Curso de Tecnologia em Sistemas de Computação Disciplina Fundamentos de Algoritmos para Computação Professoras: Susana Makler e Sulamita Klein Gabarito da AP2 - Segundo Semestre de 2012

Nome -Assinatura -

Observações:

- 1. Prova sem consulta e sem uso de máquina de calcular. Se necessário deixe o resultado indicado, como um produto ou quociente ou potência de números inteiros ou fatoriais.
- 2. Resultado sem indicação de como foi obtido, não será considerado.
- 3. Use caneta para preencher o seu nome e assinar nas folhas de questões e nas folhas de respostas.
- 4. Você pode usar lápis para responder as questões.
- 5. Ao final da prova devolva as folhas de questões e as de respostas.
- 6. Todas as respostas devem ser transcritas nas folhas de respostas. As respostas nas folhas de questões não serão corrigidas.

Questões:

1. (1.0) Usando o Teorema das Colunas mostre que:

$$2(1+2+3+\cdots+n) = n(n+1)$$

Resposta: O Teorema das colunas nos diz: $C_r^r + C_{r+1}^r + C_{r+2}^r + C_n^r = C_{n+1}^{r+1}$. Claramente precisamos reescrever o somatório com o intuito de podermos utilizá-lo. Assim, temos:

$$2(1+2+3+\cdots+n) = 2\sum_{i=1}^{n} i \quad (I)$$

Além disso, observe que:

$$2(1+2+3+\cdots+n) = 2\left(\frac{1!}{0!1!} + \frac{2!}{1!1!} + \frac{3!}{2!1!} + \cdots + \frac{n!}{(n-1)!1!}\right) \quad (II)$$

Por (I) e (II) temos:

$$2\sum_{i=1}^{n} i = 2\left(\frac{1!}{0!1!} + \frac{2!}{1!1!} + \frac{3!}{2!1!} + \dots + \frac{n!}{(n-1)!1!}\right)$$
$$= 2\left(C_1^1 + C_2^1 + C_3^1 + \dots + C_n^1\right)$$

Pelo Teorema das Colunas, temos que $C_1^1+C_2^1+C_3^1+\cdots+C_n^1=C_{n+1}^2$. Assim,

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

$$= 2\frac{(n+1)!}{(n-1)!2!}$$

$$= \frac{(n+1)n(n-1)!}{(n-1)!}$$

$$= n(n+1)$$

2. (1.5) Determine o coeficiente de x^{10} no desenvolvimento de $(3x^2 - \frac{5}{x^3})^{50}$. Justifique a resposta.

Resposta: Sabemos que o termo geral do desenvolvimento do Binômio de Newton $(a+b)^n$ é dado por: $T_{k+1}=C_n^ka^kb^{n-k},\ k=0,1,\cdots,n.$

Neste caso particular temos que $n=50, a=3x^2$ e $b=-\frac{5}{x^3}$. Desta forma, podemos escrever o termo geral do desenvolvimento de $(3x^2-\frac{5}{x^3})^{50}$ da seguinte maneira:

$$T_{k+1} = C_{50}^{k} (3x^{2})^{k} \left(\frac{-5}{x^{3}}\right)^{50-k}$$

$$= C_{50}^{k} 3^{k} (x^{2})^{k} (-5x^{-3})^{50-k}$$

$$= C_{50}^{k} 3^{k} x^{2k} (-5)^{50-k} (x^{-3})^{50-k}$$

$$= C_{50}^{k} 3^{k} (-1)^{50-k} 5^{50-k} x^{2k} x^{-150+3k}$$

$$= C_{50}^{k} 3^{k} (-1)^{50-k} 5^{50-k} x^{-150+5k}$$

Como queremos obter o coeficiente de x^{10} no desenvolvimento, temos:

$$-150 + 5k = 10$$
$$k = \frac{160}{5}$$

k = 32

Portanto,

$$T_{33} = C_{50}^{32} 3^{32} (-1)^{18} 5^{18} x^{10}$$

Como $C_{50}^{32} = \frac{50!}{18!32!}$, o coeficiente de x^{10} no desenvolvimento de $(3x^2 - \frac{5}{x^3})^{50}$ é dado por:

$$\frac{50!}{18!32!}3^{32}5^{18}.$$

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

$$a_n = 3a_{n-1} + 1$$
 n natural, $n \ge 1$
 $a_0 = 1$

Descreva o processo utilizado para chegar à fórmula.

Resposta: Vamos utilizar o método de substituições regressivas:

$$a_{n} = 3a_{n-1} + 1$$

$$= 3\underbrace{(3a_{n-2} + 1)}_{a_{n-1}} + 1$$

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

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

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

$$= 3^{3}\underbrace{(3a_{n-4} + 1)}_{a_{n-3}} + 3^{2} + 3 + 1$$

$$= 3^{4}a_{n-4} + 3^{3} + 3^{2} + 3 + 1$$

$$\vdots$$

$$= 3^{i}a_{n-i} + 3^{i-1} + 3^{i-2} + \dots + \underbrace{3^{0}}_{=1}$$

Fazendo n - i = 0, temos i = n e

$$a_n = 3^n a_0 + 3^{n-1} + 3^{n-2} + \dots + 3^0$$

Como $a_0 = 1$,

$$a_n = 3^n + 3^{n-1} + 3^{n-2} + \dots + 3^0.$$

Observe que podemos reescrever a equação acima da seguinte forma:

$$a_n = \sum_{i=0}^n 3^i$$

que expressa a soma de uma Progressão Geométrica finita com n+1 termos e razão 3. Sabemos que a soma de n termos de uma PG finita de razão q e termo inicial a_1 é dada por: $S_n = \frac{a_1(q^n-1)}{q-1}$. Portanto,

$$\sum_{i=0}^{n} 3^{i} = \frac{1(3^{n+1} - 1)}{3 - 1},$$

donde concluímos que:

$$a_n = \frac{3^{n+1} - 1}{2}.$$

4. (1.5) Considere a afirmação seguinte:

"Se G é um grafo tal que entre quaisquer dois vértices existe um único caminho então G é uma árvore."

Diga se é verdadeira ou falsa e justifique sua resposta.

Resposta: Verdadeira.

Por definição, uma árvore é um grafo conexo e acíclico. Logo, queremos mostrar que um grafo G no qual existe um único caminho entre todo par de vértices é conexo e acíclico.

Como existe um caminho entre quaisquer dois vértices de G, por definição, G é conexo. Falta mostrar que G é acíclico.

Suponha, por absurdo, que G contém um ciclo C e seja e = (x, y) uma aresta de C. Então G possui dois caminhos entre x e y: a aresta e e o caminho C - e. Absurdo! (por hipótese existe um único caminho entre cada par de vértices de G).

Logo, G é acíclico e conexo e portanto, G é árvore.

5. (4.5) As seguintes perguntas devem ser respondidas considerando o grafo G = (V, E), sendo:

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

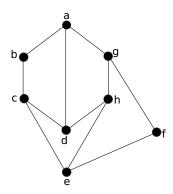


Figura 1: Grafo G.

(a) G é planar? Justifique.

Resposta: Sim, pois G possui uma representação plana, a qual está representada na Figura 1.)

(b) G é euleriano? Justifique.

Resposta: Não. O Teorema de Euler nos diz que um grafo é euleriano se e somente se todos os seus vértices têm grau par. Como neste caso, d(a) = d(c) = d(d) = d(e) = d(g) = d(h) = 3, temos que o grafo em questão não é euleriano.

(c) G é hamiltoniano? Justifique

Resposta: Sim, pois podemos exibir o seguinte ciclo hamiltoniano (ciclo que passa por todos os vértices do grafo): $a\ b\ c\ e\ f\ g\ h\ d\ a$

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

Resposta: Sim, pois G não possui ciclos ímpares (G é bipartido se e somente se G não possui ciclos ímpares). Além disso, podemos exibir a seguinte bipartição (V_1, V_2) dos vértices de G:

$$V_1 = \{a, c, f, h\} \in V_2 = \{b, d, e, g\}$$

(e) Qual o diâmetro de G e qual o centro de G? Justifique.

Resposta: A excentricidade de um vértice v, denotada por e(v), é a maior distância (menor caminho) que pode ser percorrida a partir de v para alcançar qualquer outro vértice do grafo.

O diâmetro de um grafo G, denotado por diam(G), é o valor da maior excentricidade em G.

O centro de um grafo G, denotado por C(G), é o conjunto de vértices de G com menor excentricidade.

Como no grafo G $e(v)=3, \forall v \in V(G)$, temos que diam(G)=3 e C(G)=V(G).