## TEORÍA DE CÓDIGOS Y CRIPTOGRAFÍA

Hoja nº 5

- 1. Sea C el código binario de longitud n obtenido añadiendo a las palabras de longitud n-1 un comprobador de paridad global, o sea  $C = \{x_1 \dots x_n \in \mathbb{F}_2^n \mid \sum_{i=1}^n x_i \equiv 0 \pmod{2}\}$ . Demuestra que C es un  $(n, 2^{n-1}, 2)$ -código binario, y en particular que C siempre detecta un error. Encuentra todos los errores que pueden ser detectados por C.
- 2. Consideramos el código C de repetición de longitud 4 sobre el alfabeto de 29 letras  $\mathbb{F}_{29} = \mathbb{Z}/29\mathbb{Z}$ .
- a) Demuestra que C permite, simultaneamente, corregir un error y detectar 2 en cada mensaje emitido.
- 3. Utilizamos el código binario de repetición de longitud 5 para transmitir a traves de un canal binario simétrico con probabilidad de error en un símbolo p. Recibido un mensaje, siempre intentamos leerlo (es decir, lo usamos como código corrector). Demuestra que la probabilidad de decodificar erroneamente una palabra es  $P_{err} = 10p^3 15p^4 + 6p^5$ . ¿Aproximadamente con que frecuencia decodificaremos incorrectamente si p = 0.1? ¿Y si p = 0.01? Compara con lo que sucedería si utilizasemos el código binario de repetición de longitud 3, o si no codificásemos en absoluto.
- **4.** Construye, o demuestra la no existencia, de (n, M, d)-códigos binarios con los siguientes parámetros: (6,2,6), (3,8,1), (4,8,2), (8,30,3).
- **5.** a) Demuestra que todo (3, M, 2)-código ternario debe tener  $M \leq 9$ .
- b) Construye un (3, M, 2)-código ternario con M = 9 y concluye que  $A_3(3, 2) = 9$ .
- c) Generaliza lo anterior y demuestra que para cualquier  $q \geq 2$  se tiene  $A_q(3,2) = q^2$ .
- **6.** a) Demuestra que  $A_2(4,3) = 2$  y que, salvo equivalencia, existe un único (4,2,3)-código binario.
- b) Demuestra que  $A_2(8,5) = 4$  y que, salvo equivalencia, existe un único (8,4,5)-código binario.
- 7. Demuestra que todo (q+1, M, 3)-código q-nario satisface  $M \leq q^{q-1}$ .
- 8. a) Demuestra que, si existe un (n, M, d)-código binario, entonces existe un (n-1, M', d)-código binario con  $M' \ge M/2$ . [Sugerencia: Clasifica las palabras según que la última letra sea 0 ó 1.]
- b) Deduce de esto que  $A_2(n, d) \leq 2A_2(n 1, d)$ .
- 9. a) Demuestra que si C es un código binario perfecto de longitud n con d=7, entonces n=7 o n=23.
- b) Construye un código binario perfecto de longitud n=7 con d=7. [Se puede también construir un código binario perfecto de longitud n=23 con d=7, pero es más difícil. Es uno de los llamados Códigos de Golay.]