

## Codes und Systemtheorie

### Übungsblatt 8

Dieses Übungsblatt wird am 01.07.11 besprochen.

**Aufgabe 1.** Sei  $g$  ein Polynom vom Grad  $n(\delta_1 + 1) - l$ , wobei  $n, l \geq 1$  und  $\delta_1 \geq 0$ . Betrachten wir die Zerlegung  $g = \sum_{i=0}^{n-1} g_i(z^n)z^i$  und

$$G = \begin{bmatrix} g_0 & g_1 & \cdots & \cdots & \cdots & g_{n-1} \\ zg_{n-1} & g_0 & \cdots & \cdots & \cdots & g_{n-2} \\ \vdots & \ddots & \ddots & & & \vdots \\ zg_{n-k+1} & \cdots & zg_{n-1} & g_0 & \cdots & g_{n-k} \end{bmatrix} \in \mathbb{F}[z]^{k \times n}.$$

Zeigen Sie:

1. Es gilt  $\deg(g_i) \leq \delta_1$  für alle  $0 \leq i \leq n-1$ .
2. Falls  $i \geq n-l+1$ , dann gilt sogar  $\deg(g_i) < \delta_1$ .
3. Der Zeilengrad der ersten  $l$  Zeilen von  $G$  ist höchstens gleich  $\delta_1$ . Der Zeilengrad der übrigen  $k-l$  Zeilen von  $G$  ist höchstens gleich  $\delta_1 + 1$ .

Damit kann man zeigen, dass die Komplexität des von  $G$  erzeugten Faltungscodes höchstens  $k(\delta_1 + 1) - l$  ist. Mit den Bezeichnungen aus der Vorlesung gilt also  $\delta' \leq \delta$ .

**Aufgabe 2.** Sei  $n \geq k \geq 1$ . Das Polynom  $f$  habe die Gestalt  $f = \sum_{i=0}^{k-1} f_i(z^n)z^i$ . Zeigen Sie: Wenn  $f$  mindestens  $k$  Nullstellen hat, die in derselben  $n$ -Äquivalenzklasse liegen, dann sind alle Elemente dieser Äquivalenzklasse Nullstellen von  $f$ .

**Aufgabe 3.** Sei  $\mathbb{F}$  ein endlicher Körper der Charakteristik  $p$  und  $C$  der zyklische Block-Code der Länge  $n = p$ , der von  $(z-1)^{p-k}$  erzeugt wird, wobei  $1 \leq k \leq p$ . Zeigen Sie, dass  $C$  maximale freie Distanz hat (also  $n - k + 1$ ).

Hinweis: Verwenden Sie die binomiale Identität  $\sum_{i=0}^r (-1)^i i^s \binom{r}{i} = 0$  für alle  $0 \leq s < r$  zur Konstruktion einer Kontrollmatrix  $H$ .

Folgern Sie für  $f \in \mathbb{F}[z]$  und  $0 \leq M < p$ :

$$\text{wt}((z-1)^M \cdot f) \geq \text{wt}((z-1)^M) \cdot \text{wt}(f(1))$$

(Spezialfall von Lemma 1.32 mit  $N = 1$  und  $M < p$ ).