

Errata zur 1. Auflage von **Betriebssysteme kompakt**.  
Erschienen 2017 bei Springer Vieweg. ISBN: 978-3-662-53142-6

### Seite 6, Tabelle 2.2

Das niederwertigste Bit ist  $x_0$  und nicht  $x_1$  und das höchstwertigste Bit ist im konkreten Beispiel  $x_7$  und nicht  $x_8$ .

	Quotient	Rest
$k$	$k \text{ DIV } 2$	$k \text{ MODULO } 2$
164	82	$0 = x_0$
82	41	$0 = x_1$
41	20	$1 = x_2$
20	10	$0 = x_3$
10	5	$0 = x_4$
5	2	$1 = x_5$
2	1	$0 = x_6$
1	0	$1 = x_7$

### Seite 8, Tabelle 2.4

Aus mathematischer und didaktischer Sicht ist es sinnvoller „Bytes“ und nicht „Be-deutung“ als Überschrift der dritten Spalte zu verwenden.

Name	Symbol	Bytes
Kilobyte	kB	$2^{10} = 1.024$
Megabyte	MB	$2^{20} = 1.048.576$
Gigabyte	GB	$2^{30} = 1.073.741.824$
Terabyte	TB	$2^{40} = 1.099.511.627.776$
Petabyte	PB	$2^{50} = 1.125.899.906.842.624$
Exabyte	EB	$2^{60} = 1.152.921.504.606.846.976$
Zettabyte	ZB	$2^{70} = 1.180.591.620.717.411.303.424$
Yottabyte	YB	$2^{80} = 1.208.925.819.614.629.174.706.176$

### Seite 15, 3. Zeile von Abschnitt 3.1

Ersetze „Eine ein“ durch „Ein“.

### Seite 16, 2. Zeile von Abschnitt 3.2

Ersetze „installiert und“ durch „installiert, das“.

### Seite 19, Tabelle 3.1

In der 5. Generationen der Computersysteme ist es sinnvoll noch die Multicore-Prozessoren aufzunehmen.

Generation	Zeitraum	Technologischer Fortschritt
0	bis 1940	(Elektro-)mechanische Rechenmaschinen
1	1940–1955	Elektronenröhren, Relais, Steckfelder
2	1955–1965	Transistoren, Stapelverarbeitung
3	1965–1980	Integrierte Schaltungen, Dialogbetrieb
4	1980–2000	Hochintegrierte Schaltungen, PCs/Workstations
5	2000 bis ?	Multicore-Prozessoren, Verteilte Systeme, Mobile Systeme

**Seite 23, 3. Zeile von Abschnitt 3.4**

Ersetze „Mehrprogrammbetrieb“ durch „Mehrbenutzerbetrieb“.

**Seite 25, Letzte Zeile von Abschnitt 3.4.1**

Ersetze „(siehe Abschn. 8.6)“ durch „(siehe Abschn. 3.4.2)“.

**Seite 26, 14. Zeile von Abschnitt 3.4.2**

Ersetze „Mehrprogrammbetrieb“ durch „Mehrbenutzerbetrieb“.

**Seite 36, 8. und 9. Zeile von Abschnitt 3.9**

Ersetze „unabhängig“ durch „abhängig“.

**Seite 41, Abschnitt 4.1.3, 3. Zeile**

Ersetze „Bytes“ durch „Bits“.

**Seite 44, Tabellenüberschrift von Tabelle 4.2**

Ersetze „Generationen von Computersystemen“ durch „Ausgewählte Bussysteme“.

**Seite 47, 3. Zeile**

Ersetze „bedeutete“ durch „bedeutet“.

**Seite 55, Abschnitt 4.4.4, 1. Zeile**

„Festplatten sind pro Bit. . .“

Im Buch fehlt das Wort „sind“.

**Seite 56, Unterabschnitt zu „Adressierung der Daten auf Festplatten“**

Ersetze bei der Auflistung zu PATA den Eintrag

- 8 Bits für die Sektoren/Spur (maximal 255, da ab 1 gezählt wird)

durch das besser formulierte

- 8 Bits für die Sektoren/Spur (maximal 255, da Sektornummer 0 nicht verwendet wird)

**Seite 56, Unterabschnitt zu „Adressierung der Daten auf Festplatten“**

Ersetze bei der Auflistung zum BIOS den Eintrag

- 8 Bits für die Köpfe (maximal 256)

durch

- 8 Bits für die Köpfe (maximal 255, da Kopfnummer 0 nicht verwendet wird)

**Seite 56, Unterabschnitt zu „Adressierung der Daten auf Festplatten“**

Ersetze bei der Auflistung zum BIOS den Eintrag

- 6 Bits für die Sektoren/Spur (maximal 63, da ab 1 gezählt wird)

durch das besser formulierte

- 6 Bits für die Sektoren/Spur (maximal 63, da Sektornummer 0 nicht verwendet wird)

**Seite 57, Unterabschnitt zu „Zugriffszeit bei Festplatten“**

Relevant ist hier nicht die „Zugriffsverzögerung durch Umdrehung“ sondern die „Durchschnittliche Zugriffsverzögerung durch Umdrehung“. Diese entspricht der halben Zugriffsverzögerung durch Umdrehung. Sobald der Kopf die richtige Spur erreicht hat, muss im Durchschnitt eine halbe Umdrehung der Scheibe abgewartet werden, bis sich der richtige Sektor unter dem Kopf befindet.

**Seite 58, Formel am Ende von Abschnitt 4.4.4**

Ersetze die Formel durch:

Durchschnittliche Zugriffsverzögerung durch Umdrehung [ms] =

$$\frac{1000 \frac{[\text{ms}]}{[\text{sec}]} \times 60 \frac{[\text{sec}]}{[\text{min}]} \times 0,5}{\frac{\text{Umdrehungen}}{[\text{min}]}} = \frac{30.000 \frac{[\text{ms}]}{[\text{min}]}}{\frac{\text{Umdrehungen}}{[\text{min}]}}$$

**Seite 78, Abbildung 5.2**

In der letzten Spalte unterhalb von „Prozess A wird beendet und G gestartet“ muss der erste Prozess mit 18 MB Speicherbelegung G heißen und nicht A.

**Seite 86, 1. und 2. Zeile von Abschnitt „Organisation und Adressierung des Speichers im Real Mode“**

Ersetze

„Im Real Mode wird der verfügbare Speicher in maximal 65.536 Segmente unterteilt. Jedes Segment ist 16 Bytes ( $= 2^{16} = 65.536$  Bits) groß.“

durch

„Im Real Mode wird der verfügbare Speicher in gleich große Segmente unterteilt. Jedes Segment ist 64 kB groß.“

**Seite 90, Abbildung 5.9**

Ersetze „SDD/HDD“ durch „SSD/HDD“.

**Seite 92, 7. Zeile von oben**

Ersetze „... der Grad...“ durch „... den Grad...“.

**Seite 94, 12. Zeile von oben**

Ersetze „zweistufiges Paging“ durch „mehrstufiges Paging“.

*Üblicherweise arbeiteten die Betriebssysteme auf 32-Bit-Architekturen mit zweistufigem Paging, aber der Pentium Pro Prozessor war auch eine 32-Bit-Architektur und bei diesem arbeiteten die Betriebssysteme mit dreistufigem Paging.*

**Seite 101, 5. Zeile von oben**

„... Speicherschutz mehr bietet ist wegen des...“.

Im Buch fehlt das Wort „ist“.

**Seite 102, 10. Zeile**

Ersetze „0xc0000000“ durch „0xC0000000“.

**Seite 105, Abbildung 5.20**

Die Positionierung der Seiteninhalte in Abbildung 5.20 ist verwirrend, weil so der Eindruck entsteht, das die Seiten beim Miss-Event um jeweils eine Seite *nach oben*

*rutschen*. Das ist aber nicht der Fall. Besser ist folgende Darstellung, bei der klar ersichtlich ist, dass die Seiten an Ort und Stelle ersetzt werden.

Anfragen: **1 2 3 4 1 2 5 1 2 3 4 5**

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

Queue: 

1	2	3	4	1	2	5	1	2	3	4	5
	1	2	3	4	1	2	5	1	2	3	4
		1	2	3	4	1	2	5	1	2	3

### Seite 106, Vorletzte Zeile von Abschnitt 5.3.3

Ersetze „LRU“ durch „LFU“.

### Seite 107, rechte Spalte, Abschnitt 5.3.5, 2. Zeile

Ersetze „... bei die Auswahl...“ durch „... bei der Auswahl...“.

### Seite 121, Abbildung 6.7

Ersetze „Dateizuordnungstabellen“ durch „Dateizuordnungstabelle“.

### Seite 123, Tabellenüberschrift von Tabelle 6.3

Streiche „Dateigröße und“.

### Seite 123, Kopfzeile der zweiten Spalte Tabelle 6.3

Streiche „Minimale“.

### Seite 124, Tabellenüberschrift von Tabelle 6.4

Ersetze

„Maximale Dateigröße und Dateisystemgröße von FAT32 bei unterschiedlich großen Clustern“.

durch

„Standardmäßige Clustergröße von FAT32 bei unterschiedlich großen Partitionen“.

### Seite 124, Kopfzeile der zweiten Spalte Tabelle 6.4

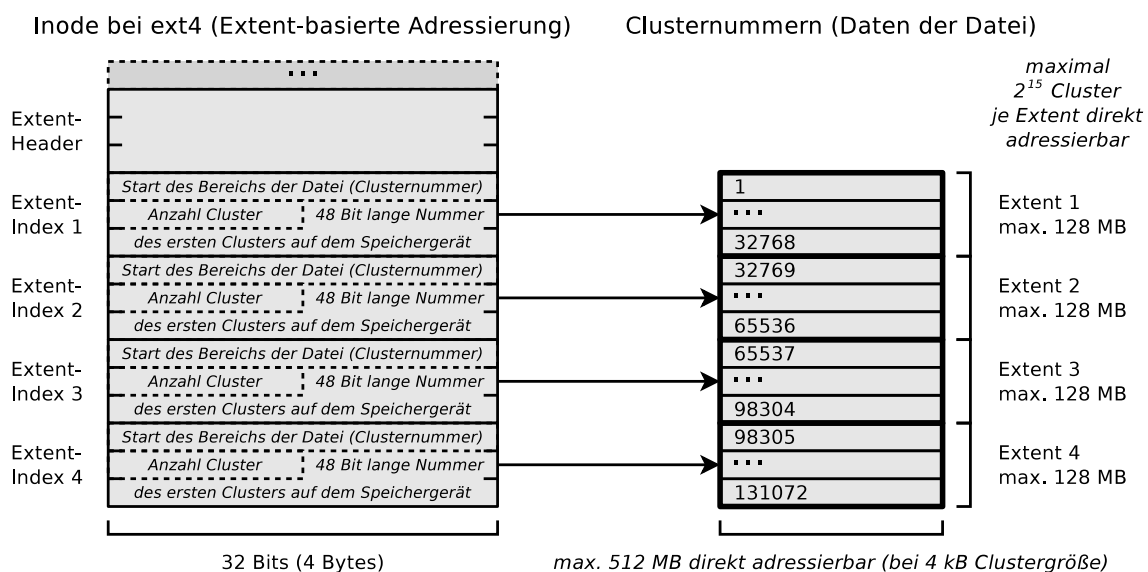
Streiche „Minimale“.

**Seite 126, 10. und 11. Zeile des 3. Abschnitts**

Streiche im Satz „Allerdings ist auch bei diesem Konzept nur die Konsistenz der Metadaten ~~ist~~ garantiert.“ das hier durchgestrichene Wort.

**Seite 129, Abbildung 6.10**

In Abbildung 6.10 haben sich nicht nur ein Layout-Fehler in der Darstellung des Inodes, sondern auch mehrere inhaltliche Fehler eingeschlichen. Aus didaktischer Sicht ist es besser im Inode im 48 Bits langen Datenfeld nicht von Blöcken, sondern von Clustern zu sprechen. Die Clusternummern in den Extents sind auch nicht korrekt. Mit  $2^{15}$  Clusternummern kann jeder Extent maximal 32768 Clusternummern umfassen und nicht 131072. Die korrekte Darstellung ist wie folgt:

**Seite 129, 3. Zeile**

Ersetze „Abb. 6.8“ durch „Abb. 6.10“.

**Seite 131, Tabellenüberschrift von Tabelle 6.5 Ersetze**

„Maximale Dateigröße und Dateisystemgröße von NTFS bei unterschiedlich großen Clustern“.

durch

„Standardmäßige Clustergröße von NTFS bei unterschiedlich großen Partitionen“.

**Seite 131, Kopfzeile der zweiten Spalte Tabelle 6.5**

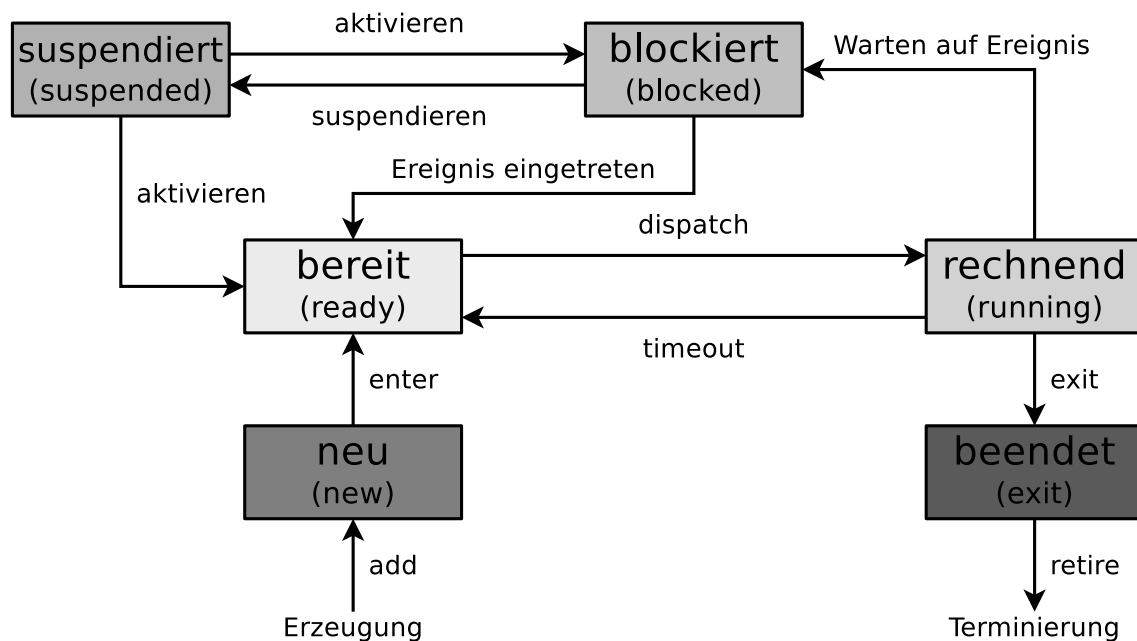
Streiche „Minimale“.

**Seite 132, 17. Zeile von oben**

Ersetze „Auch all“ durch „Auch alle“.

**Seite 149, Abbildung 8.8**

Im 6-Zustands-Prozessmodell in Abbildung 8.8 fehlt ein Prozessübergang aktivieren von Prozesszustand **suspendiert** zu Prozesszustand **blockiert**.

**Seite 154, Abbildung 8.12**

Ersetze „SDD/HDD“ durch „SSD/HDD“.

**Seite 157, Bildunterschrift von Abbildung 8.11**

Ersetze „auf einem 32 Bit-Systemen im Speicher“ durch „im Speicher eines 32 Bit-Systems“.

*So wie es im Buch geschrieben ist, ist es inhaltlich korrekt, aber sprachlich unschön.*

**Seite 161, vorletzte Zeile**

Ersetze „... von der...“ durch „... von denen...“.

**Seite 161, letzte Zeile**

Ersetze „exec“ durch „exec1“.

**Seite 185, 2. Zeile im 3. Absatz**

Ersetze „Existing Resource Vektor“ durch „Existing Resource Vector“.

**Seite 185, 4. Zeile im 3. Absatz**

Ersetze „Available Resource Vektor“ durch „Available Resource Vector“.

**Seite 187, Vorletzte Zeile von Abschnitt 9.2.3**

Im vorletzten Satz des Abschnitts fehlt die schließende Klammer nach „Klasse 4“.

**Seite 194, vorletzter Absatz**

Ersetze „Konversion“ durch „Konvertierung“.

*Der Begriff „Konversion“ wird in vielen Bereichen (u.a. Religion, Stadtentwicklung und Konversion) verwendet, aber in der Informatik und ganz besonders im Kontext verschiedener Stellenwertsystem ist „Konvertierung“ der korrekte Fachbegriff.*

**Seite 194, letzte Zeile**

Ersetze „Zeile “ durch „Spalte“.

**Seite 195, vorletzte Zeile von Abschnitt 9.3.1**

Ersetze

```
$ ipcrm shm 127008859
```

durch

```
$ ipcrm shm 56393780
```

**Seite 197, 10. Zeile von unten**

Ersetze „... der das Segment anlegt, auf dieses lesend...“

durch: „... der die Nachrichtenwarteschlange anlegt, auf diese lesend...“.

**Seite 202, 1. Zeile des dritten Absatzes**

Ersetze „... des Segments...“ durch: „... der Nachrichtenwarteschlange...“.

**Seite 202, 4. Zeile von unten**

Ersetze „Konversion“ durch „Konvertierung“.

**Seite 203, 3. Zeile des Fließtextes**

Ersetze „Zeilen “ durch „Spalten“.

**Seite 204, letzte Zeile**

Füge „fork“ nach „Funktion“ ein.



**Seite 208, Listing 9.4, Zeile 10 im Quellcode**

Eine ausführliche Erklärung zu `mkfifo` und den Zugriffsrechten wäre an der Stelle im Buch sinnvoll gewesen, da auf den ersten Blick die Zugriffsrechte der benannten Pipe nicht zum Quellcode passen.

In Listing 9.4 wird mit `mkfifo` eine benannte Pipe `testfifo` angelegt. Als Zugriffsrechte sind `0666` definiert. Die führende 0 kann hier ignoriert werden. Sie ist ein Platzhalter für das sogenannte Sticky-Bit, das Setgid Bit und das Setuid Bit. Diese erweiterten Dateirechte kommen eher selten zum Einsatz und spielen im Kontext von Listing 9.4 keine Rolle. Die Bedeutung der führenden Null bei der Oktalnotation mit vier Ziffern kann also hier ignoriert werden.

Die führende 0 kann hier ignoriert werden. Die Zugriffsrechte der resultierende Pipe sind auf Seite 207 aber in der symbolischen Notation mit `rw-r--r--` angegeben, was in Oktalnotation `644` entspricht. Auf Ubuntu-basierten Systemen wird das Ergebnis hingegen in der symbolischen Notation `rw-rw-r--` sein, was in Oktalnotation `664` entspricht. Auch ganz andere Ergebnisse sind je nach verwendetem Betriebssystem und vorgenommenen Einstellungen möglich.

Der Grund dafür ist, dass auf dem System die mit `umask` („Dateierzeugungsmaske“) gesetzten Zugriffsrechte entfernt („maskiert“) werden. Die Standardeinstellung von `umask` hängt vom verwendeten Betriebssystem ab und kann vom Systemadministrator verändert werden. Die `umask`-Standardwerte der Linux-Distributionen Debian und Ubuntu sind z.B. `0022` bzw. `0002`.

Die aktuell eingestellte Dateierzeugungsmaske kann durch einen Aufruf des Kommandos `umask` ohne Parameter in der Kommandozeile ausgegeben werden:

```
$ umask
0022
```

Hat `umask` den Wert `0022` (auch hier kann die führende 0 ignoriert werden) sind die Zugriffsrechte der benannte Pipe aus Listing 9.6 `rw-r--r--`. Die Berechnung ist wie folgt:

Definierte Zugriffsrechte in <code>mkfifo</code> in Listing 9.6:	<code>rw-rw-rw-</code>	(666)
Abzug durch <code>umask</code> auf einem System mit Debian-Linux:	<code>----w--w-</code>	(022)
Ergebnis (Zugriffsrechte der benannten Pipe):	<code>rw-r--r--</code>	(644)

Auf einem System, bei dem `umask` den Wert `0002` hat, sind die Zugriffsrechte der benannten Pipe dementsprechend `rw-rw-r--`.

Weitere Informationen zum Thema `umask` und Zugriffsrechte sind u.a. hier zu finden:

- <https://wiki.ubuntuusers.de/umask/>
- [https://www.debian.org/doc/manuals/debian-reference/ch01.en.html#\\_control\\_of\\_permissions\\_for\\_newly\\_created\\_files\\_umask](https://www.debian.org/doc/manuals/debian-reference/ch01.en.html#_control_of_permissions_for_newly_created_files_umask)

**Seite 210, 6. Zeile von oben**

Ersetze

„Das Kommando `lsuf` gibt in einem Linux-Betriebssystem eine Liste aller existierenden und von mindestens einem Prozess verwendeten benannten Pipes aus.“

durch

„Das Kommando `lsuf` gibt in einem Linux-Betriebssystem eine Liste aller aktuell offenen Dateien, also auch die existierenden benannten Pipes aus.“

**Seite 211, 21. Zeile von oben**

Ersetze „Sender und Client“ durch „Server und Client“.

**Seite 213, 23. Zeile von Listing 9.5**

Ersetze „Datainamen“ durch „Dateinamen“.

**Seite 227, 8. Zeile von unten**

Nach dem letzten Wort „angesprochen“ fehlt der Punkt (Satzzeichen).

**Seite 231, 10. Zeile von oben**

Ersetze „dieser Werk“ durch „dieses Werk“.

**Seite 233, Fußnote 1**

Ersetze „emumliert“ durch „emuliert“.

**Seite 233, Fußnote 7**

Ersetze „emumliert“ durch „emuliert“.

**Seite 234, 3. Zeile von unten**

Entferne „eine“.

**Seite 236, letzte Zeile des ersten Absatzes**

Ersetze „in Ring 1 abgefangen“ durch „in Ring 0 abgefangen“.

**Seite 243, Bildunterschrift von Abbildung 10.7**

Ersetze

„Bei Hardware-Virtualisierung läuft der Hypervisor im neuen Ring -1 und das Host-Betriebssystem wieder in Ring 1“

durch

„Bei Hardware-Virtualisierung läuft der Hypervisor im neuen Ring -1 und das Host-Betriebssystem wieder in Ring 0“

**Seite 243, Glossar**

Ersetze

„... , in der das Betriebssystem Teile des Hauptprozessors auslagert“

durch

„... , in den das Betriebssystem diejenigen Prozesse auslagert, die gegenwärtig keinen Zugriff auf einen Prozessor bzw. einen Prozessorkern haben“.

**Seite 254, Literaturverzeichnis, 20. Eintrag**

Ersetze „Grumm H“ durch „Gumm H“