

### Lista 3 de Complexidade de Algoritmos - 2018.03

Data de entrega: 24/10/2018

**Definição.** Dizemos que um subgrafo  $C$  de um grafo  $G$  é um clique em  $G$ , se para todos  $x, y \in V(G)$ , temos  $xy \in E(G)$ ; dizemos que um conjunto  $I \subseteq V(G)$  é independente se para todos  $x, y \in V(G)$ , temos  $xy \notin E(G)$ ; e dizemos que um conjunto  $S \subseteq V(G)$  é uma cobertura por vértices de  $G$ , se para toda aresta  $xy \in E(G)$ , temos  $x \in S$  ou  $y \in S$ .

Considere então os seguintes problemas.

#### **Clique máxima**

1 **Problema:** MAXCLIQUE

**Dados:** um grafo  $G$

**Objetivo:** encontrar um maior clique  $C \subseteq V(G)$  em  $G$ .

1' **Problema:**  $k$ -CLIQUE

**Dados:** um grafo  $G$ , e um inteiro  $k$

**Objetivo:** decidir se há clique  $C \subseteq V(G)$  em  $G$  tal que  $|V(C)| \geq k$ .

#### **Conjunto Independente Máximo**

2 **Problema:** MAXSTABLESET

**Dados:** um grafo  $G$

**Objetivo:** encontrar um maior conjunto *independente* em  $G$ .

2' **Problema:**  $k$ -STABLESET

**Dados:** um grafo  $G$ , e um inteiro  $k$

**Objetivo:** decidir se há conjunto independente de vértice  $I \subseteq V(G)$  em  $G$  tal que  $|I| \geq k$ .

#### **Cobertura Mínima por Vértices**

3 **Problema:** MINVERTEXCOVER

**Dados:** um grafo  $G$

**Objetivo:** encontrar uma menor cobertura por vértices  $S \subseteq V(G)$  em  $G$ .

3' **Problema:**  $k$ -VERTEXCOVER

**Dados:** um grafo  $G$ , e um inteiro  $k$

**Objetivo:** decidir se há cobertura por vértices  $S \subseteq V(G)$  tal que  $|S| \leq k$ .

**Exercício 1.** Escolha um dentre os problemas 1, 2, e 3. Mostre que dada solução  $S$ , existe solução ótima  $S'$  tal que  $S' = (S \setminus A) \cup B$  para algum  $A \subseteq S$  e  $B \subseteq V(G) \setminus A$ . Crie um algoritmo que explora essa propriedade, e encontre um limite inferior não tão trivial para a sua complexidade.

**Exercício 2.** Escolha  $i$  em  $\{1, 2, 3\}$ , considere o par de problemas  $i, i'$ , e mostre que:

1. podemos resolver  $i'$  com uma única execução de um algoritmo que resolva  $i$ .
2. podemos resolver  $i$  com um número polinomial (no tamanho de uma instância) de execuções de um algoritmo que resolva  $i'$ .

**Exercício 3.** Suponha que exista um algoritmo eficiente  $A_{1'}$  para resolver o problema 1'. Construa algoritmos eficientes para resolver os problemas 2' e 3'.