

Curso de Tecnologia em Sistemas de Computação
 Disciplina: Fundamentos de Algoritmos para Computação
 Professoras: Susana Makler e Sulamita Klein
 Gabarito da AD2 - Segundo Semestre de 2009

Questões:

1. (1.5) Usando o Teorema das Diagonais calcule a seguinte soma:

$$CR_{170}^2 + CR_{170}^3 + CR_{170}^4 + \dots + CR_{170}^8$$

Resposta: Temos que $CR_n^r = C_{n+r-1}^r$ e $C_n^0 + C_{n+1}^1 + C_{n+2}^2 + \dots + C_{n+r}^r = C_{n+r+1}^r$ (Teorema das Diagonais). Logo:

$$\begin{aligned}
 & CR_{170}^2 + CR_{170}^3 + CR_{170}^4 + \dots + CR_{170}^8 & = \\
 = & C_{171}^2 + C_{172}^3 + C_{173}^4 + \dots + C_{177}^8 & = \\
 = & C_{171}^2 + C_{172}^3 + C_{173}^4 + \dots + C_{177}^8 + C_{169}^0 - C_{169}^0 + C_{170}^1 - C_{170}^1 & = \\
 = & \underbrace{C_{169}^0 + C_{170}^1 + C_{171}^2 + C_{172}^3 + C_{173}^4 + \dots + C_{177}^8}_{\text{Teorema das diagonais, quando } n=169 \text{ e } r=8} - C_{169}^0 - C_{170}^1 & = \\
 = & C_{169+8+1}^8 - C_{169}^0 - C_{170}^1 & = \\
 = & C_{178}^8 - C_{169}^0 - C_{170}^1 & = \\
 = & \frac{178!}{170!8!} - \frac{169!}{169!0!} - \frac{170!}{169!1!} & = \\
 = & \frac{178!}{170!8!} - 1 - 170 & = \\
 = & \frac{178!}{170!8!} - 171 & =
 \end{aligned}$$

2. (1.5) Usando o teorema do binômio de Newton mostre a seguinte identidade:

$$9^n = \sum_{i=0}^n (-1)^i C(n, i) 10^{n-i}$$

Resposta: Pelo teorema do binômio de Newton, temos que $(a + b)^n = \sum_{i=0}^n C_n^i a^{n-i} b^i$, com a e b reais e n natural.

Podemos escrever $9^n = (10 - 1)^n$. Aplicando o teorema binomial, com $a = 10$ e $b = -1$, temos:

$$9^n = (10 - 1)^n = \sum_{i=0}^n C_n^i 10^{n-i} (-1)^i$$

3. (1.5) Considere uma sequência de números inteiros $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n, \dots$ onde $a_1 = 3$ e cada um dos termos seguintes é obtido pela soma do termo anterior multiplicado por 3 e o número 4.

(a) Defina esta sequência recursivamente. Justifique.

Resposta: Observe que cada termo da sequência é obtido pela soma do termo anterior multiplicado por 3 e o número 4. Podemos formar a sequência da seguinte maneira:

$$\begin{aligned} a_1 &= 3; \\ a_2 &= 3a_1 + 4; \\ a_3 &= 3a_2 + 4; \\ a_4 &= 3a_3 + 4; \\ &\vdots \\ a_n &= 3a_{n-1} + 4 \end{aligned}$$

Logo, a sequência é:

$$\begin{cases} a_n &= 3a_{n-1} + 4, \text{ para } n \geq 2. \\ a_1 &= 3 \end{cases}$$

(b) Encontre a fórmula fechada para cada termo da sequência pelo método de substituição. Justifique.

Resposta:

$$\begin{aligned}
a_n &= 3a_{n-1} + 4 \\
&= 3(3a_{n-2} + 4) + 4 \\
&= 3^2a_{n-2} + 3 \cdot 4 + 4 \\
&= 3^2(3a_{n-3} + 4) + 3 \cdot 4 + 4 \\
&= 3^3a_{n-3} + 3^2 \cdot 4 + 3 \cdot 4 + 4 \\
&= 3^3a_{n-3} + 4(3^2 + 3 + 1) \\
&= 3^3(3a_{n-4} + 4) + 4(3^2 + 3 + 1) \\
&= 3^4a_{n-4} + 3^3 \cdot 4 + 4(3^2 + 3 + 1) \\
&= 3^4a_{n-4} + 4(3^3 + 3^2 + 3 + 1) \\
&\vdots \\
&= 3^i a_{n-i} + 4(3^{i-1} + 3^{i-2} + \dots + 3^2 + 3^1 + 3^0) \\
&= 3^i a_{n-i} + 4 \sum_{j=0}^{i-1} 3^j
\end{aligned}$$

Logo, para $n - i = 1$, ou seja, $i = n - 1$, temos

$$a_n = 3^{n-1}a_1 + 4 \sum_{j=0}^{n-2} 3^j$$

Como $1 + 3 + 3^2 + \dots + 3^{n-2} \stackrel{\text{PG}}{=} \frac{1(3^{n-2+1}-1)}{3-1} = \frac{3^{n-1}-1}{2}$, temos que:

$$a_n = 3^{n-1}a_1 + 4 \cdot \frac{3^{n-1} - 1}{2}$$

Como $a_1 = 3$, concluímos:

$$a_n = 3^n + 2(3^{n-1} - 1)$$

4. (1.0) Mostre que o número de vértices em um grafo regular de grau k é par se k é ímpar.

Resposta: Seja G um grafo regular de grau k , $n = |V(G)|$ e $m = |E(G)|$. Sabemos que $\sum_{v \in V(G)} d(v) = 2m$, e como todo vértice de G tem grau k temos $\sum_{v \in V(G)} d(v) = n \cdot k$. Logo, $2m = nk$ (*).

Como $2m$ é um número par então, se k é ímpar, para satisfazer a igualdade (*), necessariamente n deve ser par.

Portanto, segue o resultado.

5. (4.5) Prove ou mostre um contra-exemplo para cada uma das afirmativas abaixo:

- (a) Todo caminho é uma trilha (ou trajeto).

Resposta: VERDADEIRO.

Uma trilha (ou trajeto) é um passeio que todas as arestas são distintas.

Um caminho é um passeio que todos os vértices são distintos.

Seja $v_1v_2v_3\ldots v_k$ um caminho qualquer.

Como todos os vértices são distintos, isto é, $v_i \neq v_j$, para $i \neq j$, $1 \leq i, j \leq k$, então as arestas do caminho (v_i, v_{i+1}) , $1 \leq i \leq k-1$ são todas distintas, logo esse caminho é também uma trilha.

- (b) Se dois grafos G_1 e G_2 são isomorfos então eles possuem o mesmo número de vértices e o mesmo número de arestas.

Resposta: VERDADEIRO.

Se G_1 e G_2 são isomorfos então:

(1) existe uma função $f : V(G_1) \rightarrow V(G_2)$ injetora e sobrejetora, e além disso:

(2) $(v, w) \in E(G_1) \Leftrightarrow (f(v), f(w)) \in E(G_2)$.

De (1) temos que como f é injetora(1 a 1) e sobrejetora isso significa que cada $v \in V(G_1)$ é correspondente a um único $u \in V(G_2)$ e vice-versa, isto é, a cada $u \in V(G_1)$ corresponde um único $v = f^{-1}(u) \in V(G_2)$. Logo, $|V(G_1)| = |V(G_2)|$.

De (1) e (2) temos que a cada aresta $(v, w) \in E(G_1)$ corresponde a uma única aresta $(f(v), f(w)) \in E(G_2)$ e vice-versa. Logo, $|E(G_1)| = |E(G_2)|$.

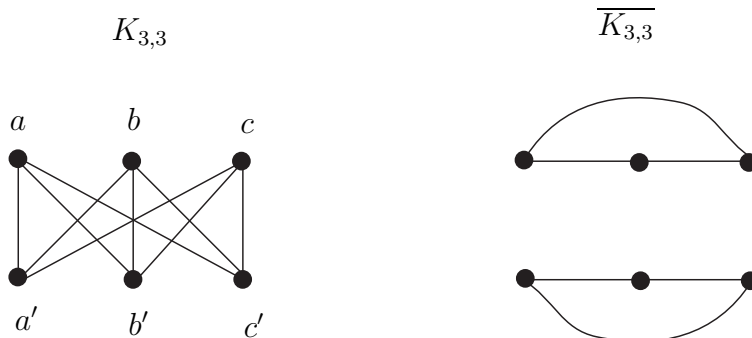
- (c) Se G é um grafo hamiltoniano então G é conexo.

Resposta: VERDADEIRO.

Suponhamos que G é um grafo hamiltoniano. Logo, existe um ciclo C que passa por todos os vértices do grafo uma única vez, implicando em existir caminho para quaisquer dois vértices do grafo. Logo, G é conexo.

- (d) O complemento de um grafo bipartido é bipartido.

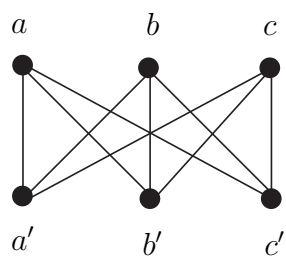
Resposta: FALSO. Contra-exemplo: Consideremos o grafo bipartido $(K_{3,3})$, com bipartição (V_1, V_2) , onde $V_1 = \{a, b, c\}$ e $V_2 = \{a', b', c'\}$. Seu complemento não é bipartido ($K_3 \cup K_3$), pois possui ciclo ímpar.



- (e) Se G é um grafo não planar então qualquer subgrafo próprio induzido de G é não planar.

Resposta: FALSO. Contra-exemplo: O grafo $K_{3,3}$ é não planar (provado em aula) e temos um subgrafo próprio induzido C_4 (mostrado no desenho a seguir) que é planar.

$$G = K_{3,3}$$



\rightarrow

$$G[b, c, b', c'] = C_4$$

