

RSA

Luc Spachmann

Friedrich-Schiller-Universität Jena

03.12.2021

- Schlüssel (e, n) und (d, n) gegeben mit

$$ed = 1 \mod \varphi(n)$$

und n Produkt zweier Primzahlen

- φ ist Eulersche φ -Funktion
- Für Produkt zweier Primzahlen pq gilt

$$\varphi(pq) = (p - 1)(q - 1)$$

- Text wird dargestellt als Folge von Zahlen $x_1, \dots, x_n < n$
- Verschlüsselung jeder Zahl $y_i = x_i^e \mod n$
- Entschlüsselung $x_i = y_i^d \mod n$
- Frage: Effektive Berechnung von x^e

Quadrieren und Multiplizieren

- Effektiver Algorithmus für Potenzen Modulo n
- Ähnlich russischer Bauernmultiplikation
- Berechnen $x^m \bmod n$
- Sei $m = b_0 + b_1 \cdot 2 + b_2 \cdot 2^2 + \dots + b_r \cdot 2^r$ mit $b_i \in \{0, 1\}$

Pseudocode

Require: x, m, n

```
1:  $y = 1$ 
2: for  $i = 0, \dots, r$  do
3:   if  $b_i = 1$  then
4:      $y = y \cdot x \bmod n$ 
5:   end if
6:    $x = x^2 \bmod n$ 
7: end for
8: return  $y$ 
```

Erweiterter euklidischer Algorithmus

- Berechnet $\text{ggT}(a, b) = sa + tb = c$

Require: a, b

- 1: $k = 0, r_0 = a, r_1 = b, s_0 = 1, s_1 = 0, t_0 = 0, t_1 = 1$
- 2: **repeat**
- 3: Erhöhe k um 1
- 4: $q_k = r_{k-1} \div r_k$
- 5: $r_{k+1} = r_{k-1} - q_k \cdot r_k$
- 6: $s_{k+1} = s_{k-1} - q_k \cdot s_k$
- 7: $t_{k+1} = t_{k-1} - q_k \cdot t_k$
- 8: **until** $r_{k+1} = 0$
- 9: **return** r_k, s_k, t_k

- Implementiert RSA mithilfe Quadrieren und Multiplizieren
- Erlaubt Zahlen in Größenordnungen von bis zu 2^{2000}
- Implementiert den erweiterten euklidischen Algorithmus
- Beispiel Schlüssel zu verschlüsseln: ($e = 53, n = 77$)
- Es gilt $77 = 11 \cdot 7$
- Findet Schlüssel zu entschlüsseln d mit $ed = 1 \pmod{\varphi(n)}$ mithilfe des eeA