

Exercícios do capítulo:  
resolva as equações abaixo:

- a) 1024
- b) 10
- c) 4,08
- d) 5
- e) 4

GRAFICO VAI NO FIM DO PDF, MAS JA TEM UM NO PDF DO TT04, CASO EU NAO MANDE NESSE

Contagem de operações:

3) realiza  $2n$  subtrações no pior caso e  $n$  comparações no melhor caso, 2 pra cada par e uma pra cada ímpar. Caso médio seria  $3n/2$

4)  $n-3$  subtrações

5)  $\log(n) + 1$  subtrações

/\*

Esse problema do caixeiro viajante é aquele que faz com dijkstra né?

[https://www.aedb.br/seget/arquivos/artigos09/224\\_224\\_224\\_Artigo\\_Seget.pdf](https://www.aedb.br/seget/arquivos/artigos09/224_224_224_Artigo_Seget.pdf)

\*/

Otimização do compilador:

O primeiro código é mais clean, mais legível, e com certeza seria a opção escolhida (pelo menos para arrays grandes) dentro de um ambiente de trabalho, já o segundo código, em compensação, é mais eficiente, pois não realiza comparações e somas extras, apenas atribui o valor à posição do array, mas aí já entra uma questão que vai além da otimização espaço-tempo que geralmente é tratada na computação, até que ponto vale a pena otimizar um algoritmo? nesse caso, é preferível uma sintaxe limpa em troca de uma performance microscopicamente menor.

Para as aulas de AEDs2, a menos que dito o contrário, consideramos o pior caso  
não entendi o que significa E/S.

Função da complexidade de tempo:

mede o tempo (número de execuções da operação relevante) de execução do algoritmo para um problema de tamanho  $n$ .

Função de complexidade de espaço:

mede a quantidade de memória necessária para executar um algoritmo de tamanho  $n$ .

1) complexidade vai ser  $O(n)$ , vai ter que dar uma volta no array

2) procurar um por um, pois a complexidade vai ser  $O(n)$ , agora se for ordenar, vai ter que dar 2 voltas no array e a complexidade já aumenta.

notações:

11) não vou escrever uma por uma aqui, mas a gente tem que olhar sempre o maior termo do polinômio.

O mesmo vale para as outras notações:

$O(1) \mid O(\log(n)) \mid O(n) \mid O(n \cdot \log(n)) \mid O(n^2) \mid O(n^3) \mid O(n^5) \mid O(n^{20})$

$f(n) = \log(n)$  X

$f(n) = n \cdot \log(n)$  X

$f(n) = 5n + 1$  X

$f(n) = 7n^5 - 3n^2$  X

$f(n) = 99n^3 - 1000n^2$  X

$f(n) = n^5 - 99999n^4$  X

