

C.A. - Exercícios

12/06/21

Prova 1

(Q.01): $n = x$

$$a = 2n^2$$

$$b = 4n$$

$$\rightarrow n = y$$

$$t_a = \frac{2n^2}{32} = \frac{2 \times 2}{32}$$

$$t_b = \frac{4n}{32} = \frac{4y}{32}$$

$$t_{ac} =$$

Dividir o tempo anterior pela quantidade de vezes que o outro computador é mais rápido que o anterior.

(Q.02):

	$500n^2$	n^5
1	500	1
2	2000	32
3	4500	243
4	8000	1024
5	12500	3125
6	18000	7776
7	24500	16807
8	32000	32768

$$500n^2 = n^5$$

$$500 = n^3$$

$$n = 7,93$$

- ↳ nesse valor os tempos serão iguais
- antes desse tamanho n^5 será mais eficiente
 - Após o valor $500n^2$ será mais eficiente

(Q.03):

inv = 1

```
for i = 1 to A.comprimento - 1
  for j = i + 1 to A.comprimento - 1
    if A[i] < A[j]
      inv = 1
```

$$\begin{aligned} n & \quad C_1 \\ \sum_{i=1}^n i & \quad C_2 \\ \sum_{i=1}^n (i-1) & \quad C_3 \\ \sum_{i=1}^n (i-1)C_4 \end{aligned}$$

Invariante do laço: o valor da variável inv possui sempre o índice que contém o maior valor do arranjo A que foi detectado até aquela iteração do for dentro do arranjo.

Inicialização: antes de entrar dentro do for o valor maior está no índice 1 pois nenhum dos outros valores foram analisados.

Manutenção: Após cada índice percorrido a variável inv continua com o índice de maior valor, isso é garantido pelo condicional if que vai atualizando a variável caso seja encontrado um valor maior.

Término: Ao sair do laço a variável inv estará atualizada com o índice de maior valor detectado dentro do arranjo.

$$T(n) = C_1 n + \left(\frac{n(n+1)}{2} - 1 \right) + \left(\frac{n(n-1)}{2} \right) + \left(\frac{n(n-1)}{2} \right) \quad \text{pior caso}$$

(Q.04):

Após o while terminar

```
i = 1
while i < A.comprimento - 1
  seg = A[i...i+3]
  for j = 1 to seg.comprimento - 1
    soma = seg[j]
  segmento[i] = soma
  soma = 0
  i = i + 4
```

inv = 1

```
for i = 1 to segmento.comprimento - 1
  for j = i + 1 to segmento.comprimento - 1
    if A[i] < A[j]
      inv = j
```


(Q.03):

$$C_1 n + C_2(n-1) + C_3(n-1) + C_4(n-1) \text{ melhor caso}$$

Aluno: Logo Costa dos Flores
Disciplina: Complexidade de Algoritmos
Professor: Manoel Ribeiro
Turma: Engenharia da Computação 2018