



Estrutura de Dados 1

Algoritmos Elementares de Ordenação

Prof. Lucas Boaventura
lucas.boaventura@unb.br





Algoritmos de Ordenação

- **Por que estudar ordenação?**

- Ordenação como problema fundamental em computação
- Busca eficiente
- Organização de dados
- Etapa base para outros algoritmos





Algoritmos de Ordenação

- Algoritmos de ordenação elementares são os algoritmos mais simples para ordenar um vetor.
- Ordenação é você rearranjar um vetor de modo que todos os elementos fiquem em ordem crescente.

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
111	999	222	999	333	888	444	777	555	666	555

111	222	333	444	555	555	666	777	888	999	999
-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----



Insertion Sort

- **Ideia básica do algoritmo**
 - Analogia: ordenar cartas na mão
 - Construção incremental da parte ordenada
 - A cada passo, um novo elemento é inserido na posição correta



Insertion Sort

- Algoritmo:

vetor = [



]



Insertion Sort

- **Algoritmo:** Pega a primeira não ordenada

vetor = [





Insertion Sort

- **Algoritmo:** Pega a segunda carta e comparamos se ela é menor que a anterior

vetor = [





Insertion Sort

- **Algoritmo:** Se for menor, você troca as cartas de posição

vetor = [





Insertion Sort

- **Algoritmo:** Pega a terceira carta e compara com a anterior

vetor = [





Insertion Sort

- **Algoritmo:** Como 1 é menor que 13, a gente troca as cartas de posição entre si

vetor = [





Insertion Sort

- **Algoritmo:** Compara novamente, como 1 também é menor que 2 a gente também troca as posições das cartas

vetor = [





Insertion Sort

- **Algoritmo:** Pega a próxima carta, número 3, e compara ela com o 13.

vetor = [



]



Insertion Sort

- **Algoritmo:** Como 3 é menor que 13, troca de posição e compara o 3 com o 2.

vetor = [



]



Insertion Sort

- **Algoritmo:** Como 3 NÃO é menor que o 2, significa que ele está na posição correta.

vetor = [



]



Insertion Sort

- **Algoritmo:** Pega a próxima carta, número 8, e compara ela com o 13 e troca de posição.

vetor = [





Insertion Sort

- **Algoritmo:** Agora, compara o 8 com o 3, e nesse caso não precisa mais trocar nada.

vetor = [

5]





Insertion Sort

- **Algoritmo:** Por fim, pegamos a carta do 5 e comparamos com o 13, em seguida efetuamos a troca entre elas.

vetor = []





Insertion Sort

- **Algoritmo:** Como o 5 também é menor que 8, seguimos trocando a posição.

vetor = []





Insertion Sort

- **Algoritmo:** Agora sim, nosso vetor está ordenado seguindo a regra do algoritmo insertion sort.

vetor = []





Insertion Sort

- **Visão geral do algoritmo:**
 - Divide o vetor em duas partes: a parte a ordenada e a parte não ordenada.
 - Insere o próximo elemento vetor não ordenado na posição correta do vetor ordenado.





Insertion Sort - Código

```
1 void insertionsort (int v[], int n) {  
2     for (int j = 1; j < n; ++j) {  
3         int x = v[j];  
4         int i;  
5  
6         for (i = j-1; i >= 0 && v[i] > x; --i)  
7             v[i+1] = v[i];  
8  
9         v[i+1] = x;  
10    }  
11 }
```





Insertion Sort - Código

- **for (j = 1; j < n; j++)**
 - Controla o crescimento da parte ordenada do vetor
- **for (i = j-1; i >= 0 && v[i] > x; i--)**
 - Desloca os elementos maiores para a direita

```
1 void insertionsort (int v[], int n) {  
2     for (int j = 1; j < n; ++j) {  
3         int x = v[j];  
4         int i;  
5  
6         for (i = j-1; i >= 0 && v[i] > x; --i)  
7             v[i+1] = v[i];  
8  
9         v[i+1] = x;  
10    }  
11 }
```



Insertion Sort - Análise Pior Caso

- Quantas comparações são feitas?
 - $v[i] > x$
- Soma das comparações:
 - Total no pior caso:
 - $1 + 2 + 3 + \dots + (n-1) = n * (n-1) / 2$
- Ordem de crescimento: $O(n^2)$



Insertion Sort - Tempo

- **Crescimento quadrático**
 - Se tamanho = N , tempo = T
 - Se tamanho = $2N$, tempo $\approx 4T$
 - Se tamanho = $10N$, tempo $\approx 100T$
- Conclusão:
 - Algoritmo inviável para vetores grandes





Insertion Sort

- **Vantagens**

- Simples de implementar
- Bom desempenho para vetores pequenos
- Excelente para dados quase ordenados

- **Desvantagens:**

- Lento para grandes volumes de dados



Selection Sort

- **Ideia básica do algoritmo**
 - Encontrar o menor elemento do vetor
 - Colocá-lo na primeira posição
 - Repetir o processo para o restante do vetor



Selection Sort

- **Algoritmo:** A partir do seguinte vetor desordenado

vetor = [     ]



Selection Sort

- **Algoritmo:** Na primeira iteração pega o menor valor

vetor = [



]



Selection Sort

- **Algoritmo:** Em seguida pega o **segundo menor**

vetor = [



]



Selection Sort

- **Algoritmo:** Pega o terceiro menor

vetor = [



]



Selection Sort

- **Algoritmo:** Pega o quarto menor

vetor = [



]





Selection Sort

- **Algoritmo:** Pega o quinto menor

vetor = []





Selection Sort

- **Algoritmo:** Pega o quinto menor

vetor = []





Selection Sort

- **Algoritmo:** Até finalizar todos elementos e você ter o vetor ordenado.

vetor = [



]



Selection Sort

- **Visão geral do algoritmo:**
 - Divide o vetor em duas partes: parte ordenada à esquerda e a parte não ordenada à direita.
 - A cada iteração:
 - Busca-se o menor elemento da parte não ordenada
 - Realiza-se uma troca





Selection Sort - Código

```
1 void selectionsort(int v[], int n) {  
2     for (int i = 0; i < n-1; i++) {  
3         int min = i;  
4         for (int j = i+1; j < n; j++) {  
5             if (v[j] < v[min])  
6                 min = j;  
7         }  
8         int aux = v[i];  
9         v[i] = v[min];  
10        v[min] = aux;  
11    }  
12 }
```



Selection Sort - Código

- **i**: delimita a parte ordenada do vetor
- **j**: percorre a parte não ordenada
- **min**: guarda o índice do menor elemento

```
1 void selectionsort(int v[], int n) {  
2     for (int i = 0; i < n-1; i++) {  
3         int min = i;  
4         for (int j = i+1; j < n; j++) {  
5             if (v[j] < v[min])  
6                 min = j;  
7         }  
8         int aux = v[i];  
9         v[i] = v[min];  
10        v[min] = aux;  
11    }  
12 }
```



Selection Sort - Análise de Comparações

- **Quantas comparações são feitas?**
 - Para cada posição i :
 - O laço interno percorre $n - i - 1$ elementos
- **Soma das comparações:**
 - Total no pior caso:
 - $(n-1) + (n-2) + \dots + 1 = n*(n-1) / 2$
- **Ordem de crescimento: $O(n^2)$**





Selection Sort - Tempo

- **Custo do Selection Sort:**
 - Melhor caso: $O(n^2)$
 - Pior caso: $O(n^2)$
 - Caso médio: $O(n^2)$
- Diferente do Insertion Sort, não melhora com vetor quase ordenado





Selection Sort

- **Vantagens**
 - Simples de entender e implementar
 - Poucas trocas
 - Fácil análise
- **Desvantagens:**
 - Lento para vetores grandes
 - Não se adapta a vetores quase ordenados





Insertion Sort vs Selection Sort

CRITÉRIO	Insertion Sort	Selection Sort
Melhor Caso	$O(n)$	$O(n^2)$
Trocas	Muitas	Poucas
Vetor quase ordenado	Muito bom	Ruim
Simplicidade	Alta	Alta





Dúvidas?

- lucas.boaventura@unb.br

