

# Gabarito da AD2 - Fundamentos de Algoritmos para Computação - 2008/01

1. (1.0) Usando o Teorema das linhas calcule:

$$\sum_{i=0}^n (k+1)^2 C(n, k)$$

*Resposta:*

$$\begin{aligned} \sum_{k=0}^n (k+1)^2 C(n, k) &= \sum_{k=0}^n (k^2 + 2k + 1) C(n, k) = \\ &= \sum_{k=0}^n k^2 C(n, k) + \sum_{k=0}^n 2k C(n, k) + \sum_{k=0}^n C(n, k) \end{aligned}$$

Desenvolvendo cada termo da soma separadamente, temos:

- (a) Pelo teorema das linhas, temos:

$$\sum_{k=0}^n C(n, k) = 2^n$$

- (b) Da segunda parcela da soma, temos:

$$\begin{aligned} \sum_{k=0}^n 2k C(n, k) &= 2 \sum_{k=0}^n k \frac{n!}{(n-k)!k(k-1)!} = \\ &= 2 \sum_{k=0}^n n \frac{(n-1)!}{(n-k)!(k-1)!} = 2n \sum_{k=0}^n C(n-1, k-1) \\ &\quad (\text{Teorema das linhas}) = 2n \cdot 2^{n-1} = n \cdot 2^n \end{aligned}$$

- (c) Da primeira parcela da soma e usando o resultado da segunda parcela, temos:

$$\begin{aligned} \sum_{k=0}^n k^2 C(n, k) &= \sum_{k=1}^n k(k-1) C(n, k) + \sum_{k=0}^n k C(n, k) = \\ &= \sum_{k=1}^n k(k-1) \frac{n!}{(n-k)!k(k-1)(k-2)!} + \sum_{k=0}^n k \frac{n!}{(n-k)!k(k-1)!} = \\ &= \sum_{k=1}^n \frac{n!}{(k-2)!(n-k)!} + n \cdot 2^{n-1} = \\ &= \sum_{k=1}^n n(n-1) \frac{(n-2)!}{(k-2)!(n-k)!} + n \cdot 2^{n-1} = \\ &= n(n-1) \sum_{k=1}^n \frac{(n-2)!}{(k-2)!(n-k)!} + n \cdot 2^{n-1} = \\ &\quad (\text{Teorema das linhas}) = n(n-1)2^{n-2} + n2^{n-1} \end{aligned}$$

Portanto,

$$\begin{aligned}\sum_{k=0}^n (k+1)^2 C(n, k) &= \sum_{k=0}^n k^2 C(n, k) + \sum_{k=0}^n 2k C(n, k) + \sum_{k=0}^n C(n, k) \\ &= n(n-1)2^{n-2} + n2^{n-1} + n2^n + 2^n = n(n-1)2^{n-2} + n2^{n-1} + 2^n(n+1)\end{aligned}$$

2. (1.5) Usando o Teorema do binômio de Newton mostre que:

$$\sum_{k=0}^n (-2)^k C(n, k) = \begin{cases} 1 & \text{se } n \text{ é par} \\ -1 & \text{se } n \text{ é ímpar} \end{cases}$$

*Resposta:*

$$\sum_{k=0}^n (-2)^k C(n, k) = \sum_{k=0}^n 1^{(n-k)} (-2)^k C(n, k)$$

Pelo Teorema Binomial, temos:

$$\sum_{k=0}^n 1^{(n-k)} (-2)^k C(n, k) = (1-2)^n = (-1)^n$$

Logo, segue o resultado.

3. (1.5) Seja  $a_n$  o número de permutações dos  $n$  primeiros números naturais tais que cada elemento difere de uma unidade de algum elemento à sua esquerda na permutação. Construa e resolva uma relação de recorrência para  $a_n$ . Justifique.  
(Para  $n = 3$ , por exemplo, tem-se as possibilidades 123, 213, 231 e 321).

*Resposta:*

Observe que para  $n=4$ , as possibilidades são: 1234, 2134, 3214, 2314, 2341, 3241, 4321, 3421.

Para  $1 < i < n$ , se 1 está na primeira posição, então 2 está na segunda posição, o 3 está na terceira, e assim por diante, o que implica que  $i$  deve estar à esquerda do  $i+1$ , e portanto  $n$  está na última posição.

Se  $n$  está na primeira posição, então  $n-1$  está na segunda posição,  $n-2$  está na terceira, e assim por diante, o que implica que  $i$  deve estar à esquerda do  $i-1$ , e portanto 1 está na última posição.

Suponha que nem 1 nem  $n$  estão na primeira posição e que  $i$  seja o elemento da última posição.

Seja  $j > 1$  a posição do número 1, então 2 está à sua esquerda, o 3 está à esquerda do 2, porque o 1 está à sua direita, e assim por diante. O que implica que  $i$  está à esquerda do 1, o que é um absurdo!

O argumento para  $n$  é análogo.

Portanto, o último elemento é 1 ou  $n$ .

Considere que  $n$  é o último elemento: é fácil verificar que uma permutação será válida se, e somente se os  $n - 1$  primeiros números formarem uma permutação válida.

Considere que 1 é o último elemento: subtraia 1 unidade de cada um dos  $n - 1$  elementos iniciais. É fácil verificar que uma permutação será válida se, e somente se os  $n - 1$  primeiros números formarem uma permutação válida.

Logo,  $a_n = a_{n-1} + a_{n-1} = 2a_{n-1}$  para  $n \geq 2$ . Como  $a_1 = 1$ , então, obtemos a seguinte relação de recorrência:

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

Resolvendo a relação de recorrência pelo método iterativo:

$$\begin{aligned} a_n &= 2a_{n-1} \\ 2a_{n-1} &= 2(2a_{n-2}) = 2^2a_{n-2} \\ 2^2a_{n-2} &= 2^2(2a_{n-3}) = 2^3a_{n-3} \\ \dots &= \dots \\ 2^{n-2}a_2 &= 2(2^{n-2}a_1) = 2^{n-1}1 = 2^{n-1} \end{aligned}$$

Portanto  $a_n = 2^{n-1}$

4. (1.0) Mostre que toda floresta é um grafo bipartido.

*Resposta:* Seja  $G$  uma floresta.  $G$  é acíclico, então  $G$  não possui ciclo. Pela caracterização de grafos bipartidos ( $G$  é bipartido se, e somente se, não contém ciclos ímpares), temos então que uma floresta  $G$  é um grafo bipartido.

5. (1.5) Determine o número de faces de um grafo planar conexo, 3-regular (regular de grau 3), e com 15 arestas. Justifique.

*Resposta:* Seja  $n$  o número de vértices e  $m$  o número de arestas do grafo. Pelo Teorema do Aperto de Mãos, temos que  $\sum_{v \in V} d(v) = 2m$ , onde  $d(v)$  é o grau do vértice  $v$  e  $d(v) = 3$ , para todo vértice do grafo, então  $3m = 2n$ .

Como  $m = 15$ , então  $3n = 2 \cdot 15 \Rightarrow n = 10$ , ou seja, o grafo possui 10 vértices.

Como o grafo é planar então, pela fórmula de Euler, temos que:

$$n + f - m = 2,$$

onde  $f$  é o número de faces do grafo. Logo, segue que o número de faces do grafo planar, 3-regular, com 15 arestas é  $10 + f - 15 = 2 \Rightarrow f = 7$ .

6. (3.5) Responda as seguintes perguntas considerando o grafo  $G$  dado por:

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

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

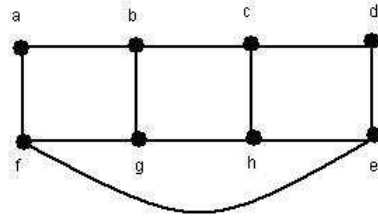


Figura 1: Grafo  $G$

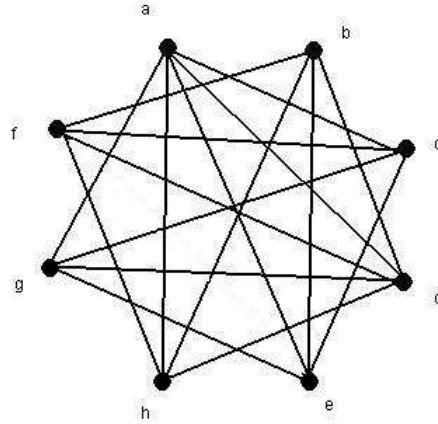


Figura 2: Grafo  $\overline{G}$

- (a) Desenhe  $G$  e desenhe também seu grafo complementar  $\overline{G}$ . Escreva  $V(\overline{G})$  e  $E(\overline{G})$ .

*Resposta:* Ver figura 1: Grafo  $G$  e figura 2: Grafo  $\overline{G}$

$$\begin{aligned}
 V(G) &= V(\overline{G}) = \{a, b, c, d, e, f, g, h\} \\
 E(\overline{G}) &= \{(v, w); v, w \in V(G) \text{ e } (v, w) \notin E(G)\} = \\
 &= \{(a, c), (a, d), (a, e), (a, h), (a, g), (b, f), (b, h), (b, e), (b, d), (c, f), (c, g), \\
 &\quad (c, e), (d, f), (d, g), (d, h), (e, g), (h, f)\}
 \end{aligned}$$

(b) Dê a matriz de adjacência de  $G$ .

*Resposta:*

	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$	$f$	$g$	$h$
$a$	0	1	0	0	0	1	0	0
$b$	1	0	1	0	0	0	1	0
$c$	0	1	0	1	0	0	0	1
$d$	0	0	1	0	1	0	0	0
$e$	0	0	0	1	0	1	0	1
$f$	1	0	0	0	1	0	1	0
$g$	0	1	0	0	0	1	0	1
$h$	0	0	1	0	1	0	1	0

(c)  $G$  é bipartido? Caso seja, dê sua bipartição. E o grafo  $\overline{G}$ ?

*Resposta:* Como  $G$  não possui ciclo ímpar, então  $G$  é bipartido. De fato, tome a partição  $A = \{a, c, g, e\}$  e  $B = \{f, b, h, d\}$ , onde  $A \cap B = \emptyset$  e  $A \cup B = V$ . Todas as arestas de  $G$  têm um extremo no conjunto  $A$  e outro em  $B$ . Veja na figura 3 o grafo bipartido  $G$ .

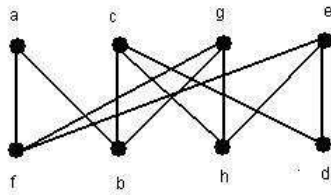


Figura 3: Bipartição de  $G$

$\overline{G}$  não é bipartido, porque ele tem ciclo ímpar, por exemplo, veja na figura 2 o ciclo  $agca$  tem comprimento 3, é um ciclo ímpar.

(d)  $G$  é um grafo euleriano?

*Resposta:* Não,  $G$  não é euleriano. Um grafo é euleriano se, e somente se, todos os seus vértices têm grau par. O grafo  $G$  possui os vértices  $b, c, g, f, e$  e  $h$  com grau 3.

(e)  $G$  é hamiltoniano?

*Resposta:* Sim,  $G$  é hamiltoniano. Um grafo é hamiltoniano quando possui um ciclo passando por todos os seus vértices. Tome em  $G$  o ciclo  $abcdehgfa$ .

(f) Dê uma orientação as arestas de  $G$  de modo que o digrafo obtido seja fortemente conexo. (Desenhe as orientações nas arestas de  $G$ ).

*Resposta:* Para que um digrafo seja fortemente conexo, deve existir um caminho de  $x$  para  $y$  e de  $y$  para  $x$  para todo  $x$  e  $y$  vértices do grafo. Então na figura 4 representamos a orientação pedida. Observe que, de fato, temos um caminho (orientado) entre todo par de vértices.

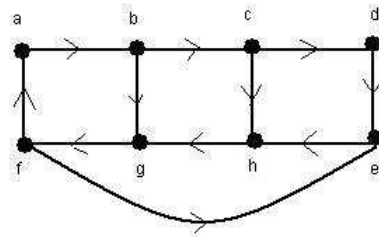


Figura 4: Orientação fortemente conexa de  $G$