

Rio de Janeiro, 28 de Setembro de 2005.  
PROVA 1 DE PROJETO E ANÁLISE DE ALGORITMOS  
PROFESSOR: EDUARDO SANY LABER  
DURAÇÃO: 2 HORAS

**Questão 1** Nos anos 80, muitos computadores utilizavam fitas K7 como unidade de armazenamento. O acesso a informação nestas fitas era sequencial, ou seja, devia-se partir da posição inicial da fita e ir percorrendo os arquivos em ordem até chegar no arquivo desejado. Como exemplo, considere uma fita K7 com 3 arquivos armazenados:  $A, B$  e  $C$ , com tamanhos 3Kb, 5Kb e 2Kb. Além disso, assuma que  $A$  está armazenado antes de  $B$  que está armazenado antes de  $C$ . Neste caso, o custo para acessar o arquivo  $A$  é 0, o custo para acessar  $B$  é 3 e o custo de acesso à  $C$  é  $3 + 5 = 8$ .

**Problema** Dados  $n$  arquivos  $A_1, \dots, A_n$  com tamanhos  $l_1, \dots, l_n$  e probabilidades de acesso  $p_1, \dots, p_n$ , o problema consiste em determinar de que maneira devemos ordenar os arquivos na fita de modo a minimizar o custo esperado de acesso, que é definido como

$$\sum_{i=1}^n p_{(i)} \left( \sum_{j=0}^{i-1} c_{(j)} \right),$$

onde  $p_{(i)}$  e  $c_{(i)}$  (não confundam  $p_i$  e  $c_i$ ) são, respectivamente, a probabilidades de acesso e o custo do  $i$ -ésimo arquivo colocado na fita.

a) Considere a estratégia gulosa que consiste em ordenar os arquivos por ordem crescente de tamanhos. Mostre uma instância do problema, com  $n = 4$ , em que esta estratégia funciona e outra instância, também com  $n = 4$ , em que esta estratégia não funciona.

a) Considere a estratégia gulosa que consiste em ordenar os arquivos por ordem decrescente de probabilidades de acesso. Mostre uma instância do problema, com  $n = 4$ , em que esta estratégia funciona e outra instância, também com  $n = 4$ , em que esta estratégia não funciona.

c) Considere a estratégia gulosa que consiste em ordenar os arquivos por ordem crescente da razão entre a probabilidades de acesso e o custo. Prove que esta estratégia é ótima.

**Questão 2** Dada uma sequência  $A$  de  $n$  números distintos  $(a_1, \dots, a_n)$ , o problema consiste em encontrar o tamanho da maior subsequência crescente de  $A$ . Como exemplo, se  $A = (2, 6, 4, 7, 3, 1, 9)$ , então o tamanho da maior subsequência crescente é 4, devido as subsequências  $(2, 4, 7, 9)$  e  $(2, 6, 7, 9)$ .

a) Defina  $L(i)$  como o tamanho da maior subsequência crescente de  $a_1, \dots, a_i$  que inclui  $a_i$ . Determine o valor de  $L(1)$  e uma relação de recorrência entre  $L(i)$  e  $L(1), \dots, L(i-1)$ , para  $i > 1$ .

b) A partir da relação obtida no item anterior, indique como seria um algoritmo polinomial para calcular os valores dos  $L(i)$ 's e analise a complexidade deste.

c) Uma vez que os  $L(i)$ 's já foram calculados, mostre como obter o valor da maior subsequência crescente em tempo linear ?

**Questão 3** Seja  $G = (V, E)$  um grafo direcionado e seja  $e$  uma aresta em  $E$ .

a) Explique como seria um algoritmo polinomial para determinar se  $G$  tem um ciclo que inclui a aresta  $e$  ou não. Analise a complexidade do algoritmo.

b) Explique como seria um algoritmo polinomial para encontrar o menor ciclo de  $G$  que contem a aresta  $e$ . Analise a complexidade do algoritmo.

c) Explique como seria um algoritmo polinomial para encontrar o menor ciclo do grafo. Analise a complexidade do algoritmo proposto.

**Questão 4** Considere uma árvore binária  $T$  com  $n$  nós. Cada nó  $v$  de  $T$  está rotulado com um número real  $x_v$ . Assuma que todos rótulos são distintos. Um nó  $v$  é um mínimo local se o rótulo de  $v$  é menor que o rótulo de todos nós ligados a ele.

a) Mostre que um mínimo local sempre existe.

b) Mostre como encontrar um mínimo local em  $T$  utilizando no máximo  $O(\log n)$  entre rótulos.