

Institut für Telematik

Prof. Dr.-Ing. Andreas Schrader

Klausur: "Betriebssysteme"

21. Februar 2013

Hinweise zur Bearbeitung:

- Es sind keinerlei Hilfsmittel zugelassen.
- Die Bearbeitungszeit beträgt 90 Minuten.
- Diese Klausur umfasst 18 Seiten. Prüfen Sie Ihr Exemplar auf Vollständigkeit.
- Notieren Sie alle Lösungen direkt auf den Aufgabenblättern.
- Schreiben Sie nicht mit Bleistift, sondern mit Tinte oder Kugelschreiber. Verwenden Sie keinen Rotstift.
- Vermerken Sie auf jedem abgegebenen Blatt Ihren vollständigen Namen und Ihre Matrikelnummer.
- Füllen Sie das folgende Formularfeld aus:

| \square nein | \Box ja, $_$. Versuch |
|----------------|---------------------------|
| | |

Viel Erfolg!

| Aufgabe | maximale Punktzahl | erreichte Punktzahl |
|---------|--------------------|---------------------|
| 1 | 20 | |
| 2 | 17 | |
| 3 | 21 | |
| 4 | 22 | |
| Summe: | 80 | |

Note: _____

Seite 1 von 18

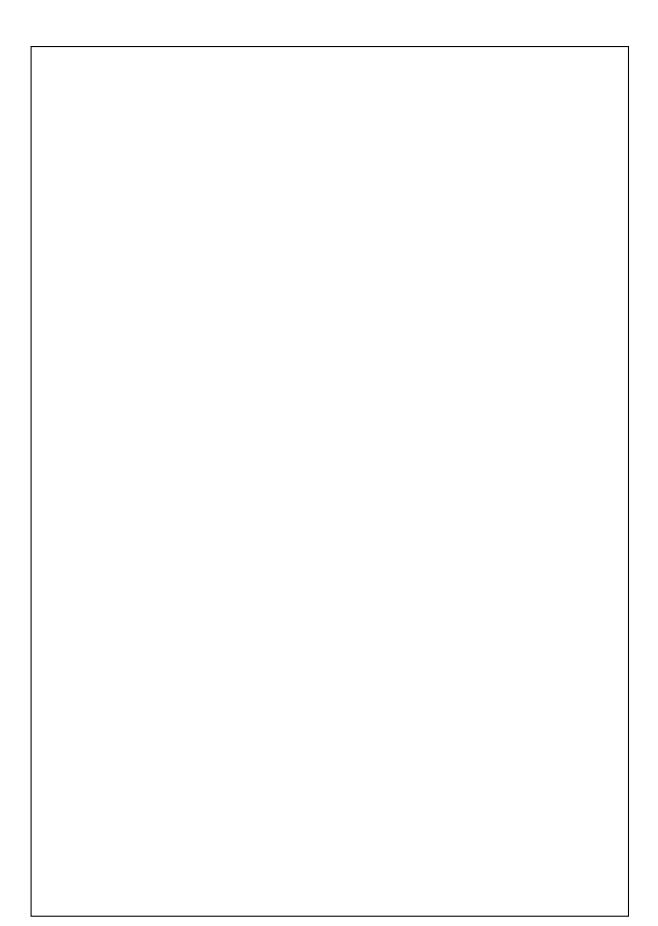
| Name, V | Vornam | ne: | Matrikel-Nr.: |
|-----------------------|--------------------|-------------------|--|
| Auf | gab | e 1 | |
| Multip | le Cho | oice | (20 Punkte) |
| sind. Ein gen, die | n richti mit ke | g geset inem K | ankreuzen, welche der folgenden Aussagen korrekt bzw. nicht korrekt ztes Kreuz gibt 1 Punkt, ein falsch gesetztes Kreuz -1 Punkt. Aussareuz versehen werden, gehen nicht in die Bewertung ein. Die minimal zahl dieser Aufgabe beträgt 0 Punkte. |
| (a) Ei | nführ | ung in | Betriebssysteme: |
| ko | rrekt | falsch | |
| | | | Das Mooresche Gesetz besagt, dass sich die Geschwindigkeit von Prozessoren etwa alle 18-24 Monate verdoppelt. |
| | | | Das Koomey'sche Gesetz besagt, dass sich die für eine definierte Rechenlast benötigte elektrische Energie etwa alle 18-24 Monate halbiert. |
| (b) Z e | eichen | codier | ung: |
| ko | rrekt | falsch | |
| | | | Die Huffman-Codierung eines Zeichens kann niemals gleich dem Anfang der Huffman-Codierung eines anderen Zeichens im selben Code sein. |
| | | | Unter Verwendung eines Codes mit einem Hammingabstand von $h=8$ können alle 7bit-Fehler erkannt und alle 4bit-Fehler korrigiert werden. |
| (c) P 1 | rozess | e : | |
| ko | rrekt | falsch | |
| | | | Threads sind parallele Kontrollflüsse, welche sich gemeinsame Ressourcen teilen. |
| | | | Beim Banker's Algorithmus führt ein unsicherer Zustand zwangsweise zu einer Verklemmung von Prozessen. |
| | | | Ein wartender Prozess (Zustand: waiting) kann durch den Eintritt eines Ereignisses in den rechenbereiten Zustand (ready) wechseln. |
| | | | Unter einem Semaphor versteht man eine Variable, auf die nur ato- |

Prozessen oder Threads verwendet wird.

mar zugegriffen werden kann und welche zur Synchronisation von

| | korrekt | falsch | |
|-----|---------|---------|--|
| | | | Beim Round-Robin-Scheduling tritt das Problem der Starvation (Verhungern von Prozessen) auf. |
| | | | Die First-Come-First-Serve-Strategie begünstigt Prozesse mit kurzer Ausführungszeit. |
| | | | Das Shortest-Remaining-Time-First/Next-Verfahren ist präemptiv. |
| (d) | Dateisy | steme | : |
| | korrekt | falsch | |
| | | | Die Belegung der Datenblöcke für Dateien mittels verketteter Liste erlaubt wahlfreien Zugriff. |
| | | | Die Kapazität einer Festplatte lässt sich durch die Summe Anzahl der Zylinder + Anzahl der Schreibköpfe und Leseköpfe + Anzahl der Sektoren + Größe der Sektoren berechnen. |
| | | | Die Belegung der Datenblöcke für Dateien mittels verketteter Liste ermöglicht die Belegung des gesamten Datenspeichers, wenn man den benötigten Platz für die Zeiger vernachlässigt. |
| | | | Bei der File Allocation Table (FAT) werden zur Allokation der Datenblöcke für Dateien verkettete Listen eingesetzt. |
| (e) | Speiche | erverwa | altung: |
| | korrekt | falsch | |
| | | | Die Second-Chance-Strategie basiert auf der FIFO-Strategie. |
| | | | Beim Buddy-System können zwei benachbarte freie Speicherbereiche unter der hinreichenden Bedingung zusammengefasst werden, dass sie gleich groß sind. |
| | | | Im Allgemeinen arbeitet die Best-Fit-Strategie schneller als die Next-Fit-Strategie. |
| | | | Die Best-Fit-Strategie tendiert dazu, kleine, schlecht nutzbare Löcher zu erzeugen. |
| | | | Bei der Verwendung des Buddy-Systems tritt keine interne Fragmentierung auf. |

| Vame | ame, Vorname: | | | | | Matrikel-Nr.: | | | | |
|------------|--------------------|--------|----------|----|---|---------------|---|-----|-----------|--|
| A u | ifgabe 2 | | | | | | | | | |
| Zeich | nencodierung | | | | | | | (17 | 7 Punkte) | |
| (a) | Huffman-Codier | ung: (| 9 Punkte | ·) | | | | | | |
| | Gegeben sei das fo | lgende | Alphabet | t: | | | | | | |
| | Buchstabe | E | R | S | I | N | M | F | Т | |
| | Häufigkeit in % | 62 | 12 | 8 | 6 | 5 | 4 | 2 | 1 | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |
| | | | | | | | | | | |



| | | <i>M</i> | latrikel-Nr.: |
|---|--|---|---|
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| | | | |
| ;;) Engäng | on Sie die felgende Te | phelle um die Huffme | n Codianungan dan sing |
| , - | _ | abelle um die Huffma | n-Codierungen der einze |
| Buchsta | aben. | | |
| Buchsta Kanter ner 1, | aben. n, die zum größerer die zum kleineren K | n Kind eines Knote Kind mit einer 0 bes | ns führen, müssen m chriftet werden. Ein I |
| Buchsta Kanter ner 1, | aben. n, die zum größerer die zum kleineren K | n Kind eines Knote Kind mit einer 0 bes | ens führen, müssen m Schriftet werden. Ein l |
| Buchsta Kanter ner 1, o ist "gro | aben. n, die zum größerer die zum kleineren K ößer als" ein andere | n Kind eines Knote Kind mit einer 0 bes es, wenn seine Wah | ns führen, müssen m chriftet werden. Ein l rscheinlichkeit größe |
| Buchsta Kanter ner 1, | aben. n, die zum größerer die zum kleineren K | n Kind eines Knote Kind mit einer 0 bes | ens führen, müssen m Schriftet werden. Ein l |
| Buchsta Kanter ner 1, e ist "gre Buchstabe | aben. n, die zum größerer die zum kleineren K ößer als" ein andere | n Kind eines Knote Kind mit einer 0 bes es, wenn seine Wah Buchstabe | ns führen, müssen m chriftet werden. Ein l rscheinlichkeit größe |
| Buchsta Kanter ner 1, e ist "gre Buchstabe E | aben. n, die zum größerer die zum kleineren K ößer als" ein andere | Kind eines Knote Kind mit einer 0 bes es, wenn seine Wah Buchstabe N | ns führen, müssen m chriftet werden. Ein l rscheinlichkeit größe |
| Buchsta Kanter ner 1, e ist "gre Buchstabe E R | aben. n, die zum größerer die zum kleineren K ößer als" ein andere | Kind eines Knote Kind mit einer 0 bes es, wenn seine Wah Buchstabe N M | ns führen, müssen m chriftet werden. Ein l rscheinlichkeit größe |
| Buchsta Kanter ner 1, e ist "gre Buchstabe E R S I | aben. n, die zum größerer die zum kleineren K ößer als" ein andere Codierung | Buchstabe N F T | ens führen, müssen mischriftet werden. Ein larscheinlichkeit größer. Codierung |
| Buchsta Kanter ner 1, e ist "gre Buchstabe E R S I | aben. n, die zum größerer die zum kleineren K ößer als" ein andere Codierung | Buchstabe N F T | ens führen, müssen mi schriftet werden. Ein I erscheinlichkeit größe |
| Buchsta Kanter ner 1, e ist "gre Buchstabe E R S I | aben. n, die zum größerer die zum kleineren K ößer als" ein andere Codierung | Buchstabe N F T | ens führen, müssen mischriftet werden. Ein Inscheinlichkeit größer Codierung |

| (b) | Hamming-Abstand: | (8 Punkte) |
|-----|------------------|------------|
|-----|------------------|------------|

Gegeben sei das folgende binäre Alphabet, bestehend aus den Codewörtern A bis D:

| A | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| В | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| С | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| D | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

i) Geben Sie den Hamming-Abstand zwischen allen Codewörtern in folgender Tabelle an:

| | A | В | С | D |
|---|---|---|---|---|
| A | _ | | | |
| В | | _ | | |
| С | | | _ | |
| D | | | | _ |

- ii) Wie groß ist der Hamming-Abstand des vorliegenden Codes?
- iii) Können durch Verwendung dieses Codes Bitfehler erkannt oder korrigiert werden? Falls ja: Wie viele?

iv) Das Wort E="011110" ist bitverfälscht aus den Wörtern A, B, C und D hervorgegangen. Zeigen Sie, ob das Wort erfolgreich einem der Codewörter zugeordnet werden kann (und welchem) und begründen Sie Ihre Entscheidung.

| Name, Vorname: | Matrikel-Nr.: |
|----------------|---------------|
|----------------|---------------|

Aufgabe 3

Speicherverwaltung

(21 Punkte)

(a) Speicherbelegung: (6 Punkte)

Es werden nacheinander die in der Tabelle angegebenen Speicherbereiche angefordert. Geben Sie die Veränderungen am Speicher für die Algorithmen Best Fit und Next Fit an.

Hinweis: Die erste Zeile jeder der nachfolgenden Tabellen zeigt jeweils die ununterbrochene Folge von freien Blöcken des gegebenen Speichers. Tragen Sie jeweils die Änderungen jeder einzelnen Anfrage in die dafür vorgesehene Tabellenzeile ein. Beispiel: Durch die Belegung von 8 KB wird aus 40 anschließend A,32. Falls zu einem Zeitpunkt mehr als ein Block für die Belegung in Frage kommt, so soll First Fit als zusätzliche Strategie angewendet werden.

i) Best Fit

| KB | 9 | 15 | 6 | 2 | 27 | 6 | 9 | 5 | 10 |
|------------|---|----|---|---|----|---|---|---|----|
| A = 17 KB | | | | | | | | | |
| B = 14 KB | | | | | | | | | |
| C = 5 KB | | | | | | | | | |
| D = 7 KB | | | | | | | | | |
| E = 10 KB | | | | | | | | | |
| F = 2 KB | | | | | | | | | |

ii) Next Fit

| KB | 2 | 1 | 2 | 8 | 10 | 3 | 6 | 4 | 1 |
|------------|---|---|---|---|----|---|---|---|---|
| A = 10 KB | | | | | | | | | |
| B = 4 KB | | | | | | | | | |
| C = 5 KB | | | | | | | | | |
| D = 4 KB | | | | | | | | | |
| E = 2 KB | | | | | | | | | |
| F = 3 KB | | | | | | | | | |

(b) Paging und Ersetzungsstrategien: (15 Punkte)

Gegeben sei die folgende Sequenz von Seitenaufrufen / Page Requests (PR):

| PR | 3 | 6 | 1 | 3 | 2 | 4 | 5 | 6 | 4 | 6 | 5 | 3 | 1 | 2 | 5 | 6 | 4 | 1 | 5 | 3 |
|----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|

Es stehen insgesamt vier Frames (F1, F2, F3, F4) zur Verfügung. Ermitteln Sie für die folgenden Ersetzungsstrategien die Belegung der Frames zu jedem Zeitschritt und die Anzahl der Seitenfehler.

Hinweis: Falls bei der Anwendung der Ersetzungsstrategien zu einem Zeitpunkt mehr als eine Wahlmöglichkeit der Ersetzung existieren sollte, so kommt FIFO als zusätzliche Strategie unter den Wahlmöglichkeiten zum Einsatz.

i) First In First Out (FIFO)

| PR | 3 | 6 | 1 | 3 | 2 | 4 | 5 | 6 | 4 | 6 | 5 | 3 | 1 | 2 | 5 | 6 | 4 | 1 | 5 | 3 |
|----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| F1 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F2 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F3 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F4 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |

Anzahl der Seitenfehler:

ii) Second Chance (SC)

| PR | 3 | 6 | 1 | 3 | 2 | 4 | 5 | 6 | 4 | 6 | 5 | 3 | 1 | 2 | 5 | 6 | 4 | 1 | 5 | 3 |
|----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| F1 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F2 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F3 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F4 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |

Anzahl der Seitenfehler:

iii) Beladys Optimalalgorithmus (BO)

| PR | 3 | 6 | 1 | 3 | 2 | 4 | 5 | 6 | 4 | 6 | 5 | 3 | 1 | 2 | 5 | 6 | 4 | 1 | 5 | 3 |
|----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| F1 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F2 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F3 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F4 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |

Anzahl der Seitenfehler:

| ame, Vorname: | | | | _ <i>M</i> | atrik | el-Nr. | <i>:</i> |
|--|--|--|------------------------------------|-------------------------------|---------------------------------|--------------------------------|--|
| Aufgabe | 4 | | | | | | |
| rozesse | | | | | | | (22 Pun |
| (a) Prozess-S | cheduling: (12 Punkte) | | | | | | |
| | sse (A bis E) sollen auf ein n die folgenden Ankunfts- | | | | | CPU 8 | ausgeführt were |
| | Prozess | A | В | С | D | E | |
| | Ankunftszeit (min) | 0 | 6 | 20 | 13 | 15 | |
| | Rechenzeit (min) | 15 | 5 | 13 | 5 | 2 | |
| wieder. Gel schnittlich jeweils Ihre | den Schedule-Verlauf der I ben Sie außerdem für jeden ne Wartezeit und die du en Rechenweg und das End | aufgefü rchsch i dergebni | hrten n ittli is in l | Scheo che V Form | duling V erw eines | galgoi eilda Bruc | rithmus die du l uer an. Geben |
| wieder. Geleschnittlich jeweils Ihre i) Round | oen Sie außerdem für jeden ne Wartezeit und die du en Rechenweg und das End der Robin-Scheduling mit ein | aufgefürchschidergebn | hrten n ittli is in l | Scheo che V Form | duling Verw eines | galgoi eilda Bruc | rithmus die du n u uer an. Geben chs an. |
| wieder. Gel schnittlich jeweils Ihre | oen Sie außerdem für jeden ne Wartezeit und die du en Rechenweg und das End | aufgefü rchsch i dergebni | hrten n ittli is in l | Scheo che V Form | duling V erw eines | galgoi eilda Bruc | rithmus die du l uer an. Geben |
| wieder. Geleschnittlich jeweils Ihre i) Round | oen Sie außerdem für jeden ne Wartezeit und die du en Rechenweg und das End der Robin-Scheduling mit ein | aufgefürchschidergebn | hrten n ittli is in l | Scheo che V Form | duling Verw eines | galgoi eilda Bruc | rithmus die du n u uer an. Geben chs an. |
| wieder. Geleschnittlich jeweils Ihre i) Round | pen Sie außerdem für jeden ne Wartezeit und die du en Rechenweg und das Enc d-Robin-Scheduling mit eir | aufgefürchschriedergebnier Zeits 10 | hrten n ittli is in l | Scheo che V Form | duling Verw eines ge vo | galgoi eilda Bruc | rithmus die du nuer an. Gebenchs an. |
| wieder. Geleschnittlich jeweils Ihre i) Round 20 Durch | pen Sie außerdem für jeden ne Wartezeit und die du en Rechenweg und das Enc d-Robin-Scheduling mit eir | aufgefürchschriedergebnier Zeits 10 | hrten n ittli is in l | Scheo che V Form | duling Verw eines ge vo | galgoi eilda Bruc | rithmus die du nuer an. Gebenchs an. |
| wieder. Geleschnittlich jeweils Ihre i) Round 0 20 Durch Durch | pen Sie außerdem für jeden ne Wartezeit und die du en Rechenweg und das End d-Robin-Scheduling mit ein 5 25 schnittliche Verweildauer: | aufgefürchschrier Zeits 10 30 | hrten n ittli is in l | Scheo che V Form | duling Verw eines ge vo | galgoi eilda Bruc | rithmus die du nuer an. Gebenchs an. |

Durchschnittliche Verweildauer:

Durchschnittliche Wartezeit:

(b) **Semaphore:** (8 Punkte)

```
while(true){
  produce(item);
  down(numItemsLeft);
  down(mutex);
  add(item);
  up(mutex);
  up(mutex);
  up(numItems)
}
while(true){
  down(numItems);
  down(mutex);
  remove(item);
  up(mutex);
  up(numItemsLeft);
  consume(item);
}
```

- i) Benennen Sie, welches in der Vorlesung eingeführte Problem durch den vorliegenden Quelltext beschrieben wird.
- ii) Benennen Sie die im vorliegenden Quelltext verwendeten Semaphore, geben Sie geeignete Initialisierungswerte für die Semaphore an, und beschreiben Sie jeweils die Aufgabe der verwendeten Semaphore.

iii) Markieren Sie alle kritischen Abschnitte im vorliegenden Quelltext und nennen Sie deren Anzahl.

| Name, Vorname: | Matrikel-Nr.: |
|--------------------------------------|-------------------------------|
| (c) Verklemmungen: (2 Punkte) | |
| Nennen Sie die vier notwendigen Bedi | ngungen für eine Verklemmung. |
| | |
| | |
| | |
| | |
| | |

Zusätzlicher Platz für Lösungen:

Achtung: Nur eine Lösung für jede Teilaufgabe kann gewertet werden! Kennzeichnen Sie alle Lösungen, welche nicht in die Wertung aufgenommen werden sollen, indem Sie diese durchstreichen. Sollten zu einer Aufgabe mehrere (nicht durchgestrichene) Lösungen abgegeben werden, so wird die Lösung mit der niedrigsten Punktzahl gewertet.

(a) Name des Speicherbelegungsverfahrens:

| KB | | | | | |
|-----|--|--|--|--|--|
| A = | | | | | |
| B = | | | | | |
| C = | | | | | |
| D = | | | | | |
| E = | | | | | |
| F = | | | | | |

(b) Name des Speicherbelegungsverfahrens:

| KB | | | | | |
|-----|--|--|--|--|--|
| A = | | | | | |
| B = | | | | | |
| C = | | | | | |
| D = | | | | | |
| E = | | | | | |
| F = | | | | | |

(c) Name des Paging/Ersetzungsverfahrens:

| PR | 3 | 6 | 1 | 3 | 2 | 4 | 5 | 6 | 4 | 6 | 5 | 3 | 1 | 2 | 5 | 6 | 4 | 1 | 5 | 3 |
|----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| F1 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F2 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F3 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F4 | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |

Anzahl der Seitenfehler:

| Name, Vornai | ne: _ | | | | | | | | | | | M | latri | ikel- | Nr. | : | |
|--------------------|-------|-------|-------------|-------|-----|------|------|------|---|---|---|----|-------|-------|-----|---|----|
| (d) Name de | es Pa | aging | g/Ers | etzu | ngs | verf | ahre | ens: | | | | | | | | | |
| PR | 3 | 6 1 | 3 | 2 | 4 | 5 | 6 | 4 | 6 | 5 | 3 | 1 | 2 | 5 | 6 | 4 | 1 |
| F1 | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F2 | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F3 | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| F4 | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| Anzahl | der S | Seite | nfehle | er: | | | | | | | | | | | | | |
| (e) Name d 0 | | пеис | 5 | erja | | | 10 | | | | | 15 | | | | | 20 |
| 20 | | 4 | 25 | | | | 30 | | | | | 35 | | | | | 40 |
| | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| Durchse Durchse | | | | | | er: | | | | | | | | | | | _ |
| (f) Name d 0 | es Sa | chedi | ılingı 5 | verfa | hre | ns: | 10 | 1 | | | | 15 | | | | | 20 |
| | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| 20 | | | 25 | | | | 30 | | | | | 35 | | | | | 40 |

5 3

Durchschnittliche Wartezeit:

Platz für Notizen:

| Name, Vorname: | Matrikel-Nr.: |
|----------------|---------------|
| | |
| | |

Platz für Notizen: