

CENTRO FEDERAL DE EDUCAÇÃO TECNOLÓGICA DO RN
GERÊNCIA DE TECNOLOGIA DA INFORMAÇÃO E EDUCACIONAL DE TELEMÁTICA
Exercícios de Estrutura de Dados I

1. O algoritmo A usa $100n$ operações enquanto o algoritmo B usa $3n^2$ operações. Determine n_0 para o qual A é melhor do que B para $n \geq n_0$.

2. Considere dois algoritmos A e B com complexidades $8n^2$ e n^3 . Qual o maior valor de n, para o qual o algoritmo B é mais eficiente que o algoritmo A?

3. Um algoritmo leva 2ms para terminar com uma entrada de tamanho 100. Qual o tamanho da entrada para que o algoritmo termine em 10, 30 e 60 segundos quando a ordem de complexidade for:

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

4. Um algoritmo leva 0.5ms para terminar com uma entrada de tamanho 100. Em quanto tempo o algoritmo termina quando a entrada for de tamanho 10.000 e a ordem de complexidade for:

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

5. Ordene as funções a seguir pela ordem de complexidade: n^2 , n , $\log n$, 2^n , $n \log n$, n^3

6. Responda Verdadeiro ou Falso.

$$n \in O(n^2)$$

$$n \in O(1)$$

$$\log n \in O(2^n)$$

$$\log n \in O(n)$$

$$n \log n \in O(n)$$

$$n \log n \in \Omega(n)$$

$$n \log n \in O(n^2)$$

$$n \log n \in \Omega(n^2)$$

$$2 \log n \in \Theta(\log n)$$

$$n^3 + n \log n + n\sqrt{n} \in O(n \log n)$$

$$n^3 + n \log n + n\sqrt{n} \in O(n^3)$$

$$n^3 + n \log n + n\sqrt{n} \in O(n^4)$$

7. Faça

- (a) Considere A um arranjo (array) ordenado de n número inteiros. Desenvolva um algoritmo que receba A e um número inteiro n e retorne a posição do arranjo em que n se encontra
- (b) Qual o número de operações do seu algoritmo no pior caso? E no melhor?
- (c) Qual a ordem de complexidade do algoritmo? Este algoritmo é bom?

8. Mostre que 2^{n+1} é $O(2^n)$

9. O que faz o seguinte algoritmo? Analise seu tempo de execução do pior caso e expresse seu valor usando a notação “big-Oh”.

Algoritmo A(a,n):

Entrada dois inteiros, a e n

Saída: ?

$k \leftarrow 0$

$b \leftarrow 1$

enquanto ($k < n$) **faça**

$k \leftarrow k + 1$

$b \leftarrow b * a$

retorne b

10. O que faz o seguinte algoritmo? Analise seu tempo de execução do pior caso e expresse seu valor usando a notação “big-Oh”.

Algoritmo A(a,n):

Entrada dois inteiros, a e n

Saída: ?

$k \leftarrow n$

$b \leftarrow 1$

$c \leftarrow a$

enquanto ($k > 0$) **faça**

se ($k \% 2 == 0$) **então**

$k \leftarrow k / 2$

$c \leftarrow c * c$

else

$k \leftarrow k - 1$

$b \leftarrow b * c$

retorne b

11. O que faz o seguinte algoritmo? Analise seu tempo de execução do pior caso e expresse seu valor usando a notação “big-Oh”.

Algoritmo C(A, t, x):

Entrada: Um array A (ordenado) e dois inteiros t e z

Saída: ?

l ← 0

r ← t - 1

ac ← 0

enquanto ((l ≤ r) ^ (ac == 0)) **faça**

k ← (l + r) / 2

se (x == A[k]) **então**

ac ← 1

senão se (x < A[k]) **então**

r ← k - 1

senão

l ← k + 1

se (ac == 1)**return** k**senão****return** -1

12. Seja A um array de inteiros (positivos e negativos), com tamanho n. Calcular a maior subseqüência de A. A maior subseqüência é a seqüência cuja soma possui o maior valor.

Por exemplo, considere $A = \{-2, 11, -4, 13, -5, 2\}$, a seqüência que possui o maior valor é a que corresponde a do segundo (A[1]) ao quarto (A[3]) elemento $\{11, -4, 13\}$, cuja soma é 20. Para a seqüência $A = \{1, -3, 4, -2, -1, 6\}$ a maior é a que corresponde do terceiro (A[2]) ao último elemento (A[5]), cuja soma é 7. Se todos os elementos forem negativos, a maior subseqüência possui zero elementos e sua soma é 0.

Desenvolva um algoritmo que calcule a maior subseqüência