| Nome: | |
|-------|--|
| Nº: | |



16 de Janeiro de 2025 **Exame Normal**

<u>Teoria da Informação</u> Duração: <u>2h</u>

Notas prévias:

Universidade de Coimbra

□ 2.322

□ 4.231

□ 2.258

- 1) Consulta permitida: uma página A4 de apontamentos.
- 2) Não são permitidos meios electrónicos (computador, telemóveis, etc.), excepto calculadoras. (não programáveis).
- 3) Qualquer tentativa de fraude conduzirá à anulação da prova para todos os intervenientes e activação do procedimento disciplinar da Universidade de Coimbra.
- 4) Escolha múltipla: **só uma das opções é a correcta**; as respostas **erradas subtraem 25%** da cotação da pergunta.
- 5) As cotações das questões poderão sofrer alterações ligeiras para beneficiar a maioria dos alunos.

1. Seja a variável estocástica X = "humidade relativa média em Coimbra num dado dia", com **alfabeto** A_x = {**B**, **b**, **m**, **a**, **A**} (B=muito baixa, b=baixa, m=média, a=alta, A=muito alta). De 1 a 16 de Abril de 2024, X

6) Respostas na folha de prova

| pro | obabilística da | = | resenta a distr | ibuição probab | BBBbm . Assuma que a distribuição distribuição dilística de <i>X</i> . Seleccione uma e uma só ilésima). | |
|-----|--|---------------------------|----------------------------|---------------------------|---|--|
| a) | (5%) Assumindo independência dos símbolos na sequência, o limite mínimo teórico para o número médio de bits por símbolo é: | | | | | |
| | □ 2.258 | □ 3.907 | □3 | □ 2.322 | □ 4 | |
| b) | (2.5%) Na seq □ 2.322 | µuência referida □ 2.5 | acima, o agrupa □ 4.644 | | nbolos permitirá codificar <i>X</i> com: 0.625 | |
| c) | (7.5%) A modelação da sequência referida acima como um modelo de Markov de 1^a ordem permitirá codificar X com: | | | | | |
| | □ 0.258 | □ 1.626 | □ 4.644 | □ 1.37 | □ 0.813 | |
| d) | (2.5%) Aplicando um código de Huffman para codificar <i>X</i> , é possível garantir-se que o pior desempenho será: | | | | | |
| | □ 3.122 | □ 4.231 | □ 3.258 | □ 2.5 | □ 4.807 | |
| e) | (5%) Aplicand obtidas será: | do um código de | e Huffman para | codificar <i>X</i> , o co | omprimento médio das palavras binárias | |

□ 3.258

□ 2.313

| | f) | (7.5%) Considere que uma da goritmo de Huffman adaptativ alfabeto especificada acima, i. □ b, m, b, a, B □ b, m, m, b, B, a | vo, gerando o cóo | digo 00100101 a sequência ori | .010000010010. Assumin | |
|---|-----------------|--|--|---|--|---|
| | g) | (7.5%) Indique a sequência d LZW. Assuma a ordem do alfa □ 3, 3, 5, 4, 5, 7, 4, 3, 2, 1, 14, 3 □ 3, 3, 5, 4, 8, 7, 4, 3, 2, 1, 14, 3 □ 3, 3, 5, 4, 5, 4, 4, 3, 2, 1, 14, 3 | beto especificac 2, 16 2, 16, 3 | da acima, i.e., B, | | m o algoritmo |
| | h) | (7.5%) Considere que uma dad usando o algoritmo aritmético especificada acima, i. e., B, b, 1 □ a, b, m □ a, a, b | o, gerando o cód | igo binário 110 | 000000 . Assumindo a orde | |
| 2. Seja X uma variável aleatória definida como "humidade relativa diária e e 2024", com alfabeto A_x = {0, 1, 2,, 100}. Seja $Y = \left\lfloor \frac{x}{20} \right\rfloor$. Seja $Z = Y^2$. | | | | | | anos de 2000 |
| | a) | (5%) Assinale uma e uma só o □ H(Y,Z) = H(Y) + H(Z) □ I(Y;Z) = H(Y,Z) | | | $\square \ H(Z Y) = H(Y)$ | |
| | b) | (5%) Assinale uma e uma só o □ H(X,Z) = H(X) + H(Z) □ I(X;Z) = H(X,Z) | | | $\square H(Z X) = H(X)$ | |
| | c) | (5%) Assinale uma e uma só o □ H(X) ≤ 1.573 □ H(X) = H(Z) | | n qualquer caso 8 | □ H(X) = H(Y) | |
| 3. | | .5%) Das funções abaixo, apen as variáveis aleatórias X e Y . Quarto $R(X, Y) = H(X, Y) / [H(X) + H(X, Y)] = I(X, Y) / H(X, Y)$ $\square R(X, Y) = I(X, Y) + H(Y, Y)$ $\square R(X, Y) = H(X, Y) + H(Y, Y)$ | ual delas é? $I(Y)$] $\square R(X,$ | | Y)] / H(X, Y) | <i>R</i> (<i>X</i> , <i>Y</i>), entre |
| 4. | um Hu see | .5%) Na codificação de Huffma na variável aleatória <i>X, p(X), pa</i> iffman seja exactamente igu quência? (assinale uma e uma s O comprimento médio dos sím O comprimento médio dos sím Todas as probabilidades deven As probabilidades devem segu Nenhuma das anteriores. | ara o que o com al à entropia e só opção correct bolos nunca poo bolos é sempre n ser potências | nprimento méo estimada, assur ta) de ser igual à er igual à entropia negativas de 2. | dio dos símbolos usando mindo independência de sintropia estimada. | codificação de |

| 5. | (2.5%) No algoritmo DEFLATE, o cabeçalho do ficheiro gzip (assinale uma e uma só opção correcta): □ guarda informação sobre o número de blocos contidos no ficheiro. □ não guarda informação sobre o número de blocos, dado que esse número é fixo. □ não guarda informação sobre o número de blocos, dado que todos os blocos têm a mesma dimensão. □ não guarda informação sobre o número de blocos, dado que o cabeçalho de cada bloco usa 2 bits para identificar se se trata ou não do último bloco. □ não guarda informação sobre o número de blocos, dado que o cabeçalho de cada bloco usa 1 bit para identificar se se trata ou não do último bloco. | | | | | | |
|---|--|---|--|--|--|--|--|
| 6. | (2.5%) No algoritmo DEFLATE, a dimens □ igual à dimensão do bloco □ igual a 2 ¹² (i.e., 4096) □ sem limite | | são do search buffer é (assinale uma e uma só opção correcta): □ igual à dimensão do look-ahead buffer □ igual a 2¹⁵ (i.e., 32768) | | | | |
| 7. | Suponha que, num esquema RSA, $n = 18871$, $e = 2479$ e o resultado da função de Euler é 18592. | | | | | | |
| | a) | (7.5%) Sabendo que s recta): | e obteve a cifra | 136, determine a men | sagem (assinale ur | na e uma só opção cor- | |
| | | □ 12352 | □ 21394 | □ 17025 | □ 8432 | □ 1398 | |
| | b) | (7.5%) Identifique e a correcta. □ p=89, q=101, d=15 □ p=167, q=113, d=12 | □ p=8 | llores da chave privada 9, q=113, d=11 4, q=59, d=15 | a (p, q, d). Assinald □ p=167, q=113, | e uma e uma só opção , d=15 | |
| 8. | me | | que deu origem oção correcta): □ H(X | à encriptação. Nestas | | encriptada a partir da calmente deve-se obter | |
| 9. | 9. (2.5%) Num esquema de encriptação usando o algoritmo RSA, os número secretos <i>p</i> e <i>q</i> devem obedecer aos seguintes requisitos (assinale uma e uma só opção correcta): ☐ devem ser números inteiros de grande dimensão ☐ podem ser números inteiros em qualquer gama de valores ☐ devem ser números primos com mais de 100 bits ☐ devem ser números primos com mais de 1024 bits ☐ um deles deve ser primo, com mais de 100 bits | | | | | | |
| 10. (2.5%) A encriptação com o algoritmo RSA adequa-se particularmente a (assinale uma e uma só opção correcta): ☐ quaisquer ficheiros de utilizadores ☐ transmissão de chaves públicas de algoritmos de chave simétrica ☐ transmissão de chaves privadas de algoritmos de chave simétrica ☐ ficheiros gzip, dado que complementam a codificação do algoritmo Deflate ☐ nenhuma das anteriores | | | | | | | |