



Primeira Prova — 02 de Março de 2023

■ QUESTÃO 1 (2,0pt)

Considere o algoritmo a seguir.

Algoritmo enigma

Entrada *head* cabeça de lista de inteiros com sentinela; *s* inteiro

```
1 fst ← head
2 enquanto fst → next → next ≠ ⊥ faça
3   a ← fst → next → val
4   snd ← fst → next
5   enquanto snd → next ≠ ⊥ faça
6     b ← snd → next → val
7     se a + b = s então
8       print(a, b)
9     fim se
10    snd ← snd → next
11  fim faça
12  fst ← fst → next
13 fim faça
fim
```

- a) Ilustre a execução do algoritmo sobre a entrada constituída pela lista contendo os números (0, 1, 2, 3, 4, 5) e *s* = 5, reproduzindo o que ele imprime.
- b) Descreva brevemente ‘o *que*’ esse algoritmo faz (e não ‘como’).
- c) Qual o custo assintótico do algoritmo no pior caso em função do tamanho *n* da lista de entrada? Justifique sucintamente.

■ QUESTÃO 2 (2,0pt)

Classifique cada afirmação a seguir como Verdadeira (V) ou Falsa (F). *Cada alternativa errada anula uma correta.*

- a) O MergeSort é um algoritmo do tipo *dividir para conquistar*.
- b) O MergeSort tem complexidade de tempo $\Theta(n)$ no *melhor* caso.
- c) O MergeSort tem complexidade de espaço $\Theta(n)$ no *pior* caso.
- d) Considere a execução do MergeSort sobre a entrada $V = (3, 4, 7, 6, 2, 1, 0, 5)$. Imediatamente após a *terceira* execução da função *merge*, o vetor estará na forma $V = (3, 4, 6, 7, 1, 2, 0, 5)$.
- e) O QuickSort tem complexidade de tempo $\Theta(n \lg n)$ no *pior* caso.
- f) O pior caso do QuickSort ocorre sempre que o vetor de entrada já está ordenado.
- g) Se usarmos como entrada do QuickSort (versão vista em aula) o vetor $V = (3, 4, 7, 6, 2, 1, 0, 5)$, e o pivô escolhido for o elemento mais *à esquerda* do trecho a ser particionado, então, após a *primeira* partição, o vetor estará na forma $V = (2, 0, 1, 3, 6, 7, 4, 5)$.
- h) O QuickSort é um algoritmo *estável*, ou seja, preserva a ordem relativa de elementos considerados “iguais” da entrada.
- i) A busca binária é um algoritmo que pode ser usado em qualquer vetor de entrada e tem complexidade de tempo $O(\lg n)$ no pior caso.
- j) O melhor caso da busca binária ocorre quando buscamos um valor que não pertence ao vetor de entrada.

■ QUESTÃO 3 (2,0pt)

Considere uma *hashtable* fechada com tamanho m *primo*, com resolução de colisões por *sondagem linear* e função de dispersão

$$h(k, i) = (h_0(k) + i) \bmod m,$$

onde

$$h_0(k) = (ak + b) \bmod m.$$

Imediatamente *antes* da inserção de um novo valor k , deve ser feita a verificação se o fator de carga atingiu o limite $\alpha \geq 0.5$. Caso isso seja verdade, deve ser realizado um *rehashing* antes da inserção de k . O novo tamanho da tabela deve ser o menor primo $m' > 2m$.

Ilustre a inserção dos valores

7, 13

na tabela de tamanho $m = 5$ abaixo, considerando $a = 7, b = 5$.

$$T = \begin{array}{|c|} \hline 10 \\ \hline \\ \hline \\ \hline \\ \hline 2 \\ \hline \end{array}$$

■ QUESTÃO 4 (2,0pt)

- a) Represente a árvore AVL cuja enumeração em pós-ordem é

4, 2, 8, 12, 10, 6, 16, 18, 14.

- b) Represente a inserção do valor 7 na árvore do item (a), ilustrando todas as rotações necessárias.

■ QUESTÃO 5 (2,0pt)

- a) Ilustre a construção *offline* de uma *min-heap* a partir do array

$H = (O, M, T, I, R, O, G, L, A)$

Considere a comparação dos caracteres em ordem alfabética $A \leq B \leq \dots \leq Z$.

- b) Ilustre a inserção do caractere B na heap resultante do item (a).

