## Introdução à Teoria dos Grafos (MAC0320 e MAC5770)

## Lista 4 - Exercício E16 (e Bônus B4)

# Árvores - parte 2

#### Data para entrega dos exercícios:

Entregar E16 no dia 18 (sábado); entregar Bônus B4 no dia 20 (segunda-feira).

**E16.** Provar (nos moldes da prova vista em aula para o algoritmo de Kruskal) que o algoritmo descrito a seguir constrói uma árvore geradora de custo mínimo.

## ALGORITMO DESAPEGADO

Entrada: Grafo conexo G = (V, A), com custos  $c_a$  em cada aresta  $a \in A$ .

Saída: Árvore ótima T (árvore geradora de custo mínimo).

- 1. (Ordenação) Ordene as arestas de G em ordem não-crescente de seus custos. Chame-as de  $a_1, a_2, \ldots, a_m$ , sendo  $c(a_1) \geq c(a_2) \geq \ldots \geq c(a_m)$ .
- 2.  $T \leftarrow G$ .
- 3. Para i=1 até m faça se  $T-a_i$  é conexo então  $T\leftarrow T-a_i$ .
- 4. Devolva T.

### EXTRA - vale Bônus

B4 [Recomendado que os alunos da pós-graduação resolvam (solução será comentada em aula).]

Seja  $(T, \mathcal{C})$  um par, onde T é uma árvore e  $\mathcal{C} = \{T_1, T_2, \dots, T_k\}$  é uma coleção de subárvores de T tal que quaisquer duas delas têm pelo menos um vértice em comum. Prove que existe um vértice que pertence a todas as árvores da coleção  $\mathcal{C}$ . Provar por indução em |V(T)|.

#### Requisitos sobre a lista a ser entregue pelo aluno

- (a) Resolver a lista em **folhas sulfite**, se for manuscrita (escanear e enviar).
- (b) Identificar a lista, colocando o seu nome completo e curso.
- (c) Escrever o enunciado de cada exercício (mesmo que você não consiga resolver).
- (d) Deixar um espaçamento duplo entre as linhas para facilitar a correção.
- (e) Usar a terminologia adotada nas notas de aula.
- (f) Caprichar na apresentação (produzir um texto legível).

Resolver individualmente e sem consultas a outras fontes!