

Übungsblatt 6

Abgabe der schriftlichen Lösungen bis 09.06.2022, 24 Uhr

Aufgabe 31

mündlich, 10 Punkte

Zeigen oder widerlegen Sie folgende Aussagen:

- (a) Ist ein Kryptosystem absolut sicher, so gilt $p(y_1) = p(y_2)$ für alle $y_1, y_2 \in C$.
mündlich
- (b) In jedem Kryptosystem gilt $\mathcal{H}(S|\mathcal{Y}) \geq \mathcal{H}(\mathcal{X}|\mathcal{Y})$.
mündlich
- (c) In einem absolut sicheren Kryptosystem gilt $\mathcal{H}(\mathcal{X}) \leq \mathcal{H}(S)$.
mündlich
- (d) Ein Kryptosystem ist genau dann absolut sicher, falls kein Gegner mit einem Vorteil $\alpha_G > 0$ existiert.
10 Punkte

Aufgabe 32

mündlich

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

- (a) Wenn $|K| < |M|$ ist, dann ist $\alpha_{\max} > 0$.
- (b) Wenn $|K|(|K| - 1) < |M| - 1$ ist, dann ist $\alpha_{\max} = 1$.
- (c) Wie groß ist der Zeitaufwand für den Gegner G in Teilaufgabe (b) in Abhängigkeit von $|M|$, $|K|$ und dem Aufwand v für eine Ver- bzw. Entschlüsselung?

Aufgabe 33

mündlich

Seien $KS = (M, C, K, D, E)$ und $KS' = (M, C, K', D', E')$ Kryptosysteme. Wir sagen, eine Abbildung $f: K \rightarrow K'$ **reduziert** KS auf KS' , falls $E(k, x) = E'(f(k), x)$ für alle $(k, x) \in K \times M$ gilt.

- (a) Definieren Sie auf der Grundlage dieser Reduktion die Äquivalenz der beiden Kryptosysteme KS und KS' .

Hinweis: Lassen Sie zu, dass $|K| \neq |K'|$ ist.

- (b) Erweitern Sie Ihre Definition auf Kryptosysteme $KS = (M, C, K, D, E, S)$ und $KS' = (M, C, K', D', E', S')$ mit einem Schlüsselgenerator.
- (c) Zeigen Sie, dass die affine Chiffre $KS = (\mathbb{Z}_m, \mathbb{Z}_m, K, E, D, S)$ mit gleichverteiltem Schlüssel idempotent ist (d.h. die Produktchiffre $KS \times KS$ ist äquivalent zu KS).

Aufgabe 34

mündlich

Seien V_1 und V_2 Vigenère-Chiffren über demselben Alphabet A mit fester Schlüsselwortlänge d_1 bzw. d_2 .

- (a) Zeigen Sie, dass $V_1 \times V_2$ äquivalent zu V_2 ist, falls d_1 ein Teiler von d_2 ist.
- (b) Lässt sich Teilaufgabe (a) zu $V_1 \times V_2 = V_3$ verallgemeinern, wobei V_3 die Vigenère-Chiffre mit Schlüsselwortlänge $d_3 = \text{kgV}(d_1, d_2)$ ist?
- (c) Zeigen Sie, dass die Vigenère-Chiffre V mit variabler Schlüssellänge (d.h. $K = A^*$) idempotent ist.

Aufgabe 35

mündlich

Sei A ein Alphabet und seien H_1, H_2 und H_3 Hill-Chiffren über A mit Blocklängen ℓ_1, ℓ_2 und ℓ_3 .

- (a) Zeigen Sie, dass die Chiffren H_i idempotent sind.
- (b) Die Produktchiffre $H_1 \times H_2$ der beiden Hill-Chiffren H_1 und H_2 lässt sich nach unserer bisherigen Definition nur im Fall $\ell_1 = \ell_2$ bilden. Verallgemeinern Sie die Definition der Produktchiffre $H = H_1 \times H_2$ auf beliebige Blocklängen $\ell_1, \ell_2 \geq 1$.

Hinweis: H hat die Blocklänge $\ell = \text{kgV}(\ell_1, \ell_2)$.

- (c) Für welche Blocklängen $\ell_1, \ell_2, \ell_3 \geq 1$ gilt $H_1 \times H_2 = H_3$?