



## Teoria da Informação - TIP 812

Prof. Dr. Charles Casimiro Cavalcante

Número de créditos: 4

Carga horária total: 60 h

Período: 2010.1

### *Lista de Exercícios No. 4: Codificação e Capacidade de Canal*

1. Considere o canal com quatro entradas e cinco saídas na Figura 1.

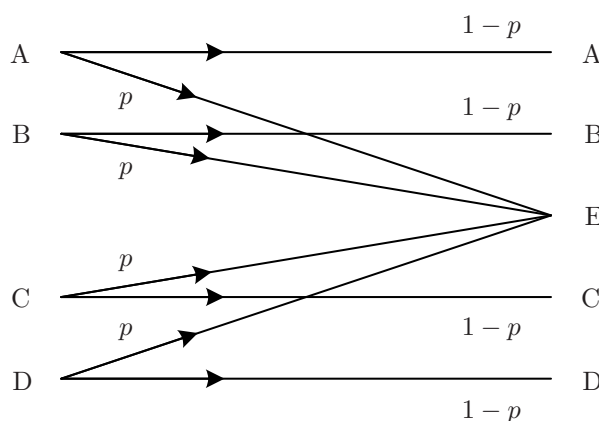


Figura 1: Canal discreto com 4 entradas e 5 saídas.

- Mostre que o canal é simétrico.
- Calcule sua capacidade  
Propõe-se de utilizar o canal para transmitir o conteúdo de uma fonte binária  $A$
- Determinar a ordem da extensão da fonte  $A$  para que as palavras da fonte possam ser transmitidas diretamente sobre o canal.
- Suponha a fonte  $A$  binária sem memória. Calcular a probabilidade para que uma palavra da fonte seja transmitida corretamente pelo canal.
- Se a fonte é equidistribuída, ou seja,  $\Pr(a_0) = \Pr(a_1) = 1/2$ , e sua taxa é dada por  $R_s = \frac{1}{T_s}$ , qual deve ser a taxa de utilização do canal  $R_c$  para que uma transmissão do conteúdo de  $A$  possa ser transmitida com uma probabilidade de erro tão pequena quanto possível?

2. Seja os canais 1 e 2 descritos conforme a figura abaixo.

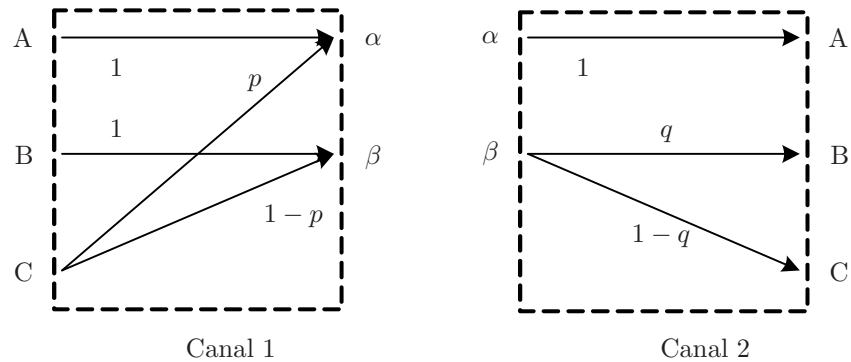


Figura 2: Canais 1 e 2 com capacidade  $C_1$  e  $C_2$ , respectivamente.

- Calcular as capacidades  $C_1$  e  $C_2$  dos canais abaixo.
- Deduzir de (a) a capacidade do canal resultante da colocação em cascata de  $C_1$  e  $C_2$  obtido a partir da ligação das saídas  $\alpha$  e  $\beta$  do canal 1 às entradas correspondentes  $\alpha$  e  $\beta$  do canal 2.

3. Seja o canal com apagamento descrito na Figura 3

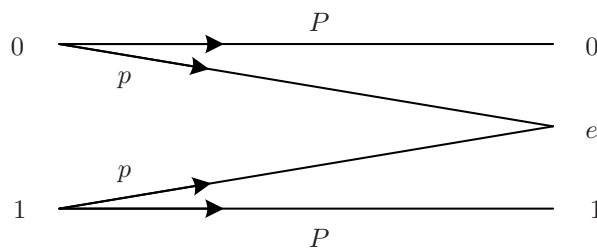


Figura 3: Canal com apagamento.

- Calcular a capacidade de canal.
- Qual a capacidade por unidade de tempo se a taxa de utilização do canal é  $R_c = \frac{1}{T_c}$ ?
- Considere uma fonte binária equidistribuída sem memória de taxa  $R_s$ . Qual deve ser o valor da taxa de utilização do canal para que a transmissão do conteúdo da fonte possa ser efetuada com uma probabilidade de erro tão pequena quanto desejada?
- Com  $p$  e  $R_s$  fixos, imagine um dispositivo que inclua um canal de retorno não ruidoso que permita atingir o resultado de (c). Qual é a probabilidade de erro?

4. Calcular a capacidade de canal de um canal resultante da cascata de um canal binário simétrico de probabilidade de erro  $p$  e um canal com apagamento, conforme a figura abaixo.

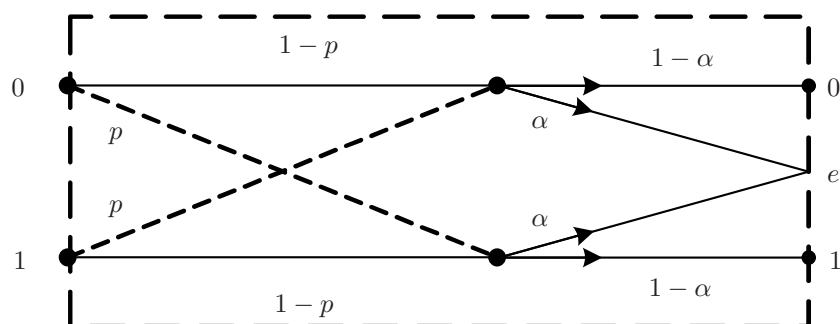


Figura 4: Cascata de canais binário e com apagamento.

5. Considere um canal de ruído aditivo gaussiano branco com uma restrição de potência  $P$  na saída do canal. Então  $Y = X + Z$ , em que  $Z \sim \mathcal{N}(0, \sigma^2)$ ,  $Z$  é independente de  $X$  e  $\mathbb{E}\{Y^2\} \leq P$ . Assuma que  $\sigma^2 < P$ . Encontre a capacidade do canal.
6. É dado um canal de comunicações com probabilidades de transição  $p(y|x)$  e a capacidade do canal  $C = \max_{p(x)} \mathcal{I}(X, Y)$ . Um engenheiro pré-processa a saída formando  $\tilde{Y} = g(Y)$ , formando um novo canal  $p(\tilde{y}|x)$ . Ele afirma que isto irá necessariamente aumentar a capacidade do canal.
- (a) Mostre que ele está errado.
- (b) Sob quais condições ele não necessariamente decresce a capacidade?
7. O canal-Z, representado na Figura 5, tem entrada binária e suas probabilidades de transição  $p(y|x)$  são dadas na seguinte matriz:

$$\mathbf{Q} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1/2 & 1/2 \end{bmatrix}, \quad x, y \in \{0, 1\}$$

Encontre a capacidade do canal-Z e a pdf da entrada que a maximiza.

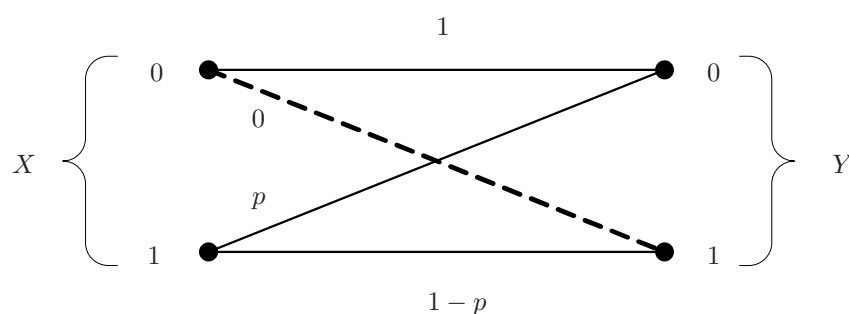


Figura 5: Canal Z.

8. Encontre a capacidade de canal do seguinte canal discreto sem memória:

$$Y = X + Z$$

em que  $\Pr\{Z = 0\} = \Pr\{Z = a\} = \frac{1}{2}$ . O alfabeto para  $X$  é  $\mathcal{X} = \{0, 1\}$ .  $Y = X + Z$  é uma adição real. Assuma que  $Z$  é independente de  $X$ . Observe que a capacidade do canal depende do valor de  $a$ .