

Korrekturen und Ergänzungen zum Buch Elementare Algebra und Zahlentheorie, Springer-Verlag, 2. Auflage 2008.

Stand: 3. Mai 2012

Seite 12	Zeile 6	Hat man zwei derartige Darstellungen $f = \prod_{i=1}^r (X - \beta_i)^{e_i} g = \prod_{i=1}^r (X - \beta_i)^{e'_i} g'$ und ist etwa $e_1 \geq e'_1$, so kann man, da $K[X]$ nullteilerfrei ist,
Seite 27	Zeile 5	Aussage b) ergibt sich unmittelbar aus der Definition einer Primzahl durch die Eigenschaft der Unzerlegbarkeit.
Seite 35	Zeile 1	Sei $n \in \mathbb{N}$ keine Primzahl, $n > 1$, sei $p(n)$ der kleinste Primteiler von n . Dann gilt $p(n) \leq \lfloor \sqrt{n} \rfloor$.
Seite 44	Zeile 13	Sei $a \notin R^\times, a \neq 0$ mit zwei Zerlegungen $a = p_1 \cdots p_r = q_1 \cdots q_s$ in unzerlegbare Elemente p_i, q_j (die dann nach Schritt 3 auch Primelemente sind) gegeben.
Seite 47	Zeile 17	$a_j = q_j a_{j+1} + a_{j+2} \quad (1 \leq j \leq n-1)$ mit $\nu(a_{j+2}) < \nu(a_{j+1}) \quad (1 \leq j \leq n-2)$
Seite 50	Zeile 7	ist genau dann mit $x_1, \dots, x_k \in \mathbb{Z}$ lösbar, wenn $\text{ggT}(a_1, \dots, a_k)$ ein Teiler von c ist.
Seite 61	Zeile 17	Beim ISBN-Code von Büchern wurde bis 2006 einer aus 9 Ziffern
Seite 61	Zeile -2	d) Seit 2007 wurde auf ein neues System mit 13 Ziffern umgestellt (ISBN-13), das mit dem allgemeinen Strichcode für Waren (EAN) kompatibel ist. Dabei wird die dreizehnte Ziffer aus den die eigentliche Information enthaltenden ersten zwölf Ziffern nach der Regel $a_{13} + \sum_{j=1}^6 (a_{2j-1} + 3a_{2j}) \equiv 0 \pmod{10}$ berechnet. Welche Vor- und Nachteile hat das neue System?
Seite 66	Zeile 4	$f(a) \in J$
Seite 71	Zeile -3	$\hat{m}_1 = 35 \equiv -1 \pmod{12}$ $\hat{m}_2 = 84 \equiv -1 \pmod{5},$
Seite 95	Zeile -16	Ist $S \subseteq G$ eine Teilmenge der Gruppe G , so heißt $\langle S \rangle := \bigcap_{U \subseteq G \text{ Untergruppe, } U \supseteq S} U$ die von S erzeugte Untergruppe.
Seite 111	Zeile 8	Da N von H normalisiert wird.
Seite 124	Zeile 14	$\{(M_1, \dots, M_r) \in (\mathfrak{P}(\{1, \dots, n\}))^r$
Seite 126	Zeile -7	b) Ist $ G = p^k m$ mit $p \nmid m$, so heißt eine Untergruppe $H \leq G$ mit $ H = p^k$ eine p -Sylowgruppe (p -Sylow-Untergruppe) von G .
Seite 127	Zeile 7	$ G = Z(G) + \sum_{s \in R'} (G : Z_G(s))$
Seite 127	Zeile 9	... einem Element ist, insbesondere ...
Seite 139	Zeile 10	Ist etwa V ein \mathbb{R} -Vektorraum und $f : V \rightarrow \mathbb{R}$ eine Linearform auf V , so

- Seite 156 Zeile 11 und setzen $M_r := F_r \cap M$, ferner betrachten wir für $1 \leq j \leq n$ die j -te Koordinatenabbildung $\pi_j : R^n \rightarrow R$
- $$\begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \mapsto x_j.$$
- Seite 162 Zeile 13 Für $\text{ggT}(a, m) = 1$ folgt $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ ebenso wie der Spezialfall $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ daraus, dass $x^{|G|} = e$ in jeder Gruppe G für alle $x \in G$ gilt.
- Seite 162 Zeile -5 Will jetzt $P_1 = \text{Alice}$ eine Nachricht an $P_2 = \text{Bob}$ schicken, so wandelt sie ihre Nachricht zunächst (nach irgendeinem allgemein bekannten und leicht umkehrbaren Verfahren) in Zahlen x um ($x < \min(p_2, q_2)$)
- Seite 169 Zeile 14 Diese Bedingung ist genau dann erfüllt, wenn $a^{\frac{p-1}{q}} \not\equiv 1 \pmod{p}$ für alle Primzahlen $q | (p-1)$ gilt und für $\nu > 1$ zusätzlich $a^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$ gilt. Insbesondere ist jede Primitivwurzel modulo p^2 auch für alle $\nu \geq 2$ Primitivwurzel modulo p^ν .
- Seite 169 Zeile -9 Dann heißt die Zahl $x \in \mathbb{N}_0$, $0 \leq x < \varphi(p^\nu)$ mit $a^x \equiv b \pmod{p^\nu}$ der *Index* $\text{ind}_a(b) = \text{ind}_{a, p^\nu}(b)$ von b bezüglich a (modulo p^ν).
- Seite 183 Zeile 13 a) Mit Hilfe des quadratischen Reziprozitätsgesetzes lassen sich Legendre-Symbole recht schnell ausrechnen; wir haben zum Beispiel
- $$\left(\frac{3}{107}\right) = -\left(\frac{107}{3}\right) = -\left(\frac{2}{3}\right) = 1.$$
- Als Übung rechne man eine Reihe ähnlicher selbstgewählter Beispiele.
- Seite 199 Zeile -8 Sei
- $$R_0 := \{n1_R \mid n \in \mathbb{Z}\} \subseteq R$$
- $$K_0 := \left\{ \frac{n1_R}{m1_R} \mid n, m \in \mathbb{Z}, m1_R \neq 0_R \right\} \subseteq K.$$
- Seite 210 Zeile 17 Sei K ein Körper, $f, g \in K[X]$.
- a) Ist $h = \text{ggT}(f, g)$ in $K[X]$ und L ein Erweiterungskörper von K , so ist $h = \text{ggT}(f, g)$ in $L[X]$.
- b) Ist L ein Erweiterungskörper von K , in dem $f = \sum_{j=0}^n c_j X^j \in K[X]$ in Linearfaktoren zerfällt, so hat f in L genau dann eine mehrfache Nullstelle, wenn $\text{ggT}(f, f') \neq 1$ ist. Dabei ist $f' = \sum_{j=1}^n j c_j X^{j-1}$ die formale Ableitung von f .
- c) Ist $f \in K[X]$ irreduzibel und L wie in b), so hat f in L genau dann eine mehrfache Nullstelle, wenn $f' = 0$ ist.

Seite 227	Zeile 14	$q - 1 = p^{kd} - 1$ $= (p^k - 1)(1 + p^k + \dots + p^{(d-1)k})$ $=: (p^k - 1) \cdot t$
Seite 227	Zeile 12	und nach d) folgt, dass k ein Teiler von r ist.
Seite 228	Zeile 11	In der linken Hälfte des folgenden Diagramms ist \mathbb{F}_{64} mit seinen Teilkörpern dargestellt
Seite 235	Zeile -2	Ist etwa das Minimalgewicht des Codes $d \geq 2t + 1$, so gibt es zu jedem auf der Empfängerseite des Kanals empfangenen Element \mathbf{x} von \mathbb{F}_q^n höchstens ein Element \mathbf{c} des Codes, das sich von \mathbf{x} in nicht mehr als t Stellen unterscheidet
Seite 237	Zeile -12	$\deg(h) = k$
Seite 238	Zeile 11	und ist äquivalent zu dem vom Kontrollpolynom $X^3 + X^2 + 1$ erzeugten Code.
Seite 244	Zeile 7	Zeigen Sie: Ist $K = \mathbb{F}_q$ mit $q = p^m$, so ist $c^{p^{m-1}}$ für jedes $c \in \mathbb{F}_q$ eine p -te Wurzel aus c .