

RSA an Beispiel

Modulare Arithmetik

Mod:



$$7 \times 13 = 91$$

↑ ↑
Primzahl

Magic zw. 0..90 z.B.: 18

$$18^5 = \underline{44} \mod 91 \quad \left(\begin{array}{l} \text{z.B.} \\ \text{Wolfram} \\ \text{Alpha} \end{array} \right)$$

$$\underline{44}^{29} = 18 \mod 91 \quad \leftarrow \text{decrypt}$$

29 ist das Inverse zu 5

5 public key

29 private key

? Woher kommt 72?

① $q_1 = \underset{-1}{7} * \underset{-1}{13}$ 72h clock
 $(7-1) * (13-1) = 72$

② wählen prim e mit $e \nmid 72$
z.B. $e = 5$ public key

③ Suchen nun einen Wert d so dass:

$$e * d = 1 \pmod{72}$$

$$\Rightarrow 5 * d = 1 \pmod{72}$$

Erweiterter Euklidischer Algorithmus

$$72 = 14 \cdot 5 + 2$$

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

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

Darstellung des letzten Rests: $1 = \dots$
(Rückwärts in die Reste einsetzen)

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

$$\rightarrow 72 = 14 \cdot 5 + 2 \Rightarrow$$

$$2 = 72 - 14 \cdot 5$$

$$\Rightarrow 1 = 5 - 2 \cdot (72 - 14 \cdot 5)$$

$$1 = 5 - 2 \cdot 72 + 28 \cdot 5$$

$$1 = 29 \cdot 5 - 2 \cdot 72$$

\hookrightarrow gesuchtes d

$$\text{Probe: } 5 * 29 = 1 \pmod{72} \checkmark$$

Warum funktioniert das?

$$\text{d.h. warum } (a^5)^{29} = a \pmod{91} ?$$

$$5 * 29 - 1 = 145 - 1 = 144 = 2 \cdot 72$$

Vielfaches von 72

Wie kommen wir zu 72?

$$72 = (7-1) \cdot (13-1)$$

d.h. $5 * 29 - 1$ ist auch ein Vielfaches
von $(7-1) \cdot (13-1)$

d.h. $e \cdot d - 1$ ist ein Vielfaches von \odot

- linker Primzahl - 1, mal
- rechter Primzahl - 1

Satz von Euler-Fermat (bzw. Folgerung daraus)

$$a^{(p-1)(q-1)} = 1 \pmod{p \cdot q}$$

$$\Rightarrow a^{(7-1)(13-1)} = 1 \pmod{7 \cdot 13}$$

$$\Rightarrow a^{72} = 1 \pmod{91}$$

$$(18^5)^{29} = 18^{5 \cdot 29} \pmod{91}$$

$$= 18^{5 \cdot 29 - 1} \cdot 18$$

$$\left(2 \cdot \underbrace{(7-1)(13-1)}_{72} \right)$$

$$= (18^{72})^2 \cdot 18$$

$$= 1^2 \cdot 18$$

$$= 18 \text{ q.e.d.}$$

Diese Rechnung kann man für alle $a \in 0, \dots, 90$ machen!

Zusammenfassung:

$$n = p \cdot q \Rightarrow e, d$$

public key: n, e	p und q sind nicht länger relevant
private key: n, d	

? Warum ist das sicher?

Um d zu finden waren p und q notwendig (um $(p-1) \cdot (q-1)$ zu berechnen)

Angreifer müsste aus n wieder $p \cdot q$ herstellen (Faktorisierung)
und das ist extrem aufwändig
z.B.: 900 CPU-Kernjahre für n mit 240 Stellen (795 Bits)

Typisch: n hat 2048 Bits ~ 600
dezimale Stellen