

Tema 5-Coduri

- 1.
2. (a) Fie g polinomul generator. Dacă $1 + X|g$ atunci fie (c_0, \dots, c_{n-1}) un cuvînd. Avem $X + 1|c_0 + \dots + c_{n-1}X^{n-1}$, de unde $c_0 + c_1 + \dots + c_{n-1} = 0 \pmod{2}$. Dar asta este tocmai ponderea cuvîntului!. Reciproc, fie cuvîntul produs chiar de g . Atunci el are pondere pară, i.e. $g(1) = 0$ sau $X - 1|g$.
(b) Trebuie ca $g|X^7 - 1$ și $g|X^5 + X^2 + X + 1$. Fie p ireductibil cu $p|g$. Avem $X^5 + X^2 + X + 1 = (X + 1)^2 \cdot (X^3 + X + 1)$ deci $p \in X + 1, X^3 + X + 1$. Avem și $X^7 - 1 = (X - 1)(X^3 + X + 1)(X^3 + X^2 + 1)$. Prin urmare $g \in \{1, X + 1, X^3 + X + 1, (X + 1)(X^3 + X + 1)\}$. Dar g trebuie să aiba gradul minim, deci $g = X + 1$.
(c) Codul este generat de g unde $g|X^8 - 1 = (X + 1)^8$. Dacă $g \neq 1$ atunci $(X + 1)|g$ și conform a) avem că orice cuvînt are pondere pară și nu va exista niciunul cu distanță minimală 1. Deci $g = 1$ și atunci $C = \mathbb{F}_2^7$. Deci fix un cod.
3. Numărul de coduri ternare, notat N , este numărul de polinoame din $\mathbb{F}_3[X]$ care divid pe $X^8 - 1$. Dar descompunerea în factori primi a lui $X^8 - 1$ este

$$X^8 - 1 = (X + 1)(X - 1)(X^2 + 1)(X^2 + X - 1)(X^2 - X - 1)$$

Deci

$$g = (X + 1)^\alpha (X - 1)^\beta (X^2 + 1)^\gamma (X^2 + X - 1)^\delta (X^2 - X - 1)^\epsilon$$

cu $\alpha, \beta, \gamma, \delta, \epsilon \in \{0, 1\}$. Deci $N = 2^5 = 32$.