

Curso de Tecnologia em Sistemas de Computação Disciplina: Fundamentos de Algoritmos para Computação Professoras: Susana Makler e Sulamita Klein AD2 - Segundo Semestre de 2016

Nome -Assinatura -

## Questões:

1. (1.5) Usando a relação de Stifel mostre que:

$$C_n^0 - C_n^1 + C_n^2 - C_n^3 + \dots + (-1)^p C_n^p = (-1)^p C_{n-1}^p$$

Justifique.

Resposta: Pela Relação de Stifel sabemos que  $C_n^i=C_{n-1}^{i-1}+C_{n-1}^i$ , para  $1\leq i\leq n$ . Substituindo na expressão, temos:

$$\begin{split} &C_n^0 - C_n^1 + C_n^2 - C_n^3 + \dots + (-1)^{p-1}C_n^{p-1} + (-1)^pC_n^p &= \\ &C_n^0 - (C_{n-1}^0 + C_{n-1}^1) + (C_{n-1}^1 + C_{n-1}^2) - (C_{n-1}^2 + C_{n-1}^3) + \dots \\ &+ \dots + ((-1)^{p-1}C_{n-1}^{p-2} + (-1)^{p-1}C_{n-1}^{p-1}) + ((-1)^pC_{n-1}^{p-1} + (-1)^pC_{n-1}^p) &= \\ &C_n^0 - C_{n-1}^0 - C_{n-1}^1 + C_{n-1}^1 + C_{n-1}^2 - C_{n-1}^2 - C_{n-1}^3 + \dots \\ &+ \dots + (-1)^{p-1}C_{n-1}^{p-2} + (-1)^{p-1}C_{n-1}^{p-1} + (-1)^pC_{n-1}^{p-1} + (-1)^pC_{n-1}^p. \end{split}$$

Note também que  $C_n^0=C_{n-1}^0=1,$  e  $-C_{n-1}^i+C_{n-1}^i=0,$  soma esta que aparece na expressão para  $i=1,2,\cdots,p-1.$  Assim:

$$C_n^0 - C_n^1 + C_n^2 - C_n^3 + \dots + (-1)^{p-1} C_n^{p-1} + (-1)^p C_n^p = (-1)^p C_{n-1}^p.$$

2. (1.5) Para que valores naturais de n o desenvolvimento do binômio de Newton  $(\sqrt{5}x^3 - \frac{2}{x^4})^n$  possui termo independente? Justifique.

Resposta: Pelo Teorema Binomial, sabemos que:  $(a+b)^n = \sum_{k=0}^n C_n^k a^{n-k} b^k$ . Assim,  $a = \sqrt{5}x^3$  e  $b = \frac{-2}{x^4}$ .

Desenvolvendo a expressão, um termo genérico é:

$$T_{k+1} = C_n^k a^{n-k} b^k$$

$$= C_n^k (\sqrt{5}x^3)^{n-k} (\frac{-2}{x^4})^k$$

$$= C_n^k 5^{\frac{n-k}{2}} x^{3(n-k)} \frac{(-2)^k}{x^{4k}}$$

$$= C_n^k 5^{\frac{n-k}{2}} (-2)^k \frac{x^{3n-3k}}{x^{4k}}$$

$$= C_n^k 5^{\frac{n-k}{2}} (-2)^k x^{3n-7k}.$$

Para a existência do termo independente, o expoente de x deve ser zero, ou seja, 3n - 7k = 0. Como k é natural,  $k = \frac{3n}{7}$ , então n é múltiplo de 7.

3. (1.5) Determine a fórmula fechada da seguinte relação de recorrência com as condições iniciais dadas:

$$a_n = a_{n-1} + 3n - 2$$
,  $a_0 = -2$ , para  $n \ge 1$ 

Justifique.

Resposta: Resolvendo a relação de recorrência pelo método de substituição:

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

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

$$= a_{n-3} + 3(n-2) + 3(n-1) + 3n - 3.2$$

$$= \cdots$$

$$= a_{n-k} + 3\sum_{i=0}^{k-1} (n-i) - 2k$$

Logo  $a_n = a_{n-k} + 3\sum_{i=0}^{k-1}(n-i) - 2k$ . Tomando  $a_{n-k} = a_0$ , temos n-k=0, então k=n. Substituindo em  $a_n$ :

$$a_n = a_0 + 3\sum_{i=0}^{n-1} (n-i) - 2n = -2 - 2n + 3\sum_{i=1}^{n} i.$$

Como  $\sum_{i=1}^{n} i = 1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$  (Soma de P.A.). Portanto,

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

Assim, 
$$a_n = \frac{(n+1)(3n-4)}{2}$$
.

- 4. (4.0) Responda as seguintes perguntas,
  - (a) Quantos vértices e quantas arestas tem um grafo que possui a sequência de graus de vértices {1,1,2,3,3,4,4}? Justifique. Resposta: Seja V o conjunto dos vértices, temos que |V| = 7, já que cada elemento da sequência de graus é um vértice do grafo. Sabemos também que a soma dos graus dos vértices é o dobro do número de arestas do grafo, seja E o conjunto das arestas, assim 1+1+2+3+3+4+4=18=2|E|. Com isso, |E| = 9.
  - (b) Se r = s, o grafo bipartido completo  $K_{r,s}$  é hamiltoniano? Justifique.

Reposta: Verdadeiro. Sejam  $R = \{r_1, r_2, \dots, r_r\}$  e  $S = \{s_1, s_2, \dots, s_s\}$  tais que r, s > 1 as partes da bipartição, e |R| = r e |S| = s. Como r = s, então as duas partes possuem o mesmo número de vértices. Como um grafo é hamiltoniano se existe um ciclo que inclui cada um de seus vértices, e no grafo  $K_{r,s}$  cada vértice de R é vizinho a todos os vértices de S, tomemos o seguinte ciclo:  $r_1, s_1, r_2, s_2, \dots, r_r, s_r, r_1$ . Como cada vértice do grafo está incluido no ciclo, temos que este grafo é hamiltoniano. Para o caso degenerado em que r = s = 1, temos que o grafo bipartido  $K_{1,1}$  não possui um ciclo, logo não é hamiltoniano.

- (c) Para que valores de n, o grafo completo  $K_n$  é euleriano? Justifique. Resposta: Um grafo é euleriano se cada vértice possui grau par. Um grafo completo com n vértices, cada vértice possui grau n-1. Portanto, se n é impar então  $K_n$  é euleriano, dado que n-1 é par.
- (d) Se G é um grafo planar 3-regular, e tem 12 vértices, quantas faces G possui? Justifique.

Reposta: Como G é planar, sabemos pela fórmula de Euler que |F|+|V|-|E|=2, onde |F| é o número de faces, |V| o número de vértices e |E| o número de arestas de G. Um grafo é 3-regular se cada vértice possui grau 3. Já que a soma dos graus é o dobro

do número de aretas, e há 12 vértices no grafo, temos que:  $|E| = \frac{3.12}{2} = 18$ . Com isso: |F| = -|V| + |E| + 2 = -12 + 18 + 2 = 8.

5. (1.5) Mostre que se F é uma floresta, então o seu número de arestas é igual ao seu número de vértices menos o seu número de componentes conexos.

Resposta: Seja F = (V, E) uma floresta tal que |V(F)| = n, |E(F)| = m e k = número de componentes conexas. Como F é uma floresta, cada componente conexa é uma árvore. Sejam  $T_1, T_2, \dots, T_k$  os componentes conexos (árvores) de F,  $V(F) = \sum_{i=1}^k V(T_i)$ ,  $E(F) = \sum_{i=1}^k E(T_i)$ . Sabemos que  $|E(T_i)| = |V(T_i)| - 1$  (Teorema). Logo,

$$|E(F)| = |\sum_{i=1}^{k} E(T_i)| = \sum_{i=1}^{k} |E(T_i)| = \sum_{i=1}^{k} |V(T_i) - 1|$$

$$= |V(T_1)| + |V(T_2)| + \dots + |V(T_k)| - \underbrace{(1+1+\dots+1)}_{k}$$

$$= |V(F)| - k$$

$$= n - k$$

Outra resposta: Sejam  $C_1, C_2, \dots, C_c$  as componentes conexas da floresta com n vértices e m arestas. Mostraremos por Indução no número de componentes conexas da floresta, para  $c \geq 1$  e  $c \in \mathbb{N}$ .

BASE: Seja c=1. Ou seja, há uma única componente conexa. Neste caso a floresta é uma árvore, donde sabemos que m=n-1.

HIPÓTESE: Seja c = k, para algum k > 1 e  $k \in \mathbb{N}$ . Suponha que em toda floresta com k componentes conexas, m = n - k.

PASSO: Queremos mostrar que qualquer floresta com c = k + 1, o número de arestas é igual ao número de vértices menos k + 1. Tomemos uma floresta F com k + 1 componentes conexas, removamos uma componente conexa, seja  $C_{k+1}$  esta componente removida. Seja F' a floresta resultante (com k componentes conexas). Por hipótese, F' possui  $n_1 + n_2 + \cdots + n_k - k$  arestas, tal que  $n_i$  é um número de vértices na componente  $C_i$ . Como a componente removida  $C_{k+1}$  é uma árvore, então o número de arestas é  $n_{k+1} - 1$ . Vamos recompor  $C_{k+1}$  em F', temos que a floresta F possui  $n_1 + n_2 + \cdots + n_k + n_{k+1} = n$  vértices, e

$$n_1 + n_2 + \dots + n_k - k + n_{k+1} - 1 = n - (k+1)$$
 arestas.