

Introdução à Teoria dos Grafos

Lista de Exercícios de Árvores

Bacharelado em Ciência da Computação, DCT-UFMS, 25/4/2005

Entrega em 09/05/2005

1. (a) Desenhe todas as árvores com 5 vértices.
(b) Desenhe todas as árvores T com 7 vértices e com $\Delta_T \geq 4$.
 2. Mostre que se quaisquer dois vértices de um grafo simples G estão conectados por um único caminho, então G é uma árvore¹.
 3. Seja G um grafo de ordem p , tamanho q , tal que $q = p - 1$. Mostre que G não necessariamente é uma árvore.
 4. Seja G um grafo de ordem p . Prove o corolário 3.2 visto em sala, isto é, mostre que as seguintes afirmações são equivalentes:
 - (a) G é uma árvore;
 - (b) G é conexo e tem tamanho $p - 1$;
 - (c) G tem tamanho $p - 1$ e não contém circuitos.
- Observação:* para demonstrar que as afirmações acima são equivalentes, deve-se demonstrar que (a) \Rightarrow (b), (b) \Rightarrow (c) e (c) \Rightarrow (a).
5. Suponha que T é uma árvore de ordem p que contém somente vértices de grau 1 e 3. Prove que T contém $(p - 2)/2$ vértices de grau 3.
 6. Seja T uma árvore de ordem 21 cujos vértices têm graus no conjunto $\{1, 3, 5, 6\}$. Suponha que T tem 15 vértices de grau 1 e um vértice de grau 6. Quantos vértices de grau 5 a árvore T possui?
 7. (a) Desenhe todas as florestas com 6 vértices.
(b) Mostre que cada componente de uma floresta é uma árvore.
(c) G é uma floresta de ordem p , tamanho q , com k componentes se e somente se $q = p - k$.
 8. Um grafo conexo G tem sequência de graus 8, 8, 7, 7, 6, 6, 6, 5, 4, 4, 3. Quantas arestas devem ser removidas de G para produzir uma árvore geradora de G ?
 9. Seja G um grafo conexo de ordem $p \geq 3$. Mostre que

¹Esta demonstração prova a volta do teorema 3.4, visto em sala.

- (a) se G tem uma ponte, então G tem um vértice de corte;
 - (b) o contrário de (a) não é necessariamente verdade.
10. Mostre que se G é um grafo conexo de ordem p e com a propriedade que todo subgrafo de $p - 1$ vértices é uma árvore geradora, então G é uma árvore ou G é um circuito.
11. Mostre que
- (a) se cada grau em um grafo G é par, então G não tem pontes;
 - (b) se G é um grafo r -regular bipartido, com $r \geq 2$, então G não tem pontes.