UNIVERSITÀ DEGLI STUDI "ROMA TRE" CORSO DI STUDI IN MATEMATICA IN3 - TEORIA DELL'INFORMAZIONE – A.A. 2008-2009

M. PEDICINI

ESONERO DEL 16/06/2009 – TEMPO 2H00 APPELLO A DEL 16/06/2009 – TEMPO 3H00

| COGNOME | NOME | MATRICOLA |
|---|--|---|
| | | QUESITI A SCELTA IN OGNUNA DELLE DUE |
| PARTI; PER L'ESONE | RO RISPONDERE AI TRE QUESITI | DELLA SECONDA PARTE. |
| | | |
| | Prima pa | RTE |
| Esercizio 1. Comprin | ıere la seguente sequenza binaria u | ıtilizzando l'algoritmo di Lempel-Ziv: |
| | 1001100011001010000101101110 | 01101100100111010101111 |
| 1 | 101011001000010100110000011 | 1111101111001001001101. |
| Esercizio 2. Calcolare | arepsilon la distribuzione congiunta $p(X,Y)$ | Y) che ha le seguenti distribuzioni marginali |
| | $p(X) = \{2/3$ | 1, 1/3 |
| e | | |
| | $p(Y) = \{1/4$ | $,3/4\}$ |
| e massimizza $H(X,Y)$ |). | |
| Esercizio 3. Determin | nare il codice duale del codice di Ha | amming $H(7,4)$. |
| | Seconda p | ARTE |
| Esercizio 4. Sia BEC | $C(f)$ un canale binario con cancell ϵ | azione (dove f è la probabilitá di cancellazione). |
| (1) Scrivere la mai (2) Calcolare la ca | trice delle probabilità di transizione pacità del canale; | otag Q associata a BEC(f); |
| (3) Concatenare due canali e calcolare la capacità del canale composto $BEC^2(f)$; | | |
| | pacità $BEC^n(f)$ ottenuto concate | |
| (5) Calcolare il lin | iite della capacità di $BEC^n(f)$ per | $n \to \infty$. |
| Esercizio 5. Sia $\rho(X,$ | $Y) := H(X Y) + H(Y X) \operatorname{dimo}$ | strare che $ ho$ soddisfa le seguenti proprietà: |
| a) definita positiva: ρ (| / | |
| b) simmetrica: $\rho(x,y)$ | | v) > o(oo v) |
| , , | glianza triangolare: $ ho(x,y) + ho(y,y)$ | |
| invitre, posto $X = Y$ s | e esiste una vijezione tra i aue inst | iemi allora dimostrare che vale anche la proprietà: |

d) riflessiva: $\rho(x,y) = 0$ se e solo se x = y; ovvero $\rho(X,Y)$ è una metrica.

Dimostrare infine che

e) $\rho(X,Y) = 2H(X,Y) - H(X) - H(Y)$.

Esercizio 6. Sia C_1 un codice lineare (n_1, k_1, d_1) su F, e sia C_2 un codice lineare (n_2, k_2, d_2) su F. Si consideri il codice

$$C = \{(y, x + y) | x \in C_1, y \in C_2\}.$$

(la notazione (n_i, k_i, d_i) indica la lunghezza n_i delle parole codice, k_i la lunghezza in bit del segnale, la distanza minima d_i tra due parole codice).

Dimostrare che se C_1 ha matrice generatrice G_1 e C_2 ha matrice generatrice G_2 allora C ha matrice generatrice

$$G = \left(\begin{array}{cc} 0 & G_1 \\ G_2 & G_2 \end{array}\right)$$

(per chiarezza, la convenzione adottata è che il prodotto $v \cdot G$ fornisce la codifica di v).