

# Algebra für Informationssystemtechniker

Prof. Dr. Ulrike Baumann

Fachrichtung Mathematik

Institut für Algebra

[www.math.tu-dresden.de/~baumann](http://www.math.tu-dresden.de/~baumann)

[Ulrike.Baumann@tu-dresden.de](mailto:Ulrike.Baumann@tu-dresden.de)

24.1.2018

## Restklassenringe (3)

- Multiplikative Inverse modulo  $n$
- Restklassenringe modulo  $n$
- RSA-Kryptosystem

# Multiplikative Inverse modulo $n$

- Sei  $a \in \mathbb{Z}_n$ .  
 $a^{-1} \in \mathbb{Z}_n$  heißt multiplikatives Inverses von  $a$  modulo  $n$ ,  
wenn  $a \cdot a^{-1} \equiv a^{-1} \cdot a \equiv 1 \pmod{n}$  gilt.
- $a \in \mathbb{Z}_n$  hat ein multiplikatives Inverses modulo  $n$  genau dann,  
wenn  $\text{ggT}(a, n) = 1$  gilt.

# Berechnung des multiplikativen Inversen

Sei  $a \in \mathbb{Z}_n$  und  $\text{ggT}(a, n) = 1$ .

- ①  $\text{ggT}(a, n)$  mit dem euklidischen Algorithmus berechnen
- ② 1 mit Hilfe des erweiterten euklidischen Algorithmus als Linearkombination von  $a$  und  $n$  darstellen:

$$1 = \text{ggT}(a, n) = \alpha \cdot a + \beta \cdot n$$

- ③  $\alpha \bmod n$  ist das multiplikative Inverse von  $a$  in modulo  $n$ :

$$a^{-1} = \alpha \bmod n$$

# Restklassenringe modulo $n$

Sei  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n > 0$ ,  $\mathbb{Z}_n := \{0, 1, \dots, n-1\}$ .

- $(\mathbb{Z}_n; +_{\text{mod } n}, -_{\text{mod } n}, \cdot_{\text{mod } n}; 0, 1)$  heißt Restklassenring modulo  $n$ .
- $(\mathbb{Z}_n; +_{\text{mod } n}, -_{\text{mod } n}; 0)$  ist eine abelsche Gruppe.
- $(\mathbb{Z}_n; +_{\text{mod } n}, -_{\text{mod } n}, \cdot_{\text{mod } n}; 0, 1)$  ist ein kommutativer Ring mit Eins.

# Rechenregeln in Restklassenringen (1)

Die Addition ist

- assoziativ:

es gilt  $(a + b) + c = a + (b + c)$  für alle  $a, b, c$

- kommutativ:

es gilt  $a + b = b + a$  für alle  $a, b$

- hat 0 als neutrales Element:

es gilt  $0 + a = a + 0$  für alle  $a$

- hat inverse Elemente:

zu jedem  $a$  ist  $-a := 0 - a$  ein Element mit

$$a + (-a) = (-a) + a = 0$$

# Rechenregeln in Restklassenringen (2)

Die Multiplikation ist

- assoziativ:  
es gilt  $(a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c)$  für alle  $a, b, c$
- kommutativ:  
es gilt  $a \cdot b = b \cdot a$  für alle  $a, b$
- hat 1 als neutrales Element:  
es gilt  $1 \cdot a = a \cdot 1$  für alle  $a$
- ist über der Addition distributiv:  
es gilt  $a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$  für alle  $a, b, c$

# Einheiten in Restklassenringen

- $a \in \mathbb{Z}_n$  heißt Einheit im Restklassenring  $\mathbb{Z}_n$ , wenn  $a$  ein multiplikatives Inverses besitzt.
- $a \in \mathbb{Z}_n$  ist Einheit im Restklassenring  $\mathbb{Z}_n \iff \text{ggT}(a, n) = 1$



# RSA-Kryptosystem

Sei  $n = pq$  ( $p, q$  ungerade Primzahlen,  $p \neq q$ ).

$$\mathbb{M} = \mathbb{C} = \mathbb{Z}_n$$

$$\mathbb{K} = \{ (n, p, q, e, d) \mid ed \equiv 1 \pmod{\varphi(n)} \}$$

Für  $k = (n, p, q, e, d) \in \mathbb{K}$  sei

$$E_k(m) = m^e \quad \text{und} \quad D_k(c) = c^d$$

für alle  $m, c \in \mathbb{Z}_n$ .

Die Werte  $n, e$  bilden den **öffentlichen Schlüssel**,  
die Werte  $p, q, d$  bilden den **geheimen Schlüssel**  
des Empfängers der Nachricht.