

## § 2 Elementare Zahlentheorie

### Definition 2.1:

Es seien  $a, b \in \mathbb{Z}$  mit  $a \neq 0$ . Die Zahl a heißt ein Teiler von b, falls  $\frac{b}{a} \in \mathbb{Z}$  ist.

In dem Fall sagen wir auch:

b ist ein Vielfaches von a

oder

b ist durch a teilbar

oder

a teilt b.

Wir schreiben dann auch:  $a|b$ .

Ist  $a$  kein Teiler von  $b$ , so schreiben wir:  $a \nmid b$ .

### Beispiele:

316, 7191, -13139.

### Bemerkungen 2.2:

i) Für alle  $a \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$  gilt:

$a|a$ ,  $-a|a$ ,  $1|a$ ,  $-1|a$ ,  $a|0$ .

ii) Sind  $a, b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$  und  $c \in \mathbb{Z}$  mit  $a|b$  und  $b|c$ , so folgt auch:  $a|c$ .

iii) Sind  $a_1, a_2 \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$  und  $b_1, b_2 \in \mathbb{Z}$  mit  $a_1|b_1$  und  $a_2|b_2$ , so folgt auch:  $(a_1 \cdot a_2)|((b_1 \cdot b_2))$ .

iv) Sind  $a, b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$  mit  $a|b$  und  $b|a$ , so ist  $a = b$  oder  $a = -b$ .

v) Jede Zahl  $b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$  hat nur endlich viele Teiler, diese liegen alle im Intervall  $[-b, b]$ .

## 2. 2

vi) find  $b, c \in \mathbb{Z}$  und  $a \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$  mit  
 $a|b$  und  $a|c$ , so folgt für alle  $m, n \in \mathbb{Z}$ :  
 $a|(m \cdot b + n \cdot c)$ .

### Definition 2.3:

Sei  $M$  eine nichtleere Menge und  $R$  eine Relation auf  $M$ .  $R$  heißt eine Äquivalenzrelation, falls gilt:

- (I)  $R$  ist reflexiv; das heißt, für alle  $x \in M$  gilt:  $x R x$ .
- (II)  $R$  ist symmetrisch; das heißt:  
 Sind  $x, y \in M$  mit  $x R y$ , so gilt auch:  $y R x$ .
- (III)  $R$  ist transitiv; das heißt:  
 Sind  $x, y, z \in M$  mit  $x R y$  und  $y R z$ , so gilt auch:  $x R z$ .

### Beispiele:

- i) Die Gleichheit auf einer nichtleeren Menge  $M$  ist eine Äquivalenzrelation; die ist gegeben durch  
 $R := \{(x, y) \in M^2 \mid x = y\}$ .
- ii) Die volle Menge  $M^2$  ist ebenfalls eine Äquivalenzrelation; das heißt, für alle  $x, y \in M$  gilt:  
 $x R y$ .
- iii) Sei  $f: M \rightarrow N$  eine Abbildung, und setze  
 $R := \{(x, y) \in M^2 \mid f(x) = f(y)\}$ .  
 Dann ist  $R$  eine Äquivalenzrelation.

Definition 2.4:

Sei  $m \in \mathbb{N}$ . Zwei Zahlen  $a, b \in \mathbb{Z}$  heißen kongruent modulo  $m$ , falls  $b-a$  durch  $m$  teilbar ist, falls also gilt:  $m | (b-a)$ .

Wir schreiben dann auch:  $a \equiv b \pmod{m}$ .

Beispiele:

$$3 \equiv 7 \pmod{2}, \quad 2 \equiv 5 \pmod{3}, \quad -3 \equiv 7 \pmod{10}$$

Satz 2.5:

Ist  $m \in \mathbb{N}$  fest, so ist die Relation „ $\equiv$ “ eine Äquivalenzrelation auf  $\mathbb{Z}$ .

Nachweis der Transitivität:

Seien  $a, b, c \in \mathbb{Z}$  mit  $a \equiv b \pmod{m}$  und  $b \equiv c \pmod{m}$ . Dann ist sowohl  $b-a$  als auch  $c-b$  ein Vielfaches von  $m$ . Folglich ist auch  $c-a = (c-b) + (b-a)$  ein Vielfaches von  $m$ ; das heißt:  $a \equiv c \pmod{m}$ . □

Satz 2.6:

Sei  $m \in \mathbb{N}$ , und seien  $a_1, a_2, b_1, b_2 \in \mathbb{Z}$  mit  
 $a_1 \equiv b_1 \pmod{m}, \quad a_2 \equiv b_2 \pmod{m}$ .

Dann gilt auch:

- i)  $a_1 + a_2 \equiv b_1 + b_2 \pmod{m}$ ,
- ii)  $a_1 - a_2 \equiv b_1 - b_2 \pmod{m}$ ,
- iii)  $a_1 \cdot a_2 \equiv b_1 \cdot b_2 \pmod{m}$ .

Kongruenzen können also addiert, subtrahiert und multipliziert werden.

Beweis von iii):

Wir erhalten:

$$b_1 \cdot b_2 - a_1 \cdot a_2 = b_1 \cdot (b_2 - a_2) + (b_1 - a_1) \cdot a_2.$$

Die rechte Seite ist durch  $m$  teilbar, weil  $b_2 - a_2$  und  $b_1 - a_1$  durch  $m$  teilbar sind.

□

Satz 2.7. Die Division mit Rest:

Seien  $m \in \mathbb{N}$  und  $a \in \mathbb{Z}$ . Dann gibt es genau eine Zahl  $q \in \mathbb{Z}$  und genau eine Zahl  $r \in \mathbb{Z}$  mit:

$$a = q \cdot m + r, \quad 0 \leq r \leq m-1.$$

Das bedeutet:

$a$  kann auf eindeutige Weise durch  $m$  mit einem Rest  $r$ ,  $0 \leq r \leq m-1$ , dividiert werden.

Beweis:

Nachweis der Eindeutigkeit:

Seien  $q_1, q_2, r_1, r_2 \in \mathbb{Z}$  mit  $0 \leq r_1, r_2 \leq m-1$  und

$$a = q_1 \cdot m + r_1 = q_2 \cdot m + r_2.$$

Dann folgt einerseits  $|r_1 - r_2| \leq m$  und andererseits  $r_1 - r_2 = m \cdot (q_2 - q_1)$ , also  $r_1 \equiv r_2 \pmod{m}$ .

Das ist nur möglich, wenn  $r_1 = r_2$  ist.

Wegen  $m \neq 0$  folgt dann auch:  $q_1 = q_2$ .

Nachweis der Existenz:

Sei  $q \in \mathbb{Z}$  die größte Zahl mit  $q \cdot m \leq a$ , und setze  $r := a - q \cdot m$ .

Dann ist  $r \geq 0$ . Laut Wahl von  $q$  ist weiter  $(q+1) \cdot m > a$ , also  $r = a - q \cdot m < m$  und folglich  $r \leq m-1$ .

□

Definition 2.8:

Für  $n, m \in \mathbb{Z}$  mit  $(n, m) \neq (0, 0)$  bezeichnet  $\text{ggT}(n, m)$  den größten gemeinsamen Teiler von  $n$  und  $m$ , also die größte Zahl  $t \in \mathbb{N}$  mit  $t|n$  und  $t|m$ .

Ist  $\text{ggT}(n, m) = 1$ , so heißen  $n$  und  $m$  teilerfremd.

Bemerkung 2.9:

Finden  $n, m, q \in \mathbb{Z}$  mit  $(n, m) \neq (0, 0)$ , so ist eine Zahl  $t \in \mathbb{N}$  genau dann ein gemeinsamer Teiler von  $n$  und  $m$ , wenn sie ein gemeinsamer Teiler von  $m$  und  $q \cdot m + n$  ist.

Man beachte dazu:  $n = -q \cdot m + (q \cdot m + n)$ .

In besonderen gilt:

$$\text{ggT}(n, m) = \text{ggT}(q \cdot m + n, m).$$

Satz 2.10, der Euklidische Algorithmus zurBerechnung des ggT

Es seien  $a_0, a_1 \in \mathbb{N}$  mit  $a_1 \leq a_0$ . Dann kann  $d := \text{ggT}(a_0, a_1)$  nach dem folgenden Euklidischen Algorithmus berechnet werden:

Schritt 0:

Ist  $a_1 | a_0$ , setze  $d := a_1$ .

Stopp!

Schritt 1:

Bestimme  $q_1 \in \mathbb{Z}$  und  $a_2 \in \mathbb{N}$  mit

$$(EA\ 1) \quad a_0 = q_1 \cdot a_1 + a_2, \quad 0 < a_2 \leq a_1 - 1.$$

Ist  $a_2 | a_1$ , setze  $d := a_2$ .

Stopp!

Schritt  $i, i > 1$ :

Wähle  $q_i \in \mathbb{Z}$  und  $a_{i+1} \in \mathbb{N}$  mit

$$(EAi) \quad a_{i-1} = q_i \cdot a_i + a_{i+1}, \quad 0 < a_{i+1} \leq a_i - 1.$$

Falls  $a_{i+1} | a_i$ , setze  $d := a_{i+1}$ .

Stop!

Beweis:

Dass der Algorithmus abbricht, folgt sofort aus der Tatsache, dass die natürlichen Zahlen  $a_0, a_1, a_2, \dots$  immer echt kleiner werden.

Weiter liefert Bemerkung 2.9 für alle möglichen  $i$ :

$$\text{ggT}(a_{i-1}, a_i) = \text{ggT}(q_i \cdot a_i + a_{i+1}, a_i) = \text{ggT}(a_{i+1}, a_i).$$

Bricht der Algorithmus nach  $j$  Schritten ab, so gilt  $a_{j+1} | a_j$ , und für  $d := a_{j+1}$  folgt induktiv:

$$d = \text{ggT}(a_j, a_{j+1}) = \text{ggT}(a_{j-1}, a_j) = \dots = \text{ggT}(a_0, a_1). \quad \square$$

Weiter gilt

Satz 2.11:

Seien  $a_0, a_1 \in \mathbb{N}$ , so folgt für  $d := \text{ggT}(a_0, a_1)$ :

Es gibt  $b, c \in \mathbb{Z}$  mit

$$d = b \cdot a_0 + c \cdot a_1.$$

Der Beweis folgt induktiv direkt aus den obigen Zetteln PE A1.

## 2. 7

Beispiel:Zu berechnen ist  $\text{ggT}(182, 325)$ .

Wiederholte Division mit Rest liefert:

$$325 = 1 \cdot 182 + 143,$$

$$182 = 1 \cdot 143 + 39,$$

$$143 = 3 \cdot 39 + 26,$$

$$39 = 1 \cdot 26 + 13,$$

$$26 = 2 \cdot 13.$$

Damit folgt:  $13 = \text{ggT}(182, 325)$ .

Lesen wir die letzten Gleichungen von unten nach oben, so erhalten wir:

$$\begin{aligned} 13 &= 39 - 1 \cdot 26 = 39 - (143 - 3 \cdot 39) = 4 \cdot 39 - 143 \\ &= 4 \cdot (182 - 143) - 143 = 4 \cdot 182 - 5 \cdot 143 \\ &= 4 \cdot 182 - 5 \cdot (325 - 182) \\ &= 9 \cdot 182 - 5 \cdot 325. \end{aligned}$$

Definition 2.12:

Eine natürliche Zahl  $p \in \mathbb{N}$  mit  $p \geq 2$  heißt eine Primzahl, falls kein  $k \in \mathbb{N}$  mit  $1 < k < p$  und  $k \mid p$  existiert.  $\mathbb{P}$  bezeichne die Menge der Primzahlen.

Bemerkung:

Die kleinsten Primzahlen sind:

$$2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29.$$

Satz 2.13:

Es seien  $n, m \in \mathbb{N}$ , und es sei  $p$  eine Primzahl mit  $p \mid (n \cdot m)$ . Dann gilt  $p \mid n$  oder  $p \mid m$ .

Beweis:

Wir nehmen an, es gelte  $p \nmid n$  und  $p \nmid m$ .

Wegen  $p \in \mathbb{P}$  gilt dann:  $1 = \text{ggT}(p, n) = \text{ggT}(p, m)$ .

Nach zweimaliger Anwendung von Satz 2.11 existieren  $a, b, c, d \in \mathbb{Z}$  mit:

$$a \cdot p + b \cdot n = 1, \quad c \cdot p + d \cdot m = 1.$$

Laut Voraussetzung ist weiter  $k := \frac{n \cdot m}{p} \in \mathbb{N}$ .

Damit folgt:

1

$$\begin{aligned} &= (a \cdot p + b \cdot n) \cdot (c \cdot p + d \cdot m) \\ &= p \cdot (a \cdot c \cdot p + a \cdot d \cdot m + b \cdot c \cdot n + b \cdot d \cdot k). \end{aligned}$$

Das ist ein Widerspruch, denn 1 ist kein Vielfaches von  $p$ .

□

Satz 2.14, Fundamentalatz der Elementaren Zahlentheorie:

Zu jeder natürlichen Zahl  $n \geq 2$  gibt es Primzahlen  $p_1, \dots, p_s$  mit  $p_1 \leq \dots \leq p_s$  und

$$(2) \quad n = p_1 \cdots p_s = \prod_{i=1}^s p_i.$$

Sind auch  $q_1, \dots, q_t$  Primzahlen mit  $q_1 \leq \dots \leq q_t$  und

$$(22) \quad n = q_1 \cdots q_t = \prod_{j=1}^t q_j,$$

so ist  $s=t$  und  $p_i = q_i$  für  $1 \leq i \leq s$ .

Beweis:

Wir führen Induktion nachn.

Für  $n=2$  und  $n=3$  ist nichts zu zeigen, weil 2 und 3 selbst Primzahlen sind.

Sei nun  $n \geq 4$ , und sei  $p_1$  der kleinste Primteiler von  $n$ , das ist die kleinste Primzahl mit  $p_1 \mid n$ .

Nachweis der Existenz:

Nach Induktionsannahme ist

$$\frac{n}{p_1} = p_2 \cdots p_s$$

für gewisse Primzahlen  $p_2, \dots, p_s$  mit  $p_2 \leq \dots \leq p_s$ . Damit folgt auch (Z).

Nachweis der Eindeutigkeit:

Gelten (Z) und (Z2), so liefert Satz 2.13

wegen  $p_1 \in \text{IP}$ :  $p_1 \mid q_i$  für ein  $i$  mit  $1 \leq i \leq t$ .

Weil  $q_i \in \text{IP}$  ist das nur möglich, wenn  $p_1 = q_i$  ist.

Weil  $p_1$  der kleinste Primteiler von  $n$  ist, folgt:  $p_1 = q_1$ . (Z) und (Z2) liefern also:

$$\frac{n}{p_1} = p_2 \cdots p_s = q_2 \cdots q_t .$$

Anwendung der Induktionsannahme auf die Zahl  $\frac{n}{p_1}$  liefert die Behauptung. □

Bemerkung 2.15:

Satz 2.14 besagt auch:

Jede natürliche Zahl  $n \geq 2$  hat eine eindeutig bestimmte Primfaktorzerlegung der Gestalt

$$n = \prod_{i=1}^k p_i^{\alpha_i}$$

mit  $p_1, \dots, p_k \in \mathbb{P}$ ,  $p_1 < \dots < p_k$ ,  $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in \mathbb{N}$ .

Bemerkungen 2.16:

Gegeben seien  $n, m \in \mathbb{N}$  mit

$$n = \prod_{i=1}^k p_i^{\alpha_i}, \quad m = \prod_{i=1}^k p_i^{\beta_i},$$

wobei gelte:

$$p_1, \dots, p_k \in \mathbb{P}, \quad p_1 < \dots < p_k;$$

$$\alpha_i, \beta_i \geq 0, \quad \max(\alpha_i, \beta_i) > 0 \text{ für } 1 \leq i \leq k.$$

i) Eine Zahl  $t \in \mathbb{N}$  ist genau dann ein gemeinsamer Teiler von  $n$  und  $m$ , wenn  $t$  die Gestalt

$$t = \prod_{i=1}^k p_i^{\gamma_i}$$

hat mit  $0 \leq \gamma_i \leq \min(\alpha_i, \beta_i)$  für  $1 \leq i \leq k$ .

Insbesondere ist

$$\text{ggT}(n, m) = \prod_{i=1}^k p_i^{\min(\alpha_i, \beta_i)},$$

und jeder gemeinsame Teiler von  $n$  und  $m$  ist auch ein Teiler von  $\text{ggT}(n, m)$ .

## 2.11

ii) der kleinste gemeinsame Vielfache von  $n$  und  $m$  ist die Zahl

$$\text{kgV}(n, m) = \prod_{i=1}^k p_i^{\max(\alpha_i, \beta_i)}.$$

Jeder andere gemeinsame Vielfache von  $n$  und  $m$  ist nach Satz 2.14 auch ein Vielfaches von  $\text{kgV}(n, m)$ .

iii) aus i) und ii) folgt:

$$\text{ggT}(n, m) \cdot \text{kgV}(n, m) = \prod_{i=1}^k p_i^{\alpha_i + \beta_i} = n \cdot m.$$

Insbesondere gilt folgende Äquivalenz:

$$\text{ggT}(n, m) = 1 \Leftrightarrow \text{kgV}(n, m) = n \cdot m.$$

Ist  $n$  und  $m$  teilerfremd, so sind die gemeinsamen Vielfachen von  $n$  und  $m$  also genau die Vielfachen von  $n \cdot m$ .

### Satz 2.17: der chinesische Restsatz für simultane Kongruenzen:

Die natürlichen Zahlen  $m_1, m_2$  seien teilerfremd, und setze  $m := m_1 \cdot m_2$ . Weitershin seien  $a_1, a_2 \in \mathbb{Z}$  gegeben. Dann gibt es genau eine Zahl  $a \in \mathbb{Z}$  mit  $0 \leq a \leq m-1$ , die die beiden folgenden Kongruenzen löst:

$$(CR\ 0) \quad a \equiv a_i \pmod{m_i} \quad \text{für } i \in \{1, 2\}.$$

$a$  kann wie folgt ermittelt werden:

Wähle  $c_1, c_2 \in \mathbb{Z}$  mit

$$(CR\ 1) \quad c_1 \cdot m_1 + c_2 \cdot m_2 = 1$$

und setze

## 2.12

$$(CR2) \quad q := c_1 \cdot m_1 \cdot a_2 + c_2 \cdot m_2 \cdot a_1.$$

Dann ist  $a$  die eindeutig bestimmte ganze Zahl mit

$$(CR3) \quad a \equiv q \pmod{m} \quad \text{und} \quad 0 \leq a \leq m-1.$$

Beweis:

Nachweis der Eindeutigkeit:

Seien  $a, a' \in \mathbb{Z}$  mit  $0 \leq a, a' \leq m-1$  und  
 $a \equiv a' \equiv a_i \pmod{m_i}$  für  $i \in \{1, 2\}$ .

Dann ist  $a - a'$  ein gemeinsamer Vielfacher von  $m_1$  und  $m_2$  - und damit nach Bemerkung 2.16 iii) auch von  $m = m_1 \cdot m_2$ .

Aus  $a \equiv a' \pmod{m}$  und  $0 \leq a, a' \leq m-1$  folgt nun  $a = a'$ .

Nachweis der Existenz:

Nach Satz 2.11 gibt es  $c_1, c_2 \in \mathbb{Z}$ , die (CR1) erfüllen.

Für  $q, a$  wie in (CR2) bzw. (CR3) folgt dann

$$a \equiv q \equiv c_2 \cdot m_2 \cdot a_1 \equiv (1 - c_1 \cdot m_1) \cdot a_1 \equiv a_1 \pmod{m_1}$$

und analog  $a \equiv a_2 \pmod{m_2}$ . □

Bemerkung 2.18:

Ein ähnliches Ergebnis lässt sich für  $v, v \geq 2$  beliebig, paarweise teilerfremde natürliche Zahlen  $m_1, \dots, m_v$  - etwa durch Induktion - beweisen:

Ist  $m := m_1 \cdots m_v$ , und sind  $a_1, \dots, a_v \in \mathbb{Z}$  gegeben, so gibt es genau eine Zahl  $a \in \mathbb{Z}$  mit  $0 \leq a \leq m-1$ , die jede der folgenden Kongruenzen löst:

$$a \equiv a_i \pmod{m_i} \quad \text{für } 1 \leq i \leq v.$$

Beispiel:

Bestimme die eindeutig bestimmte Zahl  $a \in \mathbb{Z}$  mit  $0 \leq a \leq 133 \cdot 92 - 1 = 12235$ , die die folgenden Kongruenzen löst:

$$a \equiv 25 \pmod{133}, \quad a \equiv 17 \pmod{92}.$$

Zunächst gilt - etwa nach Anwendung des Euklidischen Algorithmus:

$$9 \cdot 133 - 13 \cdot 92 = 1.$$

Gemäß (CR2) setzen wir also

$$q := 9 \cdot 133 \cdot 17 - 13 \cdot 92 \cdot 25 = 20349 - 29900 = -9551.$$

Dann ist  $a := -9551 + 12235 = 2684$  zu setzen.

Satz 2.19:

Sei  $m \in \mathbb{N}$ , und sei  $a \in \mathbb{Z}$  mit  $\text{ggT}(a, m) = 1$ . Dann gibt es ein  $b \in \mathbb{Z}$  mit  $a \cdot b \equiv 1 \pmod{m}$ .

Beweis:

Nach Satz 2.11 gibt es  $b, c \in \mathbb{Z}$  mit  $a \cdot b + m \cdot c = 1$ .

Damit folgt sofort:  $a \cdot b \equiv 1 \pmod{m}$ . □

Satz 2.20, Der kleine Satz von Fermat für Primzahlen:

Sei  $p$  eine Primzahl, und sei  $a \in \mathbb{Z}$  mit  $\text{ggT}(a, p) = 1$ .

Dann gilt:

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}.$$

Beweis:

Nach Satz 2.19, angewandt auf  $m = p$ , gibt es ein  $b \in \mathbb{Z}$  mit  $a \cdot b \equiv 1 \pmod{p}$ .

Nach Aufgabe 11iii gilt weiter:

$$a^p \equiv a \pmod{p}.$$

Multiplikation dieser Kongruenz mit  $b$  liefert:

$$a^{p-1} \equiv (b \cdot a) \cdot a^{p-2} \equiv b \cdot a^p \equiv b \cdot a \equiv 1 \pmod{p}.$$

□

### Definition 2.21:

Die Euklidische φ-Funktion  $\varphi: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  ist definiert durch

$$\varphi(n) := \#\{k \in \mathbb{N} \mid 1 \leq k \leq n, \text{ggT}(k, n) = 1\}.$$

### Wertetabelle

$n$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
$\varphi(n)$	1	1	2	2	4	2	6	4	6	4	10	4	12	6	8	8

### Satz 2.22:

Für jede Primzahl  $p$  und jedes  $n \in \mathbb{N}$  gilt:

$$\varphi(p^n) = p^n - p^{n-1} = p^{n-1} \cdot (p-1).$$

Inbesondere ist  $\varphi(p) = p-1$ .

### Beweis:

Wir erhalten:

$$\begin{aligned}
 & \varphi(p^n) \\
 &= p^n - \#\{k \in \mathbb{N} \mid 1 \leq k \leq p^n, \text{ggT}(p^n, k) > 1\} \\
 &= p^n - \#\{k \in \mathbb{N} \mid 1 \leq k \leq p^n, p \mid k\} \\
 &= p^n - p^{n-1}.
 \end{aligned}$$

□

Satz 2.23:

Seien  $p$  und  $q$  zwei verschiedene Primzahlen.

Dann gilt:

$$\varphi(p \cdot q) = (p-1) \cdot (q-1) = \varphi(p) \cdot \varphi(q).$$

Beweis:

Nach Satz 2.22 braucht nur die entsprechende Gleichung bewiesen zu werden. - dazu zählen wir alle Zahlen  $k$  mit  $1 \leq k < p \cdot q$ , die nicht teilerfremd zu  $p \cdot q$  sind. Das sind einerseits die Vielfachen

$$p, 2p, \dots, (q-1)p \quad (q-1 \text{ Stück})$$

von  $p$  sowie andererseits die Vielfachen

$$q, 2q, \dots, (p-1)q \quad (p-1 \text{ Stück})$$

von  $q$ . Somit folgt:

$$\begin{aligned} \varphi(p \cdot q) &= (p \cdot q - 1) - ((q-1) + (p-1)) \\ &= p \cdot q - q - p + 1 = (p-1) \cdot (q-1). \end{aligned}$$

□

Allgemeiner kann man - etwa mit Hilfe des chinesischen Restsatzes - beweisen:

Satz 2.24:

für je zwei teilerfremde Zahlen  $n, m \in \mathbb{N}$  gilt:

$$\varphi(n \cdot m) = \varphi(n) \cdot \varphi(m).$$

Satz 2.25:

Seien  $p$  und  $q$  zwei verschiedene Primzahlen.

Dann gilt für alle  $m, k \in \mathbb{N}$ :

$$m^{k \cdot (p-1) \cdot (q-1) + 1} \equiv m \pmod{p \cdot q}.$$

Beweis:

Weil  $p$  und  $q$  teilerfremd sind, reicht es aus symmetriegründen, zu zeigen:

$$m^{k \cdot (p-1) \cdot (q-1) + 1} \equiv m \pmod{p}.$$

Dies ist trivial im Falle  $p \mid m$ .

Andernfalls ist  $\text{ggT}(m, p) = 1$ , und dann liefert Satz 2.20:

$$m^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

$$\Rightarrow (m^{(p-1)})^{k \cdot (q-1)} \equiv 1 \pmod{p}$$

$$\Rightarrow m^{k \cdot (p-1) \cdot (q-1) + 1} \equiv m \pmod{p}.$$

□

Satz 2.25 wird im folgenden Abschnitt „Kryptologie“ wichtig; dort werden Verschlüsselungsvorschriften vorgestellt, die „leicht“ durchzuführen sind, wogegen die inverse Entschlüsselung - ohne zusätzliche Kenntnisse - „schwer“ ist.