

## Teoria dell'Informazione

### Esercizio svolto

Testo:

Per un sistema di trasmissione dati, si considerino i seguenti valori:

$$\text{sorgente } S_X = \begin{Bmatrix} x_1 & x_2 \\ 0,5 & 0,5 \end{Bmatrix}, \text{ destinatario } S_Y = \{y_1 \quad y_2 \quad y_3\}, \text{ canale } C = \begin{bmatrix} 0,75 & 0,05 & 0,2 \\ 0,05 & 0,75 & 0,2 \end{bmatrix}$$

Calcolare:

- 1) l'entropia della sorgente
- 2) l'entropia del destinatario
- 3) la probabilità di trasmissione/ricezione corretta e quella d'errore

Svolgimento:

#### 1) Entropia della sorgente

Per definizione l'entropia risulta:

$$H(x) = \sum_{i=1}^n p_i I(x_i) = \sum_{i=1}^n p_i \log_2\left(\frac{1}{p_i}\right)$$

Pertanto  $H(x) = 0,5 \log_2(1/0,5) + 0,5 \log_2(1/0,5) = 1$  bit/simbolo

Ed infatti, poichè la sorgente è equiprobabile, si ha:

$$H(x) = H_{\max}(x) = \log_2(n) = \log_2(2) = 1 \text{ bit/simbolo.}$$

#### 2) Entropia del destinatario

Preliminarmente osserviamo che il mittente trasmette due simboli ( $x_1$  e  $x_2$ ), mentre il destinatario ne riceve tre ( $y_1$ ,  $y_2$  e  $y_3$ ). Ciò significa che il terzo simbolo ricevuto rappresenta un simbolo non riconosciuto (ignoto), e quindi certamente un fattore d'errore.

Per determinare l'entropia del destinatario calcoliamo dapprima le probabilità di ricevere i tre simboli ( $y_1$ ,  $y_2$  e  $y_3$ ).

In generale:

La probabilità che il destinatario riceva il generico simbolo  $y_j$  è:

$$p(y_j) = \sum_{i=1}^n p(x_i, y_j) = \sum_{i=1}^n p(y_j | x_i) p(x_i)$$

Dunque nel nostro caso:

$$p(y_1) = p(x_1, y_1) + p(x_2, y_1) = p(y_1 | x_1)p(x_1) + p(y_1 | x_2)p(x_2) = 0,75 \times 0,5 + 0,05 \times 0,5 = 0,4$$

$$p(y_2) = p(x_1, y_2) + p(x_2, y_2) = p(y_2 | x_1)p(x_1) + p(y_2 | x_2)p(x_2) = 0,05 \times 0,5 + 0,75 \times 0,5 = 0,4$$

$$p(y_3) = p(x_1, y_3) + p(x_2, y_3) = p(y_3 | x_1)p(x_1) + p(y_3 | x_2)p(x_2) = 0,2 \times 0,5 + 0,2 \times 0,5 = 0,2$$

Come si può osservare la somma delle tre probabilità correttamente è 1.

Calcoliamo ora, applicando la definizione, l'entropia del destinatario:

$$H(y) = 0,4 \log_2(1/0,4) + 0,4 \log_2(1/0,4) + 0,2 \log_2(1/0,2) = 0,5288 + 0,5288 + 0,4644 = 1,522 \text{ bit/simbolo.}$$

Osservazione: poichè il destinatario riceve i tre simboli con differenti probabilità risulta  $H(y) < H_{\max}(y)$ .

Infatti  $H_{\max}(y) = \log_2(3) = 1,5850$  bit/simbolo.

#### 3) Probabilità di trasmissione/ricezione corretta ( $p_{\text{CORR}}$ )

Questo valore rappresenta la probabilità di trasmettere il generico simbolo  $x$  e ricevere correttamente il relativo simbolo  $y$ .

Pertanto:

$$p_{\text{CORR}} = p(x_1, y_1) + p(x_2, y_2) = p(y_1 | x_1)p(x_1) + p(y_2 | x_2)p(x_2) = 0,75 \times 0,5 + 0,75 \times 0,5 = 0,75$$

#### 3bis) Probabilità d'errore ( $p_{\text{ERR}}$ )

$$p_{\text{ERR}} = p(x_1, y_2) + p(x_1, y_3) + p(x_2, y_1) + p(x_2, y_3)$$

$$\text{dunque } p_{\text{ERR}} = p(y_2 | x_1)p(x_1) + p(y_3 | x_1)p(x_1) + p(y_1 | x_2)p(x_2) + p(y_3 | x_2)p(x_2)$$

$$\text{Ossia: } p_{\text{ERR}} = 0,05 \times 0,5 + 0,2 \times 0,5 + 0,05 \times 0,5 + 0,2 \times 0,5 = 0,25$$

Infine, come si può osservare:  $p_{\text{ERR}} = 1 - p_{\text{CORR}} = 1 - 0,75 = 0,25$ .