MAC 338 - Análise de Algoritmos

Departamento de Ciência da Computação

Primeiro semestre de 2011

Lista 9

1. Defina *algoritmo eficiente*. Defina *problema de decisão*. Defina *verificador polinomial para* SIM. Defina *verificador polinomial para* NÃO. Defina as classes P, NP e coNP. Dê um exemplo de um problema em cada uma dessas classes, justificando a sua pertinência à classe.

2. Mostre que SAT está em NP. (Essa é a parte fácil do teorema de Cook.)

3. Uma coleção $\mathcal{C}$ de cláusulas sobre um conjunto X de variáveis booleanas é uma *tautologia* se toda atribuição a X satisfaz $\mathcal{C}$. O problema TAUTOLOGIA consiste em, dado X e $\mathcal{C}$, decidir se $\mathcal{C}$ é ou não uma tautologia. O problema TAUTOLOGIA está em NP? Está em coNP? Justifique suas respostas.

4. O problema 2-SAT consiste na restrição de SAT a instâncias X e $\mathcal{C}$ em que toda cláusula de $\mathcal{C}$ tem exatamente dois literais. Mostre que o 2-SAT está em P, ou seja, descreva um algoritmo polinomial que resolva o 2-SAT.

5. Mostre que 2-COLORAÇÃO está em P.

6. Seja $G = (V, E)$ um grafo. Um conjunto $S \subseteq V$ é *independente* se quaisquer dois vértices de S não são adjacentes. Ou seja, não há nenhuma aresta do grafo com as duas pontas em S. O problema IS consiste no seguinte: dado um grafo G e um inteiro $k \geq 0$, existe um conjunto independente em G com k vértices? Mostre que IS é NP-completo.

7. Seja $G = (V, E)$ um grafo. Uma *3-coloração* de G é uma função $c : V \to \{1, 2, 3\}$ tal que $c(u) \neq c(v)$, para toda aresta $uv \in E$.

   Considere o

   > **Problema** 3-COLORAÇÃO**:** Dado um grafo, determinar se ele tem ou não uma 3-coloração.

   Mostre que o 3-COLORAÇÃO está em NP.