

Métodos de ordenação

Prof. Me. Leonardo G. Catharin
prof_leonardo@unifcv.edu.br

- O problema da ordenação é um dos principais problemas estudados na área de algoritmos
 - Por vezes, ordenar é uma tarefa inerente a uma aplicação. Exemplos:
 - Extratos de clientes (cheques ordenados por seus números).
 - Lista telefônica.
- Algoritmos de ordenação aplicam diversas técnicas estudadas e são utilizados como base para demonstração de limites.

- Problema de ordenação.

Entrada: Uma sequência de n elementos (a^1, a^2, \dots, a^n) .

Saída: Uma permutação (reordenação) $(a'^1, a'^2, \dots, a'^n)$ da sequência de entrada, tal que, $a'^1 \leq a'^2 \leq \dots \leq a'^n$.

- Dessa forma, dada uma sequência de entrada como $(10, 3, 4, 5, 2)$, um algoritmo de ordenação retorna como saída a sequência $(2, 3, 4, 5, 10)$ (considerando uma ordem ascendente).

- **Algoritmos** desenvolvidos para rearranjar uma sequência de registros em uma ordem ascendente ou descendente.
- O objetivo principal de ordenar é facilitar uma posterior recuperação dos registros (exemplo: lista telefônica).
- Existem **diversos algoritmos** para ordenar registros.

- Podem ser classificados em **dois grandes grupos**.
- **Ordenação interna:** a sequência (arranjo) a ser reordenada se encontra completamente na memória principal.
- **Ordenação externa:** toda ou parte da sequência (arranjo) a ser reordenada se encontra em algum dispositivo de armazenamento não volátil (disco rígido por exemplo).
- A principal diferença é que em um método de ordenação interna, qualquer registro do arranjo pode ser acessado instantaneamente.

- Podem ainda ser divididos em métodos baseados em comparações e métodos baseados em distribuição.

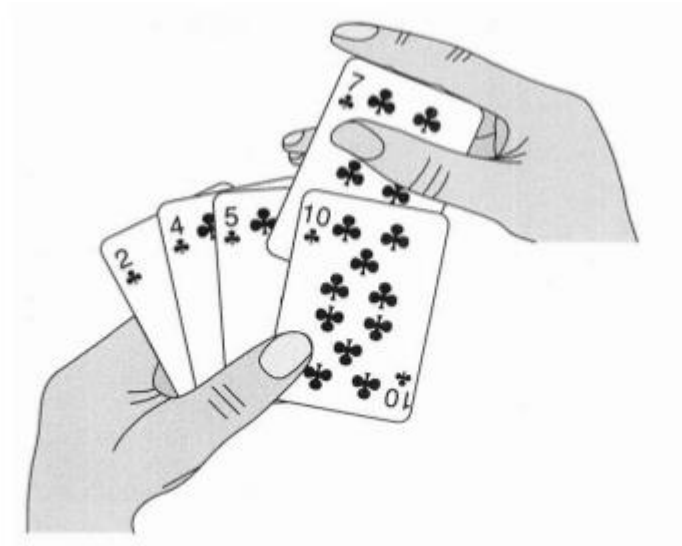
Comparação	Distribuição
Uso de chave para ordenação	Uso do princípio de distribuição
Exemplos: Insertion Sort, Bubble Sort, Quick Sort, entre outros.	Exemplos: Radixsort, bucketsort, entre outros.

- Classificados em métodos **simples** e métodos **eficientes**.
- Os métodos simples são adequados para pequenos arranjos, enquanto que os métodos eficientes são mais utilizados para maiores volumes de dados.
- Métodos simples, em geral, tem complexidade quadrática **$O(n^2)$** .
- Métodos eficientes, em geral, tem complexidade **$O(n \log n)$** .

- Ordenação por inserção (Insertion Sort).
- Ordenação por seleção (Selection Sort).
- Ordenação por troca (Bubble Sort).

Ordenação por inserção $O(n^2)$

- Eficiente para ordenar arranjos pequenos.



Adaptado de Cormen *et al.* (2001)

INSERTION-SORT(A)

1. **for** $j = 2$ **to** $A.length$
2. **do** $key = A[j]$
3. $i = j - 1$
4. **while** $i > 0$ and $A[i] > key$
5. **do** $A[i + 1] = A[i]$
6. $i = i - 1$
7. $A[i + 1] = key$

INSERTION-SORT(A)

1. **for** $j = 2$ **to** $A.length$
2. **do** $key = A[j]$
3. $i = j - 1$
4. **while** $i > 0$ and $A[i] > key$
5. **do** $A[i + 1] = A[i]$
6. $i = i - 1$
7. $A[i + 1] = key$

1 ...					n
5	2	4	6	1	3

INSERTION-SORT(A)

1. **for** $j = 2$ **to** $A.length$

2. **do** $key = A[j]$

3. $i = j - 1$

4. **while** $i > 0$ and $A[i] > key$

5. **do** $A[i + 1] = A[i]$

6. $i = i - 1$

7. $A[i + 1] = key$

1 ...					n
5	2	4	6	1	3
5	2	4	6	1	3

INSERTION-SORT(A)

1. **for** $j = 2$ **to** $A.length$

2. **do** $key = A[j]$

3. $i = j - 1$

4. **while** $i > 0$ and $A[i] > key$

5. **do** $A[i + 1] = A[i]$

6. $i = i - 1$

7. $A[i + 1] = key$

1 ...					n
5	2	4	6	1	3
5	2	4	6	1	3
2	5	4	6	1	3

INSERTION-SORT(A)

1. **for** $j = 2$ **to** $A.length$

2. **do** $key = A[j]$

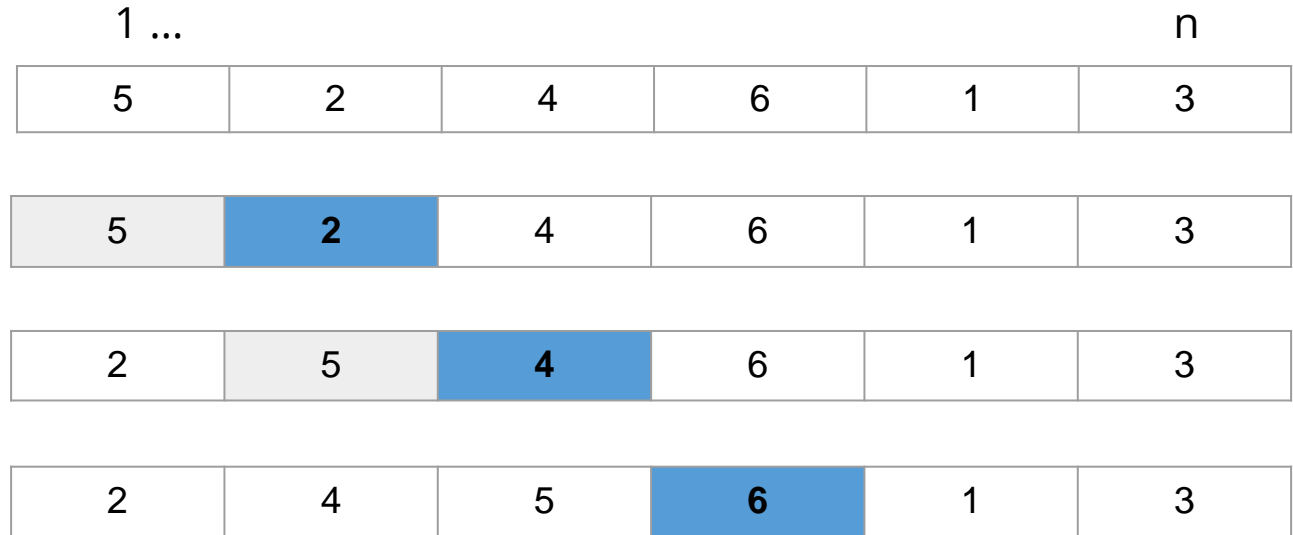
3. $i = j - 1$

4. **while** $i > 0$ and $A[i] > key$

5. **do** $A[i + 1] = A[i]$

6. $i = i - 1$

7. $A[i + 1] = key$



Ordenação por inserção - algoritmo

INSERTION-SORT(A)

1. **for** $j = 2$ **to** $A.length$

2. **do** $key = A[j]$

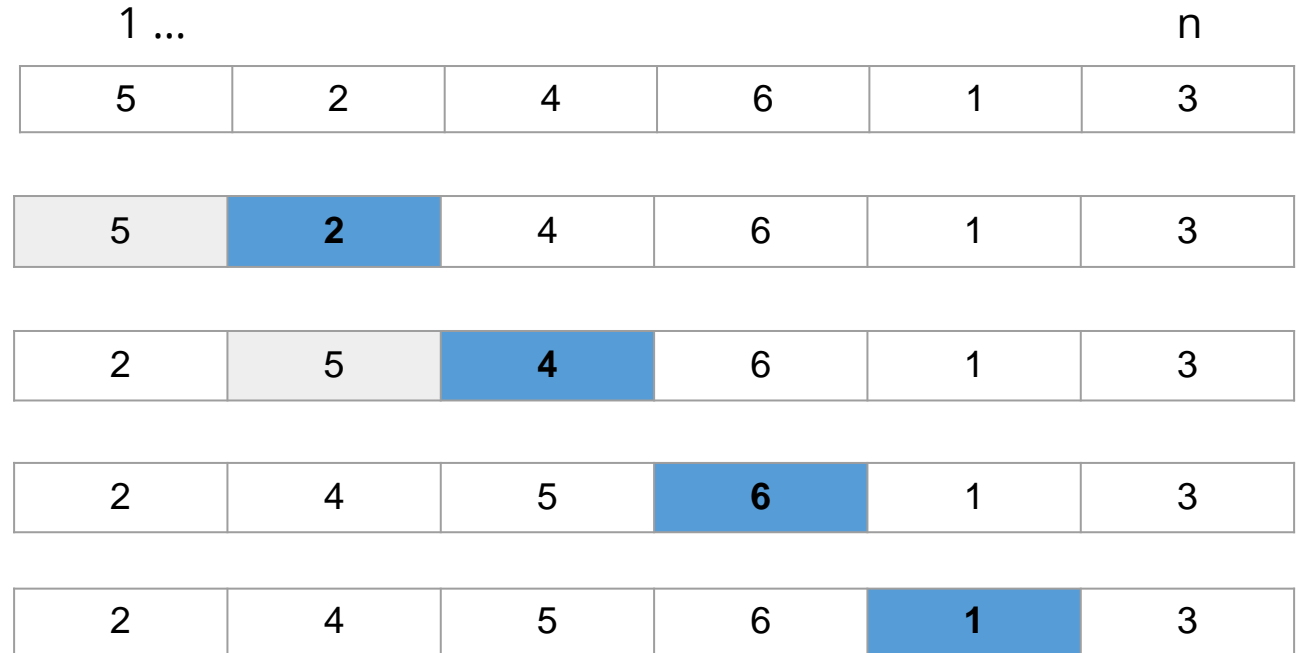
3. $i = j - 1$

4. **while** $i > 0$ and $A[i] > key$

5. **do** $A[i + 1] = A[i]$

6. $i = i - 1$

7. $A[i + 1] = key$



INSERTION-SORT(A)

1. **for** $j = 2$ **to** $A.length$

2. **do** $key = A[j]$

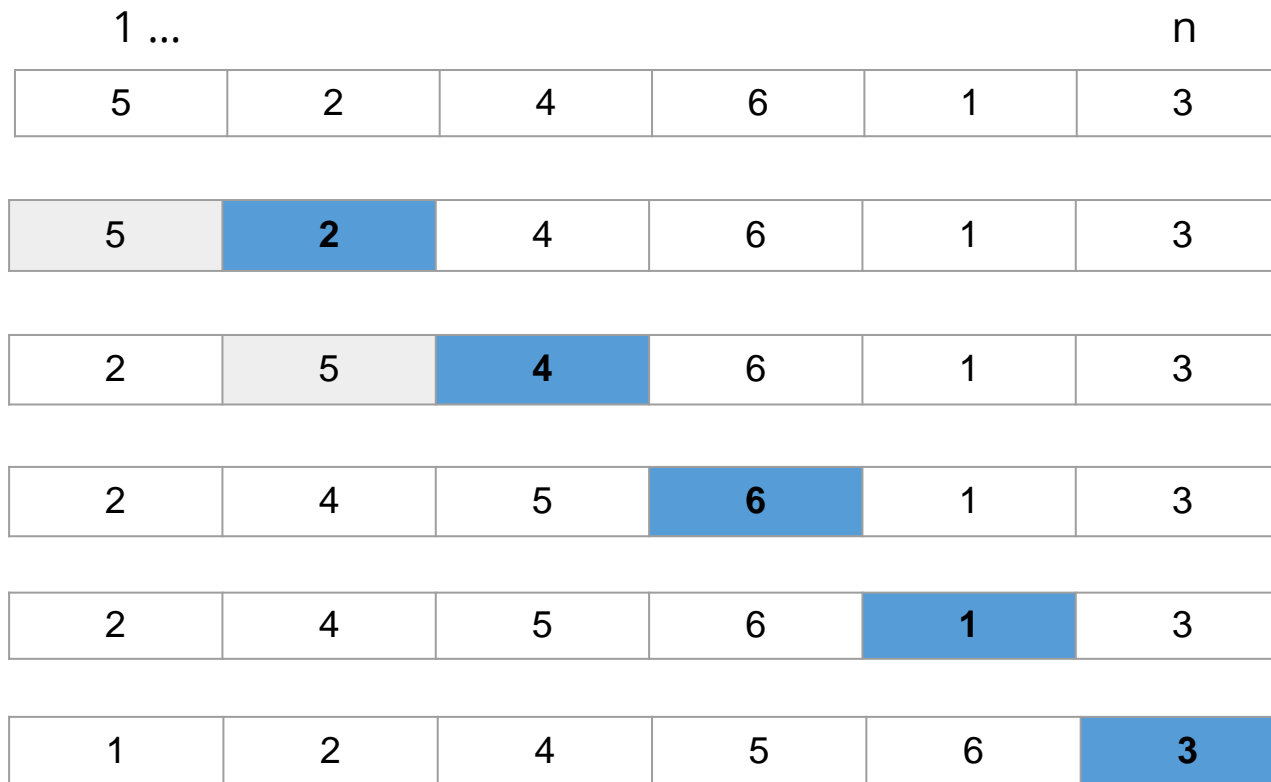
3. $i = j - 1$

4. **while** $i > 0$ and $A[i] > key$

5. **do** $A[i + 1] = A[i]$

6. $i = i - 1$

7. $A[i + 1] = key$



Ordenação por inserção - algoritmo

INSERTION-SORT(A)

1. **for** $j = 2$ **to** $A.length$

2. **do** $key = A[j]$

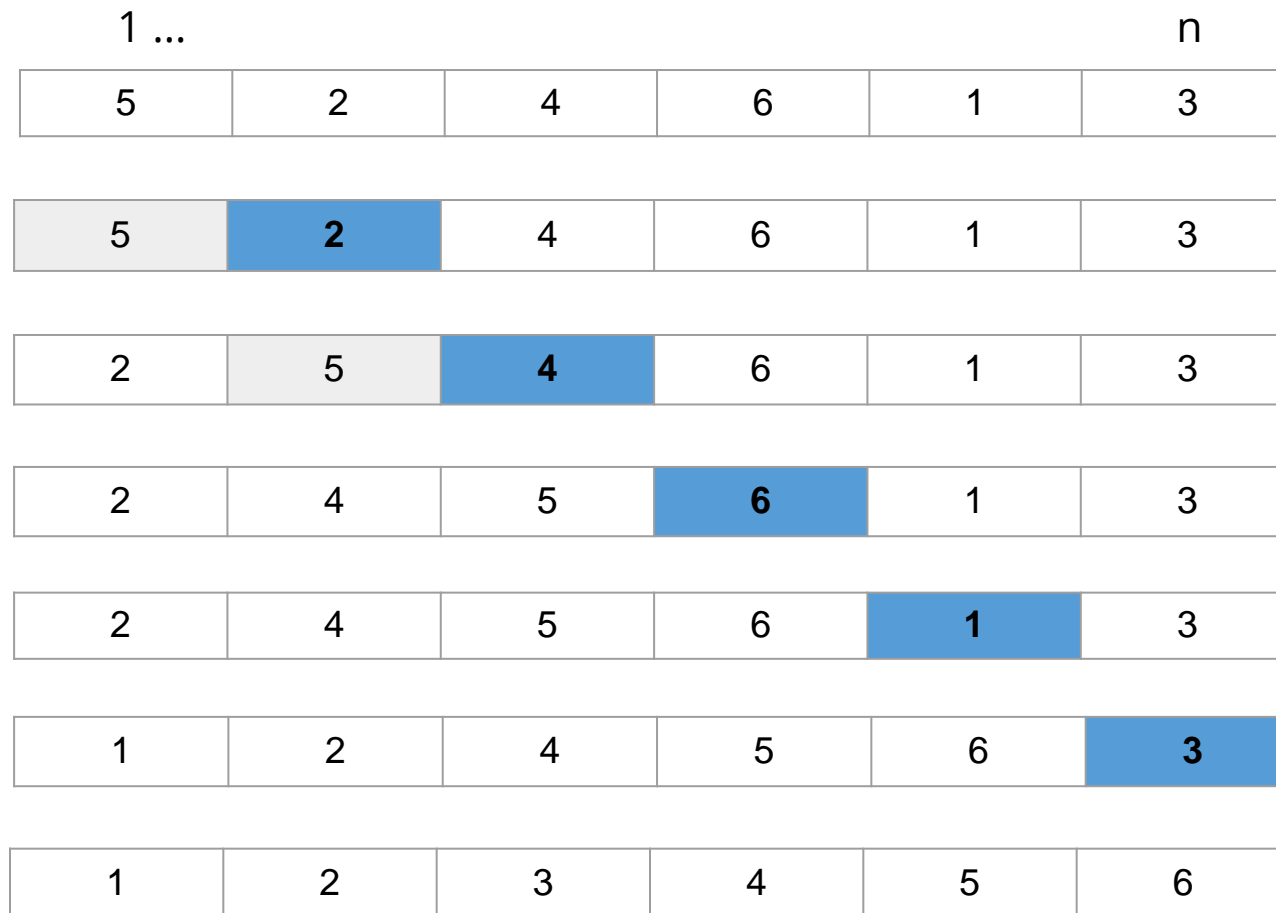
3. $i = j - 1$

4. **while** $i > 0$ and $A[i] > key$

5. **do** $A[i + 1] = A[i]$

6. $i = i - 1$

7. $A[i + 1] = key$



- Implementação do **Insertion Sort**.

- Encontrar o menor elemento do arranjo e inseri-lo na primeira posição do arranjo.
- Realizar a mesma operação para todos os elementos.

SELECTION-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. $min = i$
3. **for** $j = i + 1$ **to** n **do**
4. **if** $A[j] < A[min]$
5. **do** $min = j$
6. $x = A[min]$
7. $A[min] = A[i]$
8. $A[i] = x$

SELECTION-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. $min = i$
3. **for** $j = i + 1$ **to** n **do**
4. **if** $A[j] < A[min]$
5. **do** $min = j$
6. $x = A[min]$
7. $A[min] = A[i]$
8. $A[i] = x$

1 ...						n
5	2	4	6	1	3	

SELECTION-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. $min = i$
3. **for** $j = i + 1$ **to** n **do**
4. **if** $A[j] < A[min]$
5. **do** $min = j$
6. $x = A[min]$
7. $A[min] = A[i]$
8. $A[i] = x$

1 ...					n
5	2	4	6	1	3
1	2	4	6	5	3

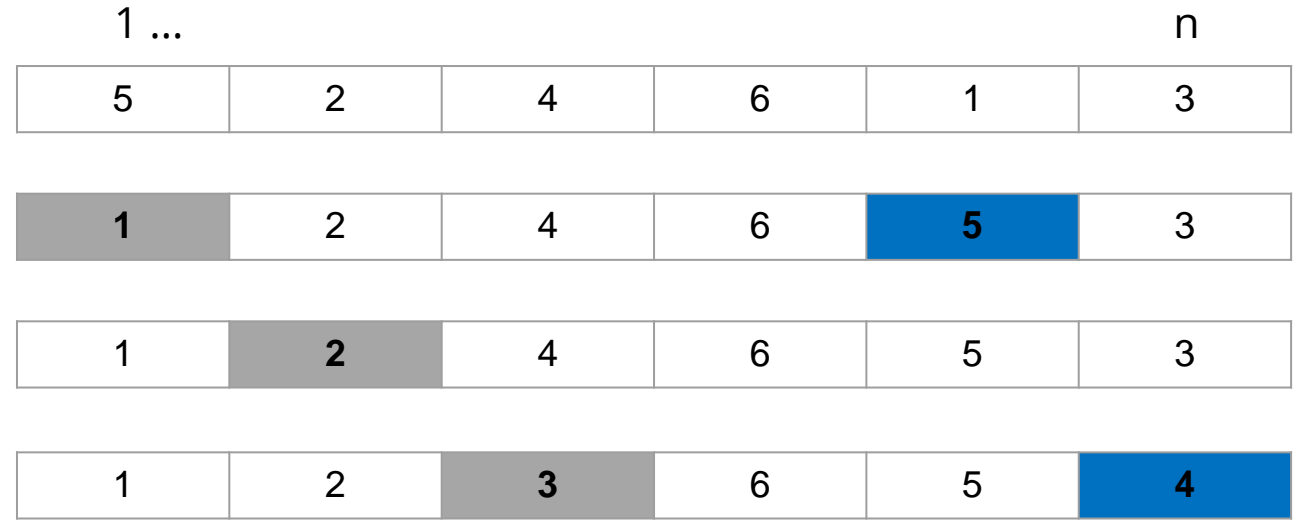
SELECTION-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. $min = i$
3. **for** $j = i + 1$ **to** n **do**
4. **if** $A[j] < A[min]$
5. **do** $min = j$
6. $x = A[min]$
7. $A[min] = A[i]$
8. $A[i] = x$

1 ...					n
5	2	4	6	1	3
1	2	4	6	5	3
1	2	4	6	5	3

SELECTION-SORT(A)

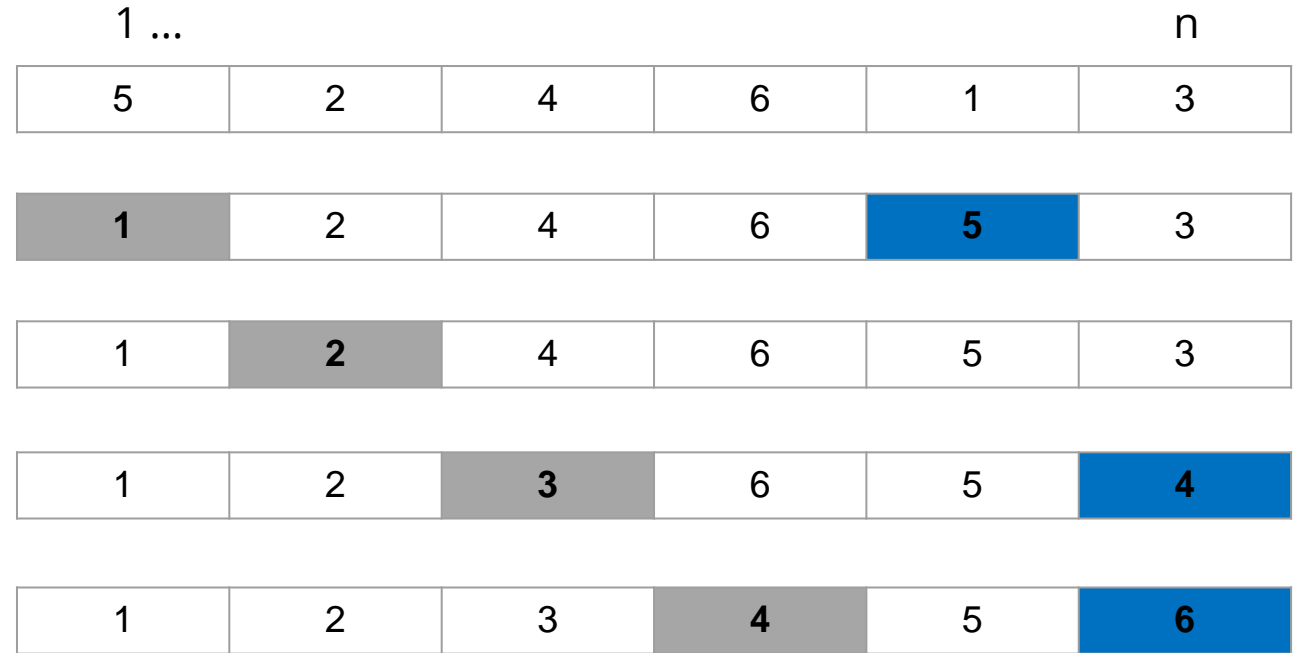
1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. $min = i$
3. **for** $j = i + 1$ **to** n **do**
4. **if** $A[j] < A[min]$
5. **do** $min = j$
6. $x = A[min]$
7. $A[min] = A[i]$
8. $A[i] = x$



Ordenação por inserção - algoritmo

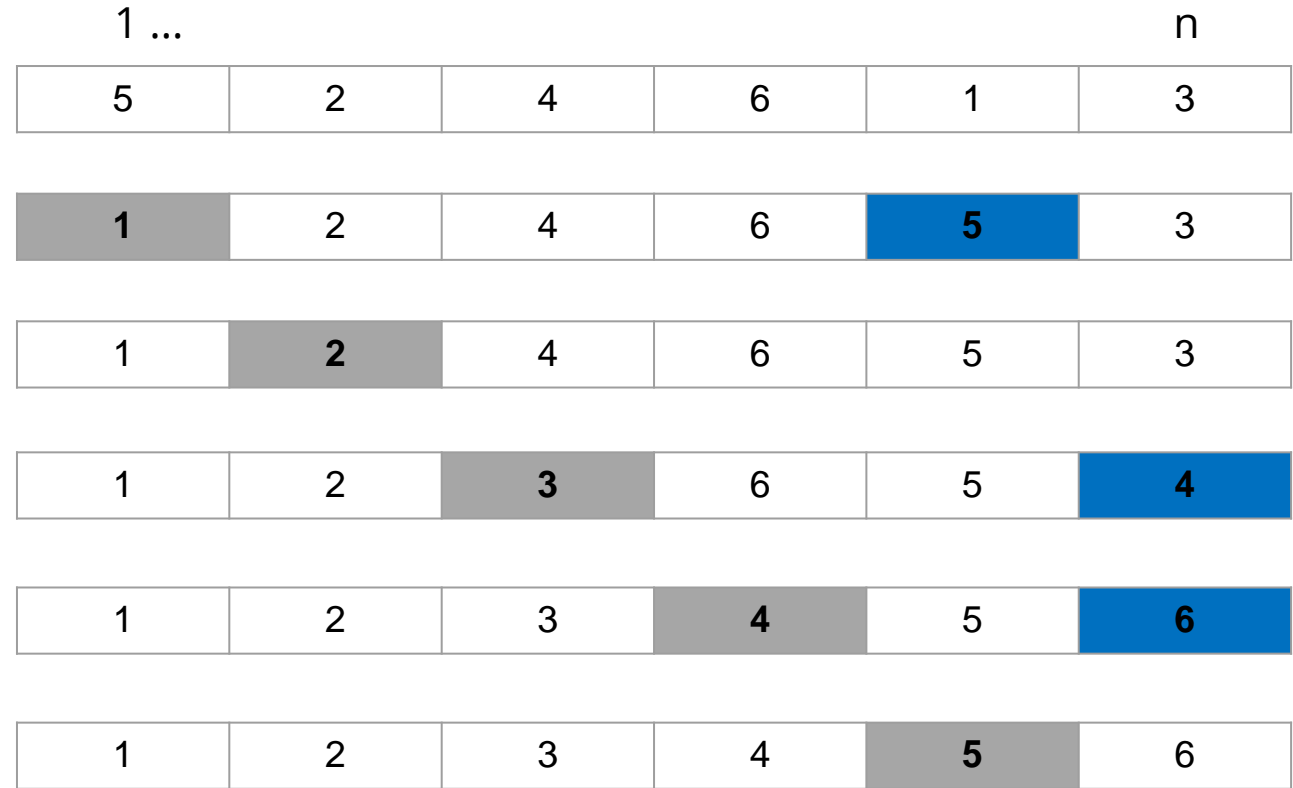
SELECTION-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. $min = i$
3. **for** $j = i + 1$ **to** n **do**
4. **if** $A[j] < A[min]$
5. **do** $min = j$
6. $x = A[min]$
7. $A[min] = A[i]$
8. $A[i] = x$



SELECTION-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. $min = i$
3. **for** $j = i + 1$ **to** n **do**
4. **if** $A[j] < A[min]$
5. **do** $min = j$
6. $x = A[min]$
7. $A[min] = A[i]$
8. $A[i] = x$



- Implementação do **Selection Sort**.

- Permutação sistemática, par a par, entre os elementos do arranjo.
- Estratégia bolha: **borbulhar** o maior elemento para o fim da lista.

BUBBLE-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. **for** $j = 1$ **to** $n - 1 - i$ **do**
3. **if** $A[j] > A[j+1]$ **do**
4. $\text{swap}(A[j], A[j + 1])$

BUBBLE-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. **for** $j = 1$ **to** $n - 1 - i$ **do**
3. **if** $A[j] > A[j+1]$ **do**
4. $\text{swap}(A[j], A[j + 1])$

1 ...					n
5	2	4	6	1	3

BUBBLE-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. **for** $j = 1$ **to** $n - 1 - i$ **do**
3. **if** $A[j] > A[j+1]$ **do**
4. swap($A[j]$, $A[j + 1]$)

1 ...						n
5	2	4	6	1	3	
2	4	5	1	3	6	

BUBBLE-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. **for** $j = 1$ **to** $n - 1 - i$ **do**
3. **if** $A[j] > A[j+1]$ **do**
4. swap($A[j]$, $A[j + 1]$)

1 ...						n
5	2	4	6	1	3	
2	4	5	1	3	6	
2	4	1	3	5	6	

BUBBLE-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. **for** $j = 1$ **to** $n - 1 - i$ **do**
3. **if** $A[j] > A[j+1]$ **do**
4. $\text{swap}(A[j], A[j + 1])$

1 ...						n
5	2	4	6	1	3	
2	4	5	1	3	6	
2	4	1	3	5	6	
2	1	3	4	5	6	

BUBBLE-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. **for** $j = 1$ **to** $n - 1 - i$ **do**
3. **if** $A[j] > A[j+1]$ **do**
4. swap($A[j]$, $A[j + 1]$)

1 ...						n
5	2	4	6	1	3	
2	4	5	1	3	6	
2	4	1	3	5	6	
2	1	3	4	5	6	
1	2	3	4	5	6	

BUBBLE-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. **for** $j = 1$ **to** $n - 1 - i$ **do**
3. **if** $A[j] > A[j+1]$ **do**
4. swap($A[j]$, $A[j + 1]$)

1 ...						n
5	2	4	6	1	3	
2	4	5	1	3	6	
2	4	1	3	5	6	
2	1	3	4	5	6	
1	2	3	4	5	6	
1	2	3	4	5	6	

BUBBLE-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do**
2. **for** $j = 1$ **to** $n - 1 - i$ **do**
3. **if** $A[j] > A[j+1]$ **do**
4. swap($A[j]$, $A[j + 1]$)

1 ...						n
5	2	4	6	1	3	
2	4	5	1	3	6	
2	4	1	3	5	6	
2	1	3	4	5	6	
1	2	3	4	5	6	
1	2	3	4	5	6	
1	2	3	4	5	6	

- Implementação do **Bubble Sort**.

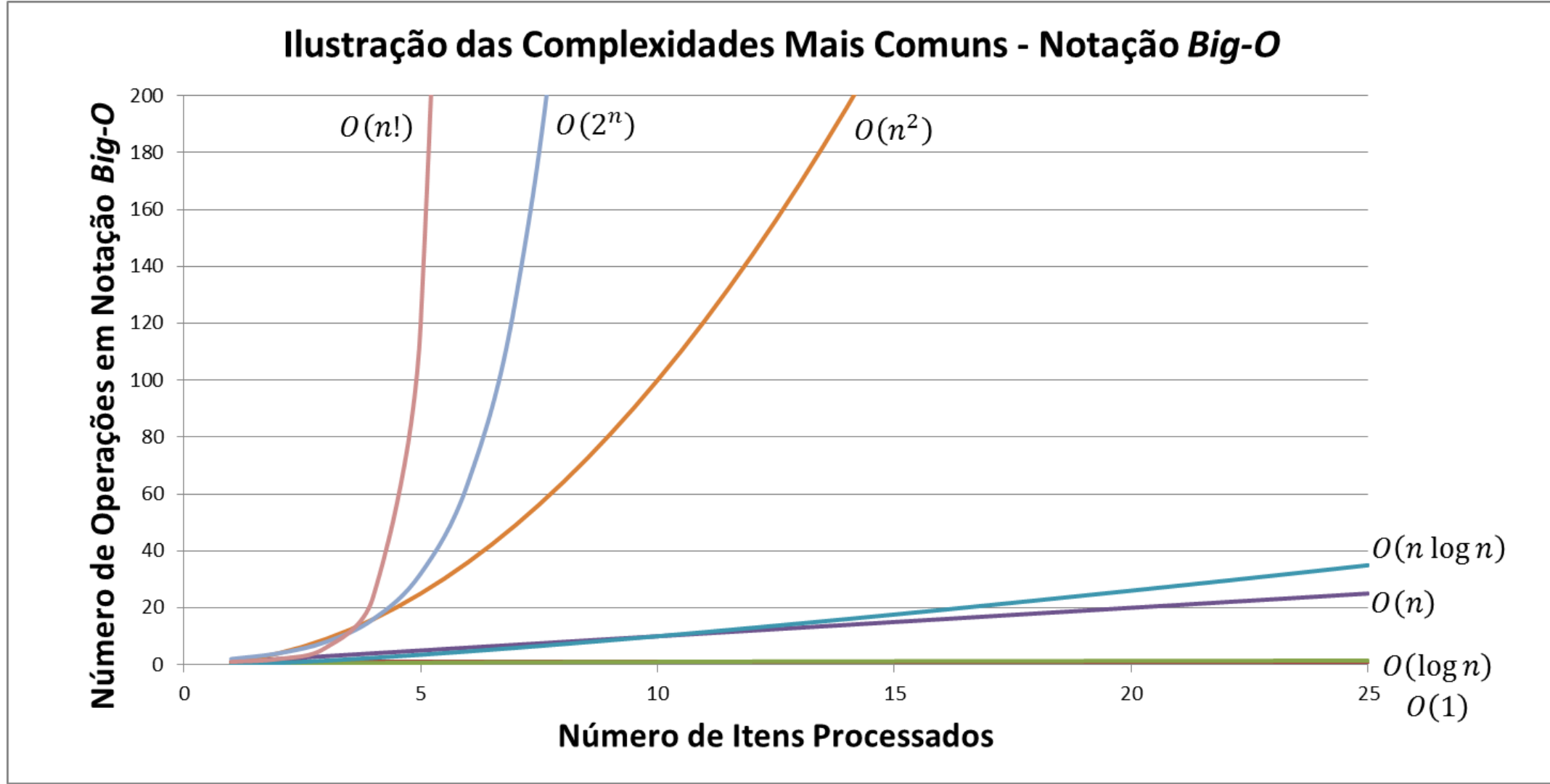


Imagem disponível em: <https://pt.stackoverflow.com/questions/56836/defini%C3%A7%C3%A3o-da-nota%C3%A7%C3%A3o-big-o>

BUBBLE-SORT(A)

1. **for** $i = 1$ **to** $n - 1$ **do** ($n - 1$)
2. **for** $j = 1$ **to** $n - 1 - i$ **do** ($n - 1 - i$)
3. **if** $A[j] > A[j+1]$ **do** (1)
4. $\text{swap}(A[j], A[j + 1])$ (1)

$(n - 1).(n - 1 - i).(1).(1)$

$(n - 1).(n - 1 - i).(1).(1)$

$n.n = n^2$

Limite superior do algoritmo é **$O(n^2)$** .

Significa dizer que o *Bubble Sort* leva no máximo n^2 para ser executado.

- Ordenação rápida (Quick Sort).

- Baseado no paradigma de dividir e conquistar.
- Tempo de execução esperado $\Theta(n \lg n)$, porém no pior caso leva $\Theta(n^2)$.
- Devido a sua média, o QuickSort é constantemente indicado como a melhor opção prática.
- O pior caso desse algoritmo quando os subarranjos são divididos em tamanhos 0 e $n-1$, ou seja, completamente desbalanceados.

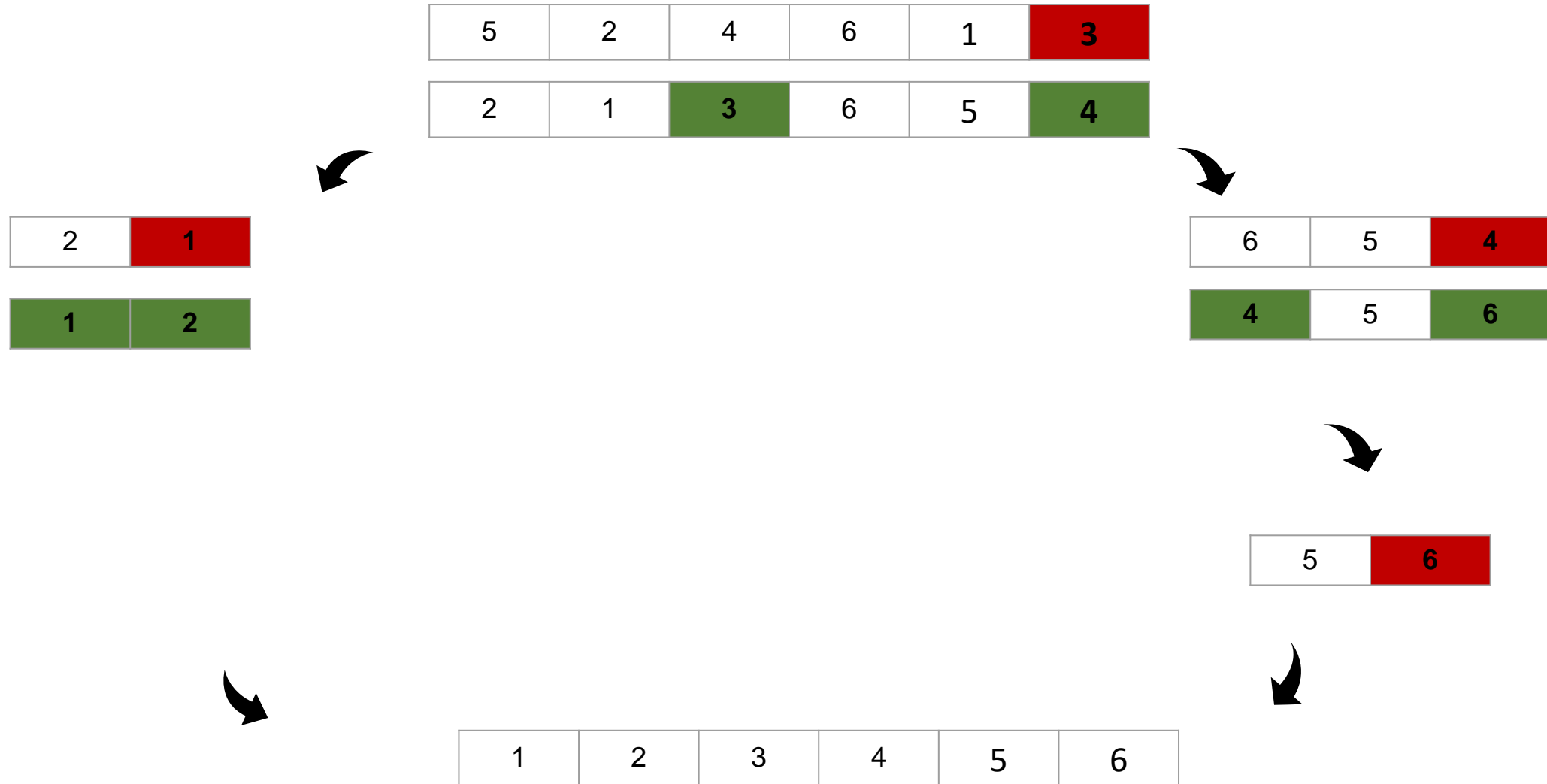
QUICKSORT(A)

1. **if** $p < r$
2. **do** $q = \text{PARTITION}(A, p, r)$ /* **p = posição inicial e r = tamanho do arranjo*** */
3. QUICKSORT(A, p, q - 1)
4. QUICKSORT(A, q + 1, r)

PARTITION(A, p, r)

1. $x = A[r]$ // **seleção do pivô**
2. $i = p - 1$
3. **for** $j = p$ **to** $r - 1$ **do**
4. **if** $A[j] \leq x$ **do**
5. $i = i + 1$
6. swap($A[i], A[j]$)
7. swap($A[i + 1], A[r]$)
8. **return** $i + 1$

Ordenação rápida - algoritmo



- CORMEN, Thomas H. et al. Introduction to algorithms second edition. 2001.
- ZIVIANI, Nivio et al. Projeto de algoritmos: com implementações em Pascal e C. Thomson, 2004.