Gabarito da AD1 - Fundamentos de Algoritmos para Computação - 2007/02

1. (1.0) Usando o Teorema das Colunas calcule o valor da soma:

$$S = 11.12 + 12.13 + 13.14 + \ldots + 50.51$$

Justifique.

Resposta:

$$\begin{array}{rcl} S & = & 11.12 + 12.13 + 13.14 + \ldots + 50.51 & = \\ & = & 2C_{12}^2 + 2C_{13}^2 + 2C_{14}^2 + \ldots + 2C_{51}^2 & = \\ & = & 2(C_{12}^2 + C_{13}^2 + C_{14}^2 + \ldots + C_{51}^2) & = \\ & = & 2\sum_{i=12}^{51} C_i^2 & = \\ & = & 2(\sum_{i=12}^{51} C_i^2 + \sum_{i=2}^{11} C_i^2 - \sum_{i=2}^{11} C_i^2) & = \\ & = & 2(\sum_{i=2}^{51} C_i^2 - \sum_{i=2}^{11} C_i^2) & = \\ & = & 2(\sum_{i=2}^{51} C_i^2 - \sum_{i=2}^{11} C_i^2) & = \\ & (\text{Teor. das Colunas}) & = & 2(C_{52}^3 - C_{12}^3) = \frac{1}{3}(\frac{52!}{49!} - \frac{12!}{9!}) \end{array}$$

2. (1.5) Usando o Teorema Binomial (binômio de Newton) calcule o valor da soma:

$$S = -\frac{C_{20}^1}{2} + \frac{C_{20}^2}{2^2} - \frac{C_{20}^3}{2^3} + \dots + \frac{C_{20}^{20}}{2^{20}}$$

Justifique.

Resposta:

$$S = -\frac{C_{20}^1}{2} + \frac{C_{20}^2}{2^2} - \frac{C_{20}^3}{2^3} + \dots + \frac{C_{20}^{20}}{2^2}$$

$$= \left[-\frac{C_{20}^0}{2^0} + \frac{C_{20}^0}{2^0} \right] - \frac{C_{20}^1}{2} + \frac{C_{20}^2}{2^2} - \frac{C_{20}^3}{2^3} + \dots + \frac{C_{20}^{20}}{2^2}$$

$$= C_{20}^0 (-1)^{20} (\frac{1}{2})^0 + C_{20}^1 (-1)^{19} (\frac{1}{2})^1 + \dots + C_{20}^{20} (-1)^0 (\frac{1}{2})^{20} - \frac{C_{20}^0}{2^0} = C_{20}^0$$

$$= (-1 + \frac{1}{2})^{20} - 1$$

$$= (\frac{-1}{2})^{20} - 1$$

$$= \frac{1}{2^{20}} - 1$$

- 3. (1.5) Um círculo e n retas são desenhados em um plano. Cada uma destas retas intercepta todas as outras no interior do círculo, de tal forma que três retas nunca se encontram num mesmo ponto.
 - (a) Determine uma relação de recorrência e condições de contorno que forneçam o número de regiões em que estas n retas dividem o círculo. Justifique.

Resposta: Seja a_n o número de regiões em que n retas dividem um círculo. Fazendo as figuras de um círculo interceptado por 1 reta, depois por 2 retas, por 3 e por 4 retas segundo o enunciado, poderemos encontrar a fórmula de recorrência. De fato, 1 reta (n=1) divide o círculo em 2 regiões $(a_1=2)$. Já 2 retas (n=2)

dividem o círculo em 4 regiões $(a_2=4)$, enquanto que 3 retas (n=3) dividem o círculo em 7=4+3 regiões $(a_3=7)$ e 4 retas (n=4) dividem o círculo em $11=7+4=a_3+4$ regiões $(a_4=11)$. Podem fazer mais uma ilustração, para n=5 e encontrarão que o círculo é dividido em $a_5=a_4+5=11+5=16$ regiões. Se a_{n-1} é o número de regiões em que n-1 retas dividem o círculo temos que $a_n=a_{n-1}+n$.

Consequentemente obtemos a seguinte relação de recorrência:

$$a_n = \begin{cases} a_{n-1} + n &, n > 1 \\ 2 &, n = 1 \end{cases}$$

Veja com mais detalhes no livro *Introdução à Análise Combinatória* de J.P.O. Santos, M.P. Mello e I.T.C. Murari, da editora da UNICAMP.

(b) Resolva esta relação. Justifique

Resposta:

$$a_{n} = a_{n-1} + n = a_{n-2} + (n-1) + n = a_{n-3} + (n-2) + (n-1) + n = a_{n-3} + (n-2) + (n-1) + n = a_{n-k} + (n-k+1) + \dots + (n-2) + (n-1) + n = a_{n-k} + (n-k+1) + \dots + (n-2) + (n-1) + n = a_{n-k} + a_$$

Portanto $a_n = \frac{n^2 + n + 2}{2}$ para todo número natural $n \ge 1$.

4. (1.5)

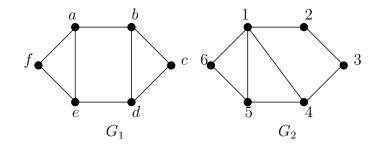
(a) Mostre que se os grafos G_1 e G_2 são isomorfos então $|V(G_1)| = |V(G_2)|$ e $|E(G_1)|$ = $|E(G_2)|$.

Resposta: Como G_1 e G_2 são isomorfos existe uma bijeção f de $V(G_1)$ em $V(G_2)$, uma bijeção é uma função injetora e sobrejetora. Como a função é injetora, cada vértice de $V(G_1)$ está associado a exatamente um vértice de $V(G_2)$. E como a função é sobrejetora todo vértice de $V(G_2)$ tem um vértice em $V(G_1)$ do qual ele é imagem. Consequentemente, $|V(G_1)| = |V(G_2)|$.

Sejam a, b vértices de G_1 . Se os dois grafos são isomorfos, então $(a, b) \in E(G_1)$ se e somente se $(f(a), f(b)) \in V(G_2)$. Portanto cada aresta pertencente a $E(G_1)$ possui uma aresta correspondente em $E(G_2)$ e vice-versa. Logo $|E(G_1)| = |E(G_2)|$.

(b) Dê exemplo de dois grafos com o mesmo número de vértices e o mesmo número de arestas que não sejam isomorfos. Justifique seu exemplo.

A figura abaixo apresenta dois grafos com 6 vértices e 8 arestas não isomorfos, basta verificar que o vértice a de G_1 tem grau 4 e nenhum vértice de G_2 possui grau maior que 3.



5. (1.5) Seja G uma floresta com n vértices e w componentes conexos. Determine o número de arestas de G em função de n e w.

Solução: Sabemos que cada componente conexo de G=(V,E) é uma árvore, porque é acíclico.

Seja T_i , $i=1,\cdots w$, as árvores que compõem G. Para cada T_i temos que $|E_i|=|V_i|-1$.

O número de arestas de G, |E| é igual ao somatório das arestas de todas as w árvores e $|V| = |V_1| + |V_2| + \cdots + |V_w|$. Portanto,

$$|E| = |E_1| + |E_2| + \dots + |E_w| = |V_1| - 1 + |V_2| - 1 + \dots + |V_w| - 1$$

Daí,

$$|E| = |V| \underbrace{-1 - \dots - 1}_{w \text{ vezes}} = |V| - w$$

- 6. (3.0) Verifique se cada uma das afirmações abaixo é falsa ou verdadeira. Se for falsa, dê um exemplo. Se for verdadeira, prove.
 - (a) Todo grafo hamiltoniano é euleriano

Resposta: Falso.

O K_4 , grafo completo com 4 vértices a,b,c,d, é hamiltoniano pois possui ciclo hamiltoniano abcda; e não é euleriano pois todos os seus vértices possuem grau 3, ímpar.

(b) A árvore é um grafo bipartido.

Resposta: Verdadeiro.

Sabemos que um grafo é bipartido se, e somente se, não possui ciclo ímpar. como a árvore não possui nenhum ciclo, ela é um grafo bipartido.

(c) Todo subgrafo induzido de um grafo não planar é não planar.

Resposta: Falso. O K_5 não é planar, o subgrafo induzido por qualquer subconjunto de 3 vértices deste grafo forma um K_3 que é planar.

(d) Todo subgrafo induzido de um grafo planar é planar.

Resposta: Verdadeiro.

Seja G=(V,E) um grafo planar e G'=(V',E') um subgrafo induzido de G. Suponha que G' é não planar. Como $V'\subseteq V$ e $E'\subseteq E$, não existe representação plana para G pois, em particular, não existe representação plana para seu subgrafo G'. Isto é uma contradição pois G é planar, logo G' também é planar.

(e) Um digrafo acíclico possui pelo menos uma fonte e um sumidouro.

Resposta: Verdadeiro.

Seja D=(V,E) um digrafo acíclico. Suponha por absurdo que D não possui sumidouro.

Então partindo de um vértice qualquer do digrafo, digamos v_0 , como ele não é um sumidouro:

- Existe uma aresta que sai deste vértice para outro vértice v_1 ;
- v_1 não é um sumidouro. Portanto, existe uma aresta que sai de v_1 para um vértice $v_2 \neq v_0$, senão teremos um ciclo;
- v_2 por hipótese, também não é sumidouro, então existe uma aresta que sai de v_2 para um outro vértice $v_3 \neq v_1$ e $v_3 \neq v_0$. Novamente, teríamos um ciclo.
- Como o digrafo é finito, não podemos repetir esse processo indefinidamente, ou seja chegaremos a um vértice v_i que como não é sumidouro terá que ser convergente a algum vértice anterior a v_j , j < i, o que formaria um ciclo, absurdo porque supomos o digrafo acíclico.

Portanto, existe pelo menos um sumidouro. E a demonstração que existe ao menos uma fonte é análoga a esta.