

Busca

Busca

- Dada uma lista (Vetor), como buscar um elemento nesta lista?
- Duas maneiras:
 - Busca sequencial: percorre-se a lista, elemento por elemento, até achar, ou não;
 - Busca binária: dado que a lista está ordenada, divide-a percorrendo a metade da esquerda ou a metade da direita.

Busca Sequencial

- É fácil de ser implementada:
função Busca(Lista L, int x, int n)
{
 int i \leftarrow 1;
 enquanto (L[i].Chave \neq x && i \leq n) faça
 i \leftarrow i + 1;
 fimenquanto
 se (i \leq n) então
 retorne i;
 senão
 retorne -1;
 fimse
}

Busca Binária

- Se a lista onde o dado deve ser buscado já está ordenada, podemos usar um método superior ao da busca sequencial;
- Este método utiliza a abordagem de dividir e conquistar;
- Primeiro verifica o elemento central. Se o elemento é maior que a Chave, o método testa a segunda metade. Caso contrário, testa a primeira metade.

Busca Binária

- Por exemplo, buscar o elemento 4 na lista: (1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9);
- Calculamos o meio da lista e comparamos o 4 com o elemento do meio;
- Como $5 > 4$, realizamos a busca apenas na primeira metade (1, 2, 3, 4, 5);
- Novo elemento do meio: 3;
- Como $4 > 3$, usamos a segunda metade (4, 5).

Busca Binária

- O número de comparações, no pior caso, é: $O(\log_2 n)$;
- No melhor caso, exatamente $O(1)$.

Busca Binária

```
funcao Busca_Bin(Lista L, int x, int inic, int fim)
{
    int busca_bin = -1;
    int meio;
    enquanto ( inic <= fim ) faca
    {
        meio = (int)piso((inic + fim) / 2);
        se ( L [meio].Chave = x ) entao
        {
            busca_bin = meio;
            inic = fim + 1;
        }
        senao
        {
            se ( x > L [meio].Chave) entao
                inic = meio + 1
            senao
                fim = meio - 1;
        }
    }
    retorne busca_bin;
}
```

Busca Binária

- Desenvolver o algoritmo recursivo para a Busca Binária.

Algoritmos de Ordenação

- Entrada:
 - Uma sequência de n números (a_1, a_2, \dots, a_n) .
- Saída:
 - Uma permutação (reordenação) $(a'_1, a'_2, \dots, a'_n)$ da sequência de entrada, tal que $a'_1 \leq a'_2 \leq \dots \leq a'_n$.

Algoritmos de Ordenação

- Exemplo:
 - Dada uma sequência de entrada como (31, 41, 59, 26, 41, 58), um algoritmo de ordenação retorna como saída uma sequência (26, 31, 41, 41, 58, 59);
 - Ordenação é uma operação fundamental na área Computacional;
 - O melhor algoritmo de ordenação – entre outros fatores – depende do número de itens a serem ordenados.

Algoritmos de Ordenação

- Dois tipos de algoritmos:
 - Comparação e Troca;
 - Divisão e conquista.

Algoritmos de Ordenação

- Comparação e Troca:
 - Dados dois elementos, digamos a e b, e um aux;
se $a > b$ então
 - aux \leftarrow a;
 - a \leftarrow b;
 - b \leftarrow aux;

Algoritmos de Ordenação

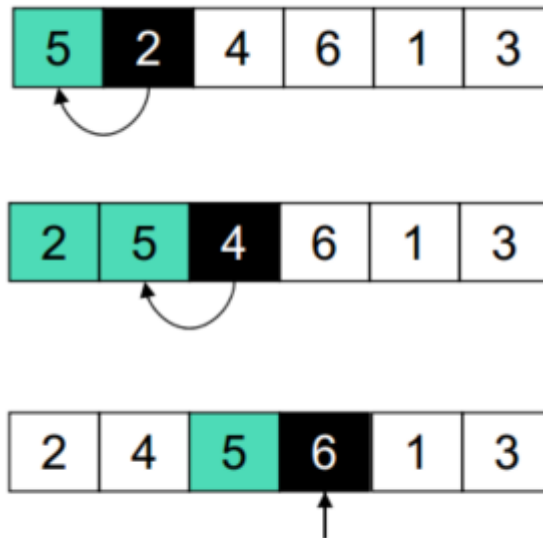
- Divisão e conquista:
 - Dividir: o problema em um determinado número de subproblemas;
 - Conquistar: os subproblemas, resolvendo-os recursivamente. Porém, se os tamanhos dos subproblemas forem pequenos o bastante, resolvemos de maneira direta;
 - Combinar: as soluções dadas aos subproblemas, a fim de formar a solução para o problema original.

Ordenação por Inserção (*Insertion Sort*)

- A ordenação por inserção é bastante simples e eficiente para uma quantidade pequena de números;
- Ideia: semelhante à ordenação de cartas de baralho na mão de um jogador:
 - A mão esquerda começa vazia e a mão direita insere uma carta de cada vez na posição correta. Ao final, quando todas as cartas foram inseridas, elas estarão ordenadas;
 - Para encontrar, durante a inserção, a posição correta para um valor, compara-se este valor um-a-um com as cartas da mão esquerda, até encontrarmos a posição correta.

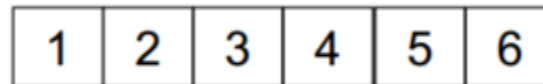
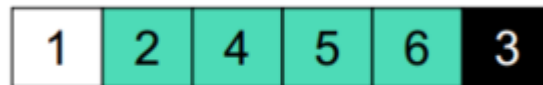
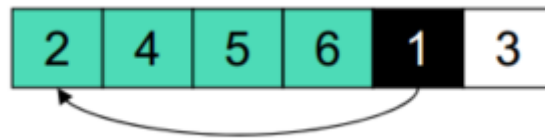
Ordenação por Inserção (*Insertion Sort*)

- Exemplo de funcionamento do algoritmo para a sequência (5,2,4,6,1,3):



Ordenação por Inserção (*Insertion Sort*)

- Exemplo de funcionamento do algoritmo para a sequência (5,2,4,6,1,3):



Ordenação por Inserção (*Insertion Sort*)

procedimento InsertionSort(A)

início

para j de 2 até n faça

chave $\leftarrow A[j]$;

// Inserir $A[j]$ na posição correta.

para i de j até $i > 1$ e $A[i-1] > \text{chave}$ passo - 1 faça

$A[i] = A[i-1]$;

fimpara

$A[i] \leftarrow \text{chave}$;

fimpara

fim

Ordenação por Inserção (*Insertion Sort*) – Implementação

- Como nós podemos implementar o algoritmo de ordenação *InsertionSort* ?
- Qual estrutura podemos utilizar ?
 - Cada elemento pode ser representado por uma chave;
 - Imaginem que cada elemento pode armazenar dados sobre um produto, como poderíamos estruturar isto?
 - Claro, usando *classes* em *Java*.

Ordenação por Inserção (*Insertion Sort*) – Implementação

- Complexidade:
 - É fácil ver que, no pior caso, o algoritmo gasta um tempo na ordem $O(n^2)$.
 - Por que?

Ordenação por Seleção (*Selection Sort*)

- Ideia (para n elementos):
 - Seleciona o elemento de menor valor e troca-o pelo primeiro elemento da lista;
 - Para os $n - 1$ elementos restantes, seleciona o elemento de menor chave e este é trocado pelo segundo elemento da lista;
 - E assim por diante;
 - As trocas continuam até os dois últimos elementos.

Ordenação por Seleção (*Selection Sort*)

- Exemplo:

Inicial:

b	d	a	c
---	---	---	---

Passo 1:

a	d	b	c
---	---	---	---

Passo 2:

a	b	d	c
---	---	---	---

Passo 3:

a	b	c	d
---	---	---	---

Ordenação por Seleção (*Selection Sort*)

```
procedimento SelectionSort(A)
{
    int i, j, min, aux;
    para i de 1 até n - 1 faça
        min  $\leftarrow$  i;
        para j de i+1 até n faça
            se(  $A[j] < A[\text{min}]$  ) então
                min  $\leftarrow$  j;
        fimpara
        se( min  $\neq$  i ) então
            Troca(A[i], A[min]);
    fimpara
}
```

Ordenação por Seleção (*Selection Sort*)

- Implementação

- Como nós podemos implementar o algoritmo de ordenação *SelectionSort* ?
- Qual estrutura podemos utilizar ?
 - Mesma situação do *InsertionSort*.

Ordenação por Seleção (*Selection Sort*)

- Implementação

- Complexidade:
 - O laço mais externo é executado $n - 1$ vezes;
 - O laço interno é executado $n - 1$ vezes, depois $n - 2$ vezes, $n - 3$ vezes, e assim por diante;
 - Portanto, novamente a complexidade chega a $O(n^2)$.

Ordenação *Bubble Sort*

- Método de ordenação mais conhecido;
 - Ordenação por trocas.
- Não tem boa eficiência;
- Ideia (n elementos):
 - Realiza $n - 1$ comparações e, se necessário, trocam-se dois elementos adjacentes;
 - Quantas vezes? Aproximadamente n vezes.

Ordenação *Bubble Sort*

1	2	3	4	5	6
77	42	35	12	101	5

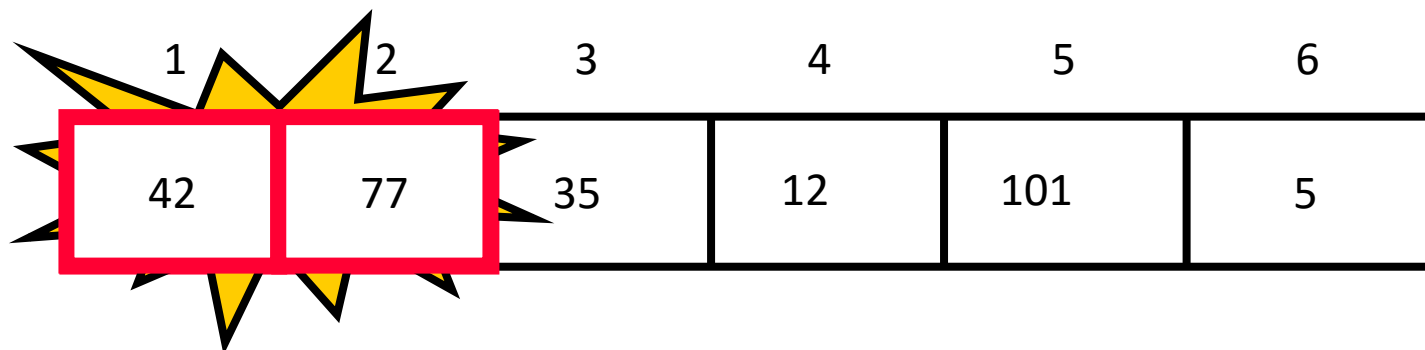


1	2	3	4	5	6
5	12	35	42	77	101

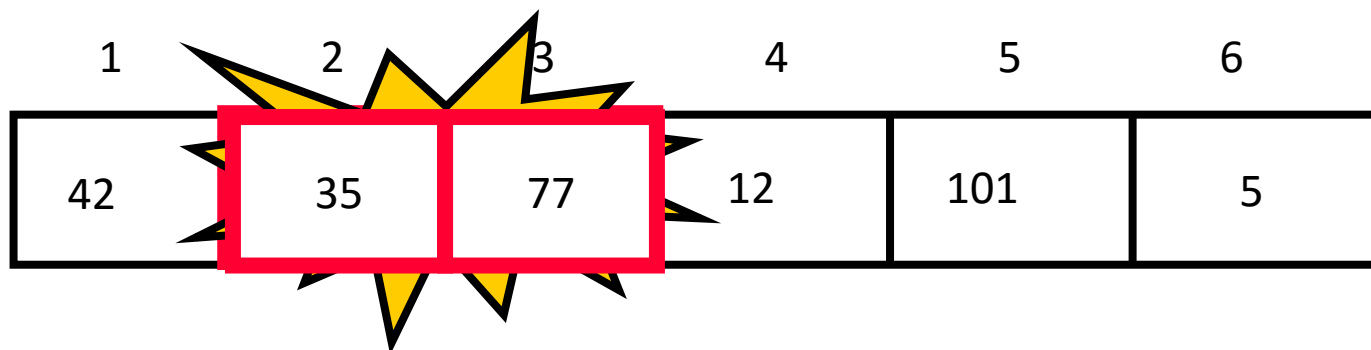
Ordenação *Bubble Sort*

1	2	3	4	5	6
77	42	35	12	101	5

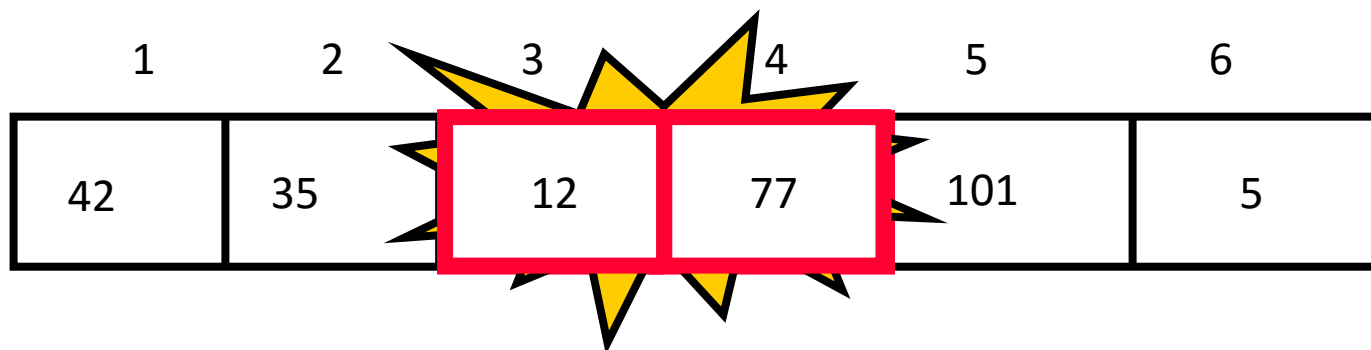
Ordenação *Bubble Sort*



Ordenação *Bubble Sort*



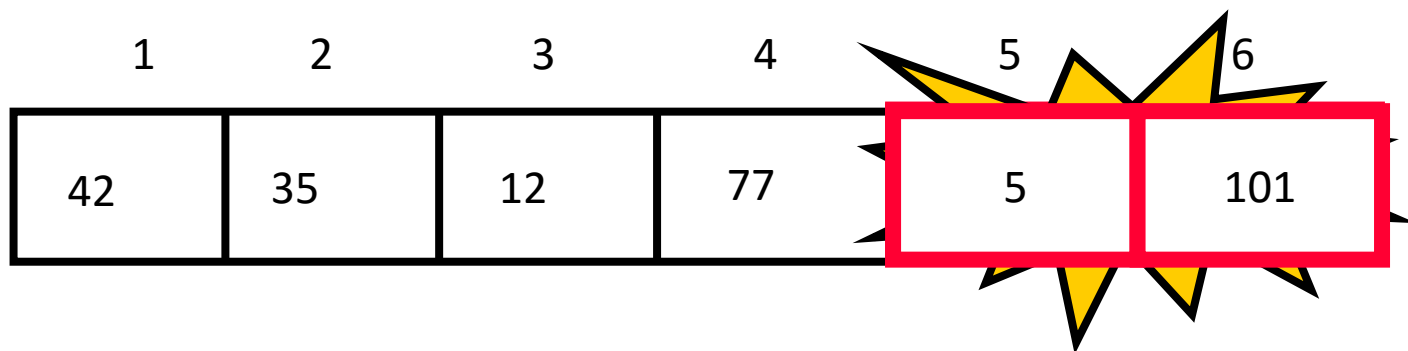
Ordenação *Bubble Sort*



Ordenação *Bubble Sort*

1	2	3	4	5	6
42	35	12	77	101	5

Ordenação *Bubble Sort*



Ordenação *Bubble Sort*

1	2	3	4	5	6
42	35	12	77	5	101

Ordenação *Bubble Sort* - Implementação

- procedimento BubbleSort(A)
{
 int i, j;
 para i de 1 até n - 1 faça
 {
 para j de 1 até n - 1 faça
 {
 se $A[j] > A[j + 1]$ então
 Troca($A[j]$, $A[j + 1]$);
 }
 }
}

Ordenação *Bubble Sort* - Implementação

- Como nós podemos implementar o algoritmo de ordenação *BubbleSort* ?
- Qual estrutura podemos utilizar ?
 - Mesma situação do *InsertionSort*.
- Complexidade:
 - Complexidade chega a $O(n^2)$;
 - Por que? Verifiquem !!!