## Algoritmos de Ordenação (Parte 1)

Prof. Jefferson T. Oliva

Algoritmos e Estrutura de Dados I (AE22CP) Engenharia de Computação Departamento Acadêmico de Informática (Dainf) Universidade Tecnológica Federal do Paraná (UTFPR) Campus Pato Branco





### Sumário

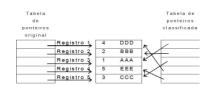
- Método da bolha (bubblesort)
- Ordenação por seleção (selection sort)
- Ordenação por inserção (insertion sort)

- Ordenação (ou classificação): Tornar mais simples, rápida e viável a recuperação de uma determinada informação, em um conjunto grande de informações
- Terminologia básica:
  - Arquivo de tamanho n é uma sequência de n itens  $(X_1, X_2, ..., X_n)$
  - O *i*-ésimo componente do arquivo é chamado de item
  - Ordenação pela chave
    - Essa chave pode ser numérica (int ou float) ou string

3

- Terminologia básica:
  - Ordenação interna
  - Ordenação externa
  - Ordenação estável
  - Ordenação pode ocorrer sobre os próprios registros ou sobre uma tabela auxiliar de ponteiros

Registro 1	4	DDD	1	AAA
Registro 2	2	BBB	2	BBB
Registro 3	1	AAA	3	ccc
Registro 4	5	EEE	4	DDD
Registro 5	3	CCC	5	EEE



Arquivo Original

Arquivo classificado

- Devido à relação entre a ordenação e a busca, surge uma pergunta: o aquivo deve ser classificado ou não?
- Eficiência de métodos de ordenação
  - Tempo para a execução do método
  - Espaço de memória necessário
- Normalmente o tempo gasto é medido pelo número de operações críticas
  - Comparação de chaves
  - Movimento de registros

- O resultado da mensuração do desempenho é uma fórmula em função de n e/ou notação assintótica (e.g. big-oh)
- Existem vários métodos de ordenação, por exemplo:
  - Método da bolha (bubblesort)
  - Ordenação por seleção (selection sort)
  - Ordenação por inserção (insertion sort)
  - Quicksort
  - Heapsort
  - Shell sort
  - Ordenação por intercalação (mergesort)
  - Ordenação por contagem (counting sort)
  - ...

Sumário

Método da bolha (bubblesort)

- Ordenação por troca: em cada comparação pode haver troca de posições entre itens comparados
- Percorre o arquivo sequencialmente várias vezes, na qual cada elemento é comparado com o seu sucessor
- Fácil compreensão e implementação
- Um dos métodos de ordenação menos eficiente
- O método é estável

#### Implementação

```
void bubblesort(int v[], int n) {
  int i, j, x;

for (i = 0; i < n - 1; i++)
  for (j = 0; j < n - i - 1; j++)
  if (v[j] > v[j + 1]) {
    x = v[j];
    v[j] = v[j + 1];
    v[j + 1] = x;
  }
}
```

Implementação (com uma melhoria)

```
void bubblesort(int v[], int n){
  int i, j, x, troca = 1;
  for (i = 0; (i < n - 1) \&\& troca; i++) {
    troca = 0;
    for (j = 0; j < n - i - 1; j++)
      if (v[j] > v[j + 1]){
        x = v[j];
        v[j] = v[j + 1];
        v[j + 1] = x;
       troca = 1;
```

#### • Exemplo:

- Caracteres vermelhos: par de chaves em processamento
- Realce em amarelo: indica onde deve haver troca de posição entre chaves
- Realce em verde: indica as chaves cujo processamento está finalizado

i	j	X[0]	X[1]	X[2]	X[3]	X[4]	X[5]	X[6]	X[7]
-	-	25	57	48	37	12	92	86	33
0	0	25	57	48	37	12	92	86	33
0	1	25	57	48	37	12	92	86	33
0	1	25	48	57	37	12	92	86	33
0	2	25	48	57	37	12	92	86	33
0	2	25	48	37	57	12	92	86	33
0	3	25	48	37	57	12	92	86	33
0	3	25	48	37	57	12	92	86	33
0	4	25	48	37	12	57	92	86	33
0	5	25	48	37	12	57	92	86	33
0	5	25	48	37	12	57	86	92	33
0	6	25	48	37	12	57	86	92	33
0	6	25	48	37	12	57	86	33	92

#### • Exemplo:

- Caracteres vermelhos: par de chaves em processamento
- Realce em amarelo: indica onde deve haver troca de posição entre chaves
- Realce em verde: indica as chaves cujo processamento está finalizado

i	j	X[0]	X[1]	X[2]	X[3]	X[4]	X[5]	X[6]	X[7]
1	0	25	48	37	12	57	86	33	92
1	1	25	48	37	12	57	86	33	92
1	1	25	37	48	12	57	86	33	92
1	2	25	37	48	12	57	86	33	92
1	2	25	37	12	48	57	86	33	92
1	3	25	37	12	48	57	86	33	92
1	4	25	37	12	48	57	86	33	92
1	5	25	37	12	48	57	86	33	92
1	5	25	37	12	48	57	33	86	92
2	0	25	37	12	48	57	33	86	92
2	1	25	37	12	48	57	33	86	92
2	1	25	12	37	48	57	33	86	92
2	2	25	12	37	48	57	33	86	92
2	3	25	12	37	48	57	33	86	92
2	4	25	12	37	48	57	33	86	92
2	4	25	12	37	48	33	57	86	92

#### • Exemplo:

- Caracteres vermelhos: par de chaves em processamento
- Realce em amarelo: indica onde deve haver troca de posição entre chaves
- Realce em verde: indica as chaves cujo processamento está finalizado

i	j	X[0]	X[1]	X[2]	X[3]	X[4]	X[5]	X[6]	X[7]
3	0	25	12	37	48	33	57	86	92
3	0	12	25	37	48	33	57	86	92
3	1	12	25	37	48	33	57	86	92
3	2	12	25	37	48	33	57	86	92
3	3	12	25	37	48	33	57	86	92
3	3	12	25	37	33	48	57	86	92
4	0	12	25	37	33	48	57	86	92
4	1	12	25	37	33	48	57	86	92
4	2	12	25	37	33	48	57	86	92
4	2	12	25	33	37	48	57	86	92
5	0	12	25	33	37	48	57	86	92
5	1	12	25	33	37	48	57	86	92

- Eficiência do bubblesort com melhorias
  - O número de trocas não é maior que o número de comparações
  - Vantajoso em conjuntos pré-ordenados
  - Redução do número de comparações em cada passagem:
    - ullet 1a. passagem: n-1 comparações
    - ullet 2a. passagem: n-2 comparações
    - •
    - (n 1)a. passagem: 1 comparação
  - Total:  $\frac{(n^2+n)}{2}$
  - Complexidade (pior caso):  $O(n^2)$

- Links interessantes:
  - Dança húngara: https://www.youtube.com/watch?v=1yZQPjUT5B4
  - Simulador gráfico do bubblesort: https://visualgo.net/bn/sorting

### Sumário

Ordenação por seleção (selection sort)

- Ordenação por seleção: escolhe o maior ou o menor elemento do conjunto para cada iteração para colocá-lo em sua devida posição
- Ideia básica
  - Selecionar o maior elemento do conjunto (ou o menor)
  - Trocá-lo com o último elemento (ou o primeiro, caso seja procurado o menor elemento)
  - ullet Repetir os dois passos anteriores com os n-1 elementos restantes, após com os n-2 e assim por diante

#### Implementação

```
void selectsort(int v[], int n){
  int i, j, p, aux;
  for (i = n - 1; i >= 1; i--){
    p = i;
    for (j = 0; j < i; j++)
        if (v[j] > v[p])
         p = j;
    if (p != i) {
     aux = v[i];
     v[i] = v[p];
      v[p] = aux;
```

#### Exemplo

i	р	X[0]	X[1]	X[2]	X[3]	X[4]	X[5]	X[6]	X[7]
-	-	25	57	48	37	12	92	86	33
7	5	25	57	48	37	12	33	86	92
6	6	25	57	48	37	12	33	86	92
5	1	25	33	48	37	12	57	86	92
4	2	25	33	12	37	48	57	86	92
3	3	25	33	12	37	48	57	86	92
2	1	25	12	33	37	48	57	86	92
1	0	12	25	33	37	48	57	86	92

- Complexidade (pior caso):  $O(n^2)$
- Esse método de ordenação é estável
- Simples implementação
- Um dos algoritmos mais rápidos para a ordenação de vetores pequenos
- Em vetores grandes, esse algoritmo é um dos mais lentos

- Links interessantes:
  - Dança cigana: https://www.youtube.com/watch?v=Ns4TPTC8whw
  - Simulador gráfico do select sort: https://visualgo.net/bn/sorting

### Sumário

Ordenação por inserção (insertion sort)

- Ordenação por inserção: classifica um conjunto de registros inserindo registros em um arquivo classificado existente
- É o método que consiste em inserir informações em um conjunto já ordenado
- Algoritmo utilizado pelo jogador de cartas
  - As cartas são mantidas ordenadas nas mãos dos jogadores
  - Quando o jogador compra ou recebe uma nova carta, ele procura a posição que a nova carta deverá ocupar
- Bastante eficiente para pequenas entradas

#### Implementação

```
void insertsort(int v[], int n) {
  int i, x;

for (i = 1; i < n; i++) {
    x = v[i];

  for (j = i - 1; (j >= 0) && (x < v[j]); j--)
    v[j + 1] = v[j];

  v[j + 1] = x;
}
</pre>
```

#### Exemplo

х	i	j	v[0]	v[1]	v[2]	v[3]	v[4]	v[5]	v[6]	v[7]
-	-	-	25	57	48	37	12	92	86	33
57	1	0	25	57	48	37	12	92	86	33
48	2	1	25	57	57	37	12	92	86	33
48	2	0	25	48	57	37	12	92	86	33
37	3	2	25	48	57	57	12	92	86	33
37	3	1	25	48	48	57	12	92	86	33
37	3	0	25	37	48	57	12	92	86	33
12	4	3	25	37	48	57	57	92	86	33
12	4	2	25	37	48	48	57	92	86	33
12	4	1	25	37	37	48	57	92	86	33
12	4	0	25	25	37	48	57	92	86	33
12	4	-1	12	25	37	48	57	92	86	33
92	5	4	12	25	37	48	57	92	86	33

#### Exemplo

х	i	j	v[0]	v[1]	v[2]	v[3]	v[4]	v[5]	v[6]	v[7]
86	6	5	12	25	37	48	57	92	92	33
86	6	4	12	25	37	48	57	86	92	33
33	7	6	12	25	37	48	57	86	92	92
33	7	5	12	25	37	48	57	86	86	92
33	7	4	12	25	37	48	57	57	86	92
33	7	3	12	25	37	48	48	57	86	92
33	7	2	12	25	37	37	48	57	86	92
33	7	1	12	25	33	37	48	57	86	92

- Deve ser utilizado quando o arquivo está "quase" ordenado
- Desvantagem: alto custo de movimentação de elementos
- Complexidade (pior caso):  $O(n^2)$

- Links interessantes:
  - Dança romana: https://www.youtube.com/watch?v=R0alU37913U
  - Simulador gráfico do insertion sort: https://visualgo.net/bn/sorting

### Considerações Finais

• Comparações entre os algoritmos de ordenação simples:

Algoritmo	Melhor caso					
Algoritino	Comparações	Trocas	Complexidade			
bubblesort	n <sup>2</sup>	0	$O(n^2)$			
bubblesort com melhoria	n	0	O(n)			
Selection sort	n <sup>2</sup>	0	O(n <sup>2</sup> )			
Insertion sort	n	0	O(n)			

Algoritmo	Caso médio e pior caso					
Algoritino	Comparações	Trocas	Complexidade			
bubblesort	n <sup>2</sup>	n <sup>2</sup>	O(n <sup>2</sup> )			
bubblesort com melhoria	n <sup>2</sup>	n <sup>2</sup>	$O(n^2)$			
Selection sort	n <sup>2</sup>	n	O(n <sup>2</sup> )			
Insertion sort	n <sup>2</sup>	n <sup>2</sup>	$O(n^2)$			

### Referências I

Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., Stein, C. *Introduction to Algorithms*.

Third edition, The MIT Press, 2009.

Horowitz, E., Sahni, S. Rajasekaran, S. Computer Algorithms. Computer Science Press, 1998.

Rosa, J. L. G.
Métodos de Ordenação. SCE-181 — Introdução à Ciência da Computação II.
Slides. Ciência de Computação. ICMC/USP, 2018.

Ziviani, N.
Projeto de Algoritmos - com implementações em Java e C++.
Thomson, 2007.