

## Exercicios de Canal Binário Assimétrico

Sistemas de Comunicação II

Arthur Cadore Matuella Barcella

14 de Fevereiro de 2025

Engenharia de Telecomunicações - IFSC-SJ

# Sumário

| 1. Introdução                        | 3 |
|--------------------------------------|---|
| 2. Questões:                         |   |
| 2.1. Determine a capacidade do canal |   |
| 2.2. Resolução:                      |   |
| 2.2.1. Calcular H(X Y)               |   |
| 2.2.2. Calcular H(Y)                 |   |
| 2.2.3. Calcular I(X;Y)               |   |
| 3. Conclusão                         |   |

## 1. Introdução

O objetivo deste documento é resolver um exercício de canal binário assimétrico.

### 2. Questões:

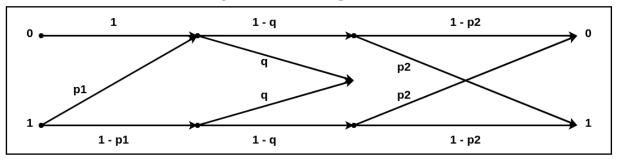
## 2.1. Determine a capacidade do canal

Seja uma fonte binária assimetrica com as seguintes probabilidades:

- p(x=0)=0,65
- p(x=1)=0,35

Seja o canal dado abaixo:

Figura 1: Elaborada pelo Autor



Considere:

- P1 = 0.25
- P2 = 0.10
- q = 0.05

Calcule a capacidade do canal.

### 2.2. Resolução:

A capacidade do canal é dada originalmente pela maxima informação mutua entre a entrada X e a saída Y do canal, ou seja:

$$I(X;Y) = H(Y) - H(Y|X) \tag{1}$$

Onde:

- H(Y) é a entropia da saída do canal
- H(Y|X) é a entropia condicional da saída do canal dado a entrada

#### 2.2.1. Calcular H(X|Y)

O primeiro passo é calcular a entropia condicional da saída do canal dado a entrada, ou seja, H(Y|X).

Engenharia de Telecomunicações - IFSC-SJ

Dado o canal acima, temos que as probabilidades de transição são dadas por:

• Para x = 0

$$P(y=0) = 1 - q = 0,95$$
  
 
$$P(y=1) = q = 0,05$$
 (2)

• Para x=1

$$\begin{split} P(y=0) &= P_1 = 0,25 \\ P(y=1) &= 1 - P_1 = 0,75 \end{split} \tag{3}$$

Assim, temos que a entropia condicional é dada por:

$$H(Y|X) = p(x=0) \cdot H(Y|X=0) + p(x=1) \cdot H(Y|X=1) \tag{4}$$

Dessa forma:

$$\begin{split} H(Y|X=0) &= -[0,95 \cdot \log_2(0,95) + 0,05 \cdot \log_2(0,05)] = 0,2864 \\ H(Y|X=1) &= -[0,25 \cdot \log_2(0,25) + 0,75 \cdot \log_2(0,75)] = 0,8113 \end{split} \tag{5}$$

Assim, temos que:

$$H(Y|X) = 0.65 \cdot 0.2864 + 0.35 \cdot 0.8113 = 0.470115$$
 (6)

#### **2.2.2.** Calcular **H**(**Y**)

Agora é necessário calcular a entropia da saída do canal, ou seja, H(Y).

Dado o canal acima, temos que as probabilidades de transição são dadas por:

$$P(y=0) = p(x=0) \cdot P(y=0|x=0) + p(x=1) \cdot P(y=0|x=1)$$

$$P(y=0) = 0,65 \cdot 0,95 + 0,35 \cdot 0,25 = 0,6175 + 0,0875 = 0,705$$

$$P(y=1) = 1 - P(y=0) = 1 - 0,705 = 0,295$$

$$(7)$$

Agora calculando H(Y):

$$H(Y) = -[0,705 \cdot \log_2(0,705) + 0,295 \cdot \log_2(0,295)]$$

$$H(Y) = -[0,705 \cdot (-0,514) + 0,295 \cdot (-1,76)] = 0,879$$
(8)

#### **2.2.3. Calcular I(X;Y)**

Por fim, calculamos a informação mútua entre a entrada e a saída do canal:

$$I(X;Y) = H(Y) - H(Y|X) = 0.879 - 0.470115 = 0.4088$$
 bits / uso canal (9)

#### 3. Conclusão

A capacidade do canal é de 0,4088 bits por uso do canal.