

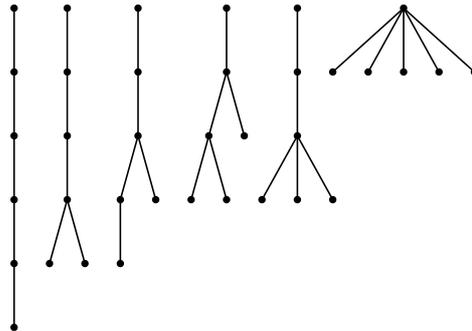
# Matemática Discreta – 2010/1

## Lista de Grafos

Os símbolos  $\star$  indicam os exercícios mais difíceis.

1. Desenhe um grafo com seis vértices, cada um com grau 3.
2. Desenhe cinco grafos diferentes que possuam quatro vértices e sejam conexos e simples.
3. Desenhe todas as árvores com 6 vértices ou menos. Quantas árvores diferentes existem (supondo que não rotulamos os vértices)?

*Resposta:* Fazendo os desenhos, vemos que existem 14 árvores: 1 com 1 vértice, 1 com 2 vértices, 1 com 3 vértices, 2 com 4 vértices, 3 com 5 vértices, e 6 com 6 vértices. Por exemplo, as de 6 vértices são as seguintes:



(O seguinte fato pode ser útil: toda árvore com  $n + 1$  vértices pode ser obtida acrescentando uma aresta a uma árvore com  $n$  vértices.)

4. Prove que se um grafo tem 100 vértices e mais de 4950 arestas então ele não é simples.

*Resposta:* Se um grafo é simples, então há no máximo 1 aresta para cada par de vértices. Portanto um grafo simples com 100 vértices tem no máximo  $\binom{100}{2} = 4950$  arestas. Se tiver mais arestas do que isso, não pode ser simples.

5. Prove que se um grafo tem 100 vértices e menos de 99 arestas então ele não pode ser conexo.

*Resposta:* Considere um grafo conexo com 100 vértices. Se ele for conexo, podemos encontrar uma árvore contendo todos os vértices (Dijkstra faz isso, por exemplo). Uma árvore com  $n = 100$  vértices tem  $n - 1 = 99$  arestas. Logo se o grafo inteiro for conexo, ele tem que ter pelo menos 99 arestas.

- (★) 6. Prove que se um grafo simples tem 100 vértices e mais de 4851 arestas então ele é conexo.

*Resposta:* Considere um grafo simples com 100 vértices. *Suponha que ele não é conexo.* Então existe um subconjunto de  $k$  vértices (onde  $1 \leq k \leq 99$ ) que não pode ser conectado via caminhos a nenhum dos outros  $100 - k$  vértices. Como o grafo é simples, entre esses  $k$  vértices temos no máximo  $\binom{k}{2}$  arestas (usamos o mesmo raciocínio da solução do exercício 4). Analogamente, existem no máximo  $\binom{100-k}{2}$  arestas entre os outros  $100 - k$  vértices. Portanto o número de arestas é no máximo

$$\binom{k}{2} + \binom{100-k}{2} = \frac{k(k-1)}{2} + \frac{(100-k)(99-k)}{2} = k^2 - 100k + 4950.$$

A função de 2º grau  $f(k) = k^2 - 100k + 4950$  atinge seu mínimo em  $k = 50$ , e tem a concavidade voltada para cima. Logo o valor máximo que  $f(k)$  atinge para  $k$  entre 1 e 99 é  $f(1) = f(99) = 4851$ . Assim, mesmo desconhecendo o valor de  $k$ , podemos afirmar que o número de arestas é no máximo 4851.

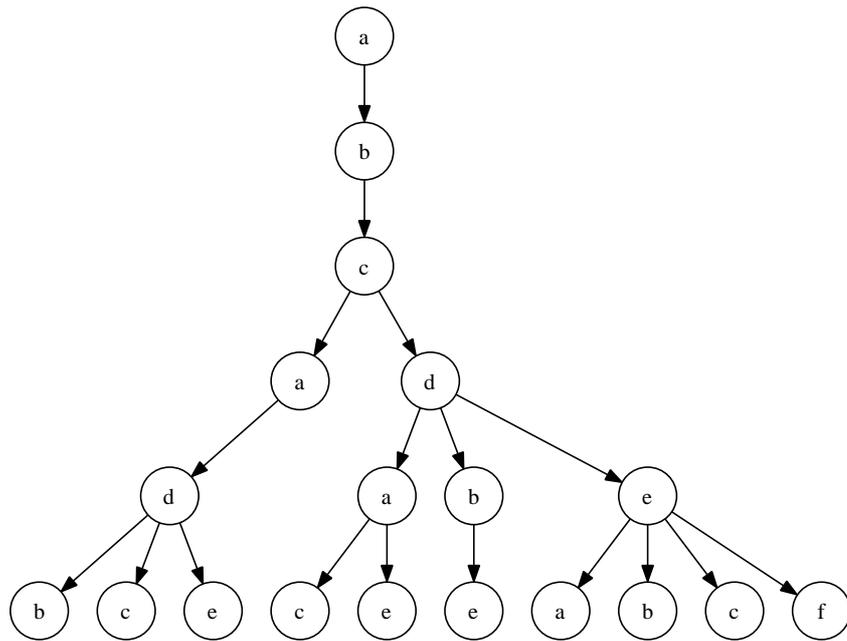
Concluimos que se o grafo tiver mais arestas do que isso, não pode ser conexo.

7. Considere o grafo simples com 10 vértices no qual existe uma aresta conectando cada par de vértices (geralmente denotado  $K_{10}$ ).
- (a) Existem quantos caminhos de comprimento 5 que não repetem vértices?

*Resposta:* Basta escolher 6 vértices diferentes, em ordem. A resposta é  $10 \times 9 \times 8 \times 7 \times 6 \times 5 = 151\,200$ .

- (★) (b) Existem quantos caminhos de comprimento 5 que não repetem arestas?

*Resposta:* Considere um caminho qualquer de comprimento 5 que não repete arestas (que pode evidentemente repetir vértice). Seja  $a$  o primeiro vértice,  $b$  o segundo,  $c$  o terceiro. Então  $a$ ,  $b$  e  $c$  são todos diferentes entre si, pois senão alguma aresta seria repetida. Já o quarto vértice pode ser diferente dos 3 primeiros, caso em que o indicaremos por  $d$ , ou pode ser  $a$  (mas não pode ser  $b$  nem  $c$ ). Continuando desta maneira, temos a seguinte árvore (orientada) de possibilidades, onde letras diferentes designam vértices diferentes:



Das 10 configurações possíveis, 1 envolve 6 vértices diferentes ( $a-f$ ), 6 envolvem 5 vértices diferentes ( $a-e$ ), e 3 envolvem 4 vértices diferentes ( $a-d$ ). Portanto a resposta é:

$$(10 \times 9 \times 8 \times 7 \times 6 \times 5) + 6 \times (10 \times 9 \times 8 \times 7 \times 6) + 3 \times (10 \times 9 \times 8 \times 7) = 347760.$$

8. Determine se existe ou não um grafo com 7 vértices, cujos graus são:

(a) 0, 2, 2, 2, 4, 4, 6.

*Resposta:* Sim, existe: tente fazer o desenho.

*Obs:* É fácil ver que não existe grafo *simplex* com esses graus.

(b) 2, 2, 3, 3, 4, 4, 5.

*Resposta:* Não. A soma dos graus é ímpar, o que contradiz o teorema do aperto-de-mãos (segundo o qual a soma dos graus é o dobro do número de arestas.)

*Obs:* Na verdade, não é difícil provar que existe um grafo com os graus dados *se e somente se* a soma dos graus é par: Conecte dois-a-dois os vértices de grau ímpar, e acrescente laços. Caracterizar quando existe um grafo *simplex* com os graus dados é um problema bem mais difícil.

9. Seja  $G$  um grafo orientado, e seja  $A$  a sua matriz de adjacência orientada.

(a) O que podemos afirmar sobre  $G$  se  $A$  tem uma linha formada apenas por zeros?

*Resposta:* Existe um vértice do qual não há nenhuma aresta *saindo*.

- (b) O que podemos afirmar sobre  $G$  se  $A$  tem uma coluna formada apenas por zeros?

*Resposta:* Existe um vértice do qual não há nenhuma aresta *entrando*.

10. Suponha que  $A$  é a matriz de adjacência de um certo grafo. Sabendo que

$$A^3 = \begin{pmatrix} 4 & 3 & 5 \\ 3 & 4 & 5 \\ 5 & 5 & 7 \end{pmatrix},$$

determine:

- (a) a quantidade de caminhos de comprimento 3 saindo do vértice 1;

*Resposta:* A quantidade de caminhos de comprimento  $k$  saindo de um vértice  $i$  e terminando em um vértice  $j$  é a entrada de  $A^k$  na linha  $i$  e coluna  $j$ . Portanto a resposta procurada é a soma das entradas na primeira linha, isto é,  $4 + 3 + 5 = 12$  caminhos.

- (b) a quantidade de caminhos de comprimento 6 saindo do vértice 2 e terminado no vértice 3.

*Resposta:* Temos que calcular a entrada da linha 2 e coluna 3 da matriz  $A^6$ . Como  $A^6 = A^3 \cdot A^3$ , a resposta é  $3 \times 5 + 4 \times 5 + 5 \times 7 = 70$ .

11. Sejam  $a, v$  inteiros positivos. Considere o grafo simples com  $a + v$  vértices, sendo  $a$  deles azuis e  $v$  vermelhos, tal que existe uma aresta ligando dois vértices se e somente se eles são de cores diferentes. Para quais valores de  $a$  e  $v$  existe *caminho Euleriano* (fechado ou não) neste grafo?

*Resposta:* Para existir caminho Euleriano, é necessário e suficiente que o número de vértices de grau ímpar seja 0 ou 2. O grafo em questão tem  $a$  vértices de grau  $v$  e  $v$  vértices de grau  $a$ . Portanto, as possibilidades são exatamente as seguintes:

- ou  $a$  e  $v$  são pares;
- ou  $a$  é ímpar e  $v = 2$ ;
- ou  $v$  é ímpar e  $a = 2$ ;
- ou  $a = v = 1$ .

12. Seja o grafo simples com 6 vértices  $A, B, C, D, E, F$ , e arestas com os seguintes comprimentos:

$$\begin{aligned} AB &= 3, & AC &= 1, & AD &= 4, & AE &= 1, & AF &= 5. \\ BC &= 9, & BD &= 2, & BE &= 6, & BF &= 5, & CD &= 3. \\ CE &= 5, & CF &= 8, & DE &= 9, & DF &= 7, & EF &= 9. \end{aligned}$$

Aplique o algoritmo de Dijkstra e encontre uma árvore mínima em relação ao vértice  $A$ . Dê também a distância de cada vértice a  $A$ .

*Resposta:* A árvore contendo uma aresta ligando  $A$  a cada uma dos outros vértices é uma solução. A árvore é obtida acrescentando arestas na seguinte ordem:  $AC, AE, AB, AD$  ( $CD$  poderia ter sido escolhida aqui),  $AF$ . A distância de  $A$  aos vértices  $A - F$  é respectivamente  $0, 3, 1, 4, 1, 5$ .