

## Introdução à Teoria dos Grafos (MAC-5770)

### LISTA 4 - 1o. sem/2003

#### Conexidade e Árvores

**Data de entrega: 23/abril/2003**

- Mostre que se  $G$  é um grafo simples de ordem  $n$  tal que  $g(v) \geq (n-1)/2$  para todo  $v$  em  $V(G)$ , então  $G$  é conexo.
  - Seja  $n$  um número par e seja  $k = n/2 - 1$ . Exiba — para todo  $n$  par — um grafo  $G_n$ , simples, desconexo e  $k$ -regular de ordem  $n$ . (Defina formalmente como é  $G_n$ .)
- Use indução em  $k$  para provar que as arestas de um grafo conexo simples com  $2k$  arestas,  $k \geq 1$ ,  $k$  inteiro, pode ser particionado em caminhos de comprimento 2. A afirmação continuaria válida se omitíssemos a hipótese de conexidade?
- Seja  $G$  um grafo conexo e seja  $H$  um subgrafo acíclico de  $G$ . Mostre que  $H$  pode ser estendido a uma árvore geradora de  $G$  (i.e., existe uma árvore geradora em  $G$  que contém  $H$ ).
- Escreva o algoritmo explicado em aula (que chamamos de “Mesquinho” — não é o de Kruskal) para encontrar uma árvore geradora de custo mínimo num grafo conexo cujas arestas têm peso não-negativo. Prove que esse algoritmo de fato constrói uma árvore ótima. (Sugestão: usar idéia análoga à da prova feita para o Algoritmo de Kruskal.)
- Seja  $T$  uma árvore e sejam  $P_1$ ,  $P_2$  e  $P_3$  três caminhos de  $T$ , tais que dois a dois se intersectam. Prove que existe um vértice comum a esses 3 caminhos.

---

<p><b>RECOMENDAÇÃO:</b> Resolver os exercícios numa folha sulfite, escrevendo o enunciado antes de cada exercício. Deixar um espaçamento duplo entre as linhas para facilitar a correção. Caprichar na apresentação. Resolver individualmente.</p>
--