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





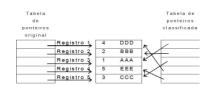
Sumário

- Método da bolha (bubble sort)
- 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
 - Uma chave é associada a cada registro
 - Ordenação pela chave

- 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
- Existem vários métodos de ordenação
- Não existe um método de ordenação considerado superior aos outros

- Exemplos de algoritmos de ordenação:
 - Método da bolha (bubble sort)
 - 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 (bubble sort)

- 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;
```

 Conjunto completo de iterações i (em verde, estão os elementos que foram ordenados em cada iteração)

iteração	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	25	48	37	12	57	86	33	92
1	25	37	12	48	57	33	86	92
2	25	12	37	48	33	57	86	92
3	12	25	37	33	48	57	86	92
4	12	25	33	37	48	57	86	92
5	12	25	33	37	48	57	86	92

 Na quinta iteração, os elementos estão completamente ordenados

- Eficiência do bubble sort 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: $\frac{(n^2+n)}{2}$
 - $O(n^2)$

- Links interessantes:
 - Dança húngara: https://www.youtube.com/watch?v=1yZQPjUT5B4
 - Simulador gráfico do bubble sort: 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
 - 2 Trocá-lo com o último elemento
 - ② Repetir os dois passos anteriores com os n-1 elementos restantes, após com os n-2 e assim por diante até sobrar o primeiro elemento que será o menor do conjunto

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;
   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 do método: $O(n^2)$
- 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 num 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;
```

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

- Desempenho do método
 - Melhor caso: O(n)
 - Médio caso: $O(n^2)$
 - Pior caso: $O(n^2)$
- Deve ser utilizado quando o arquivo está "quase" ordenado
- Desvantagem: alto custo de movimentação de elementos

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

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.