



Prova Final — 17 de Julho de 2017

Nome: _____

- Esta prova tem 05 questões.
- A duração da prova é de 02h00min.
- Resolva as questões na própria folha.

■ QUESTÃO 1 (2,0pt)

Considere o algoritmo *ls* a seguir, que recebe como entrada ponteiros para o primeiro e último elementos de uma lista simplesmente encadeada (sem sentinela).

Algoritmo *ls*

Entrada *head, tail*

Saída *h, t*

```
1 se head = tail então
2   devolva head, tail
3 h, pred, pv, succ, t ← pt(head, tail)
4 se h ≠ pv então
5   h, lt ← ls(h, pred)
6   lt → next ← pv
7 se pv ≠ t então
8   rh, t ← ls(succ, t)
9   pv → next ← rh
10 devolva h, t
```

Função *pt*

Entrada *head, tail*

Saída *h, pred, pv, succ, t*

```
1 pv ← head
2 h, t ← pv, pv
3 cur ← head → next
4 pv → next ← ⊥
5 pred, succ ← ⊥, ⊥
6 enquanto cur ≠ ⊥ faça
7   cnext ← cur → next
8   se cur → val ≤ pv → val então
9     cur → next ← pv
10    se pred ≠ ⊥ então
11      pred → next ← cur
12    senão
13      h ← cur
14      pred ← cur
15    senão
16      t → next ← cur
17      cur → next ← ⊥
18      t ← cur
19      se succ = ⊥ então
20        succ ← cur
21      se cur = tail então
22        cur ← ⊥
23      senão
24        cur ← cnext
25 devolva h, pred, pv, succ, t
```

- a) Ilustre a execução do algoritmo sobre a lista (*head*) $3 \rightarrow 1 \rightarrow 5 \rightarrow 2 \rightarrow 6 \rightarrow 4 \rightarrow 0$ (*tail*)
- b) Determine a complexidade do *pior caso* do algoritmo em função do número n de elementos da lista de entrada. Justifique adequadamente.

Resposta:

■ QUESTÃO 2 (2,0pt)

Uma árvore binária T pode ser representada através de uma string de colchetes balanceados $B(T)$ definindo-se

$$B(T) = \begin{cases} [], & \text{se } T = \emptyset \\ [x : B(T_1)B(T_2)], & \text{se } T = \begin{array}{c} x \\ / \quad \backslash \\ T_1 \quad T_2 \end{array} \end{cases}$$

Por exemplo, a string correspondente à BST perfeitamente balanceada com os valores de 0 a 6 é $[3 : [1 : [0 : [] []] [2 : [] []]] [5 : [4 : [] []] [6 : [] []]]]$.

a) Escreva em pseudocódigo um algoritmo que recebe como entrada um ponteiro para a raiz de uma árvore binária e retorna a string correspondente à sua representação por colchetes balanceados.

b) Represente a inserção do valor 11 na BST

$[5 : [2 : [0 : [] [1 : [] []]] [4 : [3 : [] []] []]] [12 : [7 : [6 : [] []] [9 : [8 : [] []] [10 : [] []]]] [13 : [] [14 : [] []]]]$.
Se essa árvore for uma AVL, então faça a inserção com as rotações necessárias.

Resposta:

■ QUESTÃO 3 (2,0pt)

Dê um exemplo de um vetor de inteiros $V = (v_0, \dots, v_6)$, com 7 elementos não-ordenados, e com $v_6 > v_0$, para o qual a construção *online* da max-heap, mediante a inserção sucessiva dos seus elementos v_0, \dots, v_6 , e a construção *offline bottom up* em tempo linear dão o mesmo resultado. Justifique a sua resposta representando as duas construções.

Resposta:

■ QUESTÃO 4 (2,0pt)

Represente a matriz de programação dinâmica correspondente à execução do *Algoritmo 0/1-Knapsack* sobre a entrada

Item i	0	1	2	3	4
Valor V_i	90	20	40	50	30
Peso W_i	4	1	3	2	1

Capacidade $K = 7$.

Resposta:

■ QUESTÃO 5 (2,0pt)

Considere um grafo $G = (V, E)$ no qual cada vértice corresponde a uma cidade e , para cada par de vértices, existe uma aresta cujo comprimento corresponde à distância entre as cidades. Uma 2-aproximação para o *problema do caixeiro viajante* (TSP) para grafos desse tipo é obtida da seguinte maneira. Primeiro, encontra-se a *árvore geradora de custo mínimo* (MST) T de G usando-se o *Algoritmo Prim*, iniciando-se com o vértice 0. Em seguida, constrói-se o circuito hamiltoniano H simplesmente com os vértices de T enumerados em profundidade a partir do vértice 0.

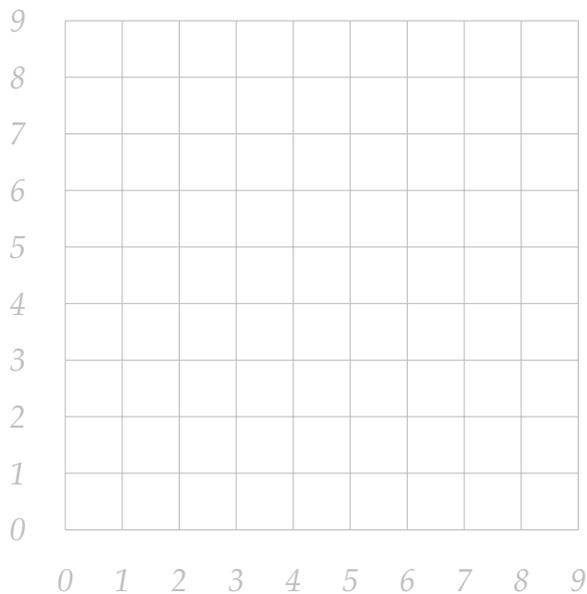
Se G é o grafo cujos vértices correspondem aos pontos de coordenadas

$$(2, 4), (8, 9), (7, 2), (1, 6), (6, 5), (0, 2), (6, 9), (2, 0), (9, 5), (2, 7),$$

nessa ordem, represente a) a MST T e b) o circuito H resultantes.

Resposta:

a) A MST T



b) O circuito H (deixe clara a direção)

