

Exame Época Normal 2014

1. Suponha que $X=\{1,2,3,\dots,16\}$ é uma variável aleatória.. Nestas condições assinale as opções verdadeiras:

a)

- ☐ $H(X) = 4$
- ☒ $H(X) \leq 4$
- ☐ $H(X) \geq 0$
- ☐ nenhuma das anteriores

correção do prof: $H(X) \leq 4$ e $H(X) \geq 0$

Edit: Penso que é correto afirmar que $H(X) \geq 0$ também é verdadeiro.

$$H(x) \leq \log_2(16) = 4$$

b)

- ☐ $H(X,X) = H(X)$
- ☒ $H(X,X) = H(X) + H(X)$
- ☐ $H(X,X) = H(X) + H(X|X)$
- ☐ nenhuma das anteriores

correção do prof: $H(X,X) = H(X)$ e $H(X,X) = H(X) + H(X|X)$

$H(x,y) = H(x) + H(y)$, se os acontecimentos forem independentes

c)

- ☒ $I(X;X) = 0$
- ☐ $I(X;X) = H(X|X)$
- ☐ $I(X;X) = H(X)$
- ☐ nenhuma das anteriores

correção do prof: $I(X;X) = H(X)$

Como os acontecimentos são independentes então $I(X;Y) = 0$

d)

Suponha agora que $Y(X)$ é um processo que para cada X produz duas cópias de X . Nestas circunstâncias, assinale as opções verdadeiras:

i.)

- ☐ $H(X|Y) = 0$
- ☐ $H(X|Y) = H(Y)$
- ☐ $H(X|Y) = H(X,Y)$

✓ nenhuma das anteriores

correção do prof: $H(X|Y) = 0$

Supostamente deveria ser $H(X|Y) = H(X, Y) - H(Y)$

ii.)

- ☐ $H(X, Y) = H(X) + H(Y)$
- ☐ $H(X, Y) = H(Y)$
- ✓ $H(X, Y) = H(X) + H(Y|X)$
- ☐ nenhuma das anteriores

correção do prof: $H(X, Y) = H(Y)$ e $H(X, Y) = H(X) + H(Y|X)$

$$H(Y|X) = H(X, Y) - H(X) \Leftrightarrow H(X, Y) = H(X) + H(Y|X)$$

iii.)

- ☐ $I(X; Y) = 0$
- ✓ $I(X; Y) = H(X) - H(X|Y)$
- ☐ $I(X; Y) = H(X)$
- ☐ nenhuma das anteriores

correção do prof: $I(X; Y) = H(X) - H(X|Y)$ e $I(X; Y) = H(X)$

Fórmula de Informação Mútua

iv.)

- ☐ $H(X) > H(Y)$
- ☐ $H(Y) = 0$
- ☐ $H(X, Y) = H(X)$
- ✓ nenhuma das anteriores

correção do prof: $H(X, Y) = H(X)$

Nenhuma das anteriores está correcta

2. A fonte num canal de comunicação ruidoso é uma variável aleatória X pertencente ao dicionário $\{a,b,c,d\}$. A saída deste canal é a variável aleatória Y pertencente ao mesmo

	$x = a$	$x = b$	$x = c$	$x = d$
$y = a$	$\frac{1}{8}$	$\frac{1}{16}$	$\frac{1}{16}$	$\frac{1}{4}$
$y = b$	$\frac{1}{16}$	$\frac{1}{8}$	$\frac{1}{16}$	0
$y = c$	$\frac{1}{32}$	$\frac{1}{32}$	$\frac{1}{16}$	0
$y = d$	$\frac{1}{32}$	$\frac{1}{32}$	$\frac{1}{16}$	0

dicionário. A distribuição de probabilidades conjunta é a que se apresenta na tabela seguinte:

Nestas circunstâncias assinale as opções verdadeiras:

a)

- ☐ $H(X)=2.275$ bits
- ☐ $H(X)=3.375$ bits
- ☐ $H(X)=1.750$ bits
- ☒ nenhuma das anteriores

$H(X) = 2$ bits

b)

- ☐ $H(Y)=2$ bits
- ☐ $H(Y)=3.375$ bits
- ☐ $H(Y)=2.750$ bits
- ☒ nenhuma das anteriores

$H(Y) = 1.75$ bits

c)

- ☐ $H(Y|X)= 2$ bits
- ☐ $H(Y|X)= 1.625$ bits
- ☐ $H(Y|X)= 0$ bits
- ☒ nenhuma das anteriores

$H(Y|X) = H(X,Y) - H(X) = 1.375$, $H(X,Y) = 3.375$

d)

- ☒ $I(X;Y) = 0.375$
- ☐ $I(X;Y) = 1.750$
- ☐ $I(X;Y) = 1.625$
- ☐ nenhuma das anteriores

$I(X;Y) = H(Y) - H(Y|X) = 0.375$

3. Para cada uma das alíneas indique se o código de prefixo apresentado é óptimo para a distribuição de probabilidades apresentada. Justifique a sua resposta.

X	$p(x)$	$C(x)$
1	0.25	0110
2	0.5	00
3	0.1	010
4	0.1	0111

i.)

R: Não é óptimo

X	$p(x)$	$C(x)$
1	0.25	00
2	0.25	0
3	0.25	10
4	0.25	111

ii.)

R:Não é óptimo

X	$p(x)$	$C(x)$
1	0.25	110
2	0.25	10
3	0.25	110
4	0.25	111

iii.)

R:Não é óptimo

x	$p(x)$	$C(x)$
1	0.3	00
2	0.3	01
3	0.2	10
4	0.2	11

iv.)

R: É ótimo¹

4. Considere uma fonte $X=\{1,2,3,4,5\}$ tal que $P(X=1)=0.1$, $P(X=2)=0.1$, $P(X=3)=0.4$, $P(X=4)=0.2$ e $P(X=5)=0.2$.

a) Nestas condições, determine o número de bits a usar na codificação por recurso a um código aritmético de mensagens agrupadas com 4 símbolos.

R: 2.62 bits

^2.62 bits/símbolo ($H(X)+2/n$)? não será $\log_2(1/p(\text{mínima})^n)+1$? acho que é a primeira formula -> a primeira é o bitrate (bit/símbolo), logo no mínimo a mensagem com 4 símbolos necessitaria de $4 \cdot 2.62$ bits

b) Dada a mensagem "1133", determine a TAG necessária à transmissão desta mensagem por recurso a um código aritmético. Apresente a sua codificação binária.

R:(TAG=0,0086 ?)-->erro meu,dá o que esta em baixo

TAG = $(0.0028+0.0044)/2$?

^tambem me deu isto.30

c) Dada a mensagem "1133", determine a sequência de bits por recurso a um código de Huffman estático. Apresente a árvore de Huffman.

R: 00000011? check, tambem me deu -> **expliquem como chegaram lá! fazendo a árvore segundo os powerpoints, têm uma igual**

A mim deu-me 1100110000

d) Assumindo independência estatística dos símbolos, quantos nós deverá ter a árvore de Huffman estática para codificar agrupamentos de 4 símbolos?

R:(5^4 ?) $2m-1$?--> $2 \cdot 5-1$?

^ $2 \cdot 5^4-1$?

5. Demonstre, com recurso ao princípio da máxima entropia, que a entropia de uma dada variável aleatória X é máxima quando os acontecimentos são equiprováveis.

R:

6. Seja $p = 7919$ e $q = 17389$. Seja $e = 66909025$. Observa-se que $e^2 \bmod (p-1)(q-1) = 1$. Considerando que a mensagem é $m = 12345$, qual será o resultado da cifra se houver duas encriptações consecutivas com a chave (n, e) ?

R:

7. No esquema de encriptação DES não é necessário implementar de forma explícita o algoritmo de desencriptação. Indique como é que o algoritmo de desencriptação pode ser realizado à custa do algoritmo de encriptação?

R:

8. Comente a seguinte afirmação: “No GIF o código de RESET deverá existir pelo menos uma vez, podendo ocorrer o número (≥ 1) de vezes que se quiser”?

R: