

# Thema: 1.2 elem. Zahlentheorie

→ ganze u. natürl. Zahlen

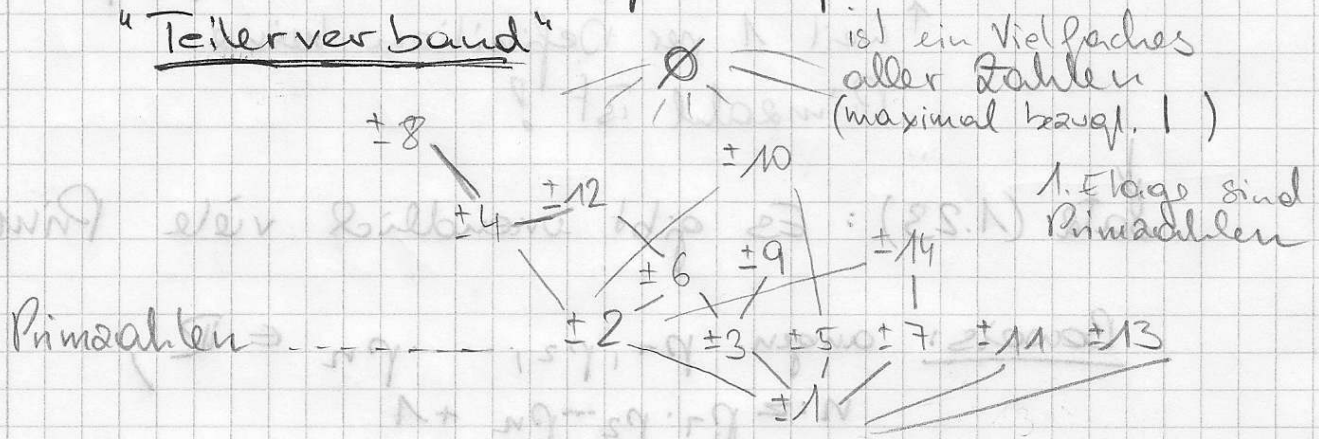
Definition:

a) Teilbarkeit

Wann kann ich eine ganze Zahl dividieren

Seien  $a, b$  ganze Zahlen  
 $b$  teilt  $a$ , i.z.  $b|a \Leftrightarrow$  Es gibt  
 ein  $c \in \mathbb{Z}$  mit Eigenschaft  $b \cdot c = a$

"Teilerverband"



z.B.:  $\pm 4 = \text{ggT}(8, 12)$   
 $\pm 12 = \text{kgV}(4, 6)$

größter gem. Teiler  
 u. gemeinsames Vielfaches

b)  $d$  ist ggT von  $a$  und  $b \Leftrightarrow$

(i)  $d|a$  und  $d|b$

(ii)  $d'|a$  und  $d'|b \Rightarrow d'|d$

$\begin{matrix} 8, 12 \\ \rightarrow 4, 2 \end{matrix} \quad 2|4$

c) kgV

$v$  ist kgV von  $a$  und  $b$  :  $\Leftrightarrow$

(i)  $a|v$  und  $b|v$

(ii)  $a|v'$  und  $b|v' \Rightarrow v|v'$

d) Primzahl

$p \in \mathbb{N}$  ist Primzahl,  $p \in \mathbb{P} : \Leftrightarrow$

$p \geq 2$  und  $a|p \Rightarrow a \in \{1, -1, p, -p\}$

$\uparrow$  weil 1 per Definition keine Primzahl ist!

↓  
Satz (1.23): Es gibt unendlich viele Primzahlen

Beweis: angen.  $p_1, p_2, \dots, p_n \in \mathbb{P}$ ,

$n := p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_n + 1$

Vielaches der  
teilt  $p_1, \dots, p_n$

bei Division  
bekommen wir  
1 Rest wenn wir  
durch  $p_i$  dividieren

$\Rightarrow p_i \nmid n, i=1, \dots, n$

$n$  besitzt mind. einen Primteiler  $p := p_{n+1} \neq p_i$

d.h. zu  $x$  endlich vielen Primzahlen gibt es  
(eine) weitere  $\Rightarrow$  Behauptung

# Division mit Rest: (Satz 1.15)

Quotient (Vielfaches von  $b$ )

$$\text{von } a \text{ durch } b: a = q \cdot b + r$$

Rest

$$0 \leq r < b$$

Iteration  $\Rightarrow$  Euklidischer Algorithmus

Satz 1.16 Bsp 1.17

Bsp:  $a = 59, b = 11$

$$59 = 11 \cdot 5 + 4 \Rightarrow 4 = 59 - 11 \cdot 5$$

$$11 = 4 \cdot 2 + 3 \Rightarrow 3 = 11 - 4 \cdot 2$$

$$4 = 3 \cdot 1 + 1 \Rightarrow 1 = 4 - 3 \cdot 1$$

$$3 = 1 \cdot 3 + 0$$

keine Teiler  
sein

ggT

$$4 = 59 - 11 \cdot 5$$

$$3 = 11 - 4 \cdot 2$$

$$1 = 4 - 3 \cdot 1 \stackrel{\downarrow}{=} 4 - (11 - 4 \cdot 2) \cdot 1 = 3 \cdot 4 - 11 =$$

poler Teiler  
ist Teiler von 1 (dieser Zahl)

$$3 \cdot 4 - 11 = 3 \cdot (59 - 11 \cdot 5) - 11 = 3 \cdot 59 - 16 \cdot 11$$

$$\Rightarrow 1 = \text{ggT}(59, 11)$$

Eukl. Alg. zeigt, dass es immer  
einen ggT gibt!

Allgemein: (Satz 1.18):

für zwei Zahlen  $a, b \in \mathbb{Z}$  besteht ein ggT, der mit Hilfe des Euklidischen Alg. ermittelt werden kann.

Über dies gilt das der  $\text{ggT}(a, b) = x \cdot a + y \cdot b$  mit  $x, y \in \mathbb{Z}$

Folgerung (Satz 1.20) - Euklidisches Lemma

$p \in \mathbb{P}, p \mid a_1 \cdot a_2 \cdots a_r, r \geq 1 \Rightarrow p \mid a_j$  für  
 $\in \mathbb{N}$  (für  $j \in \{1, 2, \dots, r\}$ )

$r > 2$  Induktion

Beweis: (für  $r = 2$ )

Angenommen:  $p \mid a_1 \cdot a_2, p \nmid a_1$

Ich möchte ich sagen,

dass es  $p \mid a_2$  sein muss

$$\Rightarrow \text{ggT}(p, a_1) = 1 = x \cdot a_1 + y \cdot p \quad x, y \in \mathbb{Z}$$

Multiplikation mit  $a_2$

$$\Rightarrow a_2 = \underbrace{x \cdot a_1 \cdot a_2}_{p \mid} + \underbrace{y \cdot p \cdot a_2}_{p \mid} \Rightarrow p \mid a_2$$

beide Summanden sind Vielfaches von  $p$

Was kann ich mit  $\mathbb{Z}$ :

→ ist es eine Primzahl

→ wenn nein kann ich sie als Produkt von Primfaktoren darstellen

$$72 = 2 \cdot 36$$

$$2 \cdot 2 \cdot 18$$

$$2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 9$$

$$2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 3 \cdot 3$$

## Fundamentalsatz der Zahlentheorie

(Satz 1.21)

$\Sigma \leftarrow$  sigma

Die Primfaktorzerlegung für  $n \geq 1$  ist (bis auf die Reihenfolge der Faktoren) eindeutig, d.h. in  $n = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{\nu_p(n)}$

$$n = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{\nu_p(n)}$$

Produkt

(in dieser Darstellung --)

sind die  $\nu_p(n)$  durch  $n$  eindeutig bestimmt.

Beweis - Induktionsbeweis:

hier will ich was zeigen  $n = 1$

dann überleg ich mir wie es

weiter verhält

# Beweis:

$$n=1 \text{ leeres Produkt } 1 = \prod_{p \in P} p^{\nu_p^{(1)}}$$

$$n=2 \quad \nu_2^{(2)}=1, \quad \nu_p^{(2)}=0 \quad \forall p \neq 2 \text{ eindeutig}$$

Induktionsannahme diese Aussage gelte  
für  $k=1, 2, 3, \dots, n$

$$n+1 = p_1 \cdot \dots \cdot p_m = p_1' \cdot \dots \cdot p_m' \Rightarrow p_i, p_i' \in \mathbb{P}$$

$$\underbrace{p_m \mid p_1' \cdot \dots \cdot p_m'}_{\substack{\uparrow \\ p_m \mid (n+1)}} \stackrel{\text{S. 20}}{\Rightarrow} p_m \mid p_i' \text{ für ein } i,$$

o.B.d.A.  $j=m$  // ohne Beschränkung  
der Allgemeinheit ✓

wir haben eine Primzahl  $p_m$  gefunden,  
die  $p_i'$  teilt.

$$\overbrace{p_m}^{\rightarrow} p_m = p_m' \quad \text{wären } n' = \frac{n+1}{p_m} = p_1 \cdot \dots \cdot p_{m-1} = p_1' \cdot \dots \cdot p_{m-1}'$$

~~Handwritten scribbles~~

Induktionsannahme

$$p_{n-1}^!$$

$\Rightarrow m = m'$  und Faktoren müssen übereinstimmen

$$\Rightarrow m = m', (\text{obdA}) p_1 = p_1', p_2 = p_2', \dots, p_{n-1} = p_{n-1}'$$

$\Rightarrow$  Satz 1.24

$$a = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{v_p(a)}, \quad b = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{v_p(b)} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow a|b \Leftrightarrow \forall p \in \mathbb{P}: v_p(a) \leq v_p(b)$$

$$\text{ggT}(a, b) = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{\min\{v_p(a), v_p(b)\}}$$

$$\text{kgV}(a, b) = \prod_{p \in \mathbb{P}} p^{\max\{v_p(a), v_p(b)\}}$$

$$\Rightarrow \text{ggT}(a, b) \cdot \text{kgV}(a, b) = a \cdot b$$

$$\left. \begin{aligned} a_1 &= k_1 \cdot m + r_1 \\ a_2 &= k_2 \cdot m + r_2 \end{aligned} \right\} * \Rightarrow \left. \begin{aligned} a_1 + a_2 &= (k_1 + k_2) \cdot m + (r_1 + r_2) \\ a_1 - a_2 &= (k_1 - k_2) \cdot m + (r_1 - r_2) \end{aligned} \right\} *$$

$\Rightarrow$  Verfahren der Euklidischen Algorithmus

Kongruenzen:  $\mathbb{Z}$  modulo 5 ( $=m$ )

Restklassen modulo 5

$\bar{0}$	$\bar{1}$	$\bar{2}$	$\bar{3}$	$\bar{4}$
-10	-9	-8	-7	-6
-5	-4	-3	-2	-1
0	1	2	3	4
5	6	7	8	9
10	11	12	13	14

also  $\bar{1} + \bar{3} = \bar{4}$  ← Zahlen aus Klasse 3 landen immer in Kl. 4  
 $\bar{1} \cdot \bar{3} = \bar{3}$  etc

allg.:

$$* \begin{cases} a_1 = k_1 \cdot m + r_1 \\ a_2 = k_2 \cdot m + r_2 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} a_1 + a_2 = (k_1 + k_2)m + (r_1 + r_2) \\ a_1 \cdot a_2 = (k_1 r_2 + r_1 k_2 + k_1 k_2 m)m + r_1 \cdot r_2 \end{cases}$$

⇒ Restklassen der Ergebnisse hängen nur von den Restklassen  $r_1$  und  $r_2$  von  $a_1, a_2$  ab!



## Definition:

Sei  $m \in \mathbb{N}$ ,  $m \geq 1$  „Modul“

$a, b \in \mathbb{Z}$  heißen kongruent modulo  $m$

i.Z.  $a \equiv b \pmod{m}$ , falls sie bei  
Division durch  $m$  denselben Rest liefern

$$(\Leftrightarrow m \mid a-b)$$

$$\bar{a} = a + m \cdot \mathbb{Z} = \{a + mk \mid k \in \mathbb{Z}\}$$

$\bar{a}$  heißt Restklasse von  $a$  modulo  $m$ .

$$\mathbb{Z}_m = \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{m-1}\} = \text{Menge der Restklassen}$$

Wegen  $\oplus$  sind die Operationen

$$\bar{a} + \bar{b} = \overline{a+b}$$

$$\bar{a} - \bar{b} = \overline{a-b}$$

$$\bar{a} \cdot \bar{b} = \overline{a \cdot b}$$

für Restklassen „wohldefiniert“, d.h.  
unabhängig von der Wahl der  
Repräsentanten  $a, b$  der Klassen  
 $\bar{a}, \bar{b}$ .

Rechenregeln vererben sich von  $\mathbb{Z}$  auf  $\mathbb{Z}_m$  entsprechend.

Inverses:  $\frac{1}{3} = 3$  umgekehrt  $3 \cdot 3 = 9 \neq 1$

Inverse Elemente bezügl. der Multiplikation  
 $\bar{a} \cdot \bar{b} = \bar{1}$  bedeutet  $\bar{b}$  ist das Inverse Element von  $\bar{a}$

$$a \cdot b - m \cdot k = 1 \quad \text{mit } k \in \mathbb{Z}$$

Das ist genau dann möglich wenn  $\text{ggT}(a, m) = 1$   
Vergl. Satz 1.18

In diesem Fall nennt man  $\bar{a}$  eine primitive Restklasse modulo  $m$

$$4 \rightarrow \bar{1}, \bar{3}$$

$\varphi(m) = \#$  der primitiven Restklassen  $\bar{a}$  modulo  $m$   
↑  
Eulersche  $\varphi$ -Funktion

z.B.  $m \in \mathbb{P}$  z.B.  $\mathbb{Z}$ , sind alle außer  $\bar{0}$  Restkl.

$m \in \mathbb{P} \Rightarrow$  alle Restklassen  $\bar{a} \neq \bar{0}$  besitzen Inverse

$$\text{Inverse} \Rightarrow \varphi(p) = p - 1$$

## Allg. Satz 1.34 :

$$m = p_1^{e_1} \cdots p_r^{e_r} ; e_i \geq 1$$

$$\Rightarrow \varphi(m) = m \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \cdot \left(1 - \frac{1}{p_2}\right) \cdots \left(1 - \frac{1}{p_r}\right)$$

ohne Beweis...

## Anwendungen von Kongruenzen:

- Codierungstheorie
- Teilbarkeitsregeln
- Kryptographie (RSA-Verfahren)



Nur zur Info