## Gabarito da AP2 - Fundamentos de Algoritmos para Computação - 2007/02

## 1. (1.0) Dada a linha 7 do triângulo de Pascal:

calcule a linha 9 usando as condições de fronteira e as relações de Stifel convenientemente. Justifique.

## Resposta:

Para calcular a linha 9 do triângulo de Pascal devemos previamente calcular a linha 8. Em ambos os casos usamos as condições de fronteira e as relações de Stifel dadas por:

- Condições de fronteira:  $C_n^0 = C_n^n = 1, \ n = 0, 1, \cdots$
- Relação de Stifel  $C_n^p + C_n^{p+1} = C_{n+1}^{p+1}$

A partir da linha 7 obtemos a 8 ( $C_8^0 = C_8^8 = 1$ ,  $C_7^0 + C_7^1 = 1 + 7 = 8 = C_8^1$ ,  $C_7^1 + C_7^2 = 7 + 21 = 28 = C_8^2 \cdot \cdot \cdot$ ,  $C_7^6 + C_7^7 = 7 + 1 = 8 = C_8^7$ ):

Logo,

E desta linha obtemos a linha 9 ( $C_9^0 = C_9^9 = 1$ ,  $C_8^0 + C_8^1 = 1 + 8 = 9 = C_9^1$ ,  $C_8^1 + C_8^2 = 8 + 28 = 36 = C_9^2$ ,  $\cdots$ ,  $C_8^7 + C_8^8 = 8 + 1 = 9 = C_9^8$ ):

2. (1.5) Use o binômio de Newton para mostrar que:

$$C_n^0 + C_n^1 + C_n + \dots + C_n^n = 2^n$$

Resposta: O binômio de Newton nos dá:

$$(a+b)^n = C_n^0 a^n + C_n^1 a^{n-1} b + C_n^2 a^{n-2} b^2 + \dots + C_n^{n-1} a b^{n-1} + C_n^n b^n$$

Então fazendo a = 1 e b = 1, temos:

$$2^{n} = (1+1)^{n} = C_{n}^{0} + C_{n}^{1} + C_{n}^{2} + \cdots + C_{n}^{n-1} + C_{n}^{n}$$

3. (1.5) Encontre a fórmula fechada da relação de recorrência:

$$a_n = a_{n-1} + n^2 n \text{ natural}, n > 1$$
  
 $a_0 = 0$ 

Resposta:

$$a_{n} = a_{n-1} + n^{2}$$

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

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

$$\vdots$$

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

$$\vdots$$

$$(Tomando k = n) = a_{0} + 1^{2} + 2^{2} + \dots + (n-1)^{2} + n^{2}$$

$$= 0 + \sum_{1}^{n} i^{2}$$

$$= \sum_{1}^{n} i^{2}$$

4. (1.0) Existe grafo (simples) com 7 vértices e cuja sequência de vértices seja (1,2,3,4,5,6,7)? Justifique.

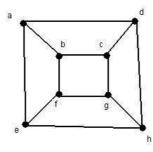
Solução: Não.

O grafo é simples, ou seja, não possui arestas múltiplas nem laços. Portanto, para que ele tenha a sequência de vértices (1, 2, 3, 4, 5, 6, 7), ele precisa de um vértice de grau igual a 7, neste caso existirão 7 arestas incidindo neste vértice, impossível, já que o grafo possui somente 7 vértices.

5. (3.5) As seguintes perguntas devem ser respondidas considerando o grafo G = (V, E), sendo:

$$V = \{a, b, c, d, e, f, g, h\}$$
  
 
$$E = \{(a, b), (b, c), (c, d), (d, a), (e, f), (f, g), (g, h), (h, e), (a, e), (b, f), (d, h), (c, g)\}$$

(a) Desenhe uma representação plana de G.



(b) G é euleriano? Por que?

Resposta: Não, porque os vértices têm grau impar, e sabemos pelo teorema que, um grafo é euleriano se, e somente se, seus vértices têm grau par.

(c) G é hamiltoniano? Por que?

Resposta: Sim. Porque existe ciclo hamiltoniano. Por exemplo a,b,c,d,h,g,f,e,a.

(d) G é bipartido? Por que? Caso a resposta seja positiva, dê a sua bipartição.

Resposta: Sim, porque todo ciclo de G é par.

Tome a bipartção:  $U = \{a, c, f, h\}$  e  $W = \{b, d, e, g\}$ .

 $U \cup W = V$  e não existem arestas entre os vértices de U, não existem arestas entre os vértices de W. Só existem arestas entre os vértices de U para W.

(e) Qual  $\acute{e}$  o centro de G? Por que?

Resposta: O centro de G, c(G) é o conjuntos dos vértices de G que possuem excentricidade mínima. A excentricidade de um vértice é a sua maior distância a todos os outros vértices. Em G todos os vértices têm a mesma excentricidade, no caso 3. Logo  $c(G) = V(G) = \{a, b, c, d, e, f, g, h\}$ .

6. (1.5) Seja G um grafo 5-regular e tal que |V(G)| = 10. Prove que G não é planar.

Resposta: Como o grafo G é 5-regular, sabemos que todo vértice v de G tem grau 5, d(v) = 5.

Sabemos que

$$\sum_{v \in V(G)} d(v) = 2|E(G)|$$

Como |V(G)| = 10,

$$\sum_{v \in V(G)} d(v) = 10 \cdot 5 = 50 = 2|E(G)|$$

Portanto, |E(G)| = 25.

Se um grafo é planar, então  $|E(G)| \le 3|V(G)| - 6$ . No entanto,

$$|E(G)| = 25 > 24 = (3 \cdot 10) - 6 = 3|V(G)| - 6$$

Temos então, uma contradição e G não é um grafo planar.