Rio de Janeiro, 6 de Dezembro de 2010.

PROVA FINAL DE PROJETO E ANÁLISE DE ALGORITMOS

PROFESSOR: EDUARDO SANY LABER

DURAÇAO: 2 HORAS

1. (2.0pt) Seja T(n) o número distintos de árvores binárias ordenadas com n nós. Sabe-se que T(n) respeita a seguinte equação de recorrência:

$$T(n) = \sum_{i=1}^{n-1} T(i) \times T(n-i),$$

se n > 1 e T(1) = 1.

- a) Descreva um algoritmo eficiente para calcular T(n).
- b) Analise a complexidade do algoritmo.
- 2. (2.0pt) Fomos contratados para definir um planejamento de tarefas para uma equipe para as próximas n semanas. Para cada semana existem 3 tarefas possíveis: A , B e C. A realização da tarefa A na semana i gera um lucro de a_i ; a realização da tarefa B na semana i gera um lucro de b_i e a realização da tarefa C na semana i gera um lucro de c_i . Sabe-se também que, para i=2,...,n, a tarefa C só pode ser realizada na semana i se a tarefa B for realizada na semana i-1.
- a) Seja OPT(i) o rendimento máximo que pode ser obtido nas i primeiras semanas. Encontre uma equação de recorrência para OPT(i).
- b) Assuma que já temos o vetor M preenchido com os valores de OPT, ou seja, M[i] = OPT(i), para i = 1, ..., n. Escreva um algoritmo polinomial e para computar as tarefas que devem ser realizadas a cada semana de modo a maximizar o rendimento total.
- 3. (3.0) Seja G = (V, E) um grafo direcionado com pesos positivos na arestas e seja e uma aresta em E.
- a) Explique como seria um algoritmo polinomial para determinar se G tem uma ciclo que inclui a aresta e ou não. Analise a complexidade do algoritmo.
- b) Explique como seria um algoritmo polinomial para encontrar o ciclo de G com menor peso dentre aqueles ciclos que contem a aresta e. Analise a complexidade do algoritmo. Note que o peso de um ciclo é definido como a soma dos pesos de suas arestas.
- c) Explique como seria um algoritmo polinomial para encontrar o ciclo do grafo de menor peso. Analise a complexidade do algoritmo proposto.

4. (2.0) Análise em função de N a complexidade de tempo dos procedimento 1 e 2 abaixo? Proc1(N) $t \leftarrow N$ Enquanto t > 0 faça. $q \leftarrow 1$ Enquanto $2q \leq t$ $q \leftarrow 2q$ Fim Enquanto $t \leftarrow t-1$ Fim Enquanto Fim Proc1 Proc2(N)Para $j = 1, ..., N^2$ som a + +Fim Para Proc2(N/2)

Proc2(N/2)

Fim Proc2

5. (2.0) Um grafo não direcionado G=(V,E) é 2-robusto se e somente se G-S é conexo para todo conjunto $S\subseteq E$ de duas arestas. Descreva como seria um algoritmo polinomial para determinar se G é 2-robusto. Analise sua complexidade.