

**PRIMEIRA PROVA DE INTRODUÇÃO À TEORIA DOS GRAFOS**  
**BCC, 1o. SEMESTRE DE 2008**

**Instruções:**

1. Não destaque as folhas do caderno de soluções.
2. A prova pode ser feita a lápis. Cuidado com a legibilidade.
3. Não é permitido o uso de folhas avulsas para rascunho.
4. Não é necessário apagar rascunhos no caderno de soluções.
5. Aserções imprecisas valem pouco. Justifique suas asserções (dentro do razoável!).

1. [3 pontos] Seja  $g_n$  o número de grafos de ordem  $n$ , a menos de isomorfismo.

(i) Determine  $g_n$  para  $1 \leq n \leq 4$ .

(ii) Prove que

$$\frac{1}{n!}2^{\binom{n}{2}} \leq g_n \leq 2^{\binom{n}{2}}. \quad (1)$$

(iii) Prove algo (muito) levemente mais forte: prove que

$$\frac{1}{n!}2^{\binom{n}{2}} < g_n < 2^{\binom{n}{2}}. \quad (2)$$

2. [3 pontos] Seja  $G$  um grafo conexo.

(i) Seja  $T$  uma árvore geradora de  $G$  e seja  $e$  uma aresta de  $G$  que não pertence a  $T$ . Mostre que o grafo  $T + e$ , isto é, o grafo  $T$  acrescido da aresta  $e$ , contém exatamente um circuito. Tal circuito é conhecido como o *circuito fundamental de  $e$  em relação a  $T$* . Denotaremos tal circuito por  $C(e, T)$ .

(ii) Mostre que se  $f \in C(e, T)$ , então  $T + e - f$  é uma árvore geradora de  $G$ .

(iii) Defina um grafo  $\mathcal{G}$  da seguinte forma: o conjunto de vértices de  $\mathcal{G}$  é o conjunto das árvores geradoras de  $G$ ; dois vértices de  $\mathcal{G}$ , isto é, duas árvores geradoras  $T$  e  $T'$  de  $G$ , são adjacentes em  $\mathcal{G}$  se  $E(T) \Delta E(T') = (E(T) \cup E(T')) \setminus (E(T) \cap E(T'))$  tem exatamente duas arestas de  $G$ . Mostre que  $\mathcal{G}$  é um grafo conexo.

3. [4 pontos]

(i) Prove que todo grafo com  $\delta(G) \geq 3$  tem um circuito de comprimento par.

(ii) Prove que todo grafo conexo contém um caminho de comprimento

$$\min\{2\delta(G), |V(G)| - 1\}.$$

[*Sugestão.* Considere um caminho  $x_0, \dots, x_\ell$  de comprimento máximo. Suponha que os vizinhos de  $x_\ell$  neste caminho são  $x_{i_1}, \dots, x_{i_d}$ , com  $i_1 < \dots < i_d$ . Lembrando que o grafo é conexo, o que acontece se  $i_1 = 0$ ? Considere agora  $U = \{x_{i_1+1}, \dots, x_{i_d+1}\}$ . O que acontece se  $x_0$  é adjacente a algum vértice em  $U$ ?