### Algorithmus von Euklid

$$ggT(a,b): ggT(a,b) = r_n$$

$$a = q_1 \cdot b + r_1$$

$$b = q_2 \cdot r_1 + r_2$$

$$\vdots$$

$$r_{n-1} = q_* \cdot r_n + 0$$

# Multiplikativ Inverses $x^{-1}$ in $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$

$$x \cdot x^{-1} \equiv 1 \mod n$$

Beispiel mit x=31 und n=245: Gesucht ist  $31 \cdot x \equiv 1 \mod 245 \Leftrightarrow 31 \cdot x + 245 \cdot y \equiv 1$ 

$$245 = 7 \cdot 31 + 28 = -9 \cdot 31 + 10 \cdot (245 - 7 \cdot 31) = 10 \cdot 245 \boxed{-79} \cdot 31$$

$$31 = 1 \cdot 28 + 3 = 28 - 9 \cdot (31 - 1 \cdot 28) = -9 \cdot 31 + 10 \cdot 28$$

$$28 = 9 \cdot 3 + 1 = 28 - 9 \cdot 3$$

$$-79 \!\equiv\! 166$$

166 ist das multiplikativ Inverse von 31 in  $\mathbb{Z}/245\mathbb{Z}$ 

## Kleinstes gemeinsames Vielfaches kgV(a,b)

$$ggT(a,b) \cdot kgV(a,b) = a \cdot b$$

Beispiel:

$$kgV(120,315) = kgV(2^3 \cdot 3 \cdot 5, 3^2 \cdot 5 \cdot 7)$$
$$= 2^3 \cdot 3^2 \cdot 5 \cdot 7 = 2520$$

# Berechne ax+by=c mit $x,y\in\mathbb{Z}$

- 1. Berechne ggT(a,b) = ggT(-a,b)
- 2. Falls  $ggT(a,b)\nmid c$ , dann unlösbar.

#### Satz.

$$\forall a,b \in \mathbb{N}. \ \forall x,y \in \mathbb{Z}. \ \exists z \in \mathbb{Z}. \ x \cdot a + y \cdot b = z \cdot \operatorname{ggT}(a,b)$$

3. Berechne Bezout-Koeffizienten:  $ggT(a,b) = a \cdot x' + b \cdot y'$ 

Falls  $ggT(a,b) \neq 1$ , dann

$$\frac{a}{\operatorname{ggT}(a,b)} \cdot x + \frac{b}{\operatorname{ggT}(a,b)} \cdot y = \frac{c}{\operatorname{ggT}(a,b)}$$

4. Berechne Partikularlösung, angenommen ax'+by'=1=ggT(a,b)

$$q \cdot \operatorname{ggT}(a,b) = c$$
  
 $\Rightarrow a \cdot (q \cdot x') + b \cdot (q \cdot y') = q \cdot ggT(a,b) = c$   
 $\Rightarrow (x_0, y_0) = (q \cdot x', q \cdot y')$  ist Partikularlösung

5. Berechne alle Lösungen:  $\mathcal{L} = (x_o + t \cdot b, y_0 - t \cdot a) | t \in \mathbb{Z}$ 

Löse nach t:

$$x_0+t\cdot b>0$$

$$y_0 - t \cdot a \ge 0$$

Beispiel: 6x+4y=14:

- 1. ggT(6,4) = 2 = 1.6 + y'.4
- 2.  $2 \mid 14 \rightarrow \text{l\"osbar}$
- 3.  $q \cdot 2 = 14$ , also q = 7Partikularlösung  $(7 \cdot 1, 7 \cdot (-1)) = (7, -7)$
- 4. Lösungsmenge

$$\mathcal{L} = \{ (7 + (4/2) \cdot t, -7 + (4/2) \cdot t) \mid t \in \mathbb{Z} \}$$

# Stellenwertsysteme

**Dezimalsystem**  $\rightarrow$  **b-System** Beispiel: 521 zur Basis 3:

$$521 = 201022_{(3)}$$

$$521 = 173 \cdot 3 + 2 \uparrow$$

$$173 = 57 \cdot 3 + 2 \uparrow$$

$$57 = 19 \cdot 3 + 0 \uparrow$$

$$19 = 6 \cdot 3 + 1 \uparrow$$

$$6 = 2 \cdot 3 + 0 \uparrow$$

$$2 = 0 \cdot 3 + 2 \uparrow$$

# Dezimalbruchentwicklung

Bestimme Art der Dezimalbruchentwicklung (endlich, rein- oder gemischtperiodisch) von  $\frac{n}{m}$ 

- 1. Bruch vollständig kürzen. (explizit hinschreiben!)
- 2. Faktorisiere Nenner

**Satz.** Ein Bruch  $\frac{n}{m}$  mit m < n und ggT(m,n) = 1 hat

endliche Dezimalbruchentwicklung mit s Stellen, wenn  $n=2^a\cdot 5^b$  mit  $s=\max(a,b)$  reinperiodische Dezimalbruchentwicklung mit Periodenlänge s, wenn  $\operatorname{ggT}(n,10)=1$  mit  $s=\min(s,n) \mid (10^s-1)$ 

gemischtperiodische Dezimalbruchentwicklung  $0, p_1 \dots p_t \overline{q_1 \dots q_s}$ , wenn  $n = n_1 \cdot n_2$  mit  $n_1, n_2 > 1$  und  $\min(t, n_1) \mid 10^t$ ,  $\operatorname{ggT}(n_2, 10) = 1$  und s als Periodenlänge von  $\frac{1}{n_2}$ 

#### Periodische Zahl als Bruch

Beispiel: Stelle  $0,\overline{0456}$  als Bruch dar.

Mit z=456 und der Periodenlänge s=4

$$0,\overline{0456} = \frac{456}{10^s - 1} = \frac{456}{9999}$$

# Kettenbruchdarstellung

Beispiel: Kettenbruchdarstellung von  $\frac{162}{355}$ 

$$162 = \boxed{0} \cdot 355 + 162$$

$$355 = \boxed{5} \cdot 162 + 7$$

$$31 = \boxed{4} \cdot 7 + 3$$

$$7 = \boxed{2} \cdot 3 + 1$$

$$3 = \boxed{3} \cdot 1 + 0$$

$$\frac{162}{355} = 0 + \frac{1}{2 + \frac{1}{5 + \frac{1}{4 + \frac{1}{2 + \frac{1}{3}}}}}$$

## $\varphi$ , Euler, Fermat

**Satz** (von Euler). Seien a,m teilerfremd, dann  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \mod m$ 

**Korollar** (vom kleinen Fermat). Für  $a \in \mathbb{N}$ , p prim, gilt:  $a^p \equiv a \mod p$ 

### Für Primzahlen $p,n \ge 1$

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

**Für** 
$$ggT(a,b) = 1$$

$$\varphi(a \cdot b) = \varphi(a) \cdot \varphi(b)$$

**Satz** (eulersche  $\varphi$ -Funktion).

$$\varphi(n) = \prod_{p|n} p^{k_p-1}(p-1)$$

Beispiel: 
$$\varphi(72) = \varphi(2^3 \cdot 3^2) = 2^{3-1} \cdot (2-1) \cdot 3^{2-1} \cdot (3-1) = 24$$

$$a^b$$
 in  $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$  . Wenn  $a,\!m$  teiler  
fremd:  $a^{\varphi(m)}\!\equiv\!1$ 

Generell: Fast Modular Exponentation Beispiel:  $7^{19} \mod 17$   $19 = 10011_{(2)}$  $1 \Rightarrow 1^2$  ·7 mod  $17 \equiv$  7

 $1 \Rightarrow 1 \qquad \cdot 7 \mod 17 = 7$   $0 \Rightarrow 7^2 \qquad \mod 17 \equiv 15$   $0 \Rightarrow 15^2 \qquad \mod 17 \equiv 4$   $1 \Rightarrow 4^2 \qquad \cdot 7 \mod 17 \equiv 17$   $1 \Rightarrow 10^2 \qquad \cdot 7 \mod 17 \equiv 3$ 

#### Chinesischer Restesatz

$$\begin{array}{ll} \operatorname{in} \mathbb{Z}/11\mathbb{Z}\colon & \overline{q_1} = \overline{210} = 1 \\ & \operatorname{in} \mathbb{Z}/14\mathbb{Z}\colon & \overline{q_2} = \overline{165} = \overline{11} \\ & \Rightarrow \overline{11} \cdot \underbrace{\overline{9}}_{\operatorname{Inverses}} \equiv 1 \Rightarrow q_2' = 9 \\ & \operatorname{in} \mathbb{Z}/15\mathbb{Z}\colon & \overline{q_3} = \overline{154} = \overline{4} \\ \end{array}$$

Eindeutige Lösung  $\overline{x} \equiv \overline{412}$ 

 $x = a_1 \cdot q_1 \cdot q_1' + \dots$ 

=5.210.1+6.165.9+7.154.4=  $14272 \equiv 412 \mod 2310$ 

## Teilbarkeitsregeln

### Endstellenregeln

**Satz.** Sei  $t \mid 10^s$ , dann gilt:  $z_n...z_0 \equiv z_{s-1}...z_0 \mod t$ Beispiel:  $4 \mid 100$ :  $4 \mid 87954236 \Leftrightarrow 4 \mid 36$ 

## Quersummenregeln

Für  $t \mid 9$ :

$$z_n \dots z_0 \equiv z_n + \dots + z_0 \mod t$$

Für *t* | 99:

$$z_n...z_0 \equiv z_n z_{n-1} + \dots + z_1 z_0 \mod t$$

Beispiel:  $11 | 21748 \Leftrightarrow 11 | (01+17+48) \Leftrightarrow 11 | 66$ 

Für  $t | 11 = 10^1 + 1$ 

$$z_n ... z_0 \equiv \cdots - z_3 + z_2 - z_1 + z_0 \mod t$$

Für  $t \mid 101 = 10^2 + 1$ 

$$z_n...z_0\!\equiv\!\cdots\!-z_3z_2\!+\!z_1z_0 \bmod t$$

# Sonstiges

### $\mathbf{RSA} - \mathbf{Verschl\ddot{u}sseln}$

- 1. Wähle p,q prim,  $n = p \cdot q$
- 2.  $\varphi(n) = \varphi(p) \cdot \varphi(q) = (p-1) \cdot (q-1)$
- 3. Wähle e teilerfremd zu  $\varphi(n)$  (z.B. eine Primzahl)
- 4. Berechne multiplikativ Inverses d zu e in  $\mathbb{Z}/\varphi(n)\mathbb{Z}$

# Öffentlicher Schlüssel (n,e)Privater Schlüssel (n,d) $c=m^e \mod n$

# RSA – Entschlüsseln

$$m = c^d \mod m$$

Berechnung mit chinesischem Restesatz:

- 1.  $m = c \mod p \ m = c \mod q$
- 2.  $t_1 = c^{d \mod \varphi(p)} \mod p \ t_2 = c^{d \mod \varphi(q)} \mod q$
- 3.  $d_1 = p^{-1} \mod q \ d_2 = q^{-1} \mod p$
- 4.  $m = (d_1 \cdot p \cdot t_2 + d_2 \cdot q \cdot t_1) \mod n$