lagerhalle vorrätig und das Tor, der Wareneingang und die Warenausgabe sind frei.

Quelle: TU-München, Übungen zur Einführung in die Informatik III, WS01/02

## Aufgabe 7 (Interprozesskommunikation)

Entwickeln Sie einen Teil eines Echtzeitsystems, das aus vier Prozessen besteht:

- 1. Conv. Dieser Prozess liest Messwerte von A/D-Konvertern (Analog/Digital) ein. Er prüft die Messwerte auf Plausibilität und konvertiert sie gegebenfalls. Wir lassen Conv in Ermangelung eines physischen A/D-Konverters Zufallszahlen erzeugen. Diese müssen in einem bestimmten Bereich liegen, um einen A/D-Konverter zu simulieren.
- 2. **Log**. Dieser Prozess liest die Messwerte des A/D-Konverters (Conv) aus und schreibt sie in eine lokale Datei.
- 3. **Stat**. Dieser Prozess liest die Messwerte des A/D-Konverters (Conv) aus und berechnet statistische Daten, unter anderem Mittelwert und Summe.
- 4. **Report**. Dieser Prozess greift auf die Ergebnisse von Stat zu und gibt die statistischen Daten in der Shell aus.

Bezüglich der Daten in den gemeinsamen Speicherbereichen gelten als Synchronisationsbedingungen:

- Conv muss erst Messwerte schreiben, bevor Log und Stat Messwerte auslesen können.
- Stat muss erst Statistikdaten schreiben, bevor Report Statistikdaten auslesen kann.

Entwerfen und implementieren Sie das Echtzeitsystem in C mit den entsprechenden Systemaufrufen und realisieren Sie den Datenaustausch zwischen den vier Prozessen einmal mit Pipes, Message Queues und Shared Memory mit Semaphore. Am Ende der praktischen Übung müssen drei Implementierungsvarianten des Programms existieren. Der Quellcode soll durch Kommentare verständlich sein.

Inhalt: Themen aus Foliensatz 9 Seite 8 von 14

#### Vorgehensweise

Die Prozesse Conv, Log, Stat, und Report sind parallele Endlosprozesse. Schreiben Sie ein Gerüst zum Start der Endlosprozesse mit dem Systemaufruf fork. Überwachen Sie mit geeigneten Kommandos wie top, ps und pstree Ihre parallelen Prozesse und stellen Sie die Vater-Kindbeziehungen fest.

Das Programm kann mit der Tastenkombination Ctrl-C abgebrochen werden. Dazu müssen Sie einen Signalhandler für das Signal SIGINT implementieren. Beachten Sie bitte, dass beim Abbruch des Programms alle von den Prozessen belegten Betriebsmittel (Pipes, Message Queues, gemeinsame Speicherbereiche, Semaphoren) freigegeben werden.

Entwickeln und implementieren Sie die drei Varianten, bei denen der Datenaustausch zwischen den vier Prozessen einmal mit Pipes, Message Queues und Shared Memory mit Semaphore funktioniert.

Überwachen Sie die Message Queues, Shared Memory Bereiche und Semaphoren mit dem Kommando ipcs. Mit ipcrm können Sie Message Queues, Shared Memory Bereiche und Semaphoren wieder freigeben, wenn Ihr Programm dieses bei einer inkorrekten Beendigung versäumt hat.

## Aufgabe 8 (Shell-Skripte, Datenkompression)

- 1. Schreiben Sie ein Shell-Skript, dass eine Datei testdaten.txt erzeugt.
  - Die Datei soll mit Nullen gefüllt werden.
  - Die Nullen liefert die virtuelle Gerätedatei /dev/zero.
    (Beispiel: dd if=/dev/zero of=/pfad/zur/datei bs=512 count=1
  - Die Dateigröße soll mindestens 128 und maximal 512 kB sein.
  - Wie groß die Datei wird, soll mit RANDOM zufällig festgelegt werden.

```
1 #!/bin/bash
2 #
3 # Skript: testdaten_erzeugen.bat
4 #
5 # falls Ordner nicht vorhanden, Ordner erzeugen
6
7 VERZEICHNIS=/tmp/testdaten
8 DATEINAME=testdaten.txt
9
10 if [ ! -d $VERZEICHNIS ] ; then
11 if mkdir $VERZEICHNIS ; then
12 echo "Ein Verzeichnis für Testdaten wurde erstellt."
13 else
14 echo "Es konnte kein Verzeichnis erstellt werden."
```

```
15 fi
16 else
   echo "Ein Verzeichnis für Testdaten existiert schon."
17
18
   exit 1
19 fi
20
21 if touch `echo "$VERZEICHNIS/$DATEINAME"`; then
   # Zufallszahl zwischen 128 und 512 erstellen
   ZUFALLSZAHL=`awk -vmin=128 -vmax=512 'BEGIN{srand(); print
23
     int(min+rand()*(max-min+1))}'`
24
    # Die Datei mit Nullen füllen
    'dd if=/dev/zero of=$VERZEICHNIS/$DATEINAME bs=$ZUFALLSZAHL
25
     count=1K
26
    echo "Eine Datei für Testdaten wurde erstellt."
27 else
   echo "Es konnte keine Datei erstellt werden."
29
    exit 1
30 fi
```

- 2. Schreiben Sie ein Shell-Skript, das als Kommandozeilenargument einen Dateinamen einliest.
  - Die Datei soll das Shell-Skript dahingehend untersuchen, ob es sich um eine Datei, einen Link oder ein Verzeichnis handelt.
  - Wenn es sich um eine Datei handelt, soll der Benutzer mit Hilfe von select folgende Auswahlmöglichkeiten haben:
    - 1) ZIP
    - 2) ARJ
    - 3) RAR
    - 4) GZ
    - 5) BZ2
    - 6) Alle
    - 7) Beenden
  - Wählt der Benutzer einen Kompressionsalgorithmus, soll mit diesem die Datei komprimiert werden und der Dateiname entsprechend angepasst werden. Die Dateigröße der originalen und der komprimierten Datei soll das Skript zum Vergleich ausgeben. z.B:

```
Testdatei.txt <Dateigröße>
Testdatei.txt.rar <Dateigröße>
```

• Wählt der Benutzer die Auswahlmöglichkeit (Alle), soll das Skript die Datei mit allen Kompressionsalgorithmen komprimieren und die Dateigrößen der originalen und der komprimierten Dateien zum Vergleich ausgeben.

Testdatei.txt <Dateigröße>
Testdatei.txt.zip <Dateigröße>

```
Testdatei.txt.arj <Dateigröße>
Testdatei.txt.rar <Dateigröße>
Testdatei.txt.gz <Dateigröße>
Testdatei.txt.bz2 <Dateigröße>
```

```
1 #!/bin/bash
2 #
3 # Skript: archivieren.bat
4 #
5 # Funktion zum komprimieren einer Datei via ZIP
6 zip_packen() {
7
   if zip -r $1.zip $1; then
     echo "Die Datei $1 wurde via ZIP komprimiert."
8
9
   else
10
      echo "Die Kompression der Datei $1 via ZIP ist
     fehlgeschlagen."
11
   fi
12 }
13
14 # Funktion zum komprimieren einer Datei via ARJ
15 \text{ arj_packen()}  {
   if arj a $1.arj $1; then
16
     echo "Die Datei $1 wurde via ARJ komprimiert."
17
18
19
     echo "Die Kompression der Datei $1 via ARJ ist
     fehlgeschlagen."
20
    fi
21 }
22
23 # Funktion zum komprimieren einer Datei via RAR
24 rar_packen() {
25
   if rar a $1.rar $1; then
26
      echo "Die Datei $1 wurde via RAR komprimiert."
27
    else
28
     echo "Die Kompression der Datei $1 via RAR ist
     fehlgeschlagen."
29
   fi
30 }
31
32 # Funktion zum komprimieren einer Datei via GZ
33 \text{ gz_packen()}  {
34 if gzip -c $1 > $1.gz; then
35
     echo "Die Datei $1 wurde via GZ komprimiert."
36
   else
37
      echo "Die Kompression der Datei $1 via GZ ist
     fehlgeschlagen."
38
    fi
39 }
40
41 # Funktion zum komprimieren einer Datei via BZ2
42 \text{ bz2\_packen()}  {
   if bzip2 -zk $1; then
43
      echo "Die Datei $1 wurde via BZ2 komprimiert."
44
45
   else
     echo "Die Kompression der Datei $1 via BZ2 ist
  fehlgeschlagen."
```

```
47 fi
48 }
49
50 # Untersuchen ob die als Kommandozeilenargument übergebene
     Datei existiert
51 if [! -e $1]; then
    # Die Datei existiert nicht.
    echo "Die Datei $1 existiert nicht."
    # Das Skript beenden.
55
    exit 1
56 fi
57
58 # Untersuchen ob die Datei ein Verzeichnis ist.
59 if [ -d $1 ]; then
    echo "Das Kommandozeilenargument ist ein Verzeichnis."
61
     exit
62 elif [ -L $1 ] ; then
63
    echo "Das Kommandozeilenargument ist ein symbolischer Link."
64
     exit
65 elif [ -f $1 ] ; then
66
    echo "Das Kommandozeilenargument ist eine reguläre Datei."
67
68
     # Auswahlmöglichkeiten ausgeben.
     select auswahl in ZIP ARJ RAR GZ BZ2 Alle Beenden
69
70
71
     do
72
       if [ "$auswahl" = "ZIP" ] ; then
73
         zip_packen $1
         ls -lh $1|awk '{print $9,$5}'
74
         ls -lh $1.zip|awk '{print $9,$5}' | column -t
75
76
         exit
       elif [ "$auswahl" = "ARJ" ] ; then
77
78
         arj_packen $1
         ls -lh $1|awk '{print $9,$5}'
79
80
         ls -lh $1.arj|awk '{print $9,$5}' | column -t
81
         exit
82
       elif [ "$auswahl" = "RAR" ] ; then
83
         rar_packen $1
         ls -lh $1|awk '{print $9,$5}'
84
         ls -lh $1.rar|awk '{print $9,$5}' | column -t
85
86
         exit
       elif [ "$auswahl" = "GZ" ] ; then
87
88
         gz_packen $1
89
         ls -lh $1|awk '{print $9,$5}'
90
         ls -lh $1.gz|awk '{print $9,$5}' | column -t
91
         exit
       elif [ "$auswahl" = "BZ2" ] ; then
92
93
         bz2_packen $1
94
         ls -lh $1|awk '{print $9,$5}'
95
         ls -lh $1.bz2|awk '{print $9,$5}' | column -t
96
         exit
97
       elif [ "$auswahl" = "Alle" ] ; then
98
         zip_packen $1
99
         arj_packen $1
100
         rar_packen $1
101
         gz_packen $1
```

```
102
          bz2_packen $1
          ls -lh $1* | awk '{print $9,$5}' | column -t
103
104
        else [ "$auswahl" = "Beenden" ]
105
         echo "Das Skript wird beendet."
106
107
108
        fi
109
     done
110 \text{ else}
111 exit 1
112 fi
```

3. Testen Sie das Shell-Skript mit der generierten Datei testdaten.txt. Was ist das Ergebnis?

## Aufgabe 9 (Shell-Skripte, Datei-Browser)

Schreiben Sie ein Shell-Skript, das via select einen Datei-Browser realisiert.

- Die Liste der Dateien und Verzeichnisse im aktuellen Verzeichnis soll ausgegeben und die einzelnen Einträge sollen auswählbar sein.
- Wird eine Datei ausgewählt, soll der Dateiname mit Endung, die Anzahl der Zeichen, Wörter und Zeilen sowie eine Information über den Inhalt der Datei ausgegeben werden. z.B:

<Dateiname>.<Dateiendung>

Zeichen: <Anzahl> Zeilen: <Anzahl> Wörter: <Anzahl> Inhalt: <Angabe>

Informationen zur Anzahl der Zeichen, Wörter und Zeilen einer Datei liefert das Kommando wc. Information über den Inhalt einer Datei liefert das Kommando file.

- Wird ein Verzeichnis ausgewählt, soll das Skript in dieses Verzeichnis wechseln und die Dateien und Verzeichnisse im Verzeichnis ausgeben.
- Es soll auch möglich sein, im Verzeichnisbaum nach oben zu gehen (cd ..).

```
1 !/bin/bash
2 #
3 # Skript: datei_browser.bat
4 #
5 file=""
6
7 while true
8 do
9  if [ "$file" == ".." ] ; then
```

```
10
     # In der Verzeichnisstruktur eine Ebene höher gehen
11
12
     elif [ -d $file ] ; then
    cd $file # In ein Verzeichnis wechseln
13
14
    else
15
    break
16
    fi
17
   select file in ".." * # Dateiauswahlliste ausgeben
18
19
20
     break
21
    done
22 done
23
24 if [ -f $file ]
25 then
   echo $file  # Dateinamen mit Endung ausgeben
26
27 echo "Zeichen: "`wc -m $file | awk '{ print $1 }'`
28 echo "Zeilen: "`wc -l $file | awk '{ print $1 }'`
29 echo "Wörter: "`wc -w $file | awk '{ print $1 }'`
30 echo "Inhalt: "
31 cat $file # Inhalt der Datei ausgeben
32 fi
```