

# Ordenação e Pesquisa

Luís Lopes

DCC-FCUP

Estruturas de Dados

# Pesquisa de Informação

A pesquisa eficiente de informação é extremamente relevante, seja:

- ▶ num catálogo indexado por uma relação de ordem, e.g. alfabética, como seja uma lista telefónica;
- ▶ nos registos de uma base de dados
- ▶ informação em páginas Web
- ▶ em ficheiros binários, e.g., imagens

A pesquisa sequencial é dos casos mais simples e é normalmente usada quando não se tem uma relação de ordem na informação a pesquisar.

# Pesquisa Sequencial

- ▶ pesquisa sequencial consiste em procurar um valor `val` numa sequência de valores `v` com dimensão `v.length`;
- ▶ em seguida está definida a pesquisa num array de objectos de tipo `T`;
- ▶ nota: os objectos de tipo `T` têm de implementar a interface `Comparable`.

```
int sequentialSearch(T[] values, T val) {
    for (int i = 0 ; i < values.length ; i++)
        if ( isEqual(val, values[i]) )
            return i;
    return -1;
}

boolean isEqual ( T val1, T val2 ) {
    return ( val1.compareTo(val2) == 0 );
}
```

# Pesquisa Binária

- ▶ é uma estratégia eficiente de pesquisa de um valor `val` numa sequência ordenada de valores `v` entre os índices `low` e `high`
- ▶ Ideia do algoritmo:
  - ▶ seja `m` a posição média de `v`
  - ▶ comparar `val` com `v[m]`
  - ▶ se `val == v[m]` então encontrou
  - ▶ senão se `val < v[m]`, procura `val` no intervalo `[low, m-1]`
  - ▶ senão (`val > v[m]`), procura `val` no intervalo `[m+1, high]`

# Pesquisa Binária: versão recursiva

```
int binarySearchRec(T[] values, T val ) {
    return binarySearchRec(values, val, 0, values.length - 1);
}

int binarySearchRec(T[] values, T val, int low, int high) {
    if( high < low )
        return -1;
    else {
        int half = low + ( high - low ) / 2;
        if ( isEqual( val, values[half] ) )
            return half;
        else if ( isLess( val, values[half] ) )
            return binarySearchRec(values, val, low, half - 1);
        else
            return binarySearchRec(values, val, half + 1, high);
    }
}
```

# Pesquisa Binária: versão iterativa

```
int binarySearch(T[] values, T val ) {
    return binarySearch(values, val, 0, values.length - 1);
}

int binarySearch(T[] values, T val, int low, int high) {
    while ( low <= high ) {
        int half = low + ( high - low ) / 2;
        if ( isEqual( val, values[half] ) )
            return half;
        else if ( isLess( val, values[half] ) )
            high = half - 1;
        else
            low = half + 1;
    }
    return -1;
}
```

# Algoritmos de Ordenação

Problemas em que a ordenação é relevante:

- ▶ unicidade / repetições dos elementos de uma sequência
- ▶ atribuição de prioridades
- ▶ selecção de elementos numa sequência
- ▶ frequência de um elemento numa sequência
- ▶ intersecção / reunião de sequências
- ▶ procura eficiente de informação

# Método de ordenação: selecção de máximo/mínimo

Na posição  $i$  do vector  $v$ , coloca-se o menor elemento entre os ainda não ordenados, i.e. que se encontram entre  $i + 1$  e  $v.length - 1$ .

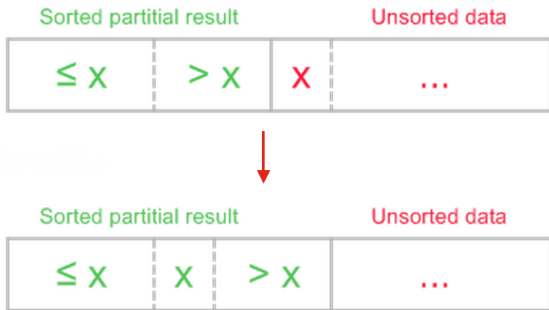
```
void selectMinimumSort(T[] values) {
    for (int i = 0 ; i < values.length ; i++) {
        int min = i;
        for (int j = i + 1 ; j < values.length ; j++)
            if ( isLess(values[j], values[min]) )
                min = j;
        swap(values, i, min);
    }
}

void swap ( T[] values, int i, int j ) {
    T tmp      = values[i];
    values[i] = values[j];
    values[j] = tmp;
}
```



# Método de ordenação: Inserção

Este método de ordenação é designado de “inserção” porque divide um array em parte ordenada e parte não ordenada. Depois, retira os elementos um a um da parte não ordenada e insere-os na posição correcta entre os elementos ordenados.



# Método de ordenação: Inserção

```
void insertionSort(T[] values) {
    for ( int i = 1 ; i < values.length ; i++ ) {
        int j = i;
        while ( j > 0 && isGreater(values[j - 1], values[j]) ) {
            swap( values , j , j - 1 );
            j--;
        }
    }
}

boolean isGreater ( T val1, T val2 ) {
    return ( val1.compareTo(val2) > 0 );
}
```

# Método de ordenação: Bolha (Bubble Sort)

Este método consiste em comparar os elementos do vector dois a dois e trocar os elementos que não estiverem na ordem desejada. O nome vem do facto de em cada iteração as comparações sucessivas de elementos deslocarem o maior (ou menor) elemento para as últimas posições do vector como se fosse o deslizar de uma bolha.

```
void bubbleSort(T[] values) {
    for ( int i = 0 ; i < values.length - 1 ; i++ )
        for ( int j = 0 ; j < values.length - 1 - i ; j++ )
            if ( isGreater( values[j], values[j+1] ) )
                swap( values, j, j+1 );
}

boolean isGreater ( T val1, T val2 ) {
    return ( val1.compareTo(val2) > 0 );
}
```

# Método de ordenação: Bolha (Bubble Sort)

O algoritmo 1, faz sempre  $n(n - 1)/2$  comparações. Se o vector ficar ordenado a meio das iterações, faz comparações desnecessárias. Uma optimização consiste em usar uma flag que sinaliza a ocorrência de trocas numa iteração. O algoritmo termina se não ocorrerem trocas na iteração anterior.

```
void bubbleSort(T[] values) {
    boolean swapped = true;
    for ( int i = 0 ; i < values.length - 1 && swapped ; i++ ){
        swapped = false;
        for ( int j = 0 ; j < values.length - 1 - i ; j++ )
            if ( isGreater( values[j], values[j+1] ) ) {
                swap( values , j , j+1 );
                swapped = true;
            }
    }
}
```

# Ordenação: Método Quick-Sort

O **Quick-Sort** é um dos algoritmos de ordenação mais eficientes ( $O(n \log n)$ ).

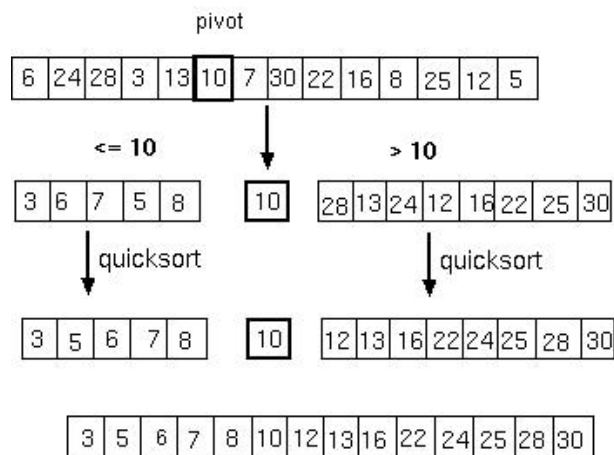
Baseia-se numa estratégia recursiva dividir-para-conquistar.

Supondo que se pretende ordenar um vector  $S$ , consiste em:

1. Se o número de elementos em  $S$  é 0 ou 1,  $S$  está ordenado;
2. Escolher um elemento  $v \in S$ . Chamamos-lhe *pivot*.
3. Dividir  $S - \{v\}$  em dois vectores:  
 $S_1 = \{x \in S - \{v\} \mid x < v\}$ , elementos menores que o *pivot*  
 $S_2 = \{x \in S - \{v\} \mid x \geq v\}$ , elementos maiores que o *pivot*  
Note-se que os elementos em  $S_1$  e  $S_2$  não estão necessariamente ordenados.
4. Aplicar recursivamente o algoritmo a  $S_1$  e  $S_2$

Neste algoritmo, o esforço está na partição do vector, sendo a estratégia de escolha do pivot importante. A junção dos sub-vectores já ordenados é uma simples colagem.

# Ilustração do Quick-Sort



# Implementação do Quick-Sort

```
void quickSort(T[] values) {
    quickSort(values, 0, values.length - 1);
}

void quickSort(T[] values, int low, int high) {
    if (high > low) {
        int index = partition(values, low, high);
        quickSort(values, low, index - 1);
        quickSort(values, index + 1, high);
    }
}
```

## Implementação do Quick-Sort (cont.)

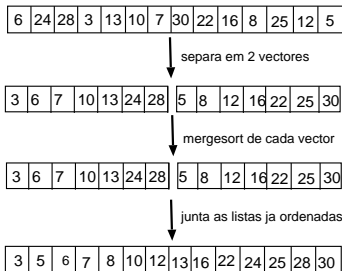
```
int partition(T[] values, int low, int high) {
    T pivot = values[low];
    int i    = low;
    int j    = high;
    while ( i < j ) {
        // Keep incrementing from the start of the range so long as the
        // values are less than the pivot.
        while ( i < high && isLessOrEqual( values[i], pivot ) )
            i++;
        // Keep decrementing from the end of the range so long as the
        // values are greater than the pivot.
        while ( j > low && isGreater( values[j], pivot ) )
            j--;
        // So long at the indexes have not crossed, swap the pivot with
        // the value that was out of place.
        if ( i < j )
            swap( values, i, j );
    }
    swap( values, j, low );
    return j;
}
```



# Ordenação: Método Merge-Sort

A ideia base do algoritmo consiste em:

- ▶ subdivide o vector em duas partes,
- ▶ aplicar o algoritmo a cada parte,
- ▶ quando as duas partes estiverem ordenadas (2 vectores ordenados), faz-se a junção para produzir um vector final ordenado.



# Implementação do Merge-Sort

```
void mergeSort( T[] v, T[] u ) {
    mergeSort( v, u, 0, v.length - 1 );
}

void mergeSort( T[] v, T[] u, int low, int high ) {
    if ( low < high ) {
        int half = low + (high - low) / 2;
        mergeSort( v, u, low, half );
        mergeSort( v, u, half + 1, high );
        merge( v, u, low, half, high );
    }
}
```

## Mergesort - junção das partes

```
void merge(T v[], T u[], int low, int half, int high) {
    int i = low, j = half + 1, k = low;
    // Alternately copy to u the smallest elements by order
    while( i <= half && j <= high )
        if( isLess( v[i], v[j] ) )
            u[k++] = v[i++];
        else
            u[k++] = v[j++];
    // if you reached j = high first, copy rest of first half
    while( i <= half )
        u[k++] = v[i++];
    // if you reached i = half first, copy rest of second half
    while( j <= high )
        u[k++] = v[j++];
    // Copy u back to v
    for( i = 0 ; i < k ; i++ )
        v[i] = u[i];
}
```

# Funções de ordenação do Java

- ▶ Usar a class `java.util.Arrays` que contém vários métodos para ordenar, e.g.

```
static void sort(Object [] a)  
static void sort(Object [] a, Comparator c)
```

Existem outros métodos específicos para inteiros ou strings.

- ▶ Em Java, a classe `Arrays` permite a invocação do método `sort()` para ordenar não apenas inteiros mas outro tipo de objectos. Para tal, os objectos têm de pertencer a classes que implementem a interface `Comparable`:

```
public interface Comparable {  
    int compareTo(Object o);  
}
```