

# Kombinatorika a grafy 1 — 13. cvičení\*

10. ledna 2025

## 1 Samoopravné kódy

Abeceda  $\Sigma$  je konečná množina  $q$  symbolů. Slovo délky  $n$  je usporádaná  $n$ -tice symbolů. Jako  $\Sigma^n$  označíme množinu slov délky  $n$ . Hammingova vzdálenost slov  $x = (x_1, \dots, x_n), y = (y_1, \dots, y_n) \in \Sigma^n$  je definována jako  $d(x, y) = |\{i \in \{1, \dots, n\} : x_i \neq y_i\}|$ . (Blokový) kód je množina  $C \subseteq \Sigma^n$  takzvaných kódových slov. Řekneme, že s kódem  $C$  je možné opravit nanejvýš  $t$  chyb, pokud pro každé  $y \in \Sigma^n$  existuje nanejvýš jedno  $x \in C$  takové, že  $d(x, y) \leq t$ . Parametry kódu  $C$  jsou  $(n, k, d)_q$ , kde  $k = \log_q |C|$  a  $d = \min_{x \neq y \in C} \{d(x, y)\}$ .

Lineární kód  $C$  je podprostорem vektorového prostoru  $\mathbb{F}_q^n$ , kde  $\Sigma = \mathbb{F}_q$  je konečné těleso velikosti  $q$ . Nechť  $C$  je lineární kód s parametry  $[n, k, d]_q$ . Duálním kódem k  $C$  je kód  $C^\perp = \{y \in \mathbb{F}_q^n : \langle x, y \rangle = 0 \text{ pro každé } x \in C\}$ , kde pro  $x = (x_1, \dots, x_n), y = (y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{F}_q^n$  je  $\langle x, y \rangle = \sum_{i=1}^n x_i y_i$ . Generující maticí kódu  $C$  je matice  $M \in \mathbb{F}_q^{k \times n}$ , která má za řádky vektory báze kódu  $C$ . Kontrolní maticí kódu  $C$  je matice  $M^\perp \in \mathbb{F}_q^{(n-k) \times n}$ , která je generující maticí kódu  $C^\perp$ .

**Příklad 1.** Dokažte, že Hammingova vzdálenost je na množině  $\Sigma^n$  metrikou.

**Příklad 2.** Nechť  $C$  je lineární kód s parametry  $[n, k, d]_q$ . Dokažte následující tvrzení.

- (a) Platí  $C^\perp = \{y \in \mathbb{F}_q^n : My = 0\}$ , kde  $M$  je generující maticí kódu  $C$ .
- (b) Duální kód  $C^\perp$  je lineárním kódem s délkou slov  $n$  a s dimenzí  $n - k$ . Speciálně platí  $\dim(C) + \dim(C^\perp) = n$ .
- (c) Platí  $(C^\perp)^\perp = C$ .
- (d) Platí  $C = \{x \in \mathbb{F}_q^n : M^\perp x = 0\}$ , kde  $M^\perp$  je kontrolní maticí kódu  $C$ .

**Příklad 3.** Nechť  $C$  je kód s parametry  $(n, k, 2t+1)_2$  nad abecedou  $\{0, 1\}$ . Rozhodněte, jaké jsou parametry kódu  $C'$ , který z  $C$  vznikne prodloužením každého kódového slova o jeden symbol určující paritu počtu jedniček v daném slově.

**Příklad 4.** Dokažte, že Hadamardovy kódy (nad tělesem  $\mathbb{F}_2$ ) vzniklé Sylvestrovou konstrukcí jsou lineární.

---

\*Informace o cvičení najeznete na <http://kam.mff.cuni.cz/~balko/>