Teoria de la Informació GCED-UPC curs 2019/20 Problemes; full número 6

26 de novembre de 2019

6.1. Demostreu la *fita de Singleton*: tot codi q-ari \mathcal{C} de longitud n i distància mínima d conté un nombre de paraules M que satisfà la designaltat

$$M \leqslant q^{n-d+1}$$
,

i deduïu que si el codi és lineal de dimensió k aquesta fita equival a $d \leq n - k + 1$. INDICACIÓ: Considereu el conjunt de paraules obtingudes traient les d-1 últimes lletres de la paraula del codi. En el cas de codis lineals es pot demostrar usant àlgebra lineal.

- 6.2. Considereu el codi binari lineal amb base 11011,11100,11111.
 - 1. Doneu els seus paràmetres: longitud, dimensió i distància mínima.
 - 2. Quina és la seva capacitat correctora i detectora?
 - 3. Doneu la matriu generadora corresponent a aquesta base i calculeu la matriu de control associada.
 - 4. Codifiqueu les paraules 000 i 111 amb la matriu generadora anterior i descodifiqueu les paraules del codi 00100 i 11111.
 - 5. Digueu quines són les síndromes i trobeu els errors de probabilitat màxima corresponents a cadascuna (coset leaders).
 - 6. Si es reben les paraules amb errors 00001 i 01110, quines són les paraules del codi amb probabilitat més alta d'haver estat enviades?
 - 7. Doneu una matriu generadora sistemàtica d'un codi equivalent i la matriu de control corresponent.
- 6.3. Trobeu una matriu generadora sistemàtica del codi de Hamming de longitud 15.
- **6.4.** Doneu la matriu de control d'un codi de Hamming que permet descodificar canviant el bit que indica la seva síndrome, interpretada com un enter escrit en base 2.

6.5. Sigui $C \subseteq \{0,1\}^n$ un codi binari lineal de longitud n, dimensió k i distància mínima d. S'anomena extensió parell de C el codi que s'obté afegint a cada paraula del codi $\mathbf{c} = (c_1, c_2, \ldots, c_n)$ un bit de paritat $c_{n+1} = \sum_{i=1}^n c_i$.

Comproveu que aquesta extensió és un codi lineal i determineu la seva longitud, dimensió i distància mínima en funció de les de C.

6.6. Sigui $\mathcal{C} \subseteq \{0,1\}^7$ el codi lineal format pels vectors que són solució del sistema lineal

$$X_2 + X_4 + X_6 = X_1 + X_2 + X_4 = X_5 + X_6 + X_7 = 0.$$

Calculeu la seva dimensió i distància mínima i calculeu també la dimensió i la distància mínima del seu codi ortogonal \mathcal{C}^{\perp} .

- **6.7.** Sigui $C \subseteq \{0,1\}^n$ un codi binari lineal de longitud n, dimensió k i distància mínima d. Es consideren els codis de longitud n següents:
 - 1. les paraules parells del codi $C_{ev} = \{ \boldsymbol{x} = (x_i) \in C : \sum x_i = 0 \};$
 - 2. les paraules senars del codi $C_{\text{odd}} = \{ \boldsymbol{x} = (x_i) \in \mathcal{C} : \sum x_i = 1 \};$
 - 3. les paraules complementaries de les del codi $C_{\text{comp}} = \{ \overline{\boldsymbol{x}} = (1 x_i) : \boldsymbol{x} = (x_i) \in \mathcal{C} \}.$

Discutiu, per a cadascun d'aquests tres codis si són o no lineals, el nombre de paraules que contenen en funció del nombre de paraules de \mathcal{C} i què es pot dir de la seva distància mínima en funció de la de \mathcal{C} .

- **6.8.** Sigui \mathbb{F} un cos finit de q elements. Per a cada enter $m \geq 2$ es defineix el codi de Hamming amb paràmetre m com un codi que té matriu de control de paritat amb columnes que siguin generadors de tots els subespais de dimensió 1 de l'espai \mathbb{F}^m (rectes que passen per l'origen).
 - 1. Doneu els paràmetres d'aquest codi: longitud, dimensió i distància mínima.
 - 2. Trobeu una matriu generadora d'un codi de Hamming sobre \mathbb{Z}_3 amb paràmetre m=2.
- **6.9.** Feu les taules de sumar i de multiplicar del cos finit GF(7) de 7 elements.
- **6.10.** Considereu el cos finit $\mathbb{F} = GF(2)$ de 2 elements. A l'anell de polinomis $\mathbb{F}[X]$ (polinomis binaris) es considera el polinomi $P(X) = X^3 + X + 1$ i es consideren les operacions de sumar i multiplicar mòdul P, definides exactament igual que amb les congruències de nombres enters.
 - Comproveu que el polinomi P és primer.
 - Feu una taula amb les operacions de sumar i multiplicar al conjunt de les classes de congruència mòdul P, que es poden representar com els 8 polinomis de grau ≤ 2 :

$$\mathbb{F}_8 = \{0, 1, X, X + 1, X^2, X^2 + 1, X^2 + X, X^2 + X + 1\}.$$