

$\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$ ist ein Körper $\Leftrightarrow m$ ist eine Primzahl

$$\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$$

Bsp.: $\mathbb{Z}/8\mathbb{Z}$ kein Körper

multiplikativ
invertierbar: $\overline{1}, \overline{3}, \overline{5}, \overline{7}$
weil ggT mit 8 = 1 ist.

$\mathbb{Z}/5\mathbb{Z}$ ist ein "

$\mathbb{Z}/27\mathbb{Z}$ ist kein Körper

$\mathbb{Z}/101\mathbb{Z}$ ist ein Körper $\Rightarrow \{\overline{1}, \dots, \overline{100}\}$ sind
multiplikativ invertierbar!
 \uparrow
Primzahl

$\overline{13}^{-1} = \overline{70} \rightarrow$ bekommt man mit dem
erweiterten Euklid. Alg.

$\text{ggT}(13, 101) = 1 \rightarrow \exists s, t \in \mathbb{Z}, \text{ s.d.}$

$(s \cdot 13 + t \cdot 101) = 1 \rightarrow$ in $\mathbb{Z}/101\mathbb{Z} : \overline{s} \odot \overline{13} = \overline{1}$

$\Rightarrow \overline{s}$ ist das multiplikative
Inverse von $\overline{13}$!

$$\frac{101}{1} = \frac{7 \cdot 13}{1} + \frac{10}{1}$$

$$a = 7 \cdot b + t_1$$

$$\Rightarrow t_1 = a - 7b$$

$$13 = 1 \cdot 10 + 3$$

$$b = 1 \cdot t_1 + t_2$$

$$\Rightarrow \begin{aligned} t_2 &= b - t_1 \\ &= b - (a - 7b) \\ &= 8b - a \end{aligned}$$

$$10 = 3 \cdot 3 + 1$$

$$t_1 = 3 \cdot t_2 + t_3$$

$$\Rightarrow \begin{aligned} t_3 &= t_1 - 3 \cdot t_2 \\ &= (a - 7b) - 3(8b - a) \\ &= 4a - 31b \end{aligned}$$

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

$$1 = 4 \cdot 101 - 31 \cdot 13 \Rightarrow s = -31 \Rightarrow (\overline{13})^{-1} = \overline{-31} = \overline{70}$$

Beh: Ist p prim, dann gilt $\forall \bar{a} \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \setminus \{0\} : \bar{a} \neq 1 \Rightarrow \bar{a}^{p-1} = 1$ (2)

(das Inverse von \bar{a} ist:

$$\bar{b} \circ \bar{a} = 1 \Rightarrow \bar{b} = \bar{a}^{p-2})$$

$$\bar{1} = \underbrace{\bar{a} \circ \bar{a} \circ \dots \circ \bar{a}}_{p-1}$$

Bew: Sei $\bar{a} \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \setminus \{0\}$.

$$\mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \setminus \{0\} = \{\bar{1}, \dots, \bar{p-1}\}$$

$\underbrace{\hspace{10em}}_{p-1 \text{ viele}}$

$$\bar{a} \cdot \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \setminus \{0\} = \{\bar{a}, \bar{2} \circ \bar{a}, \dots, \bar{(p-1)} \circ \bar{a}\} \subset \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$$

$\underbrace{\hspace{10em}}_{p-1 \text{ viele}}$

$$\begin{matrix} \bar{1}, \dots, \bar{p-1} \\ \bar{a}, \bar{2} \circ \bar{a}, \bar{3} \circ \bar{a}, \dots, \bar{(p-1)} \circ \bar{a} \end{matrix}$$

Beh: all diese ~~Zahlen~~ Restklassen sind unterschiedlich und ungleich $\bar{0}$.

Bew: mit Widerspruch

angenommen, $\bar{i} \circ \bar{a} = \bar{j} \circ \bar{a}$ für $\bar{i} \neq \bar{j} \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \setminus \{0\}$

$$\Leftrightarrow (\bar{i} \oplus \bar{j}) \circ \bar{a} = \bar{0} \quad / \cdot \bar{a}^{-1}$$

$$\Leftrightarrow (\bar{i} \oplus \bar{j}) = \bar{0}$$

$$\Leftrightarrow \bar{i} = \bar{j} \quad \downarrow$$

$$\left(\begin{array}{l} \bar{a} \circ \bar{i} = \bar{0} \\ \bar{i} = \bar{0} \end{array} \right) / \cdot \bar{a}^{-1}$$

$$\Rightarrow \bar{a} \cdot \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \setminus \{0\} = \{\bar{1}, \dots, \bar{p-1}\}$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow \underbrace{\bar{1} \circ \bar{2} \circ \dots \circ \bar{p-1}}_{=: \bar{x}} &= \bar{a} \circ \bar{1} \circ \bar{a} \circ \bar{2} \circ \dots \circ \bar{(p-1)} \circ \bar{a} \\ &= \bar{a}^{p-1} \circ \underbrace{\bar{1} \circ \bar{2} \circ \dots \circ \bar{p-1}}_{\bar{x}} \quad / \cdot \bar{x}^{-1} \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \bar{1} = \bar{a}^{p-1} \quad \square$$

RSA - Algorithmus

(A)

Text / Ziffer \rightarrow Zahl M \rightarrow B



wähle große Primzahlen

p, q

Berechne: $n = p \cdot q$ \rightarrow B
 $m = (p-1) \cdot (q-1)$

$(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^{\times} = \{x \text{ mit } \text{ggT}(x, m) = 1\}$
kein Körper

Wähle eine zufällige Restklasse
 $\bar{e} \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^{\times} \Rightarrow$ encryption key \rightarrow B

Berechne

$\bar{e}^{-1} = \bar{d} \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^{\times}$

mit dem erweiterten euklid.
Algorithmus

A:

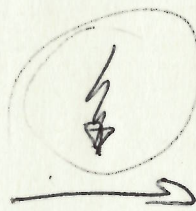
$p, q \rightarrow n = p \cdot q$
 $m = (p-1)(q-1)$

$\bar{e} \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^{\times}$

Berechne $\bar{d} = \bar{e}^{-1}$

Verschlüsseln mit \bar{e} :

$S = M^{\bar{e}} \pmod n$ = Verschlüsselung von M



B

n, \bar{e} öffentlich

\bar{d} private key, hat nur B, niemand von außen

Entschlüsseln:

$S^{\bar{d}} \pmod n = M$
weil $M^{\bar{e}\bar{d}} = M \pmod n$

$$(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^3$$

$$20 \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\text{im}(\mathbb{Z}/3\mathbb{Z})^3$$

$$\begin{array}{c} \mathbb{R}^3 \\ \uparrow \\ \mathbb{R} \end{array}$$

$$\mathbb{R} \times \mathbb{R} \times \mathbb{R} \\ (x, y, z)$$

$$\begin{array}{c} \mathbb{Q}^3 \\ \uparrow \\ \mathbb{Q} \end{array}$$

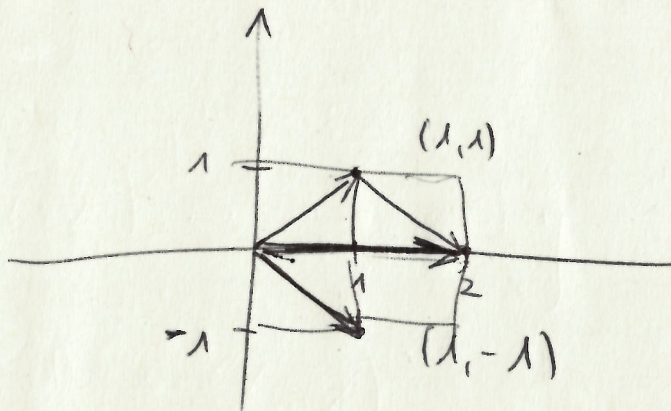
$$\mathbb{Q} \times \mathbb{Q} \times \mathbb{Q} \\ (x, y, z)$$

$$\begin{array}{c} \mathbb{C}^2 \\ \uparrow \\ \mathbb{C} \end{array}$$

$$\mathbb{C} \times \mathbb{C} \\ (a+ib, c+id)$$

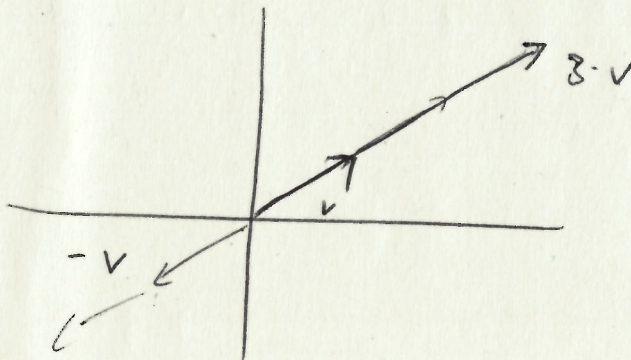
$$\lambda \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \lambda \cdot x \\ \lambda \cdot y \\ \lambda \cdot z \end{pmatrix}$$

$$2B. : 2 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix} \text{ im } \mathbb{R}^3.$$



$$\mathbb{R}^2$$

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1+1 \\ 1-1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \end{pmatrix}$$



$$\mathbb{R}^n \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

$$\mathbb{Q}^n$$

$$\mathbb{C}^n$$

$$(\mathbb{Z}/p\mathbb{Z})^n \text{ Vektorraum mit } p^n \text{ vielen Punkten}$$

$$(\mathbb{Z}/2\mathbb{Z})^2 \begin{matrix} (0,0) & (0,1) \\ \cdot & \cdot \\ (1,0) & (1,1) \end{matrix}$$

Beispiele:

$$\mathbb{C}^{(2)} = \left\{ \begin{pmatrix} a+ib \\ c+id \end{pmatrix} \mid a, b, c, d \in \mathbb{R} \right\}.$$

$$(\mathbb{Z}/5\mathbb{Z})^3 = \mathbb{Z}/5\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/5\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/5\mathbb{Z} = \left\{ \begin{pmatrix} \bar{a} \\ \bar{b} \\ \bar{c} \end{pmatrix} \mid \bar{a}, \bar{b}, \bar{c} \in \mathbb{Z}/5\mathbb{Z} \right\}$$

5³ Elemente

z.B. $\begin{pmatrix} \bar{2} \\ \bar{3} \\ \bar{0} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \bar{4} \\ \bar{1} \\ \bar{2} \end{pmatrix}$

$$\begin{pmatrix} \bar{2} \\ \bar{3} \\ \bar{0} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \bar{4} \\ \bar{1} \\ \bar{2} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \bar{2} \oplus \bar{4} \\ \bar{3} \oplus \bar{1} \\ \bar{0} \oplus \bar{2} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \bar{1} \\ \bar{4} \\ \bar{2} \end{pmatrix}.$$

$$\bar{2} \odot \begin{pmatrix} \bar{2} \\ \bar{3} \\ \bar{0} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \bar{4} \\ \bar{1} \\ \bar{0} \end{pmatrix}$$