



## Projeto e Análise de Algoritmos

### Lista 2 – 14/12/2021

1) Dado o código fonte a seguir encontre:

a) A sua função de recorrência

b) A sua complexidade assintótica. Para tanto, adote o método da substituição.

```
int Peso (int *V, int ini, int fim)
{
    1   int i, P=0;
    2   for(i=ini; i<=fim; i++)
    3       P += V[i];
    4   return P;
}
```

```
int Falsa (int *V, int ini, int fim)
{
    1   if (ini == fim)
    2       return ini;
    3   else
    4   {
    5       int meio = (ini+fim)/2;
    6       if (Peso(V, ini, meio) < Peso(V, meio+1, fim))
    7           return Falsa(V, ini, meio);
    8       else
    9           return Falsa(V, meio+1, fim);
    10  }
}
```

2) Resolva as seguintes recorrências adotando o **teorema mestre** e determine qual a complexidade assintótica das funções. Deve constar na resposta em qual caso do teorema a recorrência se encaixa.

$$a) \begin{cases} T(n) = 1 & \text{para } n = 1 \\ T(n) = 3T\left(\frac{n}{3}\right) + 12n + 3 & \text{para } n > 1 \end{cases}$$

$$b) \begin{cases} T(n) = 1 & \text{para } n = 1 \\ T(n) = 4T\left(\frac{n}{2}\right) + 4n & \text{para } n > 1 \end{cases}$$

$$c) \begin{cases} T(n) = 1 & \text{para } n = 1 \\ T(n) = 3T\left(\frac{n}{4}\right) + n & \text{para } n > 1 \end{cases}$$

$$d) \begin{cases} T(n) = 1 & \text{para } n = 1 \\ T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + 7n + 2 & \text{para } n > 1 \end{cases}$$

$$e) \begin{cases} T(n) = 1 & \text{para } n = 1 \\ T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + 3n^2 - 12n + 2 & \text{para } n > 1 \end{cases}$$

3) Considere os seguintes algoritmos recursivos que resolvem o mesmo problema em uma entrada de tamanho  $n$ :

**Algoritmo 1:** Divide o problema em 3 partes de tamanho  $n/4$  cada e gasta um tempo adicional de  $O(1)$  por chamada.

**Algoritmo 2:** Divide o problema em 3 partes de tamanho  $n/2$  cada e gasta um tempo adicional de  $O(n^2)$  por chamada.

**Algoritmo 3:** Divide o problema em 3 partes de tamanho  $n/3$  cada e gasta um tempo adicional de  $O(n)$  por chamada.

A complexidade dos algoritmos 1, 2 e 3 é, respectivamente:

A)  $\theta(n^{\log_4 3}), \theta(n^2), \theta(n \log n)$

B)  $\theta\left(\frac{n}{4}\right), \theta\left(\frac{n}{2}\right), \theta\left(\frac{n}{3}\right)$

C)  $\theta(1), \theta(n^2), \theta(n)$

D)  $\theta(n^4), \theta(n^2), \theta(n^3)$

E)  $\theta(n^{\log_4 3}), \theta(n^{\log_2 3}), \theta(n^{\log_3 3})$

4) Resolva as seguintes recorrências através do método iterativo e determine qual a complexidade assintótica das funções.

$$a) \begin{cases} T(n) = 1 & \text{para } n = 1 \\ T(n) = T(n-1) + 4 & \text{para } n > 1 \end{cases}$$

$$b) \begin{cases} T(n) = 1 & \text{para } n = 1 \\ T(n) = T(n-1) + n & \text{para } n > 1 \end{cases}$$

$$c) \begin{cases} T(n) = 1 & \text{para } n = 1 \\ T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + 7n + 2 & \text{para } n > 1 \end{cases}$$

5) O tempo de execução  $T(n)$  de um algoritmo, em que  $n$  é o tamanho da entrada, é dado pela equação de recorrência  $T(n) = 8T(n/2) + q \cdot n$  se  $n > 1$ . Dado que  $T(1) = p$ , e que  $p$  e  $q$  são constantes arbitrárias, a complexidade do algoritmo é:

- a)  $O(n)$ .
- b)  $O(n \log n)$ .
- c)  $O(n^2)$ .
- d)  $O(n^3)$ .
- e)  $O(n^n)$ .

6) O algoritmo ALGSORT ordena vetores de números inteiros distintos usando apenas comparações. Nesse algoritmo, a função  $\text{menor}(V, i, j)$  retorna o índice  $l$ , tal que  $V[l]$  é o menor número no vetor  $V[i..j]$ . O custo de tempo de pior caso de  $\text{menor}(V, i, j)$  é igual a  $j - i$  comparações. De forma similar, a função  $\text{maior}(V, i, j)$  retorna um índice  $g$ , tal que  $V[g]$  é o maior número no vetor  $V[i..j]$ , também com custo de execução de  $j - i$  comparações no pior caso. Para ordenar o vetor  $X[1..n]$ , ALGSORT ( $V, i, j$ ) é chamado com os parâmetros,  $V = X$ ,  $i = 1$  e  $j = n$ .

ALGSORT ( $V, i, j$ );

- (1) Se  $j-i=0$  então  
    retorne;
- (2) Se  $j-i=1$  então  
    Se  $V[j] < V[i]$  então  
        Troque( $V[j], V[i]$ );  
    Fim;  
    retorne;  
    Fim;
- (3)  $l = \text{menor}(V, i, j)$ ;
- (4) Troque( $V[i], V[l]$ );
- (5)  $g = \text{maior}(V, i, j)$ ;
- (6) Troque( $V[j], V[g]$ );
- (7) ALGSORT ( $V, i+1, j-1$ );

A função que caracteriza o custo de tempo de pior caso,  $T(n)$ , para a chamada ALGSORT ( $X, 1, n$ ) é dada por:

- a)  $T(n) = T(n-1) + 2n - 2$
- b)  $T(n) = T(n-2) + 2n - 2$
- c)  $T(n) = T(n-2) + n - 1$
- d)  $T(n) = T(n-2) + (n - 1)^2$
- e)  $T(n) = T(n/2) + 2n$

7) Através do método iterativo, determine a complexidade assintótica do algoritmo ALGSORT.

8) Obtenha a complexidade assintótica do algoritmo a seguir utilizando a árvore de recursão

```
void Imprime (int *V, int tam, int ini, int fim)
{
1   int i;
2   if (tam == 1)
3       printf(V[ini]);
4   else
5       {
6           for(i=0; i<tam; i++)
7               printf("%d", V[i]);
           int meio = (ini+fim)/2;
```

---

8	Imprime(V,tam/2,ini,meio);
9	Imprime(V,tam/2,meio+1,fim);
	}
	}

---