

Codierungstheorie Übungsblatt 2

Aufgabe 12 (Nicht-Existenz von Codes). Zeigen Sie, dass es keine binären linearen Codes mit den Parametern $[4, 2, 3]$ und $[7, 3, 5]$ gibt.

Aufgabe 13 (Erzeugermatrix, Kontrollmatrix und Minimalabstand von linearen Codes).

(a) Es sei C der lineare Code über dem Alphabet \mathbb{F}_2 , welcher durch die Erzeugermatrix

$$G = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

gegeben ist. Bestimmen Sie den Minimalabstand $d(C)$ und eine Kontrollmatrix für C . Testen Sie, ob die Wörter 11100 und 00011 in C enthalten sind und decodieren Sie diese gegebenenfalls.

(b) Es sei C der lineare Code über dem Alphabet \mathbb{F}_3 , welcher durch die Kontrollmatrix

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 2 & 1 & 0 & 1 \\ 2 & 0 & 1 & 2 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 2 & 2 \end{pmatrix}$$

gegeben ist. Bestimmen Sie den Minimalabstand $d(C)$ und eine Erzeugermatrix für C . Codieren Sie das Wort $11 \in \mathbb{F}_3^2$.

Aufgabe 14 (Syndrom-Decodierung). Es sei C der binäre $[7, 4, 3]$ -Hamming-Code.

- (a) Geben Sie eine Erzeugermatrix für C an.
- (b) Studieren Sie die Syndromdekodierung auf S. 17–18 im Buch.
- (c) Bestimmen Sie ein System von Nebenklassenführern und deren Syndrome.
- (d) Decodieren Sie mittels der Syndrom-Decodierung die Worte 1100110, 1110110 und 1111110.

Aufgabe 15 (Hamming-Code). Es sei K ein Körper, $q = |K|$, $l \in \mathbb{N}$ mit $l \geq 2$ und $n = \frac{q^l - 1}{q - 1}$. Zeigen Sie: Ein linearer $[n, n - l, 3]$ -Code über K ist bis auf Äquivalenz ein Hamming-Code.

Aufgabe 16 (systematische Form von Erzeugermatrizen).

- (a) Es sei K ein Körper. Zeigen Sie: Jeder lineare $[n, k]$ -Code C über K ist äquivalent zu einem Code C' mit einer Erzeugermatrix in *systematischer Form*, d.h. von der Gestalt $(E_k \quad R)$ für ein $R \in (K)_{k, n-k}$.
- (b) Bestimmen Sie eine Erzeugermatrix in systematischer Form für den binären $[7, 4, 3]$ -Hamming-Code.

Aufgabe 17 (MDS-Code). Es sei C ein linearer $[n, k, d]$ -Code über einem Körper K und G eine Erzeugermatrix von C . Zeigen Sie: Es ist C ein MDS-Code genau dann, wenn je k Spalten von G linear unabhängig sind.

Aufgabe 18 (Griesma-Schranke). Es sei K ein Körper und $q = |K|$. Dann gilt: Jeder $[n, k, d]$ -Code über K erfüllt die sogenannte *Griesma-Schranke*

$$n \geq \sum_{i=0}^{k-1} \left\lceil \frac{d}{q^i} \right\rceil,$$

wobei $\lceil x \rceil := \min \{z \in \mathbb{Z} \mid z \geq x\}$.

Zeigen Sie: Die Reed-Muller-Codes erster Ordnung $RM(1, m)$ für $m \in \mathbb{N}_0$ erfüllen die Griesma-Schranke mit Gleichheit (d.h. es ist n kleinstmöglich bei gegebenen k, d, q).

Aufgabe 19 (Jacobson-Radikal als Code). Es sei p eine Primzahl und $G = \langle g \rangle$ eine (multiplikativ notierte) zyklische Gruppe der Ordnung p . Weiterhin sei $J = \{ \sum_{i=0}^{p-1} \lambda_i g^i \mid \lambda_i \in \mathbb{F}_p, \sum_{i=0}^{p-1} \lambda_i = 0 \}$ das Jacobson-Radikal von $\mathbb{F}_p G$. Zeigen Sie:

- (a) Für $l \in \{0, \dots, p-1\}$ ist $J^l = (g-1)^l \mathbb{F}_p G = \{ (g-1)^l a \mid a \in \mathbb{F}_p G \}$.
- (b) Es ist $\{0\} = J^p < J^{p-1} < \dots < J < J^0 = \mathbb{F}_p G$.
- (c) Für $l \in \{0, \dots, p-1\}$ ist $\dim_{\mathbb{F}_p} J^l = p-l$.
- (d) Es ist J^l ein linearer Code mit Minimaldistanz $d(J^l) = l+1$ für alle $l \in \{0, \dots, p-1\}$.

Hinweis: Zeigen Sie mittels Homomorphiesatz, dass $\mathbb{F}_p G \cong \mathbb{F}_p[x]/(x^p-1)\mathbb{F}_p[x]$ als \mathbb{F}_p -Algebren. Zeigen Sie weiter, dass die Ableitung $(f + (x^p-1)\mathbb{F}_p[x])' := f' + (x^p-1)\mathbb{F}_p[x]$ für $f \in \mathbb{F}_p[x]$ wohldefiniert ist. Übertragen Sie die Ableitung auf $\mathbb{F}_p G$ und benutzen Sie $\text{wt}(a') = \text{wt}(a) - 1$ und Induktion über l .

- (e) Es ist J^l ein MDS-Code für alle $l \in \{0, \dots, p-1\}$.

Aufgabe 20 (binärer Golay-Code). Es sei C der binäre lineare Code mit Erzeugermatrix

$$\left(\begin{array}{cccccccccccc|cccccccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{array} \right).$$

Berechnen Sie die Minimaldistance $d(C)$ mit MAGMA und beweisen Sie damit die Perfektheit von C .

Aufgabe 21 (ternärer Golay-Code). Es sei C der ternäre lineare Code mit Erzeugermatrix

$$\left(\begin{array}{cccccc|ccccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 2 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 2 & 1 & 0 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 2 & 2 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 2 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{array} \right).$$

Berechnen Sie die Minimaldistance $d(C)$ mit MAGMA und beweisen Sie damit die Perfektheit von C .