"A compreensão das questões faz parte da avaliação"

Análise e Projeto de Algoritmos

Bacharelado em Ciência da Computação

2ª Avaliação Individual8 de junho de 2015

Nome:	Período:

Questão 1: (1.5 ponto)

Dado um polinômio $P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0$, com $a_n, a_{n-1}, \ldots, a_1, a_0$ e $x \in \mathbb{R}$, itilize indução para desenvolver um algoritmo que calcula o valor de P(x) aplicando exatamente n multiplicações e n adições.

Questão 2: (1.5 pontos)

Utilize programação dinâmica para desenvolver um algoritmo eficiente que determina elementos da sequência de Fibonacci (0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...).

$Quest\~ao$ 3: (2.0 pontos)

O problema da mochila fracionária consiste em: dados vetores naturais $(p_1, p_2, \ldots, p_n), (v_1, v_2, \ldots, v_n)$ e um número natural c, encontrar um vetor racional (x_1, x_2, \ldots, x_n) que maximize $x \cdot v$ (produto escalar x por v) sob as restrições $x \cdot v \leq c$ e $0 \leq x_i \leq 1$ para todo i. Escreva um algoritmo guloso eficiente que resolve este problema.

$Quest\tilde{a}o \ 4$: (2.0 pontos)

Sabemos que Constroi-Heap(), definido a seguir tem complexidade de pior caso $O(n \lg n)$. Mas esta estimativa é excessivamente folgada. Então, utilize análise amortizada para mostrar que a complexidade é apenas O(n).

```
Constroi-Heap(A)
```

```
1. para i de chão(n/2) até 1 faça 2. Desce-Heap(A, n, i)
```

```
Desce-Heap(A, n, i)
```

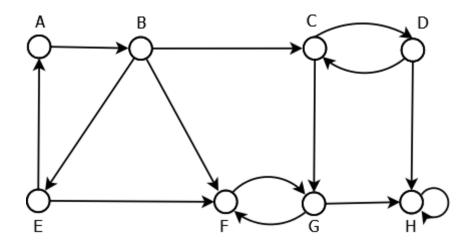
```
enquanto (2i <= n) faça
1.
2.
       f <- 2i
       se (f < n) e (A[f+1] > A[f])
3.
4.
          f < -f+1
       se(A[i] < A[f])
5.
          A[i] <-> A[f]
6.
7.
          i <- f
8.
       senão
```

$Quest\~ao 5: (2.0 \text{ pontos})$

i < -n+1

9.

Mostre (passo a passo) como a busca em profundidade ocorre no grafo a seguir. Suponha que o procedimento DFS considera os vértices em ordem alfabética e que a lista de adjacência também está em ordem alfabética. Não esqueça de indicar os tempos de descoberta e término de cada vértice do grafo.

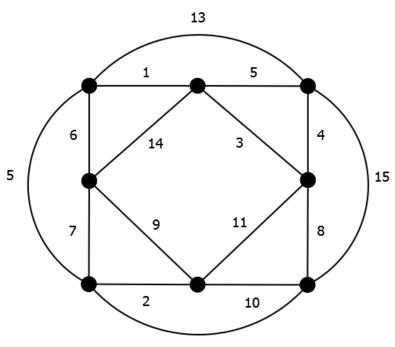


```
DFS(G)
```

```
1.
    para cada vértice u em V[G] faça
2.
       cor(u) <- branco
3.
    tempo <- 0
4.
    para cada vértice u em V[G] faça
5.
       se cor(u) = branco
           DFS-Visit(u)
6.
DFS-Visit(u)
    cor(u) <- cinza
1.
2.
    tempo <- tempo+1</pre>
3.
    d(u) \leftarrow tempo
4.
    para cada vértice v em Adj(u) faça
5.
       se cor(v) = branco
6.
           DFS-Visit(v)
   cor(u) <- preto
7.
8.
    tempo <- tempo+1
    f(u) \leftarrow tempo
```

Questão 6: (1.0 ponto)

Determine (mostrando passo a passo) a árvore geradora mínima do grafo a seguir, através da aplicação do algoritmo de Prim.



```
MST-Prim(G, w, r)
1. para cada vértice u em V[G] faça
       chave(u) <- infinito</pre>
3.
       P(u) <- null
   chave(r) < 0
4.
    Q <- V[G]
5.
    enquanto Q != vazio faça
7.
       u <- extrai-mínimo(Q)</pre>
       para cada vértice v em Adj(u) faça
8.
           se (v pertence a Q) e (w(u,v) < chave(v))
9.
              P(v) \leftarrow u
10.
              chave(v) \leftarrow w(u,v)
11.
```

"Esta avaliação terá duração máxima de 3 horas"