## Prova 2 - 8/Outubro/2012 Questões

Para esta prova, você pode considerar que os seguintes problemas são NP-Completos: Circuit-Sat, SAT, SAT, Vertex Cover, Conjunto Independente, Clique, Circuito Hamiltoniano, Subset-Sum. Importante: Caso você use algum dos problemas acima, você deve enunciá-lo primeiro. Qualquer fraude implicará em nota 0.0 para os envolvidos.

- 1. (2.5 pts) Dado um grafo G e um inteiro t, suponha que foi desenvolvido uma rotina R(G,t) de tempo polinomial no tamanho da entrada e que devolve 1 ou 0. Suponha que a rotina R(G,t) devolve 1 se e somente se G tem um conjunto independente de cardinalidade t. Supondo a existência desta rotina, apresente a descrição em pseudo-código de uma rotina H(G) que devolve um conjunto independente de cardinalidade máxima em tempo polinomial. Justifique a polinomialidade da rotina.
- Obs.: Um conjunto independente em um grafo é um conjunto de seus vértices que não são ligados por arestas do grafo.
- 2. (2.5 pts) O problema do DMax-4-SAT consiste no seguinte: São dados uma formula booleana  $\phi$  em forma normal conjuntiva e um inteiro k. Cada cláusula de  $\phi$  possui exatamente 4 literais com variáveis distintas. O problema consiste em decidir se há alguma atribuição para as variáveis de maneira a tornar pelo menos k cláusulas de  $\phi$  satisfatíveis. Mostre que o problema DMax-4-SAT  $\dot{\phi}$  um problema NP-completo.
- (2.5 pts) Prove que decidir se um grafo possui uma árvore geradora com no máximo 10 vértices folhas em um grafo não orientado é NP-completo.
- 4. (2.5 pts) Um certo problema de escalonamento consiste no seguinte: É dado um conjunto S com n tarefas,  $S = \{1, \dots, n\}$ , onde cada tarefa  $i \in S$  tem um tempo inteiro  $t_i$  não negativo, e também é dado um inteiro T. O problema consiste em decidir se é possível dividir o conjunto de tarefas S em duas partes A e B para serem executadas em dois computadores identicos (cada parte em um computador), tal que o tempo total de processamento das tarefas em A não passa de T e o tempo total de processamento das tarefas em B também não passa de T. Prove que este problema de decisão é NP-completo.