

Übungen zur Vorlesung Kryptographie Blatt 4

Aufgabe 13

Die Folge $z_i \in \mathbb{Z}_{25}$, $i \geq 0$, werde durch einen ‘linearen Kongruenz-Generator’

$$f : \mathbb{Z}_{25} \rightarrow \mathbb{Z}_{25}, \quad z \mapsto (az + b) \bmod 25,$$

mit einem Anfangselement $z_0 \in \mathbb{Z}_{25}$ durch die Rekursionsformel $z_{i+1} := f(z_i)$ erzeugt. Wir fassen die Folge $(z_1, z_2, \dots, z_N) \in \mathbb{Z}_{25}^N$ als Pseudo-One-Time-Pad auf. Wir identifizieren \mathbb{Z}_{25} mit dem Alphabet $\mathbf{A}, \dots, \mathbf{Z}$, wobei I/J als ein Buchstabe gelte.

Der folgende Geheimtext der Länge $N = 41$ entstand aus einem englischen Klartext durch Addition modulo 25 des oben beschriebenen Pseudo-One-Time-Pads.

AXXLW OKIYN ZVZGT GQTQG LIYFG MHLEP IFBOD YVRER U

Der Klartext beginnt mit dem Trigramm THE. Man berechne a , b und bestimme den Klartext.

Aufgabe 14

a) Sei $F(X) = \sum_{\nu=0}^n a_\nu X^\nu \in \mathbb{F}_2[X]$, $a_n = 1$, ein irreduzibles Polynom vom Grad $n > 1$ über dem Körper \mathbb{F}_2 . Man zeige:

- (i) $a_0 = 1$.
- (ii) Die Anzahl der $\nu \in \{0, 1, \dots, n\}$ mit $a_\nu = 1$ ist ungerade.
- (iii) Das ‘gespiegelte’ Polynom

$$G(X) = \sum_{\nu=0}^n a_\nu X^{n-\nu}$$

ist ebenfalls irreduzibel.

b) Man erstelle eine Liste aller irreduziblen Polynome über \mathbb{F}_2 vom Grad ≤ 5 .

Aufgabe 15

Die Elemente des Körpers $\mathbb{F}_{2^4} = \mathbb{F}_2[X]/(\varphi(X))$, wobei φ das irreduzible Polynom

$$\varphi(X) = X^4 + X + 1 \in \mathbb{F}_2[X]$$

bezeichnet, seien mit 4-Bit-Zahlen identifiziert, wobei $\xi = \sum_{i=0}^3 a_i 2^i$ dem Körperelement $\sum a_i X^i \bmod \varphi(X)$ entspreche. Wir benutzen hexadezimale Notation für die 4-Bit-Zahlen.

- Sei $u := '2'$, $v := 'A'$. Man berechne $u + v$, $u \cdot v$, v^2 , u^2 , u^3 und u^5 .
- Man beweise: Das Element $u = '2'$ ist eine *Primitivwurzel* von \mathbb{F}_{16}^* , d.h. ein erzeugendes Element der (15-elementigen) multiplikativen Gruppe \mathbb{F}_{16}^* .
- Man stelle das Element v als Potenz von u dar.

Aufgabe 16

Sei K ein Körper und $F(X) \in K[X]$ das Polynom

$$F(X) := X^m - 1, \quad m \geq 2.$$

Der Restklassenring $R := K[X]/(F(X))$ ist insbesondere ein m -dimensionaler Vektorraum über K mit der Basis

$$1, \bar{X}, \bar{X}^2, \dots, \bar{X}^{m-1}, \quad \text{wobei } \bar{X} := X \bmod F(X).$$

Weiter sei

$$\varphi(X) = a_0 + a_1 X + \dots + a_r X^r \in K[X]$$

ein Polynom vom Grad $r \leq m - 1$.

- Man zeige: Die Multiplikation mit $\varphi(X)$ induziert eine K -lineare Abbildung $\mu_\varphi : R \rightarrow R$. Man bestimme die Matrix

$$A_\varphi \in M(r \times r, K)$$

dieser Abbildung bzgl. der Basis $1, \bar{X}, \bar{X}^2, \dots, \bar{X}^{m-1}$.

- Man beweise: Die Matrix A_φ ist genau dann invertierbar, falls die Polynome $\varphi(X)$ und $F(X)$ teilerfremd sind. In diesem Fall gilt

$$A_\varphi^{-1} = A_\psi,$$

wobei $\psi(X) \in K[X]$ ein Polynom mit $\varphi(X)\psi(X) \equiv 1 \bmod F(X)$ ist.

Bemerkung. Matrizen der obigen Art kommen in der Beschreibung der AES-Verschlüsselung vor (einmal mit $K = \mathbb{F}_2$ und einmal mit $K = \mathbb{F}_{256}$).
