

## Übungsblatt 6

**Aufgabe 1.** (a) Es sei  $A$  eine monomiale Matrix und  $C, C' \subseteq K^n$  Codes, sodass  $CA = C'$  gilt. Zeigen Sie, dass  $C$  und  $C'$  äquivalente Codes sind.

(b) Zeigen Sie, dass zwei Hammingcodes in  $K^n$  der Dimension  $n - k$  äquivalent sind.

*Beweis.* (a) Jede monomiale Matrix  $A \in K^{n \times n}$  ist Produkt einer Permutationsmatrix  $P_\pi$  mit  $\pi \in \text{Sym}(n)$  und Diagonalmatrix  $D = \text{diag}(a_1, \dots, a_n)$  mit  $\prod_{i=1}^n a_i \neq 0$

$$A = D \cdot P_\pi.$$

(Mit anderen Worten monomiale Matrizen multipliziert die Einträge der Vektoren mit Elementen ungleich Null und permutiert diese.) Also gilt

$$\det(A) = \det(D) \cdot \det(P_\pi) = \text{sgn}(\pi) \cdot \prod_{i=1}^n a_i \neq 0$$

und daraus folgt, dass  $A$  den Code  $C$  bijektiv auf  $C'$  abbildet.

Für alle  $v \in K^n$  gilt offensichtlich  $\text{wt}(v^t) = \text{wt}(v^t D)$  und  $\text{wt}(v^t) = \text{wt}(v^t P_\pi)$ . Also ist  $A$ , wegen

$$\text{wt}(cA) = \text{wt}(cD \cdot P_\pi) = \text{wt}(cD) = \text{wt}(c)$$

für alle  $c \in C$ , gewichtserhaltend.

(b) Seien  $H = (h_1, \dots, h_n) \in K^{k \times n}$  und  $H' = (h'_1, \dots, h'_n) \in K^{k \times n}$  Kontrollmatrizen zweier Hammingcodes der Dimension  $n - k$ . Dann sind die  $n$  verschiedenen eindimensionalen Unterräume von  $K^k$  gerade

$$\{\langle h_1 \rangle_K, \dots, \langle h_n \rangle_K\} = \{\langle h'_1 \rangle_K, \dots, \langle h'_n \rangle_K\}.$$

Also existiert eine Permutation  $\pi \in \text{Sym}(n)$  mit  $\langle h_{\pi(i)} \rangle_K = \langle h'_i \rangle_K$  für alle  $1 \leq i \leq n$  und  $a_i \in K^\times$  mit  $a_i h_i = h'_{\pi^{-1}(i)}$  für alle  $1 \leq i \leq n$ . Definiere  $D = \text{diag}(a_1, \dots, a_n)$ , die Permutationsmatrix  $P_\pi$  zu  $\pi$  und  $A = D \cdot P_\pi$ . Damit gilt

$$H \cdot A = H \cdot D \cdot P_\pi = H'$$

und damit folgt

$$C'^t = \{c'^t \mid c' \in C'\} = \text{Kern}(H') = \text{Kern}(HA) = A^{-1} \text{Kern}(H) = A^{-1} \{c^t \mid c \in C\} = A^{-1} C^t = (C(A^{-1})^t)^t.$$

Da  $(A^{-1})^t$  eine monomiale Matrix ist, sind  $C$  und  $C'$  nach Teilaufgabe (a) äquivalent.  $\square$

**Aufgabe 2.** Sei  $(A, +)$  eine abelsche Gruppe,  $\text{Ch}(A)$  die Menge der Charaktere von  $A$  und  $\chi \in \text{Ch}(A)$ . Zeigen Sie

(a)  $\chi(0) = 1$ ,

(b)  $\chi(a)^{|A|} = 1$  für alle  $a \in A$  und

(c)  $\bar{\chi}(a) = \chi(-a)$  für alle  $a \in A$ .

*Beweis.* (a) Charaktere sind Gruppenhomomorphismen.

(b) Sei  $a \in A$ . Da  $A$  endlich ist, gilt nach Lagrange  $\text{ord}(a) \mid |A|$ , d.h. insbesondere  $|A| \cdot a = 0$ . Wir erhalten somit mit Teilaufgabe (a)

$$\chi(a)^{|A|} = \chi(|A| \cdot a) = \chi(0) = 1.$$

(c) Aus Teilaufgabe (b) folgt, dass  $\chi(a)$  eine  $|A|$ -te Einheitswurzel ist. Dadurch erhalten wir für alle  $a \in A$

$$\bar{\chi}(a) = \overline{\chi(a)} = \chi(a)^{-1} = \chi(-a).$$

□

**Aufgabe 3.** Es sei  $n \geq 2$  und  $\varepsilon \neq 1$  eine  $n$ -te primitive komplexe Einheitswurzel. Zeigen Sie

$$\sum_{i=0}^{n-1} \varepsilon^i = 0.$$

*Beweis.* Für  $n \in \mathbb{N}$  gilt  $\frac{\varepsilon^n - 1}{\varepsilon - 1} = \sum_{i=0}^{n-1} \varepsilon^i$ , was direkt die Aussage impliziert.

□

**Aufgabe 4.** Es sei  $A$  eine abelsche Gruppe. Zeigen Sie, dass  $\chi, \psi \in \text{Ch}(A)$  gilt

$$\langle \chi, \psi \rangle = \begin{cases} 1 & , \chi = \psi \\ 0 & , \text{sonst.} \end{cases}$$

*Beweis.* Das hermitesche Skalarprodukt  $\langle -, - \rangle$  ist für Charaktere  $\chi, \psi \in \text{Ch}(A)$  wie folgt definiert

$$\langle \chi, \psi \rangle = \frac{1}{|A|} \sum_{a \in A} \varphi(a) \overline{\psi(a)}.$$

Ferner gilt

$$\langle \chi, \psi \rangle = \langle \varphi \bar{\psi}, 1_A \rangle.$$

Da  $\bar{\psi}$  das Inverse von  $\psi$  in  $\text{Ch}(A)$  ist, reicht es

$$\langle \chi, 1_A \rangle = \begin{cases} 1 & , \chi = 1_A \\ 0 & , \text{sonst.} \end{cases}$$

zu zeigen. Offensichtlich ist  $\langle \chi, 1_A \rangle = 1$  für  $\chi = 1_A$ . Sei nun  $\chi \neq 1_A$ . Wähle ein  $b \in A$  mit  $\chi(b) \neq 1$ . Wegen

$$\chi(b) \sum_{a \in A} \chi(a) = \sum_{a \in A} \chi(a + b) = \sum_{a \in A} \chi(a)$$

erhalten wir  $\sum_{a \in A} \chi(a) = 0$ . also  $\langle \chi, 1_A \rangle = 0$ .

□