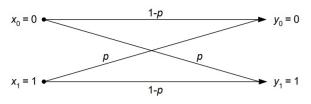
Teoria da Informação - AULA 15 parte 2 Prof^a. Verusca Severo

> Universidade de Pernambuco Escola Politécnica de Pernambuco

02 de setembro de 2021

- Capacidade do Canal simétrico:
 - Vamos analisar novamente o canal binário simétrico apresentado anteriormente:



$$p(y_1 = 1|x_0 = 0) = p(y_0 = 0|x_1 = 1) = p$$

$$p(y_0 = 0|x_0 = 0) = p(y_1 = 1|x_1 = 1) = 1 - p$$

- Capacidade do Canal simétrico:
 - A entropia H(X) é maximizada quando a probabilidade de entrada do canal $p(x_0) = p(x_1) = \frac{1}{2}$, ou seja, quando a fonte de entrada é equiprovável.
 - Neste caso, a informação mútua também é maximizada, de forma que podemos escrever:

$$C = I(X; Y)|_{p(x_0)=p(x_1)=\frac{1}{2}}$$

- Capacidade do Canal simétrico:
 - Desenvolvendo:

$$C = I(X; Y)|_{p(x_0) = p(x_1) = \frac{1}{2}}$$

$$I(X; Y) = \sum_{k=0}^{K-1} \sum_{j=0}^{J-1} p(x_j, y_k) \log_2 \left[\frac{p(x_j | y_k)}{p(x_j)} \right]$$

Temos que:

$$p(y_1|x_0) = p(y_0|x_1) = p$$

$$p(y_0|x_0) = p(y_1|x_1) = 1 - p$$

$$p(x_0) = p(x_1) = \frac{1}{2}$$

- Capacidade do Canal simétrico:
 - Determinando $\{p(y_k)\}\$, temos:

$$p(y_0) = p(x_0, y_0) + p(x_1, y_0)$$

$$p(y_0) = p(y_0|x_0).p(x_0) + p(y_0|x_1).p(x_1)$$

$$p(y_0) = (1 - p).\frac{1}{2} + p.\frac{1}{2} = \frac{1}{2}$$

e

$$p(y_1) = 1 - p(y_0) = 1 - \frac{1}{2} = \frac{1}{2}$$

- Capacidade do Canal simétrico:
 - Determinando $\{p(x_i, y_k)\}$, temos:

$$p(x_0, y_0) = p(y_0|x_0).p(x_0) = (1 - p).\frac{1}{2}$$

$$p(x_0, y_1) = p(y_1|x_0).p(x_0) = p.\frac{1}{2}$$

$$p(x_1, y_0) = p(y_0|x_1).p(x_1) = p.\frac{1}{2}$$

$$p(x_1, y_1) = p(y_1|x_1).p(x_1) = (1 - p).\frac{1}{2}$$

- Capacidade do Canal simétrico:
 - Substituindo os valores obtidos, temos:

$$I(X;Y) = \sum_{k=0}^{K-1} \sum_{j=0}^{J-1} p(x_j, y_k) \log_2 \left[\frac{p(x_j|y_k)}{p(x_j)} \right]$$

$$I(X; Y) = p(x_0, y_0) \log_2 \left[\frac{p(x_0|y_0)}{p(x_0)} \right] + p(x_0, y_1) \log_2 \left[\frac{p(x_0|y_1)}{p(x_0)} \right]$$
$$+ p(x_1, y_0) \log_2 \left[\frac{p(x_1|y_0)}{p(x_1)} \right] + p(x_1, y_1) \log_2 \left[\frac{p(x_1|y_1)}{p(x_1)} \right]$$

$$I(X;Y) = (1-p).\frac{1}{2}\log_2\left[\frac{(1-p)}{\frac{1}{2}}\right] + p.\frac{1}{2}\log_2\left[\frac{p}{\frac{1}{2}}\right] + p.\frac{1}{2}\log_2\left[\frac{p}{\frac{1}{2}}\right] + p.\frac{1}{2}\log_2\left[\frac{p}{\frac{1}{2}}\right] + (1-p).\frac{1}{2}\log_2\left[\frac{(1-p)}{\frac{1}{2}}\right]$$

- Capacidade do Canal simétrico:
 - Desenvolvendo, temos:

$$I(X;Y) = (1-p) \cdot \frac{1}{2} \log_2 \left[\frac{(1-p)}{\frac{1}{2}} \right] + p \cdot \frac{1}{2} \log_2 \left[\frac{p}{\frac{1}{2}} \right]$$
$$+ p \cdot \frac{1}{2} \log_2 \left[\frac{p}{\frac{1}{2}} \right] + (1-p) \cdot \frac{1}{2} \log_2 \left[\frac{(1-p)}{\frac{1}{2}} \right]$$

$$I(X; Y) = (1 - p) \cdot \frac{1}{2} \log_2 [2(1 - p)] + p \cdot \frac{1}{2} \log_2 [2p]$$
$$+ p \cdot \frac{1}{2} \log_2 [2p] + (1 - p) \cdot \frac{1}{2} \log_2 [2(1 - p)]$$

$$I(X; Y) = 2 \times \left((1-p) \cdot \frac{1}{2} \log_2 [2(1-p)] \right) + 2 \times \left(p \cdot \frac{1}{2} \log_2 [2p] \right)$$

$$I(X; Y) = (1 - p) \log_2 [2(1 - p)] + p \log_2 [2p]$$

- Capacidade do Canal simétrico:
 - Desenvolvendo, temos:

$$I(X;Y) = (1-p)\log_2[2(1-p)] + p\log_2[2p]$$

$$I(X;Y) = (1-p)[\log_2 2 + \log_2(1-p)] + p[\log_2 2 + \log_2 p]$$

$$I(X;Y) = (1-p)[1 + \log_2(1-p)] + p[1 + \log_2 p]$$

$$I(X;Y) = (1-p) + (1-p)\log_2(1-p) + p + p\log_2 p$$

$$I(X;Y) = 1 + (1-p)\log_2(1-p) + p\log_2 p$$

- Capacidade do Canal simétrico:
 - Comparando com a equação de entropia do código binário:

$$H(p) = p \log_2 \left(\frac{1}{p}\right) + (1-p) \log_2 \left(\frac{1}{(1-p)}\right)$$

$$H(p) = -p \log_2 (p) - (1-p) \log_2 (1-p)$$

Temos que:

$$I(X; Y) = 1 + (1 - p) \log_2(1 - p) + p \log_2 p = 1 - H(p)$$

• Logo:

$$C = 1 + (1 - p) \log_2(1 - p) + p \log_2 p$$

 $C = 1 - H(p)$

- **EXEMPLO**: Determine a capacidade de canal para cada uma das probabilidades de transição (probabilidade de erro) a seguir:
 - 0 = q
 - p = 0, 2
 - p = 0, 4
 - p = 0, 5
 - p = 0, 6
 - p = 0,8
 - p = 1

• **EXEMPLO**: Determine a capacidade de canal para cada uma das probabilidades de transição a seguir:

2
$$p = 0, 2$$

$$C = 1 + (1 - 0, 2) \log_2(1 - 0, 2) + 0, 2 \log_2 0, 2 = 1 - 0, 7216 = 0, 2784$$

$$p = 0, 4$$

$$C = 1 + (1 - 0, 4) \log_2(1 - 0, 4) + 0, 4 \log_2 0, 4 = 1 - 0,9710 = 0,029$$

$$p = 0, 5$$

$$C = 1 + (1 - 0.5) \log_2(1 - 0.5) + 0.5 \log_2 0.5 = 1 - 1 = 0$$

 EXEMPLO: Determine a capacidade de canal para cada uma das probabilidades de transição a seguir:

$$p = 0, 6$$

$$C = 1 + (1 - 0.6)\log_2(1 - 0.6) + 0.6\log_2 0.6 = 1 - 0.9710 = 0.029$$

$$p = 0, 8$$

$$C = 1 + (1 - 0.8)\log_2(1 - 0.8) + 0.8\log_2 0.8 = 1 - 0.7216 = 0.2784$$

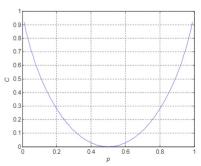
$$p = 1$$

$$C = 1 + (1 - 1)\log_2(1 - 1) + 1\log_2 1 = 1$$

- **EXEMPLO**: Determine a capacidade de canal para cada uma das probabilidades de transição a seguir:
 - Logo

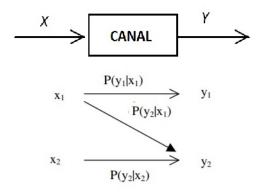
p	0	0,2	0,4	0,5	0,6	0,8	1
С	1	0,2784	0,029	0	0,029	0,2784	1

 Graficamente, a capacidade do canal C em função da probabilidade de transição p:



- **EXEMPLO:** Determine a capacidade de canal para cada uma das probabilidades de transição a seguir:
 - Analisando a curva $C \times p$, temos que:
 - quando n\u00e3o existe ru\u00eddo de canal, p = 0, a capacidade atinge o seu
 valor m\u00e1ximo de um bit por utiliza\u00e7\u00e3o de canal, o qual \u00e0 exatamente a
 informa\u00e7\u00e3o em cada entrada de canal.
 - quando o canal é ruidoso com $p=\frac{1}{2}$, a capacidade atinge o valor mínimo de 0 bit por utilização de canal. Isso quer dizer, que não se tem certeza de nada daquilo que foi enviado, o canal é inútil.

• Exercício 1: Considere o canal binário abaixo representado, em que são fornecidas as probabilidades $p(x_1) = 0,7$ e $p(y_2|x_1) = 0,2$ e $p(y_1|x_2) = 0$. Determine:



- (a) H(X) (b) H(Y) (c) H(X|Y)
- (d) A capacidade do canal.

• **Exercício 1:** Considere o canal binário abaixo representado, em que são fornecidas as probabilidades $p(x_1) = 0,7$ e $p(y_2|x_1) = 0,2$ e $p(y_1|x_2) = 0$. Determine:

(a) H(X)

$$p(x_2) = 1 - p(x_1) = 1 - 0,7 = 0,3$$

Logo:

$$H(X) = 0.3 \log_2 \left(\frac{1}{0.3}\right) + 0.7 \log_2 \left(\frac{1}{0.7}\right) = 0.88128 \text{ bit}$$

• **Exercício 1:** Considere o canal binário abaixo representado, em que são fornecidas as probabilidades $p(x_1) = 0,7$ e $p(y_2|x_1) = 0,2$ e $p(y_1|x_2) = 0$. Determine:

(b) H(Y)

$$p(y_1) = p(x_1, y_1) + p(x_2, y_1)$$

$$p(y_1) = p(y_1|x_1).p(x_1) + p(y_1|x_2).p(x_2)$$

$$p(y_1) = [1 - p(y_2|x_1)].p(x_1) + p(y_1|x_2).p(x_2)$$

$$p(y_1) = [1 - 0, 2].0, 7 + 0.0, 3 = 0, 56$$

então:

$$p(y_2) = 1 - p(y_1) = 1 - 0,56 = 0,44$$

Logo:

$$H(Y) = 0,56 \log_2 \left(\frac{1}{0,56}\right) + 0,44 \log_2 \left(\frac{1}{0,44}\right) = 0,98957 \text{ bit}$$

• **Exercício 1:** Considere o canal binário abaixo representado, em que são fornecidas as probabilidades $p(x_1) = 0,7$ e $p(y_2|x_1) = 0,2$ e $p(y_1|x_2) = 0$. Determine:

$$H(X|Y) = \sum_{k=0}^{K-1} \sum_{j=0}^{J-1} p(x_j|y_k) p(y_k) \log_2 \left[\frac{1}{p(x_j|y_k)} \right]$$

Precisamos determinar $\{p(x_j|y_k)\}$:

$$\Rightarrow p(x_1|y_1) = \frac{p(x_1, y_1)}{p(y_1)} = \frac{p(y_1|x_1).p(x_1)}{p(y_1)}$$
$$p(x_1|y_1) = \frac{[1 - p(y_2|x_1)].p(x_1)}{p(y_1)} = \frac{[1 - 0, 2].0, 7}{0, 56} = 1$$
$$\Rightarrow p(x_2|y_1) = 1 - p(x_1|y_1) = 1 - 1 = 0$$

(c) H(X|Y)

• **Exercício 1:** Considere o canal binário abaixo representado, em que são fornecidas as probabilidades $p(x_1) = 0,7$ e $p(y_2|x_1) = 0,2$ e $p(y_1|x_2) = 0$.

Determine:

(c) H(X|Y)

$$H(X|Y) = \sum_{k=0}^{K-1} \sum_{j=0}^{J-1} p(x_j|y_k) p(y_k) \log_2 \left[\frac{1}{p(x_j|y_k)} \right]$$

Precisamos determinar $\{p(x_j|y_k)\}$:

$$\Rightarrow p(x_1|y_2) = \frac{p(x_1, y_2)}{p(y_2)} = \frac{p(y_2|x_1).p(x_1)}{p(y_2)} = \frac{0, 2.0, 7}{0, 44} = 0,31818$$
$$\Rightarrow p(x_2|y_2) = 1 - p(x_1|y_2) = 1 - 0,31818 = 0,68182$$

• **Exercício 1:** Considere o canal binário abaixo representado, em que são fornecidas as probabilidades $p(x_1) = 0,7$ e $p(y_2|x_1) = 0,2$ e $p(y_1|x_2) = 0$.

Determine:

- (c) H(X|Y)
 - Temos que

$$H(X|Y) = \sum_{k=0}^{K-1} \sum_{j=0}^{J-1} p(x_j|y_k) p(y_k) \log_2 \left[\frac{1}{p(x_j|y_k)} \right]$$

$$H(X|Y) = p(y_1).H(X|Y = y_1) + p(y_2).H(X|Y = y_2)$$

$$\Rightarrow H(X|Y = y_1) = p(x_1|y_1) \log_2 \left(\frac{1}{p(x_1|y_1)} \right) + p(x_2|y_1) \log_2 \left(\frac{1}{p(x_2|y_1)} \right)$$

$$H(X|Y = y_1) = 1 \log_2 \left(\frac{1}{1} \right) + 0 \log_2 \left(\frac{1}{0} \right) = 0$$

• **Exercício 1:** Considere o canal binário abaixo representado, em que são fornecidas as probabilidades $p(x_1) = 0,7$ e $p(y_2|x_1) = 0,2$ e $p(y_1|x_2) = 0$. Determine:

(c) H(X|Y)

Temos que

$$H(X|Y) = \sum_{k=0}^{K-1} \sum_{j=0}^{J-1} p(x_j|y_k) p(y_k) \log_2 \left[\frac{1}{p(x_j|y_k)} \right]$$

$$H(X|Y) = p(y_1) \cdot H(X|Y = y_1) + p(y_2) \cdot H(X|Y = y_2)$$

$$\Rightarrow H(X|Y = y_2) = p(x_1|y_2) \log_2 \left(\frac{1}{p(x_1|y_2)} \right) + p(x_2|y_2) \log_2 \left(\frac{1}{p(x_2|y_2)} \right)$$

$$H(X|Y = y_1) = 0,31818 \log_2 \left(\frac{1}{0,31818} \right) + 0,68182 \log_2 \left(\frac{1}{0,68182} \right)$$

$$H(X|Y = y_1) = 0,90239$$

- Exercício 1: Considere o canal binário abaixo representado, em que são fornecidas as probabilidades p(x₁) = 0,7 e p(y₂|x₁) = 0,2 e p(y₁|x₂) = 0.
 Determine:
 (c) H(X|Y)
 - Logo

$$H(X|Y) = p(y_1).H(X|Y = y_1) + p(y_2).H(X|Y = y_2)$$

 $H(X|Y) = 0,56.0 + 0,44.0,90239$
 $H(X|Y) = 0,39705$

• **Exercício 1:** Considere o canal binário abaixo representado, em que são fornecidas as probabilidades $p(x_1) = 0,7$ e $p(y_2|x_1) = 0,2$ e $p(y_1|x_2) = 0$.

Determine:

- (d) A capacidade do canal.
 - Logo

$$C = I(X; Y)$$

$$C = H(X) - H(X|Y)$$

$$C = 0,88128 - 0,39705$$

$$C = 0,48423$$