

Aufgaben zum Thema **Zyklische Codes**

**Aufgabe 5.1** Fehlerfang-Methode

Es sei  $C$  ein binärer zyklischer  $[n, k]$ -Code mit Kontrollmatrix  $H$  in systematischer Form, also  $H = [A^T | I_{n-k}]$ . Es bezeichne ferner  $\sigma$  die zyklische Verschiebung um eine Stelle nach rechts und für einen Vektor  $y = (y_1, \dots, y_n)$  bezeichne  $s_j(y) = s_H(\sigma^j y) = H(\sigma^j y)^T$  das Syndrom von  $\sigma^j y$ .

- a) Beweisen Sie, dass der folgende Algorithmus (genannt “Fehlerfang”) alle Fehler mit Gewicht  $\leq \lfloor \frac{n-1}{k} \rfloor$  sowie alle Fehler mit mindestens  $k$  nacheinander (auch zyklisch) folgenden Nullen korrigiert:

Es sei der Vektor  $y$  empfangen. Finde nun ein  $j \in \{0, \dots, n-1\}$  mit  $\text{wt}(s_j) \leq \lfloor \frac{n-1}{k} \rfloor$ , setze  $f = \underbrace{(0, \dots, 0)}_k | s_j(y)^T$  und decodiere  $y$  zu  $c = \sigma^{-j}(\sigma^j y + f)$ .

(Hinweis: vgl. mit Aufgabe 3.1b)

- b) Wie soll man den Algorithmus aus Teil a) abändern, wenn es für  $C$  keine Kontrollmatrix in systematischer Form gibt?
- c) Realisieren Sie (Rechner oder Tafel) die Fehlerfang-Methode mit einem zyklischen Code ihrer Wahl.

**Aufgabe 5.2** Es sei  $C$  ein binärer zyklischer Code der Länge 15 mit Erzeugerpolynom  $g(x) = (1+x)m(x)$  mit  $m(x) = 1+x+x^2+x^3+x^4$ .

- a) Zeigen Sie, dass  $m(x)$  irreduzibel über  $\mathbb{F}_2$  ist.
- b) Zeigen Sie, dass  $C$  einige Fehler von Gewicht 2 nicht erkennt, was den Satz 7.8 (ii) der Vorlesung widerspricht.
- c) Finden Sie den Fehler in dem Beweis des Satzes 7.8 (ii).

**Aufgabe 5.3** Zyklische Codes

- a) Es sei  $C$  ein binärer Code mit Kontrollmatrix  $H = [A^T | I_5]$  mit

$$A^T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

Zeigen Sie, dass  $C$  zyklisch ist, finden Sie das Erzeuger- und das Kontrollpolynom von  $C$  und berechnen Sie die Minimaldistanz des Codes. Ist  $C$  selbstdual?

- b) Es sei  $C$  ein ternärer Code mit Kontrollmatrix  $H = [A^T | I_4]$  mit

$$A^T = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 2 & 2 \\ 1 & 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 2 \\ 1 & 2 & 2 & 2 \end{pmatrix}.$$

Zeigen Sie, dass  $C$  zyklisch ist, und finden Sie das Erzeuger- und das Kontrollpolynom von  $C$ . Berechnen Sie die Minimaldistanz des Codes.

- c) Zeigen Sie, dass der quaternäre Code  $D$  aus Aufgabe 4.8b zyklisch ist, und finden Sie das Erzeuger- und das Kontrollpolynom von  $D$ .

**Aufgabe 5.4** Sei  $g(x)$  ein Erzeugerpolynom eines binären zyklischen Codes. Zeigen Sie: Genau dann haben alle Codewörter gerades Gewicht, wenn  $(x+1)|g(x)$ .

**Aufgabe 5.5** Beweisen Sie die Existenz eines binären zyklischen  $[31, 6]$ -Codes mit Minimaldistanz  $\geq 15$ . (*Hinweis:*  $\frac{x^{31}+1}{x+1}$  ist ein Produkt von irreduziblen Polynomen von Grad 5 über  $\mathbb{F}_2$ . Benutzen Sie die BCH-Schranke.)

**Aufgabe 3.9** (Diese Aufgabe ist mit dem Rechner zu lösen.)

Es sei  $C$  der binäre Golay Code.

a) Geben Sie eine Erzeugermatrix  $G = [I_{12}|A]$  und eine Kontrollmatrix  $H = [A^T|I_{11}]$  in systematischer Form an und realisieren Sie den Syndrom-Decodierer für  $C$ .

b) Realisieren Sie den Permutations-Decodierer (siehe Aufgabe 3.1) für  $C$ , indem Sie

$$P = \{ \sigma^i \tau^j \mid 0 \leq i \leq 22, j \in \{0, 1, 2, 10\} \}$$

nehmen. Dabei bezeichnet  $\sigma$  die zyklische Verschiebung um eine Stelle nach rechts und  $\tau : i \mapsto [12(i-1) \bmod 23] + 1$ , d.h.  $\tau(x_1, \dots, x_{23}) = (x_1, x_{13}, x_2, x_{14}, \dots, x_{23}, x_{12})$ .

**Aufgabe 4.8** Quaternäre Codes

a) Es sei  $C = \text{Ham}_4(2)$  und  $\widehat{C}$  der erweiterte Code von  $C$ . Konstruieren Sie eine Erzeugermatrix von  $\widehat{C}$  (starten Sie mit einer Kontrollmatrix von  $C$  in systematischer Form) und zeigen Sie:  $\widehat{C}$  ist ein  $[6, 3, 4]_4$ -MDS-Code, der aber nicht selbstdual ist.

b) Es sei  $D$  ein quaternärer Code mit Erzeugermatrix

$$G_D = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & x & x+1 & x+1 & x \\ 0 & x & 0 & x & x+1 & x+1 \end{pmatrix}.$$

Zeigen Sie:  $D$  ist ebenfalls ein nicht selbst-dualer  $[6, 3, 4]_4$ -MDS-Code. Zeigen Sie ferner, dass es keine Permutation  $\pi$  existiert mit  $D = \pi \widehat{C}$ .

c) Wir führen das hermitesche "Skalarprodukt" in  $\mathbb{F}_4^6$  ein. Für  $u, w \in \mathbb{F}_4^6$  definieren wir

$$\langle u, w \rangle_H = \sum_{i=1}^6 u_i w_i^2.$$

Zeigen Sie:  $D$  ist hermitesch selbstdual (d.h. selbstdual bezüglich des hermiteschen "Skalarproduktes"). Ist auch  $\widehat{C}$  hermitesch selbst-dual?