



Nome: _____

Nº Estudante: _____

Observe que:

Exame com consulta condicionada (uma página A4 de apontamentos)
Não são permitidos meios electrónicos (computador, telemóveis, etc.), excepto calculadoras.
Qualquer tentativa de fraude conduzirá à anulação da prova para todos os intervenientes.
Respostas na folha de prova
Nas respostas múltiplas, as respostas erradas subtraem cotação.

1 – Considere que X é uma variável estocástica equi-provável com 16 estados possíveis e que $f(X)$ é uma função linear dessa variável.

a) Indique a(s) opção(ões) verdadeira(s)

☐ $H(X) < 2$ bits/símb.

☐ $H(X) \geq H(f(X))$

☐ $H(X|f(X)) = H(X)$ bits/símb.

☐ Nenhuma das anteriores

b) Nas condições da alínea a) observa-se que:

☐ $H(X, f(X)) = H(X) + H(f(X))$

☐ $H(X|f(X)) = H(f(X))$

☐ $H(X, f(X)) \leq 4$ bits/símb. composto

☐ Nenhuma das anteriores

2 - Seja a variável estocástica X = “sequência de resultados de 10 jogos da equipa de futebol da AAC na Liga de Honra”, em que o alfabeto de resultados possíveis em cada jogo é $A = \{v, e, d\}$ (v =vitória, e =empate, d =derrota). Assuma que todas as equipas do campeonato são equiparáveis e que os resultados de todos os jogos são independentes. Seja Y = “total de pontos da AAC nos 10 jogos” (vitória = 3 pontos, empate = 1 ponto, derrota = 0 pontos).

a) Nestas condições observa-se que $I(X; Y)$ é igual a:

☐ 0

☐ $H(Y)$

☐ $H(X)$

☐ Nenhuma das anteriores

b) Nas condições da alínea a) observa-se que $H(X|Y)$ é igual a:

☐ $H(X, Y)$

☐ $H(X)$

☐ $H(X) - H(Y)$

☐ Nenhuma das anteriores

c) Nas condições da alínea a) observa-se que $H(Y|X)$ é igual a:

☐ $H(Y)$

☐ 0

☐ $H(X, Y)$

☐ Nenhuma das anteriores

3 – Considere uma fonte de informação descrita pelo alfabeto $A=\{A, B, C, D, E, F, G, H, I, J, K\}$. Pretende-se codificar a fonte usando uma árvore de Huffman adaptativa.

a) O código pré-acordado para o símbolo **G** é:

☐ 0101
☐ 010

☐ 011
☐ 0011

b) Indique o bitstream resultante da codificação da seguinte mensagem: **GGFHGF**

☐ 10010010100011001
☐ 10010001010111000101

☐ 10010010100011101
☐ Nenhum dos anteriores

4 – Assinale as afirmações verdadeiras e falsas:

- ☐ A utilização de preditores na codificação de imagens tem como objetivo diminuir a redundância das cores da imagem
- ☐ Na codificação GIF, o dicionário é inicializado com um número de entradas igual ao dobro do número de cores na paleta de cores da imagem.
- ☐ A utilização do método Burrows Wheeler reduz a entropia da fonte de informação.
- ☐ A utilização do método Move to Front tem o objetivo de aumentar a redundância da fonte de informação.
- ☐ A codificação BZip2 combina vários métodos, entre eles o Burrows Wheeler, RLE, Move to Front e Delta encoding.
- ☐ No deflate a unidade a codificar é a informação contida em menos de 8 bits.
- ☐ No deflate a codificação LZ77 implica sempre o envio de 3 valores.
- ☐ No GIF o LZW pode fazer reset ao dicionário.
- ☐ No RLE assume-se que os símbolos são dependentes.
- ☐ O objectivo do Move-to-Front é tornar a fonte mais dependente.
- ☐ Regra geral o RLE e o Burrows Wheeler estão associados.
- ☐ O Move-to-Front tende a aumentar a entropia.
- ☐ Contextos grandes no método PPM aumenta a probabilidade de se obter sequências grandes de ESC
- ☐ Na codificação GIF, o dicionário duplica de tamanho sempre que enche, até um máximo de 4098 entradas.
- ☐ Nos métodos de codificação com preditores, a informação codificada é a diferença entre o resultado da predição e a informação real.
- ☐ As funções de hashing não permitem ser usadas em funções de autenticação.
- ☐ As funções de hashing garantem sempre a produção de saídas (outputs) distintas para entradas (inputs) distintos.
- ☐ Numa assinatura digital a propriedade de não repúdio é obtida por recurso à chave privada.
- ☐ O Cipher Block Chain está sujeito a ataques de Meet-in-the-middle.

- ☐ Num esquema de cifra, assumindo que a entropia da mensagem é de 125, então para garantir segurança máxima temos que ter uma chave que apresente uma entropia de pelo menos 250 bits.
- ☐ Assumindo que $H(z)=325$ bits, em que z é a chave e y representa a cifra, então garante-se segredo perfeito se $H(x) \leq 125$ bits, sendo x a mensagem.
- ☐ Seja X a mensagem a ser encriptada com a chave Z e seja Y a respetiva cifra. Assumindo que o número de símbolos nos alfabetos de entrada e de saída são iguais, pretende-se que $H(X)=H(Y|Z)$.

5 – Considere uma fonte de informação com alfabeto $A=\{0,1,2\}$. Seja X a variável estocástica correspondente ao símbolo e Y a variável estocástica correspondente ao símbolo anterior numa cadeia de símbolos. Assuma que a distribuição conjunta $P(X,Y)$ é a que se apresenta na tabela seguinte:

$P(X,Y)$	$X=0$	$X=1$	$X=2$
$Y=0$	1/9	2/9	0
$Y=1$	0	0	1/9
$Y=2$	1/3	2/9	0

- c) É possível afirmar-se que existe um código que permite codificar X com
 - ☐ 1.1021 bits/símb.
 - ☐ 1.3921 bits/símb.
 - ☐ 1.4921 bits/símb.
 - ☐ Nenhuma das anteriores
- d) Aplicando um código de Huffman para codificar X , é possível garantir-se que o pior desempenho será:
 - ☐ 1.4921 bits/símb.
 - ☐ 1.3921 bits/símb.
 - ☐ 1.5921 bits/símb.
 - ☐ Nenhuma das anteriores
- e) Na pior das hipóteses um código aritmético dimensionado para a transmissão de agrupamentos de 10 símbolos terá um desempenho de:
 - ☐ 1.4921 bits/símb.
 - ☐ 1.3921 bits/símb.
 - ☐ 1.5921 bits/símb.
 - ☐ Nenhuma das anteriores
- f) Considere a sequência “001”. A codificação da sequência usando um algoritmo aritmético poderá resultar na transmissão do seguinte código:
 - ☐ 0.1000
 - ☐ 0.1756
 - ☐ 0.5000
 - ☐ Nenhuma das anteriores

6 - Num sistema iCloud para armazenamento distribuído de informação em que um ficheiro é armazenado de forma distribuída por diversos servidores (cada um somente com uma fracção do ficheiro inicial), determine qual deverá ser a informação mútua ideal entre o ficheiro original e o ficheiro recuperado do sistema.

7 - Considere uma fonte de informação pertencente ao dicionário $S=\{1,2,3,4,5\}$.

- a) Assumindo que os símbolos são todos equiprováveis, indique a sequência de bits resultante da codificação da sequência "1233554424" usando um código aritmético inteiro.

- b) Assumindo um algoritmo PPM com contexto de ordem 1, indique a codificação dos 3 primeiros símbolos da sequência referida em a).

9 - No trabalho 1, foi implementada uma solução de codificação de fontes de informação usando agrupamento de 2 símbolos contíguos. Qual o impacto (positivo e negativo) desta solução, em comparação com a codificação de Huffman de símbolos individuais.