

Kryptographie I

Symmetrische Kryptographie

Alexander May

Fakultät für Mathematik
Ruhr-Universität Bochum

Wintersemester 2012/13

Organisatorisches

- Vorlesung: **Mo 12-14** in HNC 30 (2+2 SWS, 4.5 CP)
- Übung: **Mo 16-18** in NA 5/99
- Assistent: **Ilya Ozerov (NA 5/74)**, Korrektur: **To Anh Nguyen**
- Übungsbetrieb: jeweils abwechselnd alle 2 Wochen
 - ▶ Vor-Präsenzübung: 08. Oktober
 - ▶ Präsenzübung, Start 15. Oktober
 - ▶ Hausübung, Start 22. Oktober
- Übungsaufgaben werden korrigiert.
- Gruppenabgaben bis 3 Personen
- Bonussystem:
 - ▶ 1/3-Notenstufe für 50%, 2/3-Notenstufe für 75%
 - ▶ Anmeldung über Moodle erforderlich
- Klausur: Freitag 15.03.2013

Literatur

Vorlesung richtet sich nach

- Jonathan Katz, Yehuda Lindell, “Introduction to Modern Cryptography”, Taylor & Francis, 2008

Weitere Literatur

- S. Goldwasser, M. Bellare, “Lecture Notes on Cryptography”, MIT, online, 1996–2008
- O. Goldreich, “Foundations of Cryptography – Volume 1 (Basic Tools)”, Cambridge University Press, 2001
- O. Goldreich, “Foundations of Cryptography – Volume 2 (Basic Applications)”, Cambridge University Press, 2004s
- A.J. Menezes, P.C. van Oorschot und S.A. Vanstone, “Handbook of Applied Cryptography”, CRC Press, 1996

Effiziente Algorithmen

Ziel:

- Ver-/Entschlüsseln soll effizient möglich sein.
- Unser Berechnungsmodell ist die Turingmaschine (s. DiMa I+II)
- Verwenden polynomielle Algorithmen $A \in \mathcal{P}$.

Definition Polynomialzeit-Algorithmus

Sei A ein Algorithmus. A heißt *polynomial-Zeit (pt)*, falls A bei allen Eingaben der Länge n in Laufzeit $\mathcal{O}(n^k)$ für ein festes k anhält.

A heißt *probabilistisch polynomial-Zeit (ppt)*, falls A ein pt-Algorithmus ist, der Zufallsbits verwendet.

Notation pt und ppt Notation

Sei A ein ppt Algorithmus mit Eingabe x . Wir notieren $y \leftarrow A(x)$, falls y das Resultat einer probabilistischen Berechnung ist. Wir notieren $y := A(x)$, falls y das Resultat einer deterministischen Berechnung ist.

Verschlüsselungsverfahren

Definition Symmetrisches Verschlüsselungsverfahren

Sei n ein Sicherheitsparameter und $\mathcal{K}, \mathcal{M}, \mathcal{C}$ der Schlüssel-, Nachrichten- bzw. Chiffretextrraum. Ein *symmetrisches Verschlüsselungsverfahren* $\Pi = (\text{Gen}, \text{Enc}, \text{Dec})$ besteht aus drei ppt-Algorithmen:

- 1 **Gen:** *Gen* liefert bei Eingabe 1^n einen Schlüssel $k \in_R \mathcal{K}$.
- 2 **Enc:** *Enc* liefert bei Eingabe k und Nachricht $m \in \mathcal{M}$ einen Chiffretext $c \in \mathcal{C}$. Wir schreiben $c \leftarrow \text{Enc}_k(m)$.
- 3 **Dec:** *Dec* liefert bei Eingabe k und $c = \text{Enc}_k(m) \in \mathcal{C}$ eine Nachricht $m \in \mathcal{M}$ mit der Eigenschaft

$$\text{Dec}_k(\text{Enc}_k(m)) = m \text{ für alle } k \in \mathcal{K}, m \in \mathcal{M}.$$

Wir schreiben $m := \text{Dec}_k(c)$.

- $\text{Enc}_k(m) : \mathcal{K} \times \mathcal{M} \rightarrow \mathcal{C}$ ist für jedes feste $k \in \mathcal{K}$ injektiv.

Kerckhoffs' Prinzip (1883)

Forderung Kerckhoffs' Prinzip

Die Sicherheit eines Verschlüsselungsverfahrens $\Pi = (Gen, Enc, Dec)$ darf ausschließlich auf der Geheimhaltung des Schlüssels beruhen. D.h. *Gen*, *Enc* und *Dec* sind bekannt.

Anmerkungen:

- Schlüssel lassen sich besser geheimhalten als Algorithmen.
- Schlüssel lassen sich besser austauschen als Algorithmen.
- Schlüssel lassen sich besser verwalten als Algorithmen.
- Öffentliche Untersuchung von Π durch Experten ist erforderlich.

Typen von Angreifern

Definition Angreiferszenarien

Wir unterscheiden folgende vier Angriffe auf Verschlüsselungsverfahren in aufsteigender Stärke.

- 1 **Ciphertext Only Angriff (COA, passiver Angriff):**
Angreifer erhält nur Chiffretexte.
- 2 **Known Plaintext Angriff (KPA, passiv):**
Angreifer erhält Paare Klartext/Chiffretext.
- 3 **Chosen Plaintext Angriff (CPA, aktiv):**
Angreifer erhält Chiffretexte von adaptiv gewählten Klartexten.
- 4 **Chosen Ciphertext Angriff (CCA, aktiv):**
Angreifer erhält Entschlüsselung von adaptiv gewählten Chiffretexten seiner Wahl.

Monoalphabetische Substitution – Verschiebechiffre

Idee der Verschiebe-Chiffre: Verschiebe jeden Buchstaben um k Position zyklisch im Alphabet. Identifizieren A, \dots, Z mit $0, \dots, 25$.

Definition Verschiebe-Chiffre (ca. 50 v. Chr.)

Es gilt $\mathcal{M} = \mathcal{C} = \mathbb{Z}_{26}^n$ und $\mathcal{K} = \mathbb{Z}_{26}$.

1 **Gen:** Ausgabe $k \in_R \mathbb{Z}_{26}$.

2 **Enc:** Verschlüssele $m = m_0 \dots m_{n-1} \in \mathbb{Z}_{26}^n$ als $c := Enc_k(m_0) \dots Enc_k(m_{n-1})$ mit

$$Enc_k(m_i) := m_i + k \bmod 26 \text{ für } i = 0, \dots, n - 1.$$

3 **Dec:** Entschlüssele $c := c_0 \dots c_{n-1}$ als $m_0 \dots m_{n-1} := Dec_k(c_0) \dots Dec_k(c_{n-1})$ mit

$$Dec_k(c_i) := c_i - k \bmod 26 \text{ für } i = 0, \dots, n - 1.$$

- Beispiel: KRYPTO wird mit $k = 2$ als MTARVQ verschlüsselt.
- $|\mathcal{K}| = 25$, d.h. der Schlüsselraum kann leicht durchsucht werden.
- Benötigen Schlüsselräume mit mindestens 2^{80} Elementen.

Polyalphabetische Substitution – Vigenère Chiffre

Idee der Vigenère Chiffre:

- Verwende t hintereinandergeschaltete Verschiebungen.

Definition Vigenère Chiffre (1553)

Es gilt $\mathcal{M} = \mathcal{C} = \mathbb{Z}_{26}^n$ und $\mathcal{K} = \mathbb{Z}_{26}^t$.

1 **Gen:** Berechne $k = k_0 \dots k_{t-1} \in_R \mathbb{Z}_{26}^t$.

2 **Enc:** Verschlüssele $m = m_0 \dots m_{n-1} \in \mathbb{Z}_{26}^n$ als
 $c := Enc_k(m_0) \dots Enc_k(m_{n-1})$ mit

$$Enc_k(m_i) := m_i + k_{i \bmod t} \bmod 26 \text{ für } i = 0, \dots, n-1.$$

3 **Dec:** Entschlüssele $c := c_0 \dots c_{n-1}$ als
 $m_0 \dots m_{n-1} := Dec_k(c_0) \dots Dec_k(c_{n-1})$ mit

$$Dec_k(c_i) := c_i - k_{i \bmod t} \bmod 26 \text{ für } i = 0, \dots, n-1.$$

- Sonderfall $t = 1$ liefert Verschiebechiffre.
- Sonderfall $t = n$ liefert perfekt sichere (!) Vernam-Chiffre (1918).
- Kryptanalyse mittels Häufigkeitsanalyse für $t \ll n$ möglich.