

Algoritmos de ordenação

Ordenação rápida ("Quicksort")

- ➔ Baseia-se num princípio muito simples que, quando aplicado recursivamente, acaba por ordenar o vector.
- ➔ Este princípio é composto por 2 passos essenciais:
 1. Escolher um elemento do vector, o pivot (por ex., $V[0]$);
 2. Dividir o vector em 2 partes (esquerda e direita), em que:
 - ✓ Parte esquerda com os elementos menores do que o pivot;
 - ✓ Parte direita com os elementos maiores do que o pivot.
- ➔ Ao ser aplicado sucessivamente este princípio a ambas as partes, quando o processo recursivo terminar o vector está ordenado.

Algoritmos de ordenação

Ordenação rápida ("Quicksort")

O algoritmo é composto então por 3 passos:

1. Determinar a posição final k do elemento pivot ($V[0]$) no vector e colocá-lo nessa posição, dividindo o vector em 2 partes:
 - ✓ Esquerda = $V[0], \dots, V[k-1]$
 - ✓ Direita = $V[k+1], \dots, V[tam-1]$
2. Aplicar o algoritmo recursivamente à parte esquerda;
3. Aplicar o algoritmo recursivamente à parte direita.

Algoritmos de ordenação

Quicksort (Algoritmo)

Ordenar por Quicksort um subvector de V desde *inicio* até *fim*

Se $(\text{inicio} < \text{fim})$ então

$k \leftarrow$ posição final do pivot, $V[\text{inicio}]$, no vector

Ordenar por Quicksort o subvector esquerdo ao pivot

Ordenar por Quicksort o subvector direito ao pivot

Note-se que se $(\text{inicio} \geq \text{fim})$ então o subvector de V tem apenas um elemento ($\text{inicio} = \text{fim}$) ou está vazio ($\text{inicio} > \text{fim}$). Logo, este subvector está ordenado.

Algoritmos de ordenação

Quicksort (Algoritmo)

Determinar a posição final k do pivot ($V[\text{inicio}]$) no subvector de V desde inicio até fim

$k \leftarrow \text{inicio}$

Para i desde $(\text{inicio}+1)$ até fim fazer

Se $(V[i] < V[\text{inicio}])$ então

$k \leftarrow k + 1$

Trocar $(V[k], V[i])$

Trocar $(V[k], V[\text{inicio}])$

Devolver (k)

Algoritmos de ordenação

Quicksort (função C)

```
void Trocar (int *a, int *b)  
{  
    int aux;  
  
    aux = *a;  
    *a = *b;  
    *b = aux;  
}
```

Algoritmos de ordenação

Quicksort (função C)

```
int DeterminarPivot (int V[], int inicio, int fim)  
{  
    int i, k = inicio;    // k = posição do pivot V[inicio]  
    for (i = inicio+1; i <= fim; i++)  
        if (V[i] < V[inicio])  
        {  
            k++;  
            Trocar (&V[i], &V[k]);  
        }  
    Trocar (&V[inicio], &V[k]);  
    return (k);  
}
```

Algoritmos de ordenação

Quicksort (função C)

```
void OrdenarQuicksort (int V[], int inicio, int fim)  
{  
    int k;    // k = posição do pivot V[inicio]  
    if (inicio < fim)  
    {  
        k = DeterminarPivot (V, inicio, fim);  
        OrdenarQuicksort (V, inicio, k-1);  
        OrdenarQuicksort (V, k+1, fim);  
    }  
}
```

Algoritmos de ordenação

Ordenação por fusão ("Merge Sort")

- ➔ A ordenação por fusão consiste em
 - ✓ dividir o vector em vários subvectores de menor dimensão,
 - ✓ ordenar estes subvectores separadamente e,
 - ✓ fundi-los num vector único.
- ➔ O algoritmo de ordenação por fusão é recursivo e consiste em
 - ✓ dividir sucessivamente o vector ao meio até que se obtenham subvectores com apenas 1 elemento (que está ordenado)
 - ✓ fundir os subvectores num vector único.

Algoritmos de ordenação

Ordenação por fusão ("Merge Sort")

Pretende-se que o algoritmo de ordenação por fusão :

1. Ordene um vector V entre as posições a e b ($V[a], V[a+1], \dots, V[b]$) e $b+1$ e c ($V[b+1], V[b+2], \dots, V[c]$);
2. Fundir um vector V entre as posições a e c , tendo em conta que está ordenado entre as posições a e b ($V[a] \leq V[a+1] \leq \dots \leq V[b]$) e $b+1$ e c ($V[b+1] \leq V[b+2] \leq \dots \leq V[c]$).

Algoritmos de ordenação

Ordenação por fusão ("Merge Sort")

Ordenar por fusão um vector V entre as posições início e fim

Se $(\text{início} < \text{fim})$ então

$\text{meio} \leftarrow (\text{início} + \text{fim}) / 2$

 Ordenar por fusão o vector V entre as posições início e meio

 Ordenar por fusão o vector V entre as posições meio+1 e fim

 Fundir os subvectores de V entre $[\text{início}, \text{meio}]$ e $[\text{meio}+1, \text{fim}]$

Note-se que se $(\text{início} \geq \text{fim})$ então o vector é composto apenas por um elemento ($\text{início} = \text{fim}$) ou está vazio ($\text{início} > \text{fim}$).

Logo, está ordenado.

Algoritmos de ordenação

Ordenação por fusão (função C)

```
void OrdenarFusao (int V[], int inicio, int fim)
{
    int meio;
    if (inicio < fim)
    {
        meio = (inicio + fim) / 2;
        OrdenarFusao (V, inicio, meio);
        OrdenarFusao (V, meio+1, fim);
        Fusao (V, inicio, meio, fim);
    }
}
```

Algoritmos de ordenação

Ordenação por fusão (função C)

```
void Fusao (int V[], int inicio, int meio, int fim)  
{  
    int esq = inicio, dir = meio+1, k = 0, Aux[fim-inicio+1];  
    while ((esq <= meio) && (dir <= fim))  
    {  
        if (V[esq] < V[dir]) {  
            Aux[k] = V[esq];  
            esq++;  
        }  
        else {  
            Aux[k] = V[dir];  
            dir++;  
        }  
        k++;  
    }  
}
```

Algoritmos de ordenação

Ordenação por fusão (função C)

```
if (esq > meio)
    for (i = dir; i <= fim; i++)
        { Aux[k] = V[i]; k++; }
else // dir > fim
    for (i = esq; i <= meio; i++)
        { Aux[k] = V[i]; k++; }
// passar o vector Aux ordenado para o V
for (i = 0; i < k; i++)
    V[inicio+i] = Aux[i];
}
```