## Datensicherheit, Zusammenfassung Vorlesung 13

HENRY HAUSTEIN, DENNIS RÖSSEL

#### Wie können Primzahlen erzeugt werden?

Probabilistischer Test nach Rabin-Miller: Falls p prim, dann  $\forall a \in \mathbb{Z}_p^* : a^{\frac{p-1}{2}} \equiv \pm 1 \mod p$ . Falls p nicht prim, dann gilt dies höchstens für  $\frac{1}{4}$  der möglichen a.

# Wie werden die öffentlichen und geheimen Parameter für RSA bestimmt?

Wahl von  $k_e$  mit  $1 < k_e < \Phi(n)$  und  $ggT(k_e, \Phi(n)) = 1$ ,  $k_d = k_e^{-1} \mod \Phi(n)$ 

#### Wie erfolgt die Ver- bzw. Entschlüsselung?

Verschlüsselung:  $c = m^{k_e} \mod n$ Entschlüsselung:  $m = c^{k_d} \mod n$ 

#### Wie erfolgt das Signieren und Testen?

Signieren:  $s = m^{k_s} \mod n$ Testen:  $m = s^{k_t} \mod n$ ?

#### Worauf ist bei der Parameterwahl bzgl. Sicherheit zu achten?

Wahl von p und q als große Primzahlen, die nicht dicht beieinander liegen, aber auch nicht zu weit auseinander

# Welche Angriffsmöglichkeiten bestehen bei der einfachen, unsicheren Variante von RSA?

passive Angriffe: RSA arbeitet deterministisch, man kann also verschlüsseln und vergleichen aktive Angriffe: RSA ist ein Homomorphismus bezüglich Multiplikation: Angreifer beobachtet Signaturen  $s_1$ ,  $s_2$  für Nachrichten  $m_1$ ,  $m_2$ . Dann ist  $s_3 = s_1 \cdot s_2$  eine Signatur für  $m_3 = m_1 \cdot m_2$ 

#### Wie werden die passiven Angriffe verhindert?

Zufallszahlrhinzufügen:  $c=(r,m,h(r,m))^{k_e} \to \text{indeterministische Verschlüsselung}$ 

## Wie werden die aktiven Angriffe verhindert?

 ${\bf Redundanz}$