

## Algoritmos e Complexidade

Exame de Recurso — 2. Parte — 5 de Julho de 2010

1 – Considere um “array” de  $n$  elementos inteiros, todos distintos, e que se encontram armazenados por ordem crescente, a menos de, eventualmente, uma (ou mais) rotação(ões) apropriada(s).

Isto é, poderá não se encontrar armazenada a sequência ordenada de números inteiros, mas sim uma sua permutação circular. Por exemplo, os inteiros  $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  poderão estar armazenados como  $\{5, 6, 1, 2, 3, 4\}$ .

2 a) Desenvolva uma função eficiente que permita “rodar” os elementos de um “array” desse tipo, de modo a que  $v[i] < v[i + 1]$ , para  $i = 0, 1, \dots, n - 2$ .

Não deve copiar os elementos do “array” dado para um “array” auxiliar.

Construa as eventuais funções auxiliares de que possa necessitar.

0,5 b) Efectue a análise da complexidade do algoritmo desenvolvido, relativamente ao número de atribuições e de comparações associadas a elementos do vector, para o **Melhor Caso**. Identifique instâncias do vector que conduzam a esse caso.

1,5 c) Efectue a análise da complexidade do algoritmo desenvolvido, relativamente ao número de atribuições e de comparações associadas a elementos do vector, para o **Pior Caso**. Identifique instâncias do vector que conduzam a esse caso.

1,5 d) Efectue agora a análise da complexidade do algoritmo desenvolvido, relativamente ao número de atribuições e de comparações associadas a elementos do vector, para o **Caso Médio**.

2 – Considere o tipo abstracto de dados **Árvore Binária de Inteiros**, em cujos nós é possível armazenar um número inteiro.

Além dos ponteiros para as suas sub-árvores, cada nó contém um ponteiro adicional para o seu nó progenitor.

Considere também que os números inteiros **não** se encontram registados em qualquer ordem particular.

Desenvolva funções eficientes que permitam:

1,0 a) Dado um ponteiro para um nó de uma árvore, determinar o seu nível.

2,0 b) Dados ponteiros para dois nós distintos,  $a$  e  $b$ , de uma árvore, identificar o seu antepassado comum mais próximo.

**Atenção:** Para facilitar, considere que qualquer nó da árvore é “antepassado” de si próprio.

(v.s.f.f.)

4 3 – Considere o tipo abstracto de dados **Grafo**, definido usando a matriz de adjacências que representa um dado grafo  $G(V, E)$ , com  $n$  vértices e  $m$  arestas. As distâncias (inteiros não negativos) associadas às arestas estão armazenadas numa segunda matriz, também  $(n \times n)$ .

Note que, assim, os  $n$  vértices de um grafo se encontram identificados pela sequência de números inteiros  $0, 1, \dots, (n - 1)$ .

Para um vértice  $v_i \in V$ , pretende-se obter a *Árvore dos Caminhos Mais Curtos* com raiz em  $v_i$ , usando o **Algoritmo de Dijkstra**.

Dado um grafo e um seu vértice  $v_i$ :

Desenvolva uma função que, usando o Algoritmo de Dijkstra, obtenha a informação que define a *Árvore dos Caminhos Mais Curtos* (i.e., o predecessor de cada vértice e a distância à raiz da árvore).

#### Atenção:

— Não se esqueça de que o grafo pode conter ciclos.

— Assuma que está definida uma função que devolve o elemento da linha  $i$  e da coluna  $j$  de uma matriz  $m$ :

```
int getElemMat( matriz m, int i, int j );
```

— Assuma que está definido o tipo abstracto **PQueue-Dijkstra**, que implementa uma fila com prioridade orientada para os mínimos e permite armazenar o índice e o rótulo associado a cada vértice do grafo.

— Desenvolva outras eventuais funções auxiliares de que possa necessitar.