

## Übungsblatt 10

Abgabe für die mündlichen Aufgaben bis 30. 06. 2020 und für die schriftliche Aufgabe bis 07. 07. 2020

### Aufgabe 52 mündlich

Für Mengen  $A, B$  sei  $\text{Fun}(A, B)$  die Menge aller Abbildungen  $f: A \rightarrow B$ . Sind  $A, B$  Vektorräume, bezeichne  $\text{Lin}(A, B)$  die Menge aller linearen Abbildungen  $f: A \rightarrow B$ .

(a) Zeigen Sie, dass  $\nu: f \mapsto \vec{f} = \nu(f)$  eine Bijektion zwischen  $\text{Fun}((\mathbb{F}_p)^l, (\mathbb{F}_p)^k)$  und  $\text{Fun}((\mathbb{F}_p)^{nl}, (\mathbb{F}_p)^{nk})$  ist, wobei wir  $\vec{f}$  aus  $f$  erhalten, indem wir Vektoren  $v = (a_1(x), \dots, a_m(x)) \in (\mathbb{F}_p)^m$  durch Koeffizientenvektoren  $\vec{v} = \vec{a}_1 \dots \vec{a}_m \in (\mathbb{F}_p)^{nm}$  repräsentieren:  $\vec{f}(\vec{v}) = f(v)$ .

(b) Zeigen Sie, dass  $\nu$  jede lineare Abbildung  $f \in \text{Lin}(\mathbb{F}_p^n, \mathbb{F}_p^n)$  in eine lineare Abbildung  $\vec{f} \in \text{Lin}((\mathbb{F}_p)^n, (\mathbb{F}_p)^n)$  transformiert.

*Hinweis:* Finden Sie eine Matrix  $M_x \in \mathbb{F}_p^{(n \times n)}$  mit  $\vec{f}(\vec{a}) = \vec{a}M_x$ , wobei  $f \in \text{Lin}(\mathbb{F}_p^n, \mathbb{F}_p^n)$  die lineare Abbildung mit  $f(a(x)) = xa(x)$  ist.

(c) Folgern Sie, dass  $\nu$  auch jede lineare Abbildung  $f \in \text{Lin}((\mathbb{F}_p)^l, (\mathbb{F}_p)^k)$  in eine lineare Abbildung  $\vec{f} \in \text{Lin}((\mathbb{F}_p)^{nl}, (\mathbb{F}_p)^{nk})$  transformiert. Wie lässt sich die Matrixdarstellung  $M_{\vec{f}}$  von  $\vec{f}$  aus der Matrixdarstellung  $M_f$  von  $f$  erhalten?

(d) Ist  $\nu$  auch eine Bijektion zwischen  $\text{Lin}((\mathbb{F}_p)^l, (\mathbb{F}_p)^k)$  und  $\text{Lin}((\mathbb{F}_p)^{nl}, (\mathbb{F}_p)^{nk})$ , lässt sich also umgekehrt auch zu jeder linearen Abbildung  $g \in \text{Lin}((\mathbb{F}_p)^{nl}, (\mathbb{F}_p)^{nk})$  eine lineare Abbildung  $f \in \text{Lin}((\mathbb{F}_p)^l, (\mathbb{F}_p)^k)$  mit  $g = \vec{f}$  finden?

### Aufgabe 53 mündlich, optional

(a) Zeigen Sie, dass zu jedem Polynom  $q(x)$  vom Grad  $d \geq 1$  in  $\mathbb{Z}_p[x]$  ein endlicher Körper  $K$  existiert, der  $\mathbb{Z}_p$  als Unterkörper enthält und in dem  $q(x)$  in Linearfaktoren zerfällt (der kleinste solche Körper  $K_p(q(x))$  ist bis auf Isomorphie eindeutig bestimmt und heißt der *Zerfällungskörper* für  $q(x)$  über  $\mathbb{Z}_p$ ).

(b) Zeigen Sie, dass der Zerfällungskörper  $K = K_p(x^{p^n} - x)$  genau  $p^n$  Elemente enthält. Schließen Sie hieraus auf die Existenz eines irreduziblen Polynoms  $m(x)$  vom Grad  $n$  über  $\mathbb{Z}_p$ , indem Sie zu einem beliebigen Erzeuger  $g$  der Einheitengruppe  $K^*$  von  $K$  ein Polynom  $m(x) \neq 0$  kleinsten Grades mit  $m(g) = 0$  bestimmen.

*Hinweis:* Benutzen Sie, dass die multiplikative Einheitengruppe  $K^*$  eines endlichen Körpers  $K$  *zyklisch* ist, d.h. es existiert ein Element  $g \in K^*$  mit  $K^* = \{g, g^2, \dots, g^{q-1}\}$ , wobei  $q = \|K\|$  ist ( $g$  heißt *Erzeuger* von  $K^*$ ).

### Aufgabe 54

*mündlich*

(a) Berechnen Sie die Rundenschlüssel  $K^0, \dots, K^{10}$ , die sich aus dem externen 128 Bit AES-Schlüssel  $K = 2B7E151628AED2A6ABF7158809CF4F3C$  ergeben.

(b) Berechnen Sie  $\text{AES}(K, x)$  für  $x = 3243F6A8885A308D313198A2E0370734$ .

### Aufgabe 55

*mündlich*

Eine  $(k \times l)$ -Matrix  $M$  heißt *zirkulant*, wenn jede Zeile von  $M$  relativ zur Zeile darüber um eine Position zirkulär nach rechts verschoben ist. Entsprechend heißt eine lineare Abbildung  $f \in \text{Lin}((\mathbb{F}_q)^k, (\mathbb{F}_q)^l)$  *zirkulant*, falls sie durch eine zirkulante Matrix  $Z \in \mathbb{F}_q^{(k \times l)}$  darstellbar ist (d.h.  $f(c_{k-1}, \dots, c_0) = (c_{k-1}, \dots, c_0)Z$ ).

Zeigen Sie für einen beliebigen Faktoring  $R$  der Form  $\mathbb{F}_q[y]/(y^k - 1)$ ,  $q$  prim:

(a)  $R$  ist für kein gerades  $k \geq 2$  ein Körper.

(b) Für jede zirkulante Abbildung  $f \in \text{Lin}((\mathbb{F}_q)^k, (\mathbb{F}_q)^k)$  existiert in  $R$  ein Polynom  $z(y)$  mit  $f(c_{k-1}, \dots, c_0) = (c'_{k-1}, \dots, c'_0)$ , wobei  $(c'_{k-1}, \dots, c'_0)$  der Koeffizientenvektor des Polynoms  $c'(y) = z(y)c(y)$  und  $c(y) = c_{k-1}y^{k-1} + \dots + c_0$  ist.

(c) Die AES S-Box *MixColumns* realisiert eine multiplikative Chiffrierfunktion mit dem Schlüssel  $z(y) = 03y^3 + 01y^2 + 01y + 02$  im Ring  $R = \mathbb{F}_{2^8}[y]/(y^4 + 1)$ .

### Aufgabe 56

*mündlich*

(a) Alice verschlüsselt mit einer  $\ell$ -Bit Blockchiffre eine Reihe von Klartextblöcken  $x_1, x_2, \dots, x_n$  zu Kryptotextblöcken  $y_1, y_2, \dots, y_n$  und sendet sie an Bob, der sie wieder entschlüsselt. Wie viele Klartextblöcke werden durch einen Übertragungsfehler bei Block  $y_i$  maximal verfälscht, wenn Alice den ECB-, CBC-, OFB-, CFB- bzw. CTR-Modus benutzt? (*Hinweis:* Beachten Sie, dass die Länge  $t$  der Blöcke  $x_i$  bei den letzten drei Modi auch kleiner als  $\ell$  sein kann.)

(b) Wie wirkt sich der Verlust eines Blockes  $y_i$  bei der Übertragung auf den von Bob berechneten Klartext aus?

### Aufgabe 57

**10 Punkte**

(a) Zeigen Sie, dass die Operationen *AddRoundKey*( $K^r$ ), *SubBytes*, *ShiftRows* und *MixColumns* invertierbar sind, und geben Sie explizite Beschreibungen für die inversen Operationen an.

(b) Geben Sie den Pseudocode für die Dechiffrierfunktion  $\text{AES}^{-1}(K, x)$  unter Verwendung der Rundenschlüssel  $K^0, \dots, K^{10}$  an.

(c) Zeigen Sie, dass die AES-Dechiffrierung auch dadurch möglich ist, dass man im Chiffrieralgorithmus  $\text{AES}(K, x)$  die Operationen *AddRoundKey*( $K^r$ ), *SubBytes*, *ShiftRows* und *MixColumns* durch die entsprechenden inversen Operationen ersetzt (ohne deren Reihenfolge zu ändern), sofern der Key-Schedule Algorithmus entsprechend angepasst wird (dies ist für Hardware-Implementierungen vorteilhaft).