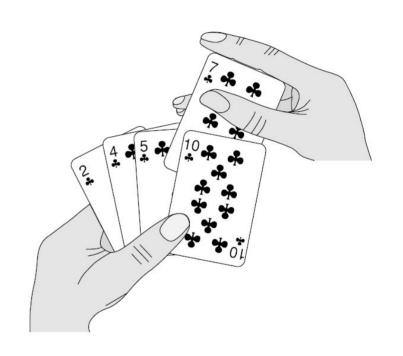
Pesquisa e Ordenação de Dados

Unidade 2.3:

Insertion Sort



Insertion Sort

- Também chamado de inserção direta
- Analogia: Jogo de baralho
 - O jogador mantém um conjunto de cartas ordenadas na mão e, ao "pescar" uma nova carta, deve abrir espaço entre as demais para inserila na posição correta, de modo a manter a ordenação do conjunto.
- Percorre o vetor da esquerda para a direita e, conforme avança, insere cada elemento em sua posição correta na parte ordenada

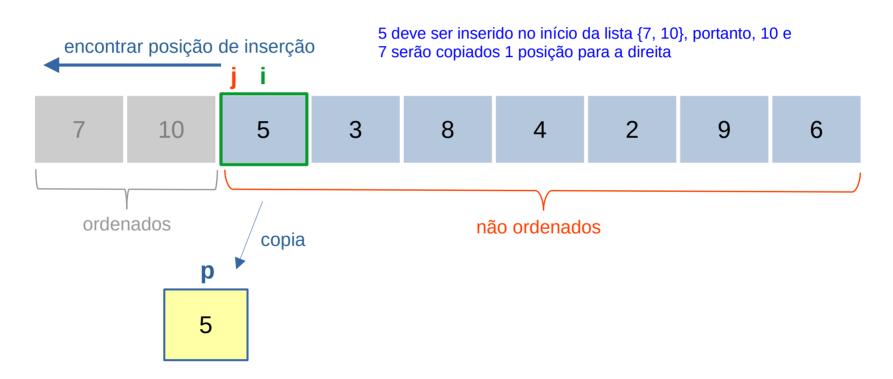
Insertion Sort

- Divide a lista:
 - Parte ordenada, à esquerda (inclui inicialmente o primeiro elemento)
 - Parte não ordenada, à direita
- Executa n-1 iterações
- Cada iteração:
 - Pega o primeiro elemento da parte não ordenada (vamos chamá-lo de p) e verifica qual seria sua posição correta de inserção na parte ordenada
 - Para encontrar a posição adequada de inserção, compara p com cada elemento à sua esquerda, deslocando este último 1 posição para a direita sempre que este for maior do que p
 - p então inserido à esquerda do último elemento movido.

Insertion Sort Exemplo (1)

Iteração 1 encontrar posição de 10 já está na posição correta de inserção na lista {7}. Não faz nada inserção 5 3 8 6 10 4 9 ordenados não ordenados copia 10

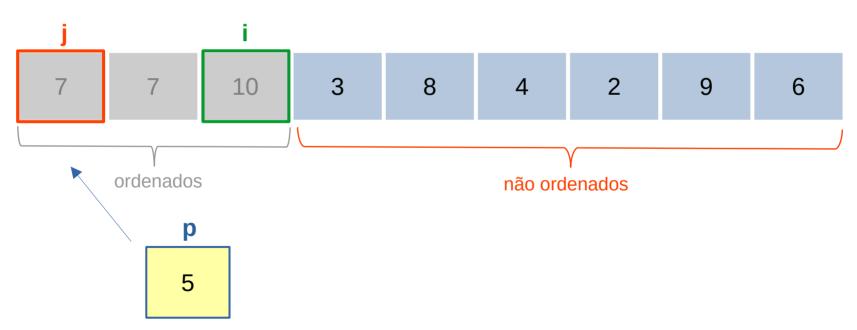
Insertion Sort Exemplo (2)



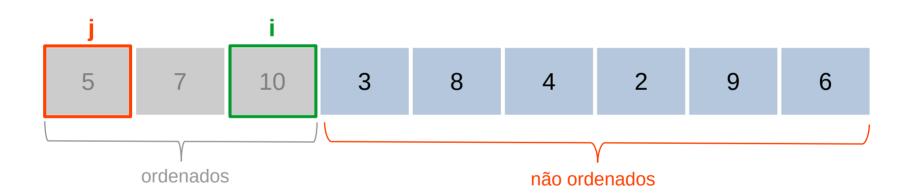
Insertion Sort Exemplo (3)

Iteração 2

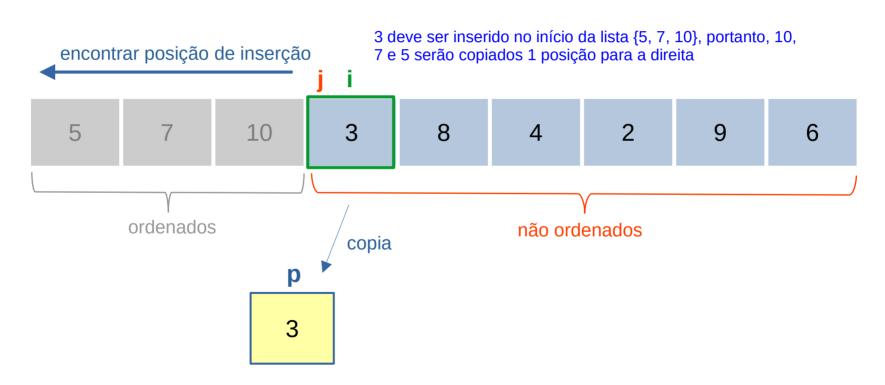
posição de inserção do 5



Insertion Sort Exemplo (4)



Insertion Sort Exemplo (5)



Insertion Sort Exemplo (6)

Iteração 3

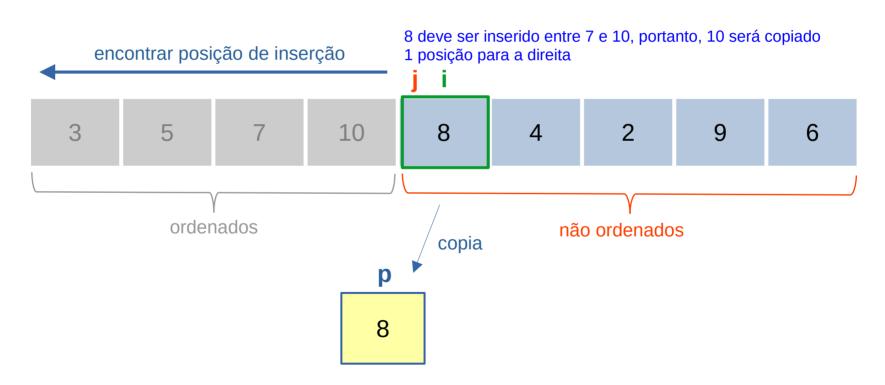
posição de inserção do 3



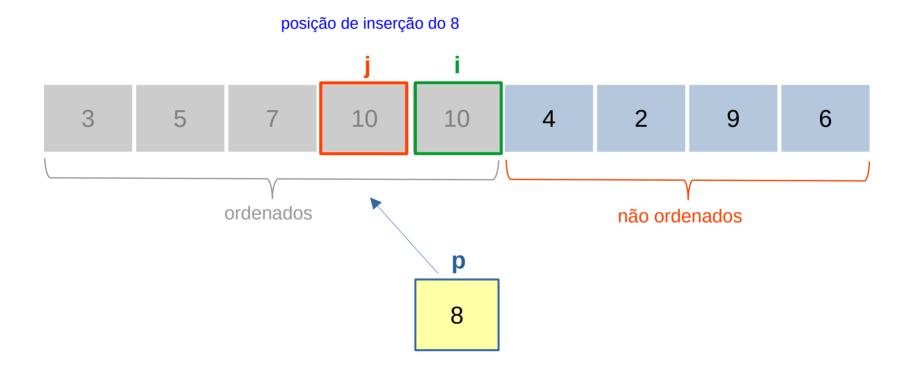
Insertion Sort Exemplo (7)



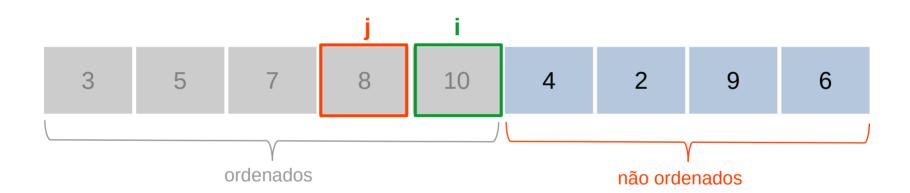
Insertion Sort Exemplo (8)



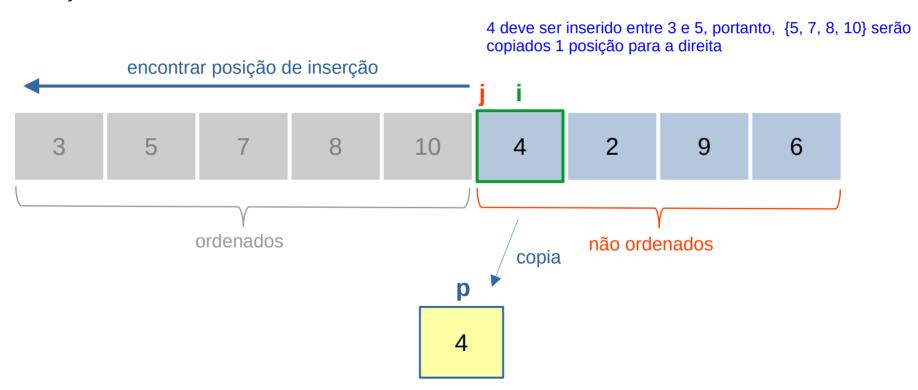
Insertion Sort Exemplo (9)



Insertion Sort Exemplo (10)



Insertion Sort Exemplo (11)



Insertion Sort Exemplo (12)





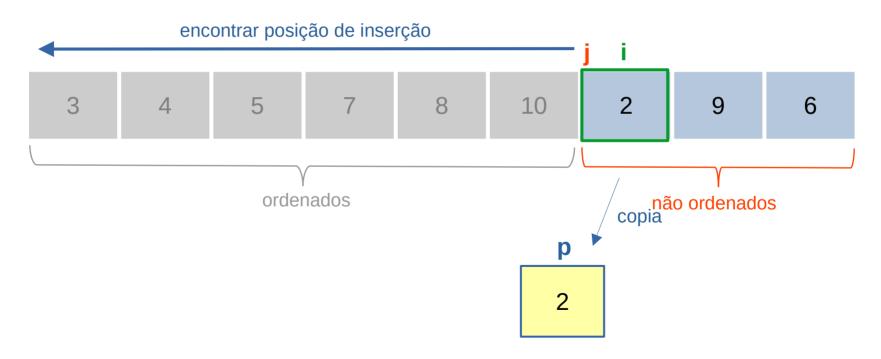
Insertion Sort Exemplo (13)



Insertion Sort Exemplo (14)

Iteração 6

2 deve ser inserido no início da lista, portanto, todos os elementos serão copiados 1 posição para a direita



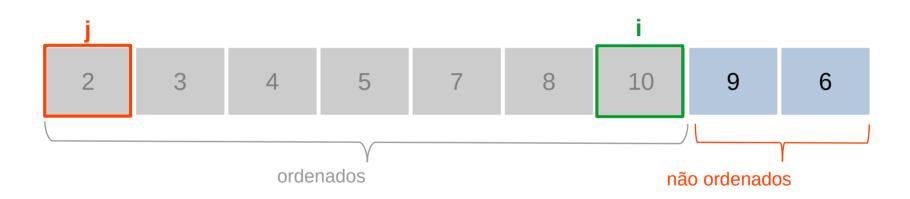
Insertion Sort Exemplo (15)

Iteração 6

posição de inserção do 2



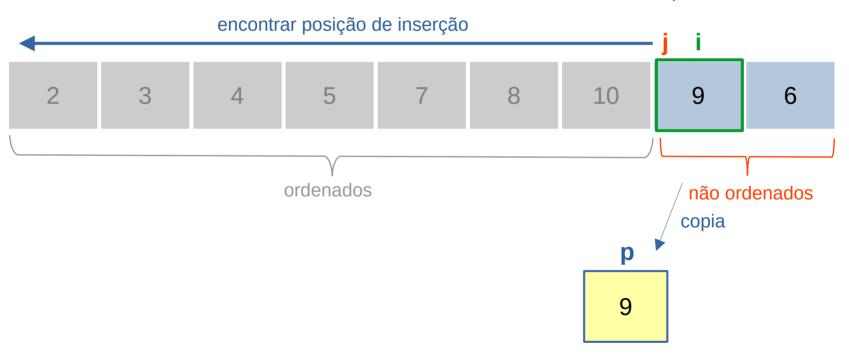
Insertion Sort Exemplo (16)



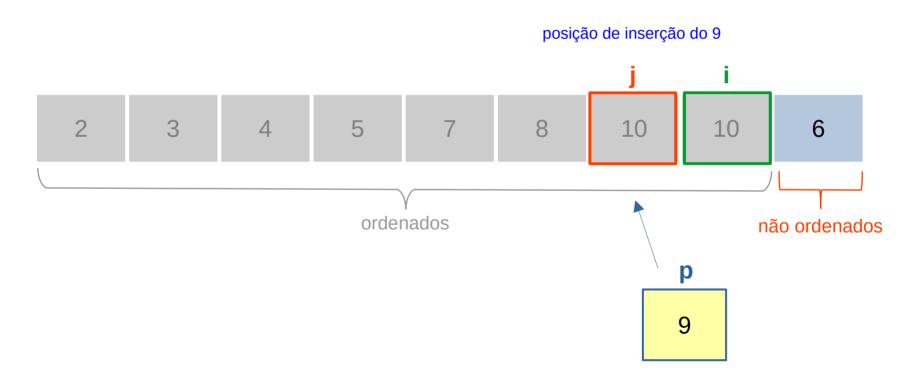
Insertion Sort Exemplo (17)

Iteração 7

será necessário deslocar apenas o 10



Insertion Sort Exemplo (18)



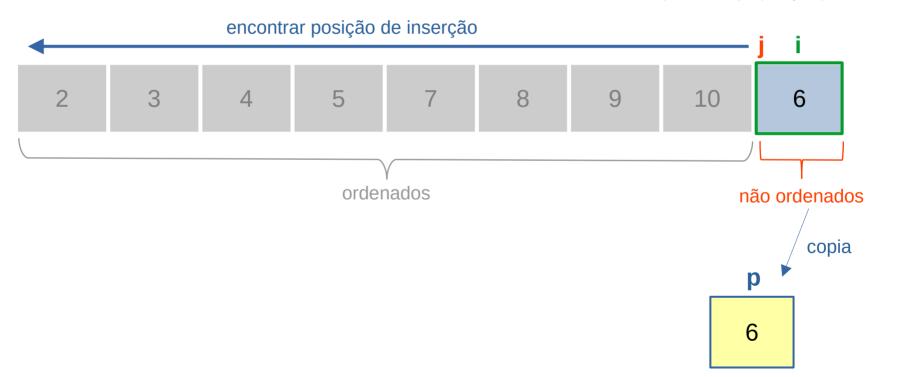
Insertion Sort Exemplo (19)



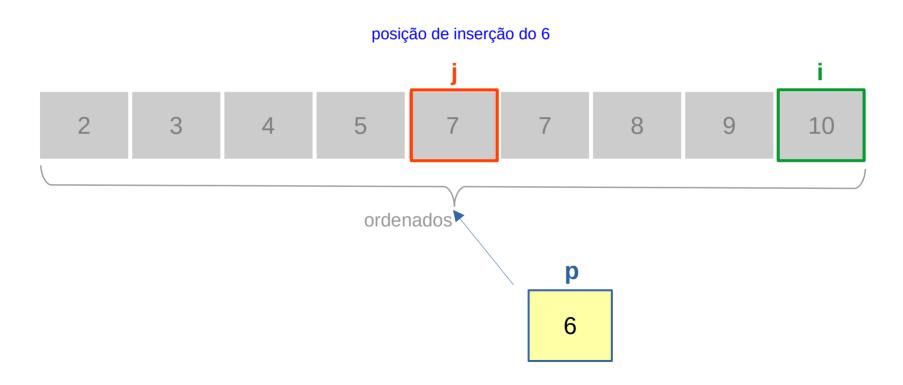
Insertion Sort Exemplo (20)

Iteração 8

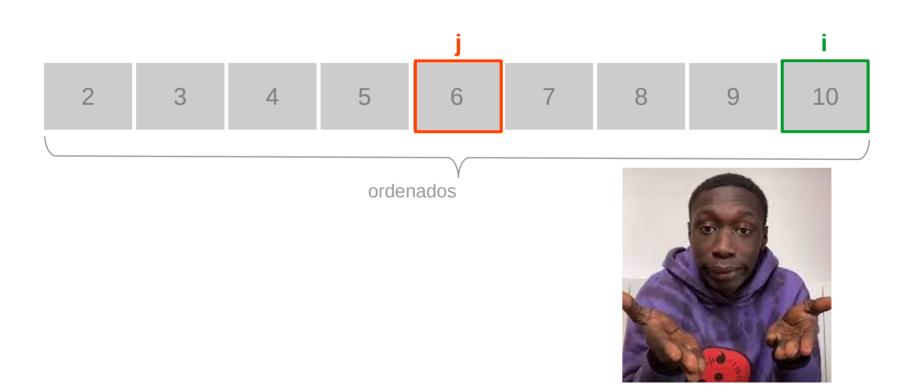
será necessário deslocar {7, 8, 9, 10} 1 posição para a direita



Insertion Sort Exemplo (21)



Insertion Sort Exemplo (22)



Insertion Sort Outro Exemplo

• Lista original:

13 5 4 Legenda: Rosa: elemento posicionado Verde: p para a próxima

iteração

Fundo azul: parte

ordenada

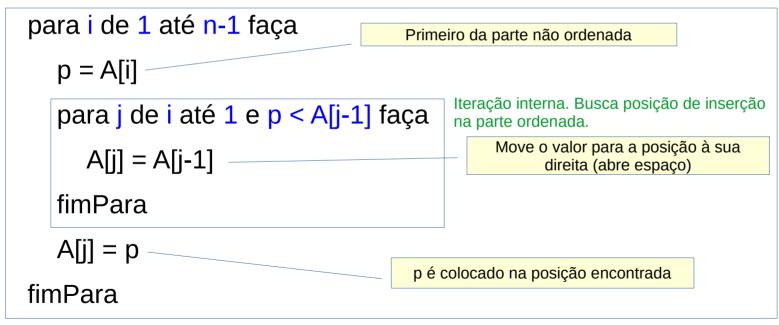
1 ^a it.	7	13	5	1	7	4
2 ^a it.	5	7	13	1	7	4
3ª it.	1	5	7	13	7	4
4 ^a it.	1	5	7	7	13	4
5 ^a it.	1	4	5	7	7	13

Observe que o método é estável: 7 vinha antes de $\overline{7}$ e assim se manteve

Insertion Sort Pseudocódigo

Algoritmo Insertion

Início



Iteração do método. Começa no segundo elemento e vai até o último

fimAlgoritmo

Insertion Sort Análise

- Pior caso: lista inversamente ordenada → O(n²)
 - A cada iteração, requer que todos os elementos sejam deslocados.
 - (n² n) / 2 comparações e trocas
 - Neste caso, é muito mais lento que o Selection Sort, pois executa o mesmo número de comparações, mas com mais trocas
- Melhor caso: lista já ordenada → O(n)
 - N-1 comparações e 0 trocas (não desloca nenhum elemento).
 - Neste caso, é muito mais rápido que o Selection Sort
- Caso médio: O(n²)
 - requer na média que metade dos elementos seja movimentada
- Eficiente para listas quase ordenadas, quando for necessário adicionar poucos elementos a uma lista já ordenada
- In place
- Estável