

## 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. 2: Informação e Entropia

1. Considere um jogo de baralho com 52 cartas e uma mão de de 4 cartas é considerado. Sejam os eventos:

 $E_1 = \{$  a mão não contém nenhuma carta mais baixa do que o valete  $\}$ ,

 $E_2 = \{$  a mão não contém nenhuma figura  $\},$ 

 $E_3 = \{$  a mão contém quatro cartas idênticas (do mesmo naipe)  $\}$ ,

 $E_4 = \{ \text{ a mão contem os quatro ases } \}.$ 

- (a) Calcular a auto-informação associada a cada destes eventos bem com a informação mútua  $\mathcal{I}(E_1, E_2)$  e  $\mathcal{I}(E_1, E_3)$ .
- (b) Avaliar aproximadamente o número dos caracteres binários necessários para especificar quatro cartas e comparar a entropia da variável aleatória que corresponde a uma mão.
- 2. Considere 8 símbolos equiprováveis codificados em oito palavras binárias:

$$x_1 = 0000$$
  $x_5 = 1001$   
 $x_2 = 0011$   $x_6 = 1010$   
 $x_3 = 0101$   $x_7 = 1100$   
 $x_4 = 0110$   $x_8 = 1111$ 

Estas palavras transitam por um canal binário simétrico de probabilidade do erro p, conforme a Figura 1.

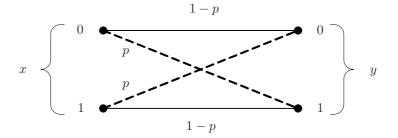


Figure 1: Canal binário com probabilidade de erro p.

Suponha que a palavra recebida é y = 0000.

- (a) Calcular a informação trazida pelo conhecimento do primeiro bit recebido ("0") no evento  $\{x_1 \text{ foi emitido }\}.$
- (b) Calcular a informação trazida pelo conhecimento do segundo bit recebido ("0") no evento  $\{x_1 \text{ foi emitido }\}$  condicionado com o conhecimento do primeiro bit recebido ("0"). O que pode ser constatado?



# Universidade Federal do Ceará (UFC) Departamento de Engenharia de Teleinformática (DETI) Programa de Pós-Graduação em Engenharia de Teleinformática (PPGETI)



- (c) O que se pode induzir quanto para à informação trazida pelo conhecimento do terceiro (quarto) bit recebido ("0") no evento  $\{x_1 \text{ foi emitido }\}$  condicionado com o conhecimento dos dois primeiros (três primeiros) bits recebidos ("0")?
- **3.** Seja um jogo de peças de ouro das quais apenas uma tem um peso inferior ao peso nominal. Para identificar esta peça, dispõe-se de uma balança de dois pratos que permite comparar os pesos a e b de dois conjuntos de peças A e B. O resultado de uma pesagem é então um dos três eventos: a < b, a > b ou a = b.
  - (a) Calcular a incerteza média relacionada à determinação da peça falsa.
  - (b) Expressar a informação média trazida por uma pesagem na determinação da peça falsa em função da incerteza média relacionada ao resultado da pesagem. Generalizar este resultado para o caso de m pesagens.
  - (c) Qual a informação média máxima trazida por uma pesagem na identificação de uma peça falsa? Quando esta situação é encontrada?
  - (d) Suponha que desenvolveu-se uma estratégia que permite, com certeza, descobrira a peça falsa com m pesagens, no máximo.
    - Fornecer, em função de n (número de pesagens) um limite inferior para m.
    - No caso particular em que n é uma potência de 3, elaborar uma estratégia que permita, a cada pesagem, obter uma quantidade de informação média máxima sobre a determinação da peça falsa. Esta estratégia é ótima em que sentido?
  - (e) Considere o problema precedente com suposições diferentes: Dispõe-se de uma balança de um só prato que permite de determinar o peso de um conjunto de peças e o número de peças falsas é desconhecido mas cada uma pesa um peso f inferior ao peso nominal v.
    - Mostrar que uma pesagem permite determinar o número de peças falsas entre aquelas pesadas.
    - Seja uma estratégia que permite, com certeza, conhecer o número de peças falsas e de identificá-las em, no máximo, m pesagens. Forneça, em função de n, um limite inferior para m.
- **4.** Denota-se por X=1 o evento que indica a parada de uma bola do jogo de roleta em um número vermelho e X=0 para a cor preta. A roleta está perfeitamente balanceada, de tal forma que  $\Pr(X=1) = \Pr(X=0) = \frac{1}{2}$ .

Um crupiê desonesto desenvolveu uma estratégia para fraudar o cassino. Após anos de observação, ele aprendeu como predizer parcialmente a cor do número que a bola vai parar observando a trajetória da mesma até o momento no qual as últimas apostas podem ser registradas. Ele comunica então suas predições para um cúmplice na seguinte maneira:

- $\bullet$  se ele tosse, observa-se então o evento Y=1, significando que ele prediz a cor vermelha,
- se ele pisca os olhos, observa-se o evento Y = 0, predizendo a cor preta.

Suponha que  $P(X = 1|Y = 1) = P(X = 0|Y = 0) = \frac{3}{4}$ .

- (a) Qual a informação média que o crupiê passa para seu cúmplice?
  - Seja  $C_0$  o capital inicial do cúmplice e  $C_n$  seu capital na n-ésima jogada da roleta. Uma vez que um jogador ganha, ele recupera duas vezes o valor apostado; a soma que ele possui aumenta na mesma quantia que a quantia que o cassino gasta. O Cúmplice decide de colocar sistematicamente a proporção (1-q) de seu capital sobre a cor predita pelo crupiê e a proporção restante sobre a outra cor. Observa-se que a variável aleatória  $Z_i$  é igual a 1 se a cor predita na i-ésima jogada obtida e  $Z_i = 0$  caso contrário.
- (b) Calcular  $C_n$  em função de  $C_0$ ,  $q \in Z_1, \dots, Z_n$ .



#### Universidade Federal do Ceará (UFC) Departamento de Engenharia de Teleinformática (DETI) Programa de Pós-Graduação em Engenharia de Teleinformática (PPGETI)



- (c) Determinar o valor de q que faz o lucro médio na n-ésima jogada ser máximo.
- (d) Define-se a taxa de crescimento do capital na n-ésima jogada por  $\tau_n = \frac{1}{n} \log_2 \left( \frac{C_n}{C_0} \right)$ . Calcular o valor de q para que o qual a esperança da taxa média é máxima.
- **5.** Seja X uma variável aleatória discreta. Mostre que a entropia de uma função de X é menor ou igual à entropia de X justificando os seguintes passos:

$$\mathcal{H}(X, g(X)) \overset{(a)}{=} \mathcal{H}(X) + \mathcal{H}(g(X)|X)$$
$$\overset{(b)}{=} \mathcal{H}(X)$$

 $\mathbf{e}$ 

$$\begin{split} \mathcal{H}(X,g(X)) &\stackrel{(c)}{=} \mathcal{H}(g(X)) + \mathcal{H}(X|g(X)) \\ &\stackrel{(d)}{\geq} \mathcal{H}(g(X)). \end{split}$$

Então  $\mathcal{H}(g(X)) \leq \mathcal{H}(X)$ .

- **6.** Seja X uma variável aleatória que pode assumir valores positivos e negativos. Se tivermos uma v.a. dada por Y = f(X), qual a relação entre  $\mathcal{H}(X)$  e  $\mathcal{H}(Y)$  para:
  - (a)  $Y = X^5$ .
  - (b)  $Y = X^2$ .
  - (c)  $Y = \tan(X)$ .
- 7. Considere:
  - (a) Um lançamento de uma moeda justa. Qual a informação mútua entre o lado de cima e o de baixo da moeda?
  - (b) Um dado honesto de 6 faces é jogado. Qual a informação mútua entre o lado superior e o inferior do dado?
  - (c) Ainda considerando o dado do item (b), qual a informação mútua entre o lado superior e o lado frontal (mais próximo de você)?
- **8.** A entropia  $\mathcal{H}_a(X) = -\sum p(x) \log_a(p(x))$  é expressa em bits se o logaritmo tem base 2 e am bytes se o logaritmo tem base 256. Qual a relação entre  $\mathcal{H}_2(X)$  e  $\mathcal{H}_{256}(X)$ ?
- **9.** Seja  $p_{X,Y}(x,y)$  dada por

X	0	1
0	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}$
1	0	$\frac{1}{3}$

#### Encontre

- (a)  $\mathcal{H}(X)$  e  $\mathcal{H}(Y)$ .
- (b)  $\mathcal{H}(X|Y)$  e  $\mathcal{H}(Y|X)$ .
- (c)  $\mathcal{H}(X,Y)$ .
- (d)  $\mathcal{H}(Y) \mathcal{H}(Y|X)$ .
- (e)  $\mathcal{I}(X,Y)$ .



#### Universidade Federal do Ceará (UFC) Departamento de Engenharia de Teleinformática (DETI) Programa de Pós-Graduação em Engenharia de Teleinformática (PPGETI)



10. Seja  $X_1$  e  $X_2$  identicamente distribuídas, mas não necessariamente independentes. Seja ainda

$$\rho = 1 - \frac{\mathcal{H}(X_2|X_1)}{\mathcal{H}(X_1)}$$

- (a) Mostre que  $\rho = \frac{\mathcal{I}(X_1, X_2)}{\mathcal{H}(X_1)}$
- (b) Mostre que  $0 \le \rho \le 1$ .
- (c) Quando ocorre  $\rho = 0$ ?
- (d) Quando ocorre  $\rho = 1$ ?