

## Übungsblatt 5

**Aufgabe 23** Zeigen Sie:

*mündlich*

- Ein Kryptosystem ist absolut sicher, wenn  $\sum_{k:E(k,x)=y} p(k) = 1/\|M\|$  für alle  $x \in M$  und  $y \in C$  gilt. Im Fall  $\|C\| = \|M\|$  ist dies auch notwendig.
- Ein Kryptosystem mit  $\|K\| < \|M\|$  kann nicht absolut sicher sein.
- Ein Kryptosystem ist genau dann absolut sicher, wenn es eine Klartextverteilung  $p(x)$  mit  $p(x) > 0$  für alle  $x \in M$  gibt, unter der es absolut sicher ist.

**Aufgabe 24**

*mündlich*

Für zwei Zufallsvariablen  $X$  und  $Y$  sei  $\mathcal{H}(X, Y) = \sum_{x,y} p(x, y) \cdot \log(1/p(x, y))$  die (gemeinsame) Entropie von  $X$  und  $Y$ . Zeigen Sie:

- $\mathcal{H}(X, Y) = \mathcal{H}(Y) + \mathcal{H}(X|Y) = \mathcal{H}(X) + \mathcal{H}(Y|X)$ .
- $\mathcal{H}(X, Y) \leq \mathcal{H}(X) + \mathcal{H}(Y)$ , mit Gleichheit genau dann, wenn  $X$  und  $Y$  unabhängig sind.

**Aufgabe 25**

*mündlich*

- Bestimmen Sie in Abhängigkeit von der Redundanz  $R_L$  der Klartextsprache und der Größe  $m$  des Alphabets  $A$  näherungsweise die Eindeutigkeitsdistanz
  - einer einfachen Substitutionschiffre,
  - einer Hill-Chiffre mit Blocklänge  $l$ ,
  - einer Blocktransposition mit Blocklänge  $l$  und
  - einer Blockchiffre, in der jede Bijektion auf  $M = A^l$  durch (genau) einen Schlüssel  $k \in K$  realisiert wird.

*Hinweis:* Benützen Sie zur Abschätzung von  $n!$  die Stirling-Formel  $n! \approx \sqrt{2\pi n}(n/e)^n$ .

- Geben Sie für jede dieser Chiffren einen möglichst langen Kryptotext  $y$  mit  $\|K(y)\| > 1$  an, falls Deutsch als Klartextsprache benutzt wird. (Die Blocklänge  $l$  kann beliebig zwischen 2 und 5 gewählt werden).

**Aufgabe 26**

*mündlich*

Sei  $S = (M, C, E, D, K)$  ein Kryptosystem und bezeichne  $\alpha_{\max}$  den maximalen Vorteil, den ein Gegner (mit unbeschränkten Rechenressourcen) erzielen kann. Zeigen Sie:

- Wenn  $\|K\| < \|M\|$  ist, dann ist  $\alpha_{\max} > 0$ .
- Wenn  $\|K\| (\|K\| - 1) < \|M\| - 1$  ist, dann ist  $\alpha_{\max} = 1/2$ .
- Über welche Rechenressourcen muss ein optimaler Gegner in Teilaufgabe (b) höchstens verfügen, wenn die Verschlüsselungsfunktion  $E$  effizient berechenbar ist?

**Aufgabe 27** Zeigen Sie:

*mündlich*

- In einem absolut sicheren Kryptosystem hängt die Kryptotextverteilung nicht von der Verteilung der Klartexte ab.
- Ein Kryptosystem  $S$  ist genau dann absolut sicher, wenn es unter jeder Klartextverteilung  $p(x)$  mit  $p(x) \in \{0, 1/2\}$  für alle  $x \in M$  absolut sicher ist.
- Ein Kryptosystem  $S$  ist absolut sicher, falls kein Gegner mit einem Vorteil  $\alpha(G, V) > 0$  existiert.

**Aufgabe 28** Zeigen oder widerlegen Sie folgende Aussagen:

**10 Punkte**

- Ist ein Kryptosystem absolut sicher, so gilt  $p(y_1) = p(y_2)$  für alle  $y_1, y_2 \in C$ .
- In jedem Kryptosystem gilt  $\mathcal{H}(K|Y) \geq \mathcal{H}(X|Y)$ .
- In einem absolut sicheren Kryptosystem gilt  $\mathcal{H}(X) \leq \mathcal{H}(K)$ .