

Ordenação

Ordenação



Características do vetor a ser ordenado

- Pode conter dados primitivos ou objetos
- Quando armazena objetos, deve-se estipular um ou mais atributos que vão se comportar como “chave de ordenação”
 - A chave de ordenação identifica unicamente o objeto
- Não pode haver mais de um objeto com a mesma chave de ordenação
- Operações manipulam apenas endereços dos objetos

Algoritmos

- Existem vários algoritmos de ordenação
 - Bolha
 - Mergesort
 - Quicksort
 - Heapsort
 - Por Seleção
 - Etc

Algoritmo bolha

Bubblesort

Algoritmo de Ordenação Bolha

- Também conhecido como “bubblesort”
- Utiliza o seguinte procedimento:
 - Compare dois elementos
 - Se o da esquerda for maior, troque-os de posição
 - Desloque-se para a direita
 - Quando conseguir ordenar um elemento (colocando-o mais à direita) reinicie novamente na extremidade à esquerda

Algoritmo Bolha

- Ordenar o vetor

40	20	50	10
----	----	----	----

	0	1	2	3		0	1	2	3
0	40	20	50	10	→	20	40	50	10

	0	1	2	3		0	1	2	3
1	20	40	50	10	→	20	40	50	10

	0	1	2	3		0	1	2	3
2	20	40	50	10	→	20	40	10	50

1ª passagem

Algoritmo Bolha

- Continuação da ordenação do vetor – 2ª passagem

20	40	10	50
----	----	----	----

	0	1	2	3		0	1	2	3
0	20	40	10	50	→	20	40	10	50

	0	1	2	3		0	1	2	3
1	20	40	10	50	→	20	10	40	50

Algoritmo Bolha

- Continuação da ordenação do vetor – 3ª passagem

20	10	40	50
----	----	----	----

	0	1	2	3		0	1	2	3
0	20	10	40	50	→	10	20	40	50

Algoritmo bolha

Algoritmo: ordenarPorBolha(int[] info)

```
int i,j;  
int n ← size(info);
```

```
para i ← n-1 até 1 faça
```

Laço que controla a
quantidade de passagens
Laço decrescente

```
    para j ← 0 até i-1 faça
```

Executa uma passagem

```
        se info[j] > info[j+1] então
```

```
            trocar(info, j, j+1);
```

```
        fim-se
```

```
    fim-para
```

```
fim-para
```

Algoritmo: trocar(int[] info, int pos1, int pos2)

```
int temp ← info[pos1];
```

```
info[pos1] ← info[pos2];
```

```
info[pos2] ← temp;
```

Eficiência do algoritmo

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

- Comparações:
 - Na 1ª passagem: 9 comparações
 - Na 2ª passagem: 8 comparações
 - Na 3ª passagem: 7 comparações
 - ...
 - Na 9ª passagem: 1 comparação
 - Total de comparações: $9 + 8 + 7 + 6 + \dots + 1 = 45$

Eficiência do algoritmo - Comparações

- Sendo N o número de itens do vetor, há N-1 comparações na primeira passagem, N-2 na segunda e assim sucessivamente.
- A soma de tal série é:
 - $(N-1) + (N-2) + (N-3) + \dots + 1 = N*(N-1)/2$
- Para vetor de 10 elementos:
 - $N*(N-1) / 2 = 10 * (10-1) / 2 \Rightarrow 45$ comparações
- Quando o vetor é grande, o “-1” é irrelevante.
 - Podemos escrever a expressão: $N*N/2$
 - Ou $N^2/2$ – desempenho $O(N^2)$

Situação de melhoria

- Ordenar este vetor:

0	1	2	3	4	5	6	7	8
5	8	90	12	15	22	29	34	44

- Após a primeira passagem:

0	1	2	3	4	5	6	7	8
5	8	12	15	22	29	34	44	90

Algoritmo bolha melhorado

```
Algoritmo: ordenarPorBolha(int info[])
int i,j;
int n ← size(info);
boolean trocou;

para i ← n-1 até 1 faça
    trocou ← falso;
    para j ← 0 até i-1 faça
        se info[j] > info[j+1] então
            trocar(info, j, j+1);
            trocou ← verdadeiro;
        fim-se;
    fim-para;
    se (não trocou) então
        → retornar;
    fim-se;
fim-para;
```

Interrompe o algoritmo
quando não ocorre
nenhuma troca



Eficiência - Trocas

- Provavelmente deve haver menos trocas do que comparações
- Com dados aleatórios, o número de trocas é mais ou menos igual à metade de comparações ($N^2/4$) ou $O(N^2)$