

Theorem A  $(R, +, \cdot)$  ist Ring  $\Rightarrow 0 \cdot a = a \cdot 0 = 0 \quad \forall a \in R$  ①

Insbesondere ist  $0$  nicht invertierbar (bzgl.  $\cdot$ ), auch nicht im Körper!

Lemma B  $(M, \circ)$  Monoid  $a, b$  invertierbar  $\Rightarrow (a \circ b)$  invertierbar, Inverses ist  $b \circ a^{-1}$ .

Theorem 4.26  $(\mathbb{Z}_n, \oplus_n, \odot_n)$  ist Körper  $\Leftrightarrow n$  ist Primzahl

"  $\Rightarrow$  "  $\mathbb{Z}_n$ ,  $n$  keine Primzahl,  $n \geq 4$

$\Rightarrow$  es ex.  $a, b \geq 2$  ( $a \neq 1, b \neq 1$ ) mit  $a \odot b = 0$

Anm.:  $(\mathbb{Z}_n, \oplus_n, \odot_n)$  ist Körper  $\Rightarrow a, b$  invertierbar

$\Rightarrow \uparrow$   $(a \odot b)$  invertierbar aber  $\overline{a \odot b} = \overline{n} = 0 \quad \nrightarrow \text{Theorem A}$

Lemma B

Lemma C:  $(M, \circ)$  Monoid,  $0$  kommutativ  $a, b$  nicht invertierbar  $\Rightarrow (a \circ b)$  nicht invertierbar

$$(\mathbb{Z}_6, \oplus_6)$$

Abz.  
 $(\overline{2}, \overline{1}, \overline{5}) \oplus_6 (\oplus_6, \oplus_6)$

zwei Körper

$$(\overline{2}, \overline{1}, \overline{5}) \oplus_6$$

zwei Verknüpfungen

$$\overline{5} + \overline{5} = \overline{4}$$

$$\overline{1} + \overline{1} = \overline{2}$$

nicht abgeschlossen!

①

$$(\overline{2}, \overline{1}, \overline{5}) \oplus_6$$

Gruppe  
(Erweitern -)

$$(\overline{2}, \overline{1}, \overline{5}) \oplus_6$$

Halbgruppe

$\oplus_6$	$\overline{1}$	$\overline{2}$	$\overline{3}$	$\overline{4}$	$\overline{5}$
$\overline{1}$	$\overline{1}$	$\overline{2}$	$\overline{3}$	$\overline{4}$	$\overline{5}$
$\overline{2}$	$\overline{2}$	$\overline{4}$	$\overline{0}$	$\overline{2}$	$\overline{1}$
$\overline{3}$	$\overline{3}$	$\overline{0}$	$\overline{3}$	$\overline{0}$	$\overline{2}$
$\overline{4}$	$\overline{4}$	$\overline{2}$	$\overline{0}$	$\overline{4}$	$\overline{1}$
$\overline{5}$	$\overline{5}$	$\overline{1}$	$\overline{3}$	$\overline{2}$	$\overline{5}$
$\overline{0}$	$\overline{0}$	$\overline{0}$	$\overline{0}$	$\overline{0}$	$\overline{0}$

②

### 4.33 Euklidischer Algorithmus

$\text{ggT}$  - Berechnung zwischen zwei ganzen Zahlen

Kryptografie  $\leadsto$  RSA

### Definition 4.27

i) Seien  $d, x \in \mathbb{Z}$  (Notation:  $d|x$ )  
Wir sagen  $d$  teilt  $x$

$$\Leftrightarrow \exists z \in \mathbb{Z} \quad x = z \cdot d$$

ii) Für  $x, y \in \mathbb{Z}$  heißt  $d \in \mathbb{N}$  der  
größte gemeinsame Teiler (Notation:  $d = \text{ggT}(x, y)$ )

$$\Leftrightarrow (d|x \text{ und } d|y) \text{ und } (\forall d' \text{ mit } (d'|x \text{ und } d'|y) \Rightarrow d'|d) \text{ gilt}$$

(Bsp)

$$x = 50$$

$$y = 20$$

$$\underline{5 \cdot 5 \cdot 2}$$

$$\underline{5 \cdot 2 \cdot 2}$$

$$\text{ggT}(x, y) = \text{ggT}(50, 20) = 10$$

Definition 4.29 (teilerfremd)

$$x, y \in \mathbb{Z} \text{ teilerfremd} \Leftrightarrow \text{ggT}(x, y) = 1$$

Euclidean Algorithmus  $\leadsto$  Lösungsplan für  $\text{ggT}$ ,  
(effizient)

(3)

4

Pseudo code Euclid  $\text{ggT}$

Euclid ( $x_0, x_1 \in \mathbb{Z}$ )

1. IF ( $x_0 < x_1$ ) permutate die Zahlen (dann  $x_0 > x_1$ )

2.  $i := 1;$

3. WHILE ( $x_i \neq 0$ ) }

$x_{i+1} := x_{i-1} \bmod x_i;$

$i := i + 1;$

}

Return  $x_{i-1};$

$\text{Rest}$   
Division mit  $\sqrt{x_{i-1}} \in \{0, 1, 2, \dots, |x_{i-1}|\}$  v.

$x_0 = 50 \quad x_1 = 20$   
 $i = 1 \quad x_2 = 50 \bmod 20 = 10$   
 $i = 2 \quad x_3 = 20 \bmod 10 = 0$   
 $i = 3 \quad \text{Stop} \quad x_{i-1} = x_2 = 10$   
 $\text{ggT}(50, 20) = 10$

Theorem 4.29 Euclid, Alg. berechnet den ggT.

(5)

$$x_{j+1} \in \{0, 1, 2, \dots, |x_{j+1}-1|\}$$

Beweis: Tabellariisch

$$2) \quad \frac{d' | x_0 \quad d' | x_1}{\frac{d | x_i = d, d | x_0 \text{ und } d | x_1}$$

$$d' | x_2$$

$$x_i | x_0$$

$$d' | x_3$$

$$x_1 | x_1$$

$$d' | x_4$$

$$x_i | x_2$$

$$x_i | x_3$$

$$\vdots$$

$$\vdots$$

$$d' | x_{i-2}$$

$$x_i | x_{i-3}$$

$$d' | x_{i-1}$$

$$x_i | x_{i-2}$$

$$\underline{\underline{d' | x_i}}$$

$$d = x_i | x_{i-1}$$

$$x_0 = q_1 \cdot x_1 + x_2$$

$$x_1 = q_2 \cdot x_2 + x_3$$

$$x_2 = q_3 \cdot x_3 + x_4$$

$$\vdots$$

$$x_{i-3} = q_{i-2} x_{i-2} + x_{i-1}$$

$$x_{i-2} = q_{i-1} x_{i-1} + x_i$$

$$x_{i-1} = q_i x_i + 0$$

$$x_2 := x_0 \bmod x_1$$

$$x_3 := x_1 \bmod x_2$$

$$x_4 := x_2 \bmod x_3$$

$$\vdots$$

$$x_{i+1} := x_{i-2} \bmod x_{i-1}$$

$$x_{i+1} := x_{i-1} \bmod x_i$$

$$d = x_i$$

1. Vermutet?  $|x_1| > x_2 > x_3 > x_4 \dots > x_{i+1} = 0$

=> 2. Berechne ich den ggT? Ist  $x_i$  der ggT( $x_0, x_1$ )?

□



BSP

$$x_0 = -50 \quad x_1 = 20$$

$$x_0 < x_1 \quad \Rightarrow \quad \text{reduziert}$$

$$20 = 0 \cdot -50 + 20$$

$$-50 = -3 \cdot 20 + \underline{\underline{10}} \quad x_2$$

$$20 = 2 \cdot 10 + 0$$

$$x_0' = 20 \quad x_1' = -50$$

$$x_0' = q_1 x_1' + x_2'$$

$$x_1' = q_2 x_2' + x_3'$$

$$x_3' = q_3 x_3' + x_4'$$

$$x_4' = 0 \quad q = x_3' = 10$$

$$= q_1 + (-50, 20)$$

6

Wetters Engbus!

(p)

Lemma 4.24  $a, b \in \mathbb{Z}$  teilsfremd

$\Rightarrow$  ex.  $x, y \in \mathbb{Z}$  mit

$$a \cdot x + b \cdot y = 1 = ggT(a, b)$$

Vollständigkeit:

Lemma 4.30 Seien  $a, b \in \mathbb{Z}$  und  $d = ggT(a, b)$

$\Rightarrow$  ex.  $x, y \in \mathbb{Z}$  mit  $a \cdot x + b \cdot y = d$

Beweis: (gen. St. u. v. aus Eukl. Alg.)



Stellt  $a, b$  nehmen  $x_0, x_1$

$$\underline{d = x_i = x_{i-2} - q_{i-1} x_{i-1}}$$

1. Schritt

$$\underline{x_{i-1} = x_{i-3} - q_{i-2} x_{i-2}}$$

2. Schritt

$$\underline{x_{i-2} = x_{i-4} - q_{i-3} x_{i-3}}$$

$\vdots$

$$x_3 = x_1 - q_2 x_2$$

$$x_2 = x_0 - q_1 x_1$$

Endes Schritt

$$\underline{\text{Geben: 1. } d = -q_{i-1} x_{i-3} + (1 + q_{i-1} q_{i-2}) x_{i-2}} \quad (\text{*) } \underline{\underline{S_0}}$$

$$\Rightarrow q_{i-3} \quad \Rightarrow b_{i-2}$$

2.  $d = a_{i-4} x_{i-4} + b_{i-3} x_{i-3}$

(8)

Darstellung des ggT's als  
Lineare Kombination von

$$x_{i-2}, x_{i-1}$$

$$\underline{x_{i-2}, x_{i-3}} \quad (\text{*)}$$

$$x_{i-3}, x_{i-4}$$

$\vdots$

$$x_1, x_2$$

$$x_0, x_1$$

...

9

$$a_0 = x \quad b_1 = y$$

$$d = a_0 x_0 + b_1 x_1$$



Berechnet aus  $q_1, q_2, \dots, q_{i-1}$  (Eukl. Alg)

BSP

$$x_0 = 1365 \quad x_1 = 540$$

$$x_2 = x_0 \bmod x_1 = 345$$

$$x_3 = x_1 \bmod x_2 = 165$$

$$x_4 = x_2 \bmod x_3 = 15 = x_1$$

$$x_5 = x_3 \bmod x_4 = 0 = x_{i+1}$$

$$x_5 = 0$$

$$x_4 = d = 15$$

$$x_0 = q_1 \cdot x_1 + x_2$$

$$1365 = 2 \cdot 540 + 345$$

$$540 = q_2 \cdot x_2 + x_3$$

$$= 1 \cdot 345 + 165$$

$$345 = 2 \cdot 165 + 15$$

$$165 = q_3 \cdot x_3 + x_4$$

$$165 = 11 \cdot 15 + 0$$

$$x_3 = q_4 \cdot x_4$$

(10)

$$\begin{aligned}
 \underline{Q} = 15 &= 345 - 2 \cdot (165) & 165 &= 510 - 1 \cdot 345 \\
 &= 345 - 2 \cdot (510 - 1 \cdot 345) & & \\
 &= -2 \cdot 510 + 3 \cdot (345) & 345 &= 1365 - 2 \cdot 510 \\
 &= -2 \cdot 510 + 3(1365 - 2 \cdot 510) & & \\
 &= 3 \cdot 1365 + (-8) \cdot 510 & &= 15 \\
 &= x \cdot 20 + y \cdot x_1 & & \text{Darstellung}
 \end{aligned}$$


---

OE.  $x_0, x_1 \in \mathbb{N}$   $x_0 \geq x_1$  Analyse

Primfaktorzerlegung "Schweres" Problem  $\text{Laufzeit} \sim \text{Agot}$   
 ggT Berechnung "leicht"  $\# \text{ WILF-Durchläufe}$

Theorem 4.31 Bez. Eingabe  $x_0, x_1 \in \mathbb{N}$  mit  $x_0 \geq x_1$  definiert die  
Anzahl der WILF-Durchläufe im Eukl. Alg.  $\max \underline{2 \cdot \log_2(x_0)}$ .

(11)

(BSP)

$$\mathbb{Z}_7: \quad p=7 \quad a=5$$

m.d. Eukl. Alg.

Erweiter in  $\mathbb{Z}_p$  berechnen!

$$\underline{\underline{\text{ggT}(5, 7) = 1}}$$

$$\underline{\underline{a \cdot x + p \cdot y = 1}}$$

$$7 = 1 \cdot 5 \neq 2$$

$$5 = 2 \cdot 2 + 1$$

$$2 = 2 \cdot 1 + 0$$

$$1 = 5 - 2(7 - 1 \cdot 5)$$

$$1 = 3 \cdot 5 - 2 \cdot 7$$

$$\underline{\underline{5^{-1} = 3}} \quad \underline{\underline{3}} \text{ Multiplikations zu } \underline{\underline{5}}.$$

$$x_2 = 7 - 1 \cdot 5$$

$$x_3 = 5 - 2 \cdot 2$$

$$x_4 = 2 - 2 \cdot 1$$

(12)

Beweis Lemma 4.31:Ann:  $x_0 > x_1$   $x_0, x_1 \in \mathbb{N}$ 

$$\Rightarrow x_0 > x_1 > x_2 > \dots > x_i > x_{i+1} = 0$$

 $x_j, q_j$  wie vorher

$$j=1, \dots, i$$

$$x_{j-1} = \frac{q_j x_j + x_{j+1}}{q_j}$$

$$q_1, q_2, \dots, q_i$$

$$(x_{j-1} \geq x_j > x_{j+1} \Rightarrow q_j \geq 1)$$

$$\text{Also: } x_{j-1} \geq x_j + x_{j+1} > 2x_{j+1}$$

$$\Rightarrow x_{j+1} < \frac{x_{j-1}}{2}$$

"alle 2 Durchläufe  
gibt es die Zahl

$$j=1, \dots, i$$

13

$$\begin{array}{c} \delta=1 \\ \hline x_2 < \frac{x_0}{2} \end{array} \quad \begin{array}{c} \delta=3 \\ \hline x_4 < \frac{x_2}{2} \end{array} \quad \begin{array}{c} \delta=5 \\ \hline x_6 < \frac{x_4}{2} \end{array} \quad \leadsto \quad \begin{array}{c} x_6 < \frac{x_0}{2^3} \end{array}$$

Folgt:

$$\text{allgem. } \underline{\underline{26/N}} \quad x_{2^k} < \frac{x_0}{2^k}$$

oo. Argumente... nach 2.  $\log_2(x_0)$  Schritte  
muss ~~aber~~  $x_j < 1$  sein.

□