# Trabalho 1

1. Para cada par de funções f(n) e g(n) na tabela a seguir, indique se f(n) pertence a O(g(n)),  $\Omega(g(n))$  ou  $\Theta(g(n))$ . Considere que  $k \ge 1$ ,  $\epsilon > 0$  e c > 1. Justifique sua resposta.

	f(n)	g(n)	f(n) = O(g(n))?	$f(n) = \Omega(g(n))?$	$f(n) = \Theta(g(n))?$
a)	$\lg^k n$	$n^{\epsilon}$		X	
b)	$n^k$	$c^n$	X		
c)	$2^n$	$2^{n/2}$		X	
d)	$n^{\lg c}$	$c^{\lg n}$			X

# Solução:

a) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{\lg^k n}{n^{\epsilon}} = \infty \to f(n) = \Omega(g(n))$$
b) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{n^k}{c^n} = 0 \to f(n) = O(g(n))$$
c) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{2^n}{2^{n/2}} = \infty \to f(n) = \Omega(g(n))$$
d) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{n^{\lg c}}{c^{\lg n}} = 1 \to f(n) = \Theta(g(n))$$

b) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{n^{\kappa}}{c_{n}^{n}} = 0 \to f(n) = O(g(n))$$

c) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{2^n}{2^{n/2}} = \infty \to f(n) = \Omega(g(n))$$

d) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{n^{\lg c}}{c^{\lg n}} = 1 \to f(n) = \Theta(g(n))$$

- 2. Para cada item a seguir, assinale Verdadeiro ou Falso. Justifique sua resposta usando as definições de notação assintótica.
  - (a)  $\blacksquare V \quad \Box F \text{ Se } f(n) = \log_{16} n \text{ então } f(n) = \Theta(\lg n)$ ?
  - (b)  $\square$  V  $\blacksquare$  F  $2^{n+a} = \Theta(2^{2n})$ ? Onde  $a \in \mathbb{N}$  é uma constante.
  - (c) **I** V  $\Box$  F  $\frac{n^2}{4} 3n 16 = \Omega(n^2)$ ?
  - (d)  $\blacksquare V \square F 7n^2 + 13n = O(n^2).$

### Solução:

a) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{\log_{16} n}{\lg n} = \frac{1}{4} \to f(n) = \Theta(g(n))$$

b) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{2^{n+a}}{2^{2n}} = 0 \to f(n) = 2^{n+a} \in O(2^{2n})$$

a) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{\log_{16} n}{\lg n} = \frac{1}{4} \to f(n) = \Theta(g(n))$$
b) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{2^{n+a}}{2^{2n}} = 0 \to f(n) = 2^{n+a} \in O(2^{2n})$$
c) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{\frac{n^2}{4} - 3n - 16}{n^2} = \frac{1}{4} \to f(n) = \frac{n^2}{4} - 3n - 16 \in \Theta(n^2) = O(n^2) \wedge \Omega(n^2)$$
d) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{7n^2 + 13n}{n^2} = 7 \to f(n) = \frac{7n^2 + 13n}{n^2} \in \Theta(n^2) = O(n^2) \wedge \Omega(n^2)$$

d) 
$$\lim_{n \to \infty} \frac{7n^2 + 13n}{n^2} = 7 \to f(n) = \frac{7n^2 + 13n}{n^2} \in \Theta(n^2) = O(n^2) \land \Omega(n^2)$$

- 3. Mostre usando as definições de notação assintótica:
  - (a)  $\frac{n}{2} \lg(\frac{n}{2}) = \Omega(n \lg n)$ .
  - (b)  $n^2 + 1000n = O(n^2)$ .
  - (c)  $2^{n+1} = \Theta(2^n)$ .

## Solução:

- 4. Expresse as seguintes funções em termos da notação  $\Theta$ .
  - (a)  $2n + 3\log^{100} n$ .
  - (b)  $7n^3 + 1000n \log n + 3n$ .
  - (c)  $3n^{1.5} + (\sqrt{n})^3 \log n$ .
  - (d)  $2^n + 100^n + n!$ .

Escreva a solução aqui.

5. É comum usar a notação  $f(n) \prec g(n)$  para denotar que  $f(n) \in o(g(n))$ . Use esta notação para expressar a hierarquia de classes de complexidade das seguintes funções:  $\sqrt{n}$ ,  $2^{n^2}$ , n,  $\lg n$ , 1,  $\lg \lg n$ , n!,  $n^2$ ,  $n^{3/4}$ ,  $2^n$ ,  $n \lg n$ .

## Solução:

Escreva a solução aqui.

- 6. Sejam f(n) e g(n) funções positivas. Informe se a afirmação é verdadeira ou falsa e justifique.
  - (a) f(n) = O(g(n)) implica g(n) = O(f(n)).
  - (b)  $f(n) + g(n) = \Theta(min(f(n), g(n)))$
  - (c) f(n) = O(g(n)) implica  $g(n) = \Omega(f(n))$
  - (d)  $f(n) = \Theta(f(n/2))$

## Solução:

Escreva a solução aqui.

7. Mostre uma função f(n) tal que  $f(n) \notin \Omega(f(n+1))$ .

## Solução:

Escreva a solução aqui.

8. Mostre que  $\sum_{i=1}^{n} \lg i = \Theta(n \lg n)$ .

### Solução:

Escreva a solução aqui.

9. Mostre que  $n! = O(2^{n^2})$ .

#### Solução:

Escreva a solução aqui.

10. Seja  $p(n) = \sum_{i=0}^{k} a_i n^i$  (polinômio em n de grau k), onde k é um inteiro não-negativo,  $a_i$  é uma constante e  $a_k > 0$ , mostre que  $p(n) = \Theta(n^k)$ .

## Solução:

Usando limite, devemos mostrar que:  $L = \lim_{n \to \infty} \frac{\sum_{i=0}^{k} a_i n^i}{n^k}, 0 < L < \infty$ 

$$\begin{split} L &= \lim_{n \to \infty} \frac{\sum_{i=0}^k a_i n^i}{n^k} \\ &= \lim_{n \to \infty} \frac{a_0 n^0 + a_1 n^1 + a_2 n^2 + \ldots + a_k n^k}{n^k} \\ &= \lim_{n \to \infty} \frac{a_0 n^0}{n^k} + \lim_{n \to \infty} \frac{a_1 n^1}{n^k} + \lim_{n \to \infty} \frac{a_2 n^2}{n^k} + \ldots + \lim_{n \to \infty} \frac{a_k n^k}{n^k} \\ &= 0 + 0 + 0 + a_k \\ &= a_k. \\ &\text{Como } a_k > 0 => p(n) = \Theta(n^k). \end{split}$$

11. Papai Noel resolveu antecipar seu presente de Natal. Sabendo que você foi um(a) bom(a) menino(a), ele escreveu um algoritmo para que você analise e ganhe uns pontinhos na prova de PAA. Sua tarefa é simples. Dado um inteiro n como entrada, expresse por meio de notação assintótica a quantidade de "Ho!"s que será impressa pelo algoritmo (use a notação  $\Theta$ ).

```
\begin{aligned} & \text{Feliz-Natal}(n) \\ & \text{1} & i \leftarrow 1 \\ & \text{2 while } i \leq n \text{ do} \\ & \text{3} & | \text{ for } j \leftarrow i \text{ to } 2i - 1 \text{ do} \\ & \text{4} & | \text{ print "Ho!"}; \\ & \text{5} & | i \leftarrow 2i \end{aligned}
```

Escreva a solução aqui.

12. Dado um inteiro n (assuma que  $n=2^k$ , tal que k é um número inteiro positivo) e expr (que corresponde a uma expressão a ser impressa), informe, por meio de notação assintótica, a quantidade de mensagens que o algoritmo a seguir irá imprimir. Dê sua resposta em função de n.

```
PROG(n, expr)

1 while n \ge 1 do

2 | for j \leftarrow 1 to n do

3 | print expr

4 | n \leftarrow n/2
```

## Solução:

Escreva a solução aqui.

13. Seja count o número total de iterações feitas pelo algoritmo a seguir para uma entrada n. Informe, usando notação assintótica, o valor de count em função de n.

#### Solução:

Escreva a solução aqui.

14. Seja count o número total de iterações feitas pelo algoritmo a seguir para uma entrada n (considere que  $n=2^{2^k}$ , para algum inteiro positivo k). Informe, usando notação assintótica, o valor de count em função de n.

```
Count(n)

1 count \leftarrow 0

2 for i \leftarrow 1 to n do

3 | for j \leftarrow 2; j \leq n; j \leftarrow j^2 do

4 | count \leftarrow count + 1

5 return count
```

#### Solução:

Escreva a solução aqui.

15. Dado um inteiro  $n \ge 0$  como entrada, muitos afirmam que o algoritmo a seguir é capaz de medir o desespero na prova de PAA. Outros afirmam que o algoritmo mede a alegria. Para o professor, não interessa o que o algoritmo mede. O objetivo desta questão é avaliar se o aluno é capaz de encontrar uma fórmula fechada que representa o valor final de x em função do valor de entrada n. Em outras palavras, uma função que representa quantas vezes a linha 5 será executada.

```
\begin{array}{c|c} \operatorname{PROG}(n) \\ \mathbf{1} & x \leftarrow 0 \\ \mathbf{2} & \mathbf{for} \ i \leftarrow 1 \ \mathbf{to} \ n \ \mathbf{do} \\ \mathbf{3} & \mathbf{for} \ j \leftarrow i+1 \ \mathbf{to} \ n \ \mathbf{do} \\ \mathbf{4} & \mathbf{for} \ k \leftarrow 1 \ \mathbf{to} \ j-i \ \mathbf{do} \\ \mathbf{5} & x \leftarrow x+1 \end{array}
```

Escreva a solução aqui.

- 16. Resolva as seguintes recorrências (use o método da substituição):
  - (a)  $T(n) = 8T(n/2) + \Theta(n^2)$
  - (b)  $T(n) = 7T(n/2) + \Theta(n^2)$
  - (c) T(n) = T(n/4) + 1
  - (d)  $T(n) = 2T(n/2) + n \lg n$

## Solução:

Escreva a solução aqui.

- 17. Use árvore de recorrência para estimar um limite superior para as seguintes recorrências. Assuma que T(n) é uma constante para  $n \le 2$ . Depois comprove usando o método de substituição.
  - (a) T(n/2) + T(n/4) + T(n/8) + n
  - (b)  $2T(n/4) + \sqrt{n}$

## Solução:

Escreva a solução aqui.

18. Utilize o método de árvore de recursão para supor um limite assintótico superior para a recorrência T(n) = 3T(n-1) + 1. Depois verifique pelo método de substituição que este limite está correto.

### Solução:

Escreva a solução aqui.

19. Utilize o método de árvore de recursão para supor um limite assintótico superior para a recorrência  $T(n) = 2T(n/2) + n \lg n$ . Depois verifique pelo método de substituição que este limite está correto.

#### Solução:

Escreva a solução aqui.

20. Utilize o método de árvore de recursão para supor um limite assintótico superior para a recorrência  $T(n) = T(n/3) + T(2n/3) + \Theta(n)$ . Depois verifique pelo método de substituição que este limite está correto.

## Solução:

Escreva a solução aqui.

21. A recorrência  $T(n) = 7T(n/2) + n^2$  descreve o tempo de execução de um algoritmo A. Um algoritmo alternativo A' tem um tempo de execução  $T'(n) = aT'(n/4) + n^2$ . Qual é o maior inteiro a que faz com que A' seja assintoticamente mais rápido que A?

## Solução:

- 22. Use o método mestre para resolver as seguintes recorrências:
  - (a)  $T(n) = 3T(n/2) + n \lg n$
  - (b)  $T(n) = 3T(n/2) + n^2$
  - (c)  $T(n) = 4T(n/2) + n^2$
  - (d)  $T(n) = 4T(n/2) + n^2\sqrt{n}$
  - (e) T(n) = 5T(n/5) + n
  - (f)  $T(n) = 6T(n/3) + n^2$
  - (g)  $T(n) = 9T(n/2) + n^3$

Escreva a solução aqui.

- 23. Dadas as recorrências dos algoritmos A e B, determine a complexidade de cada um deles e compare-os (informe se A é assintoticamente mais rápido que B, B é assintoticamente mais rápido que A, ou ambos possuem a mesma complexidade assintótica).
  - $T_A(n) = 27T_A(n/3) + n$
  - $T_B(n) = 4T_B(n/2) + n^3$

## Solução:

Escreva a solução aqui.

- 24. Os três algoritmos a seguir resolvem um problema de tamanho n por meio da técnica de divisão e conquista. Analise a complexidade de cada um deles e informe qual algoritmo é assintoticamente mais eficiente.
  - Algoritmo A resolve problemas dividindo-os em cinco subproblemas de tamanho n/2, recursivamente resolve cada subproblema e combina suas soluções em tempo linear para obter uma solução do problema original.
  - Algoritmo B resolve problemas dividindo-os em dois subproblemas de tamanho n-1, recursivamente resolve cada um dos subproblemas e combina as soluções em tempo constante para obter a solução do problema original.
  - Algoritmo C resolve problemas dividindo-os em nove subproblemas de tamanho n/3, recursivamente resolve cada subproblema e combina suas soluções em tempo  $O(n^2)$  para obter uma solução do problema original.

### Solução:

Escreva a solução aqui.

25. Os três algoritmos a seguir computam corretamente  $x^n$  para x > 0 e  $n \ge 0$ . Mostre que os três algoritmos estão corretos e analise a complexidade assintótica de cada um deles (em função de n) e informe qual deles é mais eficiente.

```
Power1(x, n)
                               Power2(x, n)
                                                                          Power3(x, n)
                              1 if n = 0 then
                                                                          1 if n = 0 then
1 resp \leftarrow 1
i \leftarrow 0
                              2 return 1
                                                                          2 return 1
                                                                          3 else if (n \mod 2) = \theta then
\mathbf{3} while i < n do
                              з else
                              4 | return POWER2(x, n-1) * x
     resp \leftarrow resp * x
                                                                                aux \leftarrow POWER3(x, n/2)
  i \leftarrow i + 1
                                                                                \mathbf{return}\ aux*aux
                                                                          6 else
6 return resp
                                                                            return Power3(x, n-1) * x
```

## Solução:

Escreva a solução aqui.

26. Considere o algoritmo HEAPSORT descrito a seguir. Mostre que o algoritmo está correto usando o seguinte invariante de laço: "No começo de cada iteração do laço for das linhas 2–5, o subvetor  $A[1 \dots i]$  contém os i menores elementos de  $A[1 \dots n]$ , e o subvetor  $A[i+1 \dots n]$  contém os n-i maiores elementos de  $A[1 \dots n]$  em ordem.

```
HEAPSORT(A)

1 BUILD-MAX-HEAP(A)

2 for i \leftarrow A.length to 2 do

3 | SWAP(A[1], A[i])

4 | A.heap-size \leftarrow A.heap-size -1

5 | MAX-HEAPIFY(A, 1)
```

Escreva a solução aqui.

27. Analise a complexidade dos seguintes algoritmos:

```
F(n)

1 if n = 1 then

(a) 2 | return 1

3 else

4 | return F(n-1) + F(n-1)
```

### Solução:

Escreva a solução aqui.

```
\begin{array}{c|c} \operatorname{BUSCA}(A[], key, min, max) \\ \mathbf{1} \ \ \mathbf{if} \ max < min \ \mathbf{then} \\ \mathbf{2} \ \ | \ \mathbf{return} - 1 \\ \mathbf{3} \ mid \leftarrow min + ((max - min)/2) \\ \mathbf{(b)} \ \ \mathbf{4} \ \ \mathbf{if} \ A[mid] > key \ \mathbf{then} \\ \mathbf{5} \ \ | \ \ \mathbf{return} \ \operatorname{BUSCA}(A, key, min, mid - 1) \\ \mathbf{6} \ \ \mathbf{else} \ \ \mathbf{if} \ A[mid] < key \ \mathbf{then} \\ \mathbf{7} \ \ | \ \ \mathbf{return} \ \operatorname{BUSCA}(A, key, mid + 1, max) \\ \mathbf{8} \ \ \mathbf{else} \\ \mathbf{9} \ \ | \ \ \mathbf{return} \ mid \\ \end{array}
```

#### Solução:

Escreva a solução aqui.

Recursive(n)

```
1 if n > 1 then
```

```
(c) 2 | for i \leftarrow 1 to n^3 do
3 | Faz algo (custo \Theta(1))
4 | Recursive(n/3)
```

### Solução:

- 28. Assinale Verdadeiro (V) ou Falso (F). Justifique
  - (a)  $\blacksquare$  V  $\Box$  F O limite assintótico inferior para algoritmos de ordenação baseados em comparação é  $\Omega(n \lg n)$ . Um algoritmo de ordenação por comparação que faz  $2T(n/2) + \Theta(1)$  comparações no pior caso com certeza não efetua corretamente a ordenação para algumas instâncias.
  - (b)  $\square$  V **I** F Suponha que iremos gerar n números aleatórios no intervalo  $[0...n^2]$ . Considerando base decimal (isto é, um número x possui  $\lfloor \log_{10} x \rfloor + 1$  dígitos na base 10), é correto afirmar que o algoritmo RADIX SORT faz a ordenação destes n números em tempo O(n).
  - (c)  $\square$  V  $\blacksquare$  F Visto que o limite assintótico inferior para algoritmos de ordenação baseados em comparação é  $\Omega(n \lg n)$ , não seria possível o desenvolvimento de um algoritmo de ordenação correto com complexidade de tempo  $O(n\sqrt{n})$  no pior caso.
  - (d)  $\square$  V  $\blacksquare$  F Suponha que iremos gerar n números aleatórios no intervalo  $[0 \dots n^2]$ . É correto afirmar que o algoritmo COUNTING SORT faz a ordenação destes n números em tempo O(n).
  - (e)  $\blacksquare$  V  $\square$  F Suponha que iremos gerar n números aleatórios no intervalo  $[0 \dots n^2]$ . É correto afirmar que o algoritmo MERGESORT faz a ordenação destes n números em tempo  $O(n \lg n)$ .
  - (f)  $\square$  V  $\blacksquare$  F Não é possível construir um heap máximo com n elementos em tempo O(n). Pois para inserir um elemento no heap temos custo  $O(\lg n)$  e, como temos n elementos a serem inseridos, o custo total seria pelo menos  $O(n \lg n)$ .
  - (g) **V** G F Em um heap binário, metade dos elementos do vetor são folhas. Se aplicarmos o procedimento MAXHEAPFY para cada elemento da metade até o primeiro, então ao fim teremos um Heap Máximo.
  - (h)  $\blacksquare$  V  $\Box$  F É correto afirmar que: no melhor caso, o algoritmo Insertion Sort é mais eficiente que os algoritmos Mergesort e Heapsort.

Escreva a solução aqui.

29. Use o modelo de árvore de decisão para representar as comparações efetuadas pelo algoritmo INSERTION-SORT para uma instância de entrada com quatro elementos.

#### Solução:

Escreva a solução aqui.

30. Use o modelo de árvore de decisão para representar as comparações efetuadas pelo algoritmo MERGESORT para uma instância de entrada com três elementos.

#### Solução:

Escreva a solução aqui.

31. Use o modelo de árvore de decisão para representar as comparações efetuadas pelo algoritmo QUICKSORT para uma instância de entrada com três elementos.

#### Solução:

Escreva a solução aqui.

- 32. Dado um vetor de inteiros distintos e ordenados em ordem crescente  $A = \{a_1, \ldots, a_n\}$ :
  - (a) Descreva um algoritmo que determina se existe um índice i tal que  $a_i = i$  em tempo  $O(\lg n)$ . Por exemplo, em  $\{-10, -3, 3, 5, 7\}$ ,  $a_3 = 3$ . Em  $\{2, 3, 4, 5, 6, 7\}$  não existe tal i. Argumente que seu algoritmo está correto.

### Solução:

Escreva a solução aqui.

(b) Explique por que sua solução leva tempo  $O(\lg n)$ .

#### Solução:

Escreva a solução aqui.

33. Descreva um algoritmo baseado no paradigma de Divisão e Conquista que encontra o mínimo de um conjunto de n números. Assuma que os elementos estão em um vetor  $A = [1 \dots n]$ . Mostre que o algoritmo está correto e analise sua complexidade.

#### Solução:

Escreva a solução aqui.

34. Descreva um algoritmo baseado no paradigma de Divisão e Conquista que encontra o segundo maior elemento de um conjunto de n números. Assuma que os elementos estão em um vetor  $A = [1 \dots n]$ . Mostre que o algoritmo está correto e analise sua complexidade.

## Solução:

Escreva a solução aqui.

35. Descreva um algoritmo que faz uso do procedimento Partition para encontrar o k-ésimo menor elemento. Isto é, o algoritmo recebe como entrada um vetor  $A[1 \dots n]$  e um um valor  $1 \le k \le n$  e devolve qual seria este k-ésimo menor elemento. Por exemplo, se k=1 o algoritmo deveria devolver o mínimo do vetor; se k=n o algoritmo deveria devolver o máximo; para um k=3 devolveria o terceiro menor elemento. Analise seu algoritmo no pior e no melhor caso.

### Solução:

- 36. Assuma que você possui k vetores ordenados, cada um com n elementos, e você precisa combiná-los em um único vetor ordenado com kn elementos.
  - (a) Usando o procedimento MERGE, faça a intercalação do primeiro vetor com o segundo, então intercale o terceiro, depois o quarto e assim por diante. Qual a complexidade de tempo deste algoritmo, em função de  $k \in n$ ?

Escreva a solução aqui.

(b) Apresente uma solução mais eficiente para este problema, por meio da técnica de Divisão e Conquista. Qual a complexidade de tempo de sua solução, em função de k e n?

#### Solução:

Escreva a solução aqui.

37. Dado um vetor de números inteiros A[1...n], determine quais elementos do vetor são únicos. Apresente um algoritmo eficiente. Faça uma análise de complexidade.

### Solução:

Escreva a solução aqui.

38. Descreva um algoritmo de tempo  $\Theta(n \lg n)$  que, dado um conjunto S de n números inteiros e outro número x, determine se existe dois elementos em S cuja soma é exatamente x.

### Solução:

Escreva a solução aqui.

39. Problema da moeda falsa. Dado um conjunto de n moedas, n-1 delas verdadeiras (com mesmo peso) e uma falsa (mais leve), descreva um algoritmo eficiente (com tempo o(n)) para encontrar a moeda falsa.

### Solução: