

Algoritmos de ordenação em arrays 1D

Ordenação

Definição

- Ordenar por **ordem crescente** significa alterar a ordem pela qual surgem os elementos de uma sequência, tal que
 - o primeiro seja **menor** do que o segundo,
 - o segundo **menor** do que o terceiro,
 - e assim sucessivamente.
- Ordenar por **ordem decrescente** significa alterar a ordem pela qual surgem os elementos de uma sequência, tal que
 - o primeiro seja **maior** do que o segundo,
 - o segundo **maior** do que o terceiro,
 - e assim sucessivamente.

Algoritmos de Ordenação

Definição

- Consiste num algoritmo que, após a sua execução, coloca por ordem crescente ou decrescente uma dada sequência **A** de **N** elementos
 - $A[0] \leq A[1] \leq A[2] \leq \dots \leq A[N-1]$ (ordem crescente)
 - $A[0] \geq A[1] \geq A[2] \geq \dots \geq A[N-1]$ (ordem decrescente)

Utilidade

- Estes algoritmos são úteis para a resolução de problemas como
 - pesquisa numa lista (por exemplo, telefónica)
 - agrupar elementos repetidos de uma sequência:
 $(7, 1, 2, 7, 2, 5) \rightarrow (1, 2, 2, 5, 7, 7)$ ou $(7, 7, 5, 2, 2, 1)$

Algoritmos de Ordenação

Implementação

- Na implementação dos algoritmos que serão estudados, os elementos da sequência são guardados num array 1D (arrays de 1 dimensão)

Nota

- Daqui para a frente, sempre que omitido, considera-se que
 - a sequência (array 1D) é composta apenas por **elementos** do tipo **inteiro**
 - pretende-se ordenar a sequência (array 1D) por **ordem crescente**

Ordenação por Seleção

Definição

- Algoritmo iterativo (não recursivo)
- Algoritmo que consiste em organizar um array 1D **A** da seguinte forma
 - 1ª posição ($A[0]$): colocar o menor elemento
 - 2ª posição ($A[1]$): colocar o 2º menor elemento
 - ...
 - k-ésima posição ($A[k-1]$): colocar o k-ésimo menor elemento
 - ...
 - N-ésima (última) posição ($A[N-1]$): colocar o maior elemento

Estratégia

- Para a 1ª posição ($A[0]$)
 - determinar a posição do menor elemento ($posMenor$) de $A[0]$ a $A[N-1]$
 - trocar o elemento da posição $posMenor$ com o elemento da 1ª posição
- Para a 2ª posição ($A[1]$)
 - determinar a posição do menor elemento ($posMenor$) de $A[1]$ a $A[N-1]$
 - trocar o elemento da posição $posMenor$ com o elemento da 2ª posição
- ...
- Para a $(N-1)$ -ésima posição ($A[N-2]$)
 - determinar a posição do menor elemento ($posMenor$) de $A[N-2]$ a $A[N-1]$
 - trocar o elemento da posição $posMenor$ com o elemento da $(N-2)$ -ésima posição
- Para a N -ésima posição ($A[N-1]$)
 - como só falta um elemento para ordenar, $A[N-1]$, então encontra-se automaticamente ordenado (é o maior elemento de todos)

Implementação de algoritmo auxiliar em C

Operação: trocar o conteúdo de duas variáveis do tipo inteiro

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

Implementação do algoritmo em C

Operação: ordenar por ordem crescente um array **A** com **N** inteiros

```
void ordenarSeleccao (int A[], int N)
{
    int k, j, posMenor;
    for (k = 0; k < N-1; k++) {
        posMenor = k;
        for (j = k+1; j < N; j++) {
            if (A[j] < A[posMenor])
                posMenor = j;
        }
        if (posMenor != k)    // trocar A[posMenor] com A[k]
            trocar(&A[posMenor], &A[k]);
    }
}
```

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Iteração 1:

determinar o menor elemento e colocá-lo na posição 1 (índice 0)

N = 8

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

$k \leftarrow 0$

$j \leftarrow 1 (k+1), 2, 3, 4, 5, 6, 7$

$\text{posMenor} \leftarrow 0 (k), 1, 6$

como ($\text{posMenor}=6 \neq k=0$), então trocar $A[k=0]$ com $A[\text{posMenor}=6]$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Iteração 2:

determinar o 2º menor elemento e colocá-lo na posição 2 (índice 1)

N = 8

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

$k \leftarrow 0, 1$

$j \leftarrow 2 (k+1), 3, 4, 5, 6, 7$

$\text{posMenor} \leftarrow 1 (k)$

como ($\text{posMenor}=1 = k=1$), então não trocar

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Iteração 3:

determinar o 3º menor elemento e colocá-lo na posição 3 (índice 2)

N = 8

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

$k \leftarrow 0, 1, 2$

$j \leftarrow 3 (k+1), 4, 5, 6, 7$

$\text{posMenor} \leftarrow 2 (k), 3$

como ($\text{posMenor}=3 \neq k=2$), então trocar $A[k=2]$ com $A[\text{posMenor}=3]$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Iteração 4:

determinar o 4º menor elemento e colocá-lo na posição 4 (índice 3)

N = 8

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3$

$j \leftarrow 4 (k+1), 5, 6, 7$

$\text{posMenor} \leftarrow 3 (k)$

como ($\text{posMenor}=3 = k=3$), então não trocar

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Iteração 5:

determinar o 5º menor elemento e colocá-lo na posição 5 (índice 4)

N = 8

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4$

$j \leftarrow 5 (k+1), 6, 7$

$\text{posMenor} \leftarrow 4 (k), 5$

como ($\text{posMenor}=5 \neq k=4$), então trocar $A[k=4]$ com $A[\text{posMenor}=5]$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Iteração 6:

determinar o 6º menor elemento e colocá-lo na posição 6 (índice 5)

N = 8

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4, 5$

$j \leftarrow 6 (k+1), 7$

$\text{posMenor} \leftarrow 5 (k), 6, 7$

como ($\text{posMenor}=7 \neq k=5$), então trocar $A[k=5]$ com $A[\text{posMenor}=7]$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Iteração 7:

determinar o 7º menor elemento e colocá-lo na posição 7 (índice 6)

N = 8

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6$

$j \leftarrow 7 (k+1)$

$\text{posMenor} \leftarrow 6 (k)$

como ($\text{posMenor}=6 = k=6$), então não trocar

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Iteração 8:

determinar o 8º menor elemento e colocá-lo na posição 8 (índice 7)

N = 8

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7$

- Como ($k=7 < N-1=7$) é falso, então termina o processo de ordenação
- O elemento da última posição fica automaticamente ordenado

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Terminado a execução do algoritmo
estado final do array 1D **A** (ordenado)

N = 8

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

Ordenação por Borbulhagem ("Bubble Sort")

Definição

- Algoritmo iterativo (não recursivo)
- Este algoritmo consiste no seguinte:
 - comparar dois elementos consecutivos do array 1D,
 - se estiverem desordenados então trocá-los entre si
 - desta forma,
 - os maiores elementos tendem a deslocar-se para a direita e os menores para a esquerda do array 1D (ordenação por ordem crescente)
 - os maiores elementos tendem a deslocar-se para a esquerda e os menores para a direita do array 1D (ordenação por ordem decrescente)
 - o array 1D fica ordenado quando, após várias passagem pelo array 1D com pelo menos uma troca, não há qualquer troca na atual passagem

Colocar por ordem crescente

- Seja um array 1D **A** com **N** elementos
 - **primeira** passagem pelo array **A**:
 - coloca o **maior** elemento na N-ésima (última) posição
 - **segunda** passagem pelo array **A**:
 - coloca o **segundo maior** elemento na (N-1)-ésima (penúltima) posição
 - **terceira** passagem pelo array **A**:
 - coloca o **terceiro maior** elemento na (N-2)-ésima (antepenúltima) posição
 - ...
 - **k-ésima** passagem pelo array **A**:
 - coloca o **k-ésimo maior** elemento na (N-k)-ésima posição
 - ...
 - ...
 - **última** passagem pelo array **A**:
 - coloca o **menor** elemento na primeira posição

Colocar por ordem decrescente

- Seja um array 1D **A** com **N** elementos
 - **primeira** passagem pelo array **A**:
 - coloca o **menor** elemento na N -ésima (última) posição
 - **segunda** passagem pelo array **A**:
 - coloca o **segundo menor** elemento na $(N-1)$ -ésima (penúltima) posição
 - **terceira** passagem pelo array **A**:
 - coloca o **terceiro menor** elemento na $(N-2)$ -ésima (antepenúltima) posição
 - ...
 - **k-ésima** passagem pelo array **A**:
 - coloca o **k-ésimo menor** elemento na $(N-(k-1))$ -ésima posição
 - ...
 - ...
 - **última** passagem pelo array **A**:
 - coloca o **maior** elemento na primeira posição

Implementação do algoritmo em C

Operação: ordenar por ordem crescente um array **A** com **N** inteiros

```
void ordenarBorbulhagem (int A[], int N)  
{  
    int k, fim, numTrocas;  
    fim = N - 1;  
    do{  
        numTrocas = 0;  
        for (k = 0; k < fim; k++)  
            if (A[k] > A[k+1]) {  
                trocar(&A[k], &A[k+1]);  
                numTrocas++;  
            }  
        fim = fim - 1;  
    }while (numTrocas > 0);  
}
```

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Primeira passagem pelo array **A**

Iteração 1:

N = 8

fim $\leftarrow 7$ (**N** - 1)

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

k $\leftarrow$ 0

como ($A[k=0]=8 > A[k+1=1]=2$) então trocá-los

numTrocas $\leftarrow$ 0, 1

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Primeira passagem pelo array **A**

Iteração 2:

N = 8

fim = 7

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

$k \leftarrow 0, 1$

como ($A[k=1]=8 > A[k+1=2]=5$) então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 1, 2$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Primeira passagem pelo array **A**

Iteração 3:

N = 8

fim = 7

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

$k \leftarrow 0, 1, 2$

como ($A[k=2]=8 > A[k+1=3]=4$) então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 2, 3$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Primeira passagem pelo array **A**

Iteração 4:

N = 8

fim = 7

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3$

como ($A[k=3]=8 \leq A[k+1=4]=9$) então não trocar

numTrocas $\leftarrow 3$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Primeira passagem pelo array **A**

Iteração 5:

N = 8

fim = 7

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4$

como ($A[k=4]=9 > A[k+1=5]=6$) então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 3, 4$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Primeira passagem pelo array **A**

Iteração 6:

N = 8

fim = 7

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4, 5$

como ($A[k=5]=9 > A[k+1=6]=3$) então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 4, 5$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Primeira passagem pelo array **A**

Iteração 7:

N = 8

fim = 7

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6$

como ($A[k=6]=9 > A[k+1=7]=7$) então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 5, 6$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Primeira passagem pelo array **A**

Iteração 8:

N = 8

fim = 7

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7$

como ($k=7 < 7=fim$) é falso,

então está concluída a primeira passagem

fim $\leftarrow 6$ (fim-1)

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Estado final do array **A** após a primeira passagem
o elemento na posição 7 encontra-se na posição final correta (ordenado)

N = 8

fim = 6

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

- Como ($\text{numTrocas} = 6 > 0$),
então realizar uma nova passagem pelo array **A** atualizado

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Segunda passagem pelo array **A**

Iteração 1:

N = 8

fim = 6

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

$k \leftarrow 0$

como ($A[k=0]=2 \leq A[k+1=1]=5$) então não trocar

numTrocas $\leftarrow 0$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Segunda passagem pelo array **A**

Iteração 2:

N = 8

fim = 6

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

$k \leftarrow 0, 1$

como ($A[k=1]=5 > A[k+1=2]=4$) então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 0, 1$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Segunda passagem pelo array **A**

Iteração 3:

N = 8

fim = 6

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

$k \leftarrow 0, 1, 2$

como ($A[k=2]=5 \leq A[k+1=3]=8$) então não trocar

numTrocas $\leftarrow 1$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Segunda passagem pelo array **A**

Iteração 4:

N = 8

fim = 6

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3$

como ($A[k=3]=8 > A[k+1=4]=6$) então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 1, 2$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Segunda passagem pelo array **A**

Iteração 5:

N = 8

fim = 6

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4$

como ($A[k=4]=8 > A[k+1=5]=3$) então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 2, 3$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Segunda passagem pelo array **A**

Iteração 6:

N = 8

fim = 6

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4, 5$

como ($A[k=5]=8 > A[k+1=6]=7$) então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 3, 4$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Segunda passagem pelo array **A**

Iteração 7:

N = 8

fim = 6

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6$

como ($k=6 < 6=fim$) é falso,

então está concluída a segunda passagem

fim $\leftarrow 5$ (fim-1)

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Estado final do array **A** após a segunda passagem
o elemento na posição 6 também se encontra na posição final correta (ordenado)

N = 8

fim = 5

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

- Como ($\text{numTrocas}=4 > 0$),
então realizar uma nova passagem

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Terceira passagem pelo array **A**

Iteração 1-3:

N = 8

fim = 5

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

$k \leftarrow 0$

como ($A[k=0]=2 \leq A[k+1=1]=4$) então não trocar

$\text{numTrocas} \leftarrow 0$

$k \leftarrow 0, 1$

como ($A[k=1]=4 \leq A[k+1=2]=5$) então não trocar

$k \leftarrow 0, 1, 2$

como ($A[k=2]=5 \leq A[k+1=3]=6$) então não trocar

$\text{numTrocas} \leftarrow 0$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Terceira passagem pelo array **A**

Iteração 4:

N = 8

fim = 5

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3$

como ($A[k=3]=6 > A[k+1=4]=3$) então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 0, 1$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Terceira passagem pelo array **A**

Iteração 5:

N = 8

fim = 5

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4$

como ($A[k=4]=6 \leq A[k+1=5]=7$) então não trocar

$\text{numTrocas} \leftarrow 1$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Terceira passagem pelo array **A**

Iteração 6:

N = 8

fim = 5

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4, 5$

como ($k=5 < 5=fim$) é falso,

então está concluída a terceira passagem

fim $\leftarrow 4$ (fim-1)

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Estado final do array **A** após a terceira passagem
o elemento na posição 5 também se encontra na posição final correta (ordenado)

N = 8

fim = 4

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

- Como ($\text{numTrocas} = 1 > 0$),
então realizar uma nova passagem

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Quarta passagem pelo array **A**

Iteração 1-2:

N = 8

fim = 4

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

$k \leftarrow 0$

como ($A[k=0]=2 \leq A[k+1=1]=4$), então não trocar

numTrocas $\leftarrow 0$

$k \leftarrow 0, 1$

como ($A[k=1]=4 \leq A[k+1=2]=5$), então não trocar

numTrocas $\leftarrow 0$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Quarta passagem pelo array **A**

Iteração 3:

N = 8

fim = 4

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

$k \leftarrow 0, 1, 2$

como ($A[k=2]=5 \leq A[k+1=3]=3$), então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 0, 1$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Quarta passagem pelo array **A**

Iteração 4:

N = 8

fim = 4

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3$

como ($A[k=3]=5 \leq A[k+1=4]=6$), então não trocar

$\text{numTrocas} \leftarrow 1$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Quarta passagem pelo array **A**

Iteração 5:

N = 8

fim = 4

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3, 4$

como ($k=4 < 4=fim$) é falso,

então está concluída a quarta passagem

fim $\leftarrow 3$ (fim-1)

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Estado final do array **A** após a quarta passagem
o elemento na posição 4 também se encontra na posição final correta (ordenado)

N = 8

fim = 3

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

- Como ($\text{numTrocas} = 1 > 0$),
então realizar uma nova passagem

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Quinta passagem pelo array **A**

Iteração 1:

N = 8

fim = 3

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

$k \leftarrow 0$

como ($A[k=0]=2 \leq A[k+1=1]=4$) então não trocar

numTrocas $\leftarrow 0$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Quinta passagem pelo array **A**

Iteração 2:

N = 8

fim = 3

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

$k \leftarrow 0, 1$

como ($A[k=1]=4 > A[k+1=2]=3$), então trocá-los

$\text{numTrocas} \leftarrow 0, 1$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Quinta passagem pelo array **A**

Iteração 3:

N = 8

fim = 3

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

$k \leftarrow 0, 1, 2$

como ($A[k=2]=4 \leq A[k+1=3]=5$), então não trocar

$\text{numTrocas} \leftarrow 1$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Quinta passagem pelo array **A**

Iteração 4:

N = 8

fim = 3

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

$k \leftarrow 0, 1, 2, 3$

como ($k=3 < 3=fim$) é falso,

então está concluída a quinta passagem

Fim $\leftarrow 2$ (fim-1)

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Estado final do array **A** após a quinta passagem
o elemento na posição 3 também se encontra na posição final correta (ordenado)

N = 8

fim = 2 (fim - 1)

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

- Como (numTrocas=1 > 0),
então realizar uma nova passagem

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Sexta passagem pelo array **A**

Iteração 1-2:

N = 8

fim = 2

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

$k \leftarrow 0$

como ($A[k=0]=2 > A[k+1=1]=3$) então não trocar

$\text{numTrocas} \leftarrow 0$

$k \leftarrow 0, 1$

como ($A[k=1]=3 \leq A[k+1=2]=4$), então não trocar

$\text{numTrocas} \leftarrow 0$

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Sexta passagem pelo array **A**

Iteração 3:

N = 8

fim = 2

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

$k \leftarrow 0, 1, 2$

como ($k=2 < 2=fim$) é falso,

então está concluída a sexta passagem

fim $\leftarrow 1$ ($fim - 1$)

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Estado final do array **A** após a sexta passagem
o elemento na posição 2 também se encontra na posição final correta (ordenado)

N = 8

fim = 1 (fim - 1)

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

- Como (numTrocas=0 > 0) é falso,
então terminar processo: o array 1D A está ordenado
- Os elementos nas posições 0 e 1 encontram-se nas posições finais corretas (ordenados)

Exemplo: ordenar por ordem crescente (simulação)

- Terminado a execução do algoritmo
estado final do array **A** (ordenado)

N = 8

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

Ordenação rápida ("Quicksort")

Definição

- Algoritmo recursivo que se baseia num princípio muito simples que, quando aplicado recursivamente, ordena um array 1D **A** com **N** elementos
- Este princípio baseia-se no seguinte:
 1. escolher um elemento do array **A**, chamado de **pivot** (por exemplo, $A[0]$)
 2. determinar posição final correta do **pivot** no array **A** ordenado
 3. colocar o **pivot** na sua posição final correta no array **A** ordenado
 4. dividir o array **A** em 3 partes (esquerda, pivot e direita), em que:
 - parte **esquerda** com os elementos menores do que o **pivot**
 - **pivot** na posição final correta (ordenado) no array **A**
 - parte **direita** com os elementos maiores do que o **pivot**
- Ao aplicar-se sucessivamente este princípio às partes esquerda e direita, o processo recursivo quando terminar apresenta o array **A** ordenado

Algoritmo

- Ordenar um array 1D **A** com **N** elementos entre as posições **início** e **fim**
 - os primeiros valores (início do algoritmo) são:
 - início = 0 (índice da *primeira* posição do array A)
 - fim = N - 1 (índice da *última* posição do array A)
- Passos do algoritmo
 1. determinar a posição final **pos** do elemento **pivot** (A[início]) no array **A**
 2. colocar o **pivot** na posição **pos**, ficando o array **A** dividido em 3 partes:
 - esquerda = (A[início], ..., A[pos-1])
 - pivot na posição **pos**
 - direita = (A[pos+1], ..., A[fim])
 3. aplicar o algoritmo recursivamente à parte esquerda: (A[início], ..., A[pos-1])
 4. aplicar o algoritmo recursivamente à parte direita: (A[pos+1], ..., A[fim])
- Algoritmo com partes
 - iterativa (passos 1 e 2) e
 - recursiva (passos 3 e 4), que chama a parte iterativa

Implementação do algoritmo principal (recursivo) em C

Operação: ordenar por ordem crescente um array de **A** entre os índices **inicio** até **fim**

```
void ordenarQuicksort (int A[], int inicio, int fim)
{
    int pos;    // pos = posição final do pivot A[inicio] em A ordenado
    if (inicio < fim) {
        pos = determinarPosicaoPivot(A, inicio, fim); // colocar o pivot ordenado
        ordenarQuicksort(A, inicio, pos-1);    // ordenar a sub-array esquerdo
        ordenarQuicksort(A, pos+1, fim);    // ordenar a sub-array direito
    }
}
```

- Notas:

Se $(\text{inicio} \geq \text{fim})$ então o sub-array de A já está ordenado, pois

- tem apenas um elemento ($\text{inicio} = \text{fim}$), ou
- está vazio ($\text{inicio} > \text{fim}$)

Algoritmo (parte iterativa)

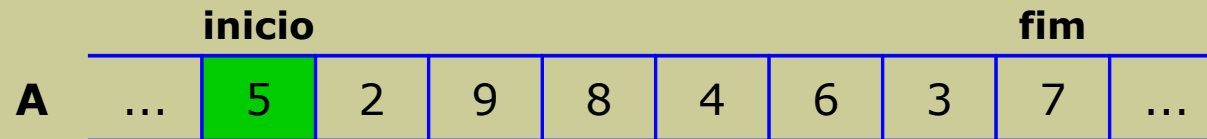
- Pretende-se determinar a posição final do elemento **pivot** num array 1D **A** entre as posições **inicio** e **fim**

1. escolher o elemento pivot do array **A**: $A[\text{inicio}]$
2. determinar a posição final correta do pivot no array **A** ordenado, **pos**
 - colocar nas posições imediatamente a seguir a inicio os menores do que o **pivot**
 - colocar nas posições imediatamente antes de fim os maiores do que o **pivot**
 - desta forma, o array **A** fica dividido em 3 partes:
 - **pivot** na posição inicio
 - todos os elementos *menores* do que o **pivot** nas posições entre inicio+1 e pos
 - todos os elementos *maiores* do que o **pivot** nas posições entre pos+1 e fim
3. colocar o **pivot** na posição **pos** do array **A** ordenado (sua posição final correta)
 - trocar o elemento da posição **pos** (“ultimo” menor que o pivot) com o **pivot** (inicio)

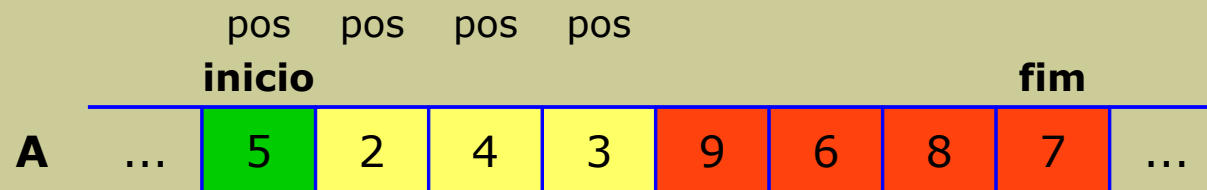
Algoritmo – parte iterativa

- Exemplo:

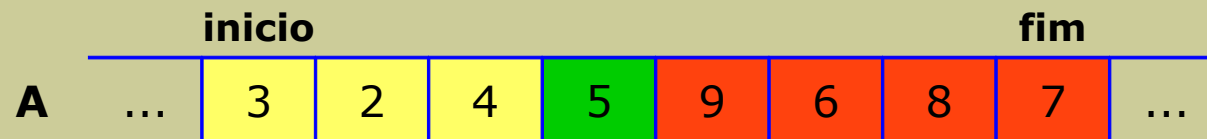
- Passo 1:



- Passo 2:



- Passo 3:



Implementação da parte iterativa do algoritmo em C

1. determinar a posição final do pivot (**pos**) no array de **A** desde **inicio** até **fim**
2. colocar o pivot na sua posição final **pos**

```
int determinarPosicaoPivot (int A[], int inicio, int fim)
{
    int k, pos;
    pos = inicio; // pos = posição final do pivot (A[inicio]) em A ordenado
    for (k = inicio + 1; k <= fim; k++) {
        if (A[k] < A[inicio]) {
            pos++;
            if (k != pos)
                trocar(&A[k], &A[pos]);
        }
    }
    trocar(&A[inicio], &A[pos]);
    return pos;
}
```

Exemplo

- Simular o subprograma auxiliar determinarPosicaoPivot

- **pivot** = $A[\text{inicio}=0] = 4$

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	5	8	2	6	9	7	1	3
	pos k									

- como ($A[k=1]=3 < A[\text{inicio}=0]=4$), então

- $\text{pos} = \text{pos} + 1 = 1$

- como ($k=1 = \text{pos}=1$) então

- não trocar

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	5	8	2	6	9	7	1	3
	k									
	pos									

- passar à próxima iteração ($k = 2$)

Exemplo

- Simular o subprograma auxiliar determinarPosicaoPivot
 - **pivot** = $A[\text{inicio}=0] = 4$

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	5	8	2	6	9	7	1	3
	pos		k							

- Como ($A[k=2]=5 > A[\text{inicio}=0]=4$) então
 - passar à próxima iteração ($k = 3$)

Exemplo

- Simular o subprograma auxiliar determinarPosicaoPivot
 - **pivot** = $A[\text{inicio}=0]$ = **4**

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	5	8	2	6	9	7	1	3
	pos			k						

- Como ($A[k=3]=8 > A[\text{inicio}=0]=4$) então
 - passar à próxima iteração ($k = 4$)

Exemplo

- Simular o subprograma auxiliar determinarPosicaoPivot

- **pivot** = $A[\text{inicio}=0] = 4$

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	5	8	2	6	9	7	1	3
	pos				k					

- Como ($A[k=4]=2 < A[\text{inicio}=0]=4$) então

- $\text{pos} = \text{pos} + 1 = 2$

- Como ($k=4 \neq \text{pos}=2$) então

- trocar($A[k]$, $A[\text{pos}]$)

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	2	8	5	6	9	7	1	3
	pos				k					

- passar à próxima iteração ($k = 5$)

Exemplo

- Simular o subprograma auxiliar determinarPosicaoPivot
 - **pivot** = $A[\text{inicio}=0] = 4$

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	2	8	5	6	9	7	1	3
	pos				k					

- Como ($A[k=5]=6 > A[\text{inicio}=0]=4$) então
 - passar à próxima iteração ($k = 6$)

Exemplo

- Simular o subprograma auxiliar determinarPosicaoPivot
 - **pivot** = $A[\text{inicio}=0] = 4$

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	2	8	5	6	9	7	1	3
	pos					k				

- Como ($A[k=6]=9 > A[\text{inicio}=0]=4$) então
 - passar à próxima iteração ($k = 7$)

Exemplo

- Simular o subprograma auxiliar determinarPosicaoPivot
 - **pivot** = $A[\text{inicio}=0]$ = **4**

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	2	8	5	6	9	7	1	3
	pos				k					

- Como ($A[k=7]=7 > A[\text{inicio}=0]=4$) então
 - passar à próxima iteração ($k = 8$)

Exemplo

- Simular o subprograma auxiliar determinarPosicaoPivot

- **pivot** = $A[\text{inicio}=0] = 4$

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	2	8	5	6	9	7	1	3
	pos								k	

- Como ($A[k=8]=1 < A[\text{inicio}=0]=4$) então

- $\text{pos} = \text{pos} + 1 = 3$

- Como ($k=8 \neq \text{pos}=3$) então

- trocar($A[k=8]$, $A[\text{pos}=3]$)

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	2	1	5	6	9	7	8	3
	pos								k	

- passar à próxima iteração ($k = 9$)

Exemplo

- Simular o subprograma auxiliar determinarPosicaoPivot

- **pivot** = $A[\text{inicio}=0] = 4$

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	2	1	5	6	9	7	8	3
				pos						k

- Como ($A[k=9]=3 < A[\text{inicio}=0]=4$) então

- $\text{pos} = \text{pos} + 1 = 4$

- Como ($k=9 \neq \text{pos}=4$) então

- trocar($A[k=9]$, $A[\text{pos}=4]$)

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	2	1	3	6	9	7	8	5
					pos					k

- passar à próxima iteração ($k = 10$)

Exemplo

- Simular o subprograma auxiliar determinarPosicaoPivot

- **pivot** = $A[\text{inicio}=0] = 4$

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	2	1	3	6	9	7	8	5
					k					

- Como ($k=10 > \text{fim}=9$) então

- terminar a terminar esta fase

- trocar($A[\text{inicio}]$, $A[\text{pos}]$)

	inicio									fim
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	3	3	2	1	4	6	9	7	8	5
					pos					

Exemplo

- Simular o subprograma principal ordenarQuicksort

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	4	3	5	8	2	6	9	7	1	3
	início								fim	

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	3	3	2	1	4	6	9	7	8	5
	início								fim	

Exemplo

- Simular o subprograma principal ordenarQuicksort

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	3	3	2	1	4	6	9	7	8	5
	inicio			fim						

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	1	2	3	3	4	6	9	7	8	5
	inicio		fim							

Exemplo

- Simular o subprograma principal ordenarQuicksort

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	1	2	3	3	4	6	9	7	8	5
	início fim									

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	1	2	3	3	4	6	9	7	8	5
	início fim									

Exemplo

- Simular o subprograma principal ordenarQuicksort

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	1	2	3	3	4	6	9	7	8	5
	início									
				fim						

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	1	2	3	3	4	6	9	7	8	5
	início									
				fim						

Exemplo

- Simular o subprograma principal ordenarQuicksort

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	1	2	3	3	4	6	9	7	8	5
	início									
				fim						

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	1	2	3	3	4	6	9	7	8	5
	início									
				fim						

Exemplo

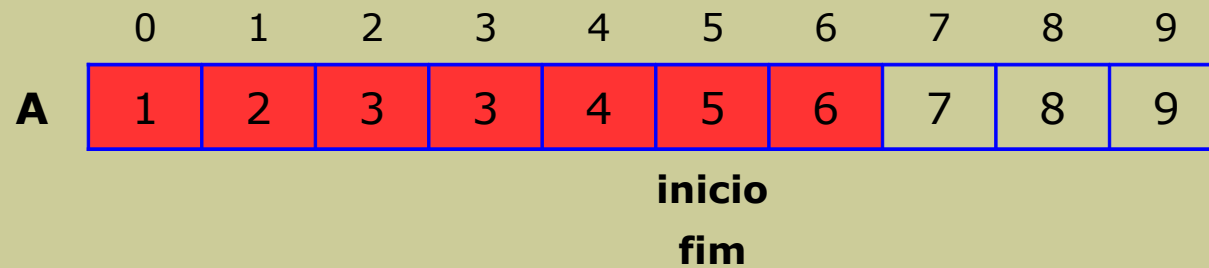
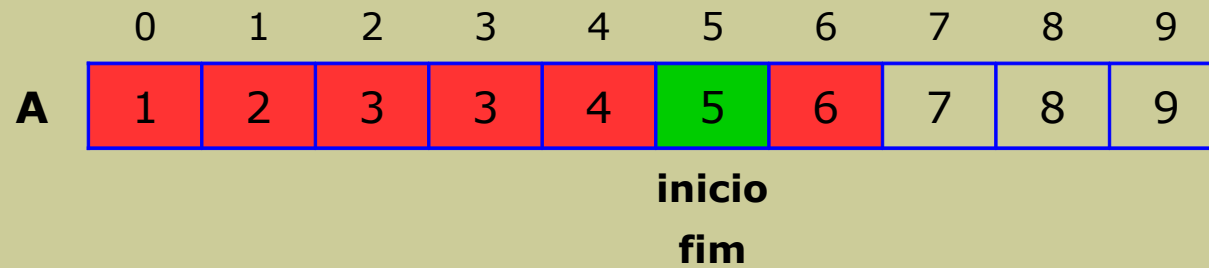
- Simular o subprograma principal ordenarQuicksort

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	1	2	3	3	4	6	9	7	8	5
	inicio						fim			

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A	1	2	3	3	4	5	6	7	8	9
	inicio						fim			

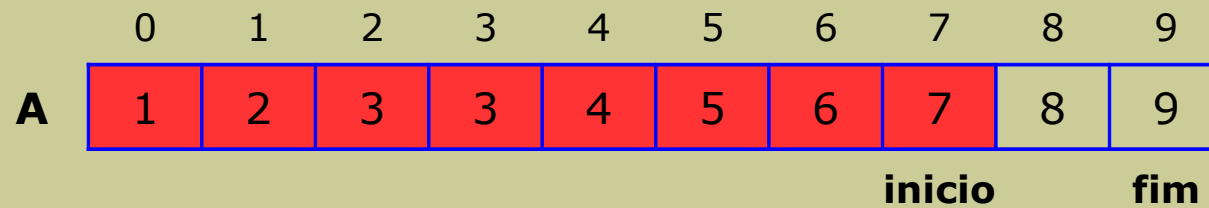
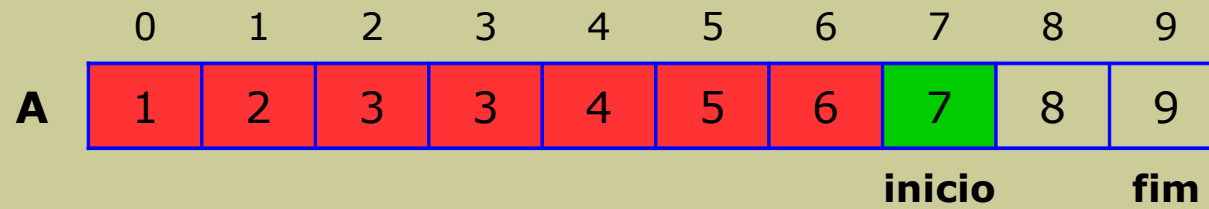
Exemplo

- Simular o subprograma principal ordenarQuicksort



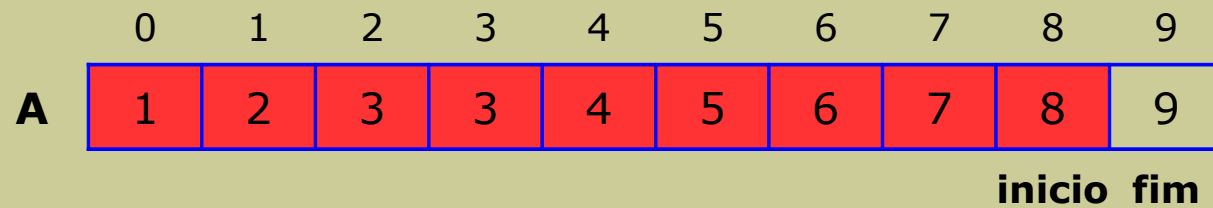
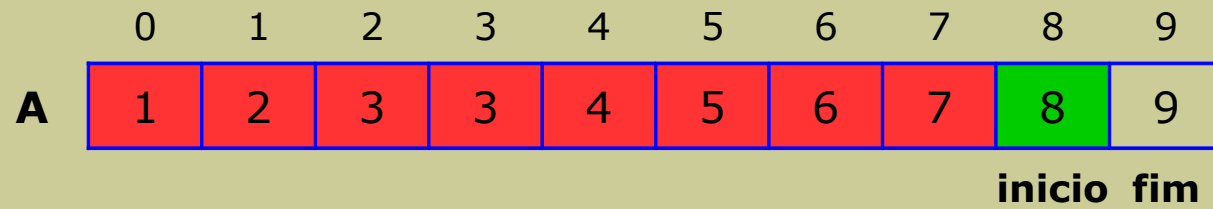
Exemplo

- Simular o subprograma principal ordenarQuicksort



Exemplo

- Simular o subprograma principal ordenarQuicksort



Exemplo

- Simular o subprograma principal ordenarQuicksort

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

inicio
fim

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

início
fim

Ordenação por fusão ("Merge Sort")

Definição

- Algoritmo recursivo
- A ideia é a seguinte
 - dividir o array 1D em vários sub-arrays de menor dimensão,
 - ordenar estes sub-arrays separadamente e,
 - fundir os dois sub-arrays num array único
- O algoritmo consiste no seguinte
 - dividir sucessivamente o array 1D ao meio até que se obtenham sub-arrays com apenas um elemento (que está ordenado)
 - fundir os sub-arrays num array único

Algoritmo

- Pretende-se ordenar um array 1D **A** com **N** elementos entre as posições **a** e **c**
- O algoritmo é composto por duas partes

Parte 1: ordenar o array **A** entre as posições

- **a** e **b** ($A[a], A[a+1], \dots, A[b]$), e
- **b+1** e **c** ($A[b+1], A[b+2], \dots, A[c]$)

Parte 2: fundir o array **A** entre as posições **a** e **c** (**A** está ordenado entre estas posições)

- **a** e **b** ($A[a] \leq A[a+1] \leq \dots \leq A[b]$), e
- **b+1** e **c** ($A[b+1] \leq A[b+2] \leq \dots \leq A[c]$)

Subprograma principal em C

Operação: ordenar por ordem crescente um array **A** entre os índices **inicio** e **fim**

```
void ordenarFusao (int A[], int inicio, int fim)  
{  
    int meio;  
    if (inicio < fim) {  
        meio = (inicio + fim) / 2;  
        ordenarFusao(A, inicio, meio);  
        ordenarFusao(A, meio+1, fim);  
        fundir(A, inicio, meio, fim);  
    }  
}
```

- Notas:

Se $(\text{inicio} \geq \text{fim})$ então o array de A entre os índices inicio e fim está ordenado, pois

- tem apenas um elemento ($\text{inicio} = \text{fim}$), ou
- está vazio ($\text{inicio} > \text{fim}$)

Subprograma auxiliar em C

```
void fundir (int A[], int inicio, int meio, int fim)
{
    int  esq, dir, k, i, Aux[fim-inicio+1];
    esq = inicio;
    dir = meio + 1;
    k = 0; // controlo do array Aux
    while (esq <= meio && dir <= fim) {
        if (A[esq] < A[dir]) {
            Aux[k] = A[esq];
            esq++;
        }
        else {
            Aux[k] = A[dir];
            dir++;
        }
        k++;
    }
```

```
} // while
```

Subprograma auxiliar em C (cont)

```
...
if (esq > meio)
    for (i = dir; i <= fim; i++) {
        Aux[k] = A[i];
        k++;
    }
else // dir > fim
    for (i = esq; i <= meio; i++) {
        Aux[k] = A[i];
        k++;
    }
// array Aux construído e ordenado; agora passar Aux para o array A
for (i = 0; i < k; i++)
    A[inicio+i] = Aux[i];
}
```