

Lista de exercícios - EDB2

- 1) Escreva as seguintes funções em notação O:
 - a) $n^3 - 1$
 - b) $n^2 + 2 \log n$
 - c) $3n^n + 5 \cdot 2^n$
 - d) $(n - 1)^n + n^{n-1}$
- 2) Considerando o polinômio quadrático $q(n) = 5n^2 + 7n + 3$, mostre que $q(n) = O(n^2)$, determinando constantes $n_0 \in \mathbb{N}$ e $c \in \mathbb{R}_+$ tais que $q(n) \leq cn^2$, para todo $n \geq n_0$.
- 3) Qual(ais) das seguintes afirmações sobre o crescimento assintótico de funções não é(são) verdadeira(s)?
 - a) $2n^2 + 3n + 1 = O(n^2)$
 - b) $n^2 = \Omega(n^3)$
 - c) Se $f(n) = O(g(n))$ então $g(n) = O(f(n))$
 - d) $\log n^2 = O(\log n)$
 - e) Se $f(n) = O(g(n))$ e $g(n) = O(h(n))$ então $f(n) = O(h(n))$
 - f) $2^{n+1} = O(2^n)$
 - g) $n! = \Theta((n + 1)!)$
- 4) Considere dois algoritmos A e B que apresentam tempo em $\Theta(n^2)$ e $\Theta(n^3)$, respectivamente, para solucionar um dado problema. Se recursos como memória e tempo de programação não são considerados, é necessariamente verdade que o algoritmo A sempre é preferível ao algoritmo B? Justifique sua resposta.

- 5) Analise a complexidade local dos algoritmos a seguir e a expresse na notação assintótica O .

```

l ← 0
para i ← 1 até n faça
  para j ← 1 até n2 faça
    para k ← 1 até n3 faça
      l ← l + 1

```

```

l ← 0
para i ← 1 até n faça
  para j ← 1 até i faça
    para k ← j até n faça
      l ← l + 1

```

- 6) Responda as perguntas abaixo com verdadeiro ou falso:

- a) $10^{56} \cdot n^2 \in O(n^2)$?
- b) $10^{56} \cdot n^2 \in O(n^3)$?
- c) $10^{56} \cdot n^2 \in O(n)$?
- d) $2^{n+1} \in O(2^n)$?
- e) $2^{2n} \in O(2^n)$?
- f) $n \in O(n^3)$?

- 7) Prove ou disprove:

- a) $2^{n+1} = O(2^n)$
- b) $3^n = O(2^n)$
- c) $\log_2 n = O(\log_3 n)$
- d) $\log_3 n = O(\log_2 n)$
- e) $\log_2 n = O(n)$
- f) $100 \log n - 10n + 2n \log n = O(n \log n)$

- 8) Prove ou disprove as afirmações:

- a) $10n = O(n)$
- b) $10n^2 = O(n)$
- c) $n^2 + 200n + 300 = O(n^2)$
- d) $n^2 - 200n - 300 = O(n^2)$
- e) $n^2 - 200n - 300 = O(n)$

- f) $\frac{3}{2}n^2 + \frac{7}{2}n - 4 = O(n)$
- g) $\frac{3}{2}n^2 + \frac{7}{2}n - 4 = O(n^2)$
- h) $n^3 - 999999n^2 - 1000000 = O(n^2)$

9) Prove ou disprove:

- a) Seja $\binom{n}{k}$ o número de combinações de n objetos tomados k a k . Mostre $\binom{n}{2} = \Omega(n^2)$.
- b) Prove que $100 \log n - 10n + 2n \log n$ está em $\Omega(n \log n)$.
- c) É verdade que $2n + 1$ está em $\Omega(n)$?

10) Prove ou disprove:

- a) $9999n^2 = \Omega(n^2)$
- b) $(\frac{3}{2})n^2 + (\frac{7}{2})n - 4 = \Omega(n^2)$
- c) $n^2/1000 - 999n = \Omega(n^2)$
- d) $\log_2 n + 1 = \Omega(\log_{10} n)$

11) Responda as perguntas abaixo com verdadeiro ou falso:

- a) se $f(n) \in \omega(g(n))$ então $f(n) \in \Omega(g(n))$
- b) se $f(n) \in \Omega(g(n))$ então $f(n) \in \omega(g(n))$
- c) se $f(n) \in o(g(n))$ então $f(n) \in O(g(n))$
- d) se $f(n) \in O(g(n))$ então $f(n) \in o(g(n))$
- e) se $f(n) \in \Theta(g(n))$ então $f(n) \in O(g(n))$
- f) se $f(n) \in \Theta(g(n))$ então $f(n) \in \Omega(g(n))$
- g) se $f(n) \in \Theta(g(n))$ então $f(n) \in o(g(n))$
- h) se $f(n) \in \Theta(g(n))$ então $f(n) \in \omega(g(n))$
- i) se $f(n) \in \omega(g(n))$ sse $g(n) \in o(f(n))$

12) Considere as seguintes funções de complexidade:

$$n^3 + n^2 \log n, 2^n, n!, 3^n, \log(n) + n^3, n^2, 10 + n \log(n), 20 + \log(n), 6n \log n + 6$$

Ordene-as em ordem de complexidade, separando-as por $<$ quando a da esquerda for de uma classe estritamente menor do que a da direita e por $=$ quando forem da mesma classe.

Por exemplo: $f_1 < f_2 = f_3 < f_4 = f_5$ significa que: $f_1 = O(f_2)$ mas $f_1 \neq \Theta(f_2)$; $f_2 = \Theta(f_3)$; $f_3 = O(f_4)$ mas $f_3 \neq \Theta(f_4)$; $f_4 = \Theta(f_5)$.

13) Avalie assintoticamente as expressões abaixo usando as notações pertinentes dentre as seguintes: Θ , O e Ω . Caracterize completamente cada caso, usando o menor número de notações possível em cada item. Quer dizer, alguns itens requerem o uso de apenas uma expressão de complexidade, enquanto que outros podem precisar do uso de mais de uma notação. Use o mínimo possível.

- a) $O(n) + \Theta(n \log(n))$
- b) $O(n \log(n)) + \Theta(n)$
- c) $\Omega(n) + \Theta(n^2) + O(n^3)$
- d) $\Omega(n) + O(n^2) + \Theta(n^3)$

14) Prove que $f(n)$ é $O(n^2)$, sendo:

- a) $f(n) = 2n^2 + 3n + 4$
- b) $f(n) = n^2 - 200n - 300$

15) Considere dois algoritmos que executam n operações:

Algoritmo 1: $f_1(n) = 2n^2 + 5n$ operações

Algoritmo 2: $f_2(n) = 500n + 4000$ operações

Qual algoritmo é mais eficiente? Em quais casos?

16) Considere a seguinte sub-rotina:

- a) A sub-rotina sempre termina? Explique.
- b) Qual a complexidade do algoritmo no pior caso?
- c) Qual a complexidade do algoritmo no melhor caso?
- d) Quantos passos o algoritmo executa?

```

int q(int v[], int N, int x) {
    int i;
    int p = -1;
    for (i=0; i < N; i++) {
        if (x == v[i])
            p = i;
    }
    return p;
};

```

- e) Qual problema o algoritmo se propõe a resolver?
- f) Faça uma melhoria em termos de otimização alterando no máximo 4 linhas no código original.
- g) Qual a complexidade da melhoria proposta no item f no pior caso?
- h) Qual a complexidade da melhoria proposta no item f no melhor caso?
- i) Qual a complexidade de caso médio da melhoria proposta no item f?
- j) Comente os casos de retorno -1.
- k) Comente sobre as disposições e/ou pressuposições do dado de entrada.

17) Considere as seguintes funções de complexidade:

- a) N^2
- b) N^5
- c) $N^2 \log N$
- d) $N!$
- e) $\log N$
- f) $2 \cdot N^2 \log N$
- g) $1000 \cdot N^5$
- h) $N \log N$
- i) $99999 \cdot N$
- j) N^3

k) $\log N + \log N$

l) 2

m) 2^n

n) 102^{200}

o) $100 \cdot N \log N$

Ordene por ordem de complexidade agrupando funções de classes equivalentes.

18) Considere:

$f1 = O(f2)$ mas $f1 \neq \Theta(f2)$; $f2 = \Theta(f3)$; $f3 = O(f4)$ mas $f3 \neq \Theta(f4)$; $f4 = \Theta(f5)$

Ordene-as em ordem de complexidade, separando-as por "<" ou por "=".

19) Analisar o seguinte algoritmo:

```
def esta_na_lista(xs, x):  
    i = 0  
    while i < len(xs):  
        if xs[i] == x:  
            return True  
        i = i + 1  
    return False
```

a) Qual é a soma dos custos de todas as linhas?

b) Qual a complexidade assintótica deste algoritmo?

20) Analisar o seguinte algoritmo

a) Qual é a Soma dos custos de todas as linhas?

b) Qual a complexidade assintótica deste algoritmo?

```
def soma_min_max(xs):
    min = xs[0]
    for x in xs:
        if x < min:
            min = x
    max = xs[0]
    for x in xs:
        if x > max:
            max = x
    return min + max
```

21) Analisar o seguinte algoritmo

```
def ordena_insercao(xs):
    for j in range(1, len(xs)):
        chave = xs[j]
        i = j - 1
        while i >= 0 and xs[i] > chave:
            xs[i + 1] = xs[i]
            i = i - 1
        xs[i + 1] = chave
```

- a) Qual é a Soma dos custos de todas as linhas?
- b) Qual a complexidade no pior caso deste algoritmo?
- c) Qual a complexidade no melhor caso deste algoritmo?

22) O que faz e como representar o número de passos do algoritmo:

```
int mystery(int v[], int n) {
    int count = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        for (int j = 0; j < n; j++)
            if (v[i] == v[j])
                count++;
    printf("%i\n", count/2);
}
```

- 23) Escrever uma função para achar a soma máxima de uma subsequência e expressar seu melhor e pior caso

Dada uma sequência de n valores inteiros (possivelmente negativos) $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, encontrar a maior soma de valores contínuos. Ou seja, encontrar

$$\max \sum_{k=i}^j a_k$$

Por exemplo, para $A = \{-2, 11, -4, 13, -5, -2\}$ a resposta é 20 (i.e. a soma de a_2 até a_4)

- 24) Sobre o Problema de medir eficiência de algoritmos, escreva a respeito do método experimental e do método analítico, exemplifique os métodos e comente os pontos positivos e negativos de cada método.

- 25) Prove ou disprove:

- a) $10^{56} n^2 \in \Omega(n^2)$?
- b) $10^{56} n^2 \in \Omega(n^3)$?
- c) $10^{56} n^2 \in \Omega(n)$?
- d) $2^{n+1} \in \Omega(2^n)$?
- e) $2^{2n} \in \Omega(2^n)$?
- f) $n \in \Omega(n^3)$?

- 26) Prove ou disprove:

- a) $2^{n+1} = \Omega(2^n)$
- b) $3^n = \Omega(2^n)$
- c) $\log_2 n = \Omega(\log_3 n)$
- d) $\log_3 n = \Omega(\log_2 n)$
- e) $\log_2 n = \Omega(n)$
- f) $100 \log n - 10n + 2n \log n = \Omega(n \log n)$

- 27) Prove ou disprove:

- a) $10n = \Omega(n)$

- b) $10n^2 = \Omega(n)$
- c) $n^2 + 200n + 300 = \Omega(n^2)$
- d) $n^2 - 200n - 300 = \Omega(n^2)$
- e) $n^2 - 200n - 300 = \Omega(n)$
- f) $(\frac{3}{2})n^2 + (\frac{7}{2})n - 4 = \Omega(n)$
- g) $(\frac{3}{2})n^2 + (\frac{7}{2})n - 4 = \Omega(n^2)$
- h) $n^3 - 999999n^2 - 1000000 = \Omega(n^2)$

28) Resolva as questões abaixo:

- a) Seja $\binom{n}{k}$ o número de combinações de n objetos tomados k a k . Mostre $\binom{n}{2} = O(n^2)$.
- b) Prove que $100 \log n - 10n + 2n \log n$ está em $O(n \log n)$.
- c) É verdade que $2n + 1$ está em $O(n)$?

29) Prove ou disprove:

- a) $9999n^2 = \Theta(n^2)$
- b) $(3/2)n^2 + (7/2)n - 4 = \Theta(n^2)$
- c) $n^2 / 1000 - 999n = \Theta(n^2)$
- d) $\log_2 n + 1 = \Theta(\log_{10} n)$

30) Indicar Verdadeiro ou Falso para as sentenças abaixo:

- a) se $f(n) \in \omega(g(n))$ então $f(n) \in \Omega(g(n))$
- b) se $f(n) \in \Omega(g(n))$ então $f(n) \in \omega(g(n))$
- c) se $f(n) \in o(g(n))$ então $f(n) \in O(g(n))$
- d) se $f(n) \in O(g(n))$ então $f(n) \in o(g(n))$
- e) se $f(n) \in \Theta(g(n))$ então $f(n) \in O(g(n))$
- f) se $f(n) \in \Theta(g(n))$ então $f(n) \in \Omega(g(n))$
- g) se $f(n) \in \Theta(g(n))$ então $f(n) \in o(g(n))$
- h) se $f(n) \in \Theta(g(n))$ então $f(n) \in \omega(g(n))$
- i) se $f(n) \in \omega(g(n))$ sse $g(n) \in o(f(n))$

31) Avalie assintoticamente as expressões abaixo e caracterize completamente cada caso usando o menor número de notações possível em cada item.

- a) $O(n) + \Omega(n \log(n)) + \Theta(n)$
- b) $O(n \log(n)) + \Theta(n) + (\Theta(n) * \Theta(n))$
- c) $\Omega(n) + \Theta(n^2) + O(n^2) + (O(n)*O(n)*O(n))$
- d) $\Omega(n) + O(n^2) + \Theta(n^2) + (\Theta(n)*\Theta(n)*\Theta(n))$

32) Use o Método mestre (quando possível) para resolver as seguintes equações de recorrência:

- a) $T(n) = T(n/2) + \Theta(1)$
- b) $T(n) = T(n/2) + \Theta(n)$
- c) $T(n) = T(n/2) + \Theta(n) + \Theta(\log n) + \Theta(1)$
- d) $T(n) = T(n/2) + 2^n$
- e) $T(n) = 2T(n/2) + 2^n$
- f) $T(n) = 2T(n/2) + \Theta(1)$
- g) $T(n) = 2T(n/2) + \Theta(n)$
- h) $T(n) = 2T(n/2) + \Theta(n^2)$
- i) $T(n) = 4T(n/2) + \Theta(1)$
- j) $T(n) = 4T(n/2) + \Theta(n)$

33) Montar a equação de recorrência de:

```

Algoritmo Pesquisa(vetor)
  if vetor.size() ≤ 1 then
    inspecione elemento;
  else
    inspecione cada elemento recebido (vetor);
    Pesquisa(vetor.subLista(1, (vetor.size() / 3) );
  end if
end.

```

34) Montar a equação de recorrência de:

```

Função fib (n)

  se  $n < 2$  então

    retorne  $n$ 

  caso contrário

    retorne  $\text{fib}(n - 1) + \text{fib}(n - 2)$ 

```

35) Montar a equação de recorrência de:

```

Algoritmo mergesort_aux(ref, A, l, r)
  se  $(l < r)$  então
     $m \leftarrow (l+r)/2$ ;
    mergesort_aux(A, l, m)
    mergesort_aux(A, m + 1, r)
    intercala(A, l, m, r)
  fimse
finalgoritmo

```

36) Resolva a seguinte relação de recorrência pelo método de substituição:

$$\begin{aligned}
 s(1) &= 2 \\
 s(n) &= 2s(n-1) \text{ para } n \geq 2
 \end{aligned}$$

37) Considere as seguintes sub-rotinas:

- As sub-rotinas sempre terminam? Explique.
- Qual a complexidade dos algoritmos no pior caso?
- Qual a complexidade dos algoritmos no melhor caso?
- Quantos passos os algoritmos executam?
- Qual problema os algoritmos se propõem a resolver?
- As duas soluções são equivalentes ou possuem diferenças em sua semântica?

<pre> int q(int v[], int N, int x) { int i; int p = -1; for (i=0; i < N; i++) { if (x == v[i]) p = i; } return p; }; </pre>	<pre> int b(int v[], int N, int x) { int i; for (i=0; i < N; i++) { if (x == v[i]) return i; } return -1; }; </pre>
--	--

38) Considere as seguintes sub-rotinas:

<pre> int a(int v[], int N, int x) { int i = N/2; int y = v[i]; if (N == 0) return -1; else if (x == y) return i; else if (x < y) return a(v, i, x); else return a(&v[i+1], N-(i+1), x); } </pre>	<pre> int b(int v[], int N, int x) { int i; for (i=0; i < N; i++) { if (x == v[i]) return i; } return -1; }; </pre>
---	--

- Qual a complexidade de cada algoritmo?
- As sub-rotinas sempre terminam? Explique.
- Avaliar qual das duas soluções executam em um melhor número de passos.
- As duas soluções resolvem o mesmo problema?
- Comente sobre as disposições e/ou pressuposições do dado de entrada.
- As duas soluções são equivalentes ou possuem diferenças em sua semântica?