

# Ordenação: Inserção

## Ordenação

Ordenar é rearranjar um conjunto de objetos em ordem ascendente ou descendente.

i	1	2	3	4	5	6
v[i]	42	15	23	8	4	16
v[i]	4	8	15	16	23	42

Tabela 1: vetor e sua ordenação

O objetivo da ordenação é organizar dados, facilitar a manipulação destes.

---

Problema: “Ordenação”

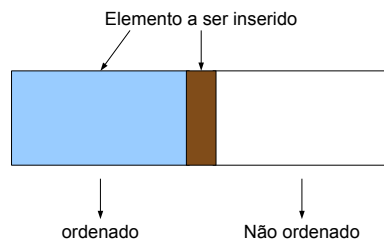
---

Instância:  $(v,a,b)$ , onde  $v$  é um vetor indexado por  $[a..b]$

Resposta: o vetor  $v$  modificado de tal forma que  $v[a..b]$  é um vetor ordenado

---

## Ordenação por Inserção



i	1	2	3	4	5	6
v[i]	42	<b>15</b>	23	8	4	16
	15	42	<b>23</b>	8	4	16
	15	23	42	<b>8</b>	4	16
	8	15	23	42	<b>4</b>	16
	4	8	15	23	42	<b>16</b>
	4	8	15	16	23	42

Tabela 2: passo-a-passo da Ordenação por Inserção

---

Ordena<sub>i</sub>( $v, a, b$ )

---

Se  $a \geq b$   
 Devolva  $v$   
 Ordena( $v, a, b - 1$ )  
 Insere( $v, a, b$ )  
 Devolva  $v$

---

onde Insere( $v, a, b$ ) é uma solução para o seguinte problema computacional.

---

Inserção em Vetor Ordenado

---

Instância: ( $v, a, b$ ) onde  $v[a..b - 1]$  é um vetor ordenado.  
 Resposta: o vetor  $v$  modificado de tal forma que  $v[a..b]$  é um vetor ordenado.

---

## Análise

$C(n)$ : comparações com elementos do vetor de Ordena<sub>i</sub>( $v, a, b$ ) em vetor de tamanho  $n$ .

Temos do algoritmo:

$$C(n) = \begin{cases} 0, & \text{se } n \leq 1 \\ C(n - 1) + C_I(n), & \text{se } n > 1 \end{cases}$$

onde  $C_I(n)$  é o número de comparações de Insere( $v, a, b$ ) em vetor de tamanho  $n$

## Resolvendo a Recorrência

$$\begin{aligned}
 C(n) &= C(n-1) + C_I(n) \\
 &= C(n-2) + C_I(n-1) + C_I(n) \\
 &= C(n-3) + C_I(n-2) + C_I(n-1) + C_I(n) \\
 &\vdots \\
 &= C(n-k) + \sum_{i=0}^{k-1} C_I(n-i)
 \end{aligned}$$

Quando chega na base? Quando  $n - k = 1$ , ou seja,  $k = n - 1$ . Substituindo na recorrência:

$$\begin{aligned}
 C(n) &= C(n-k) + \sum_{i=0}^{k-1} C_I(n-i) \\
 &= C(1) + \sum_{i=0}^{(n-1)-1} C_I(n-i) \\
 &= \sum_{i=0}^{n-2} C_I(n-i) \\
 &= \sum_{i=2}^n C_I(i).
 \end{aligned}$$

Até aqui só vimos o custo do laço, falta a inserção propriamente dita.

## Inserção

---

*Inserere*( $v, a, b$ )

---

$p \leftarrow \text{Busca}(v[b], v, a, b - 1)$

$i \leftarrow b$

Enquanto  $i > p + 1$

$\text{Troca}(v, i, i - 1)$

$i \leftarrow i - 1$

Devolva  $v$

---

onde  $\text{Busca}(x, v, a, b)$  é uma solução para o problema de Busca em Vetor Ordenado e  $\text{Troca}(v, a, b)$  é

---

*Troca*( $v, a, b$ )

---

$x \leftarrow v[a]$

$v[a] \leftarrow v[b]$

$v[b] \leftarrow x$

---

Seja  $C_B$  as comparações feitas pela Busca. Note que

$$C_I(n) = C_B(n - 1).$$

Lembrando das aulas passadas:

$$\begin{aligned} C_B^+(k) &= k, \\ C_B^-(k) &= 1 \end{aligned}$$

**Pior caso**

$$\begin{aligned} C^+(n) &= \sum_{i=2}^n C_I^+(i) \\ &= \sum_{i=2}^n C_B^+(i - 1) \\ &= \sum_{i=2}^n (i - 1) \\ &= \sum_{i=1}^{n-1} i. \end{aligned}$$

Pelo somatório de Gauss,  $\sum_{i=1}^k i = \frac{k(k+1)}{2}$ , e substituindo na equação,

$$C^+(n) = \frac{n(n-1)}{2} = \frac{n^2 - n}{2} \sim \frac{n^2}{2}.$$

**Melhor caso**

$$\begin{aligned} C^-(n) &= \sum_{i=2}^n C_I^-(i) \\ &= \sum_{i=2}^n C_B^-(i - 1) \\ &= \sum_{i=2}^n 1 \\ &= n - 1. \end{aligned}$$