

# Quick Sort

Ciência da Computação  
Laboratório de Ordenação e Pesquisa  
Prof. M.Sc. Elias Gonçalves

# História

- Proposto por Charles Antony Richard Hoare em 1960 e publicado em 1962.
- É o algoritmo de ordenação interna mais rápido que se conhece para uma ampla variedade de situações.
- É muito utilizado.

## **Divisão e conquista**

- Dividir o problema de ordenar um conjunto com  $n$  itens em dois problemas menores.
- Os problemas menores são ordenados independentemente.
- As partições são combinadas para produzir a solução final.

# Algoritmo e código

## Quicksort

→ A função quicksort recebe o vetor **v**, a posição inicial (**inicio**) e a posição final (**fim**). O caso base de parada da recursão é o início ser maior ou igual ao fim, por isso, se **inicio < fim** calcula o **pivo** chamando a função de particionamento e de forma recursiva aplica o quicksort na primeira e na ultima parte de **v**.

```
void quick_sort( int v[], int inicio, int fim ){  
    if ( inicio < fim ){  
        int pivo = particionar( v, inicio, fim );  
        quick_sort( v, inicio, pivo-1 );  
        quick_sort( v, pivo+1, fim );  
    }  
}
```

## Particionamento

- O vetor  $v$  é rearranjado por meio da escolha arbitrária de um pivo.
- O vetor  $v$  é particionado em dois:
  - Partição esquerda:  $\text{chaves} \leq \text{pivo}$ ;
  - Partição direita:  $\text{chaves} \geq \text{pivo}$ .

# Algoritmo

## Particionamento

→ O **pivo** pode ser escolhido arbitrariamente, porém, aqui optamos por escolher o último elemento do vetor **v**.

**pivo = v[fim];**

→ Crie duas variáveis, **i** e **j** para percorrer, respectivamente a parte inicial/esquerda de **v** e a parte final/direita de **v**. Inicialize ambas as variáveis com a posição inicial do vetor.

**i = j = inicio;**

→ Como o **pivo** é o último elemento de **v**, vamos percorrer **v** a partir do início/esquerda verificando se **v[j] <= pivo** e sempre incrementando o **j**. Para cada vez que essa condição for verdadeira, faz-se a troca do elemento em **v[j]** pelo elemento em **v[i]** e incrementa-se o **i**. Esse processo é repetido até o elemento na posição imediatamente antes do **pivo** (que está na ultima posição).

→ Agora basta trocar o **v[fim]** (pivo) com o elemento na posição **v[i]**. Assim, todos os elementos até **v[i]** são menores ou iguais ao **pivo** e todos os elementos de **v[i]** até **v[j]** são maiores ou iguais ao **pivo**.

## Particionamento

```
int particionar(int v[], int inicio, int fim){
    int pivo = v[fim];
    int i = inicio;
    int j;

    for(j=inicio; j<fim; j++){
        if(v[j] <= pivo){
            trocar( &v[j], &v[i] );
            i++;
        }
    }
    trocar( &v[i], &v[fim] );
    return i;
}
```

```
void trocar( int *x, int *y ){
    int aux;
    aux = *x;
    *x = *y;
    *y = aux;
}
```

# Vantagens e desvantagens

## ■ Vantagens:

- Melhor opção para ordenar vetores grandes;
- Muito rápido por que o laço interno é simples;
- Memória auxiliar para a pilha de recursão é pequena;
- Complexidade no caso médio é de ordem logarítmica.

## ■ Desvantagens:

- Não é estável (não se conhece forma eficiente para tornar o quicksort estável);
- Pior caso é de ordem quadrática.



# Biblioteca Virtual

CELES, Waldemar; CERQUEIRA, Renato; RANGEL, José Lucas.  
**Introdução a Estruturas de Dados com Técnicas de Programação em C** (Capítulo 11);

DROZDEK, Adam. **Estrutura de dados e algoritmos em c++**  
(Capítulo 9);

MARKENZON, Lilian; SZWARCFITER, Jorge Luiz. **Estruturas de Dados e seus Algoritmos** (Capítulos: 7, 11 e 12);

PINTO, Rafael Albuquerque. **Estrutura de Dados** (Páginas 155 a 177).