PROGRAMAÇÃO E ALGORITMOS (LEII) Universidade da Beira Interior, Departamento de Informática Hugo Pedro Proença, 2016/2017

Resumo

- □ Ordenação e Pesquisa
 - Pesquisa Linear
 - Pesquisa Binária
 - Inserção Ordenada
 - InsertSort
 - ShellSort

Ordenação e Pesquisa

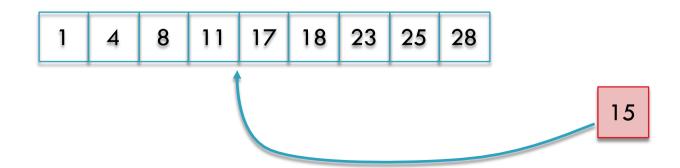
- Os sistemas computacionais são usados para guardar grandes quantidades de dados, a partir de onde registos indivisuais devem ser encontrados, de acordo com algum critério.
 - A única razão para guardar algum item de informação é a sua utilidade futura.
 - Nalgum momento vai-se especificar um critério de pesquisa, a partir do qual deverá ser devolvido um subconjunto dos items guardados.

Ordenação e Pesquisa

- Os algoritmos mais simples de pesquisa apenas são satisfatórios para quantidades de dados reduzidas.
 - "Toy problems" académicos podem criar ilusão de funcionalidade.
- □ Pesquisa Linear:

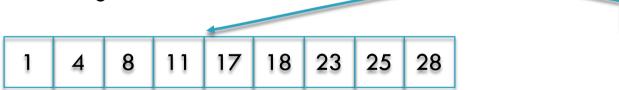
Ordenação e Pesquisa

- Em dados ordenados, a pesquisa binária representa uma vantagem decisiva no desempenho do sistema.
- Os vectores são estruturas de dados particularmente difíceis de manter ordenadas.



Inserção Ordenada

- □ É um dos algoritmos que permite manter um conjunto de dados sempre ordenado.
- Ao inserir um novo elemento, ele é guardado na posição do vector que mantém a estrutura ordenada:
 - Encontrar o lugar no vector:



Arranjar espaço e fazer shift de todos os elementos à direita:



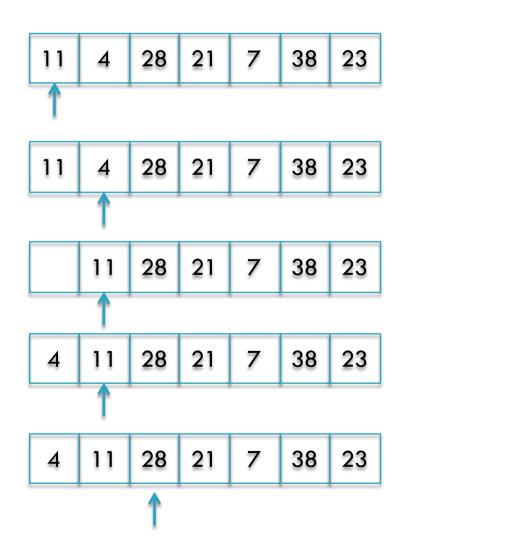
Copiar o elemento a inserir para a respectiva posição:

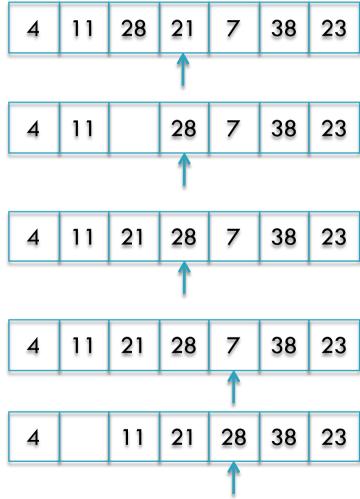
Inserção Ordenada

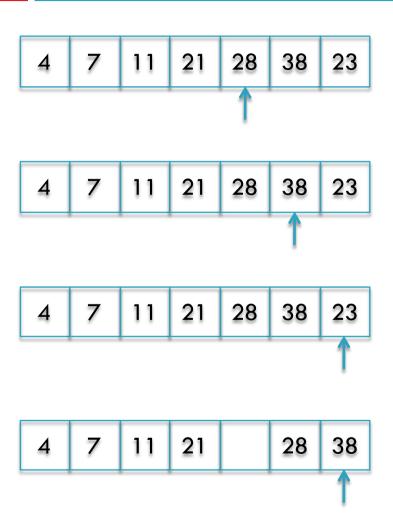
Implemente uma função em linguagem C que insira um novo elemento num vector de forma ordenada:

```
 Pessoa* insertSort(Pessoa *v, int* tot, Pessoa nv);
 //v=vector de pessoas; tot=total de elementos no vector
 //nv=elemento a inserir
```

- Suponhamos agora que um conjunto de dados (vector) não está ordenado.
- O algoritmo "InsertSort" é um algoritmo "in-place" que permite a sua ordenação.
 - Os algoritmos in-place não necessitam de recursos adicionais significativos para executar.
 - Pseudo-código:
 - Para a posição i (0<n)
 - Chave = elemento da posição i
 - Para todas as posições à esquerda de "i" (decrescente)
 - Todos os elementos à esquerda de "i" maiores que Chave fazem shift à direita de 1 posição.
 - Coloca "chave" na posição livre.









- Implemente uma função em C que ortdene um vector segundo o algoritmo"InsertSort"
- Pessoa* insertSort(Pessoa *v, int tot);
 //V=vector de pessoas, tot=total de elementos no vector
- □ Este algoritmo tem complexidade computacional O(n²), o que para grandes quantidades de dados se pode revelar problemático.
 - Melhor caso?
 - Pior caso?

Shell Sort

- □ Este algoritmo é uma generalização do InsertSort
 - O InsertSort é eficiente quando o vector está "quase ordenado".
 - O InsertSort é ineficiente tipicamente devido a mover cada valor uma posição de cada vez.
- O algoritmo Shell sort optimiza o insertSort ao comparar elementos separados por intervalos (de tamanho variável monótono decrescente).
- Itso permite que um elemento dê maiores saltos no vector, em direcção à sua posição de ordenação.
- Quando o intervalo tem tamanho "1", é na realidade equiovalente ao "insertSort", mas nessa altura já o vector estará quase ordenado.

Shell Sort

- □ Considere-se o vector [13 14 94 33 82 25 59 97 65 23 45 27 73 25 39 10].
- Começar (por exemplo) com um intervalo de tamanho 5, equivale a visualizar os dados numa forma matricial:
 - 13 14 94 33 82
 - 25 59 97 65 23
 - 45 27 73 25 39
 - **1**0
- □ Se ordenarmos os elementos por coluna, o valor 10 aparece na 1ª posição do vector
 - **10 14 73 25 23**
 - 13 27 94 33 39
 - 25 59 97 65 82
 - **45**
- Visualizando o vector em 1D, temos agora: [10 14 73 25 23 13 27 94 33 39 25 59 97 65 82 45]
- O processo repete-se, com um intervalo inferior, até que intervalo = 1

Shell Sort

- Implemente uma função em C que ortdene um vector segundo o algoritmo"Shell"
- Pessoa* shellSort(Pessoa *v, int tot);
 //V=vector de pessoas, tot=total de elementos no vector
- Algoritmo:
 - □ incremento \leftarrow round(n/2)
 - while inc > 0 do:
 - for i = incremento ... n 1 do:
 - $temp \leftarrow a[i]$
 - $i \leftarrow i$
 - while $j \ge incremento$ and a[j incremento] > temp do:
 - $a[j] \leftarrow a[j incremento]$
 - $i \leftarrow j incremento$
 - $a[i] \leftarrow temp$
 - incremento ← round(incremento / 2.2)