

Universidade Federal do Rio Grande do Norte
Instituto Metr pole Digital

AULA 05

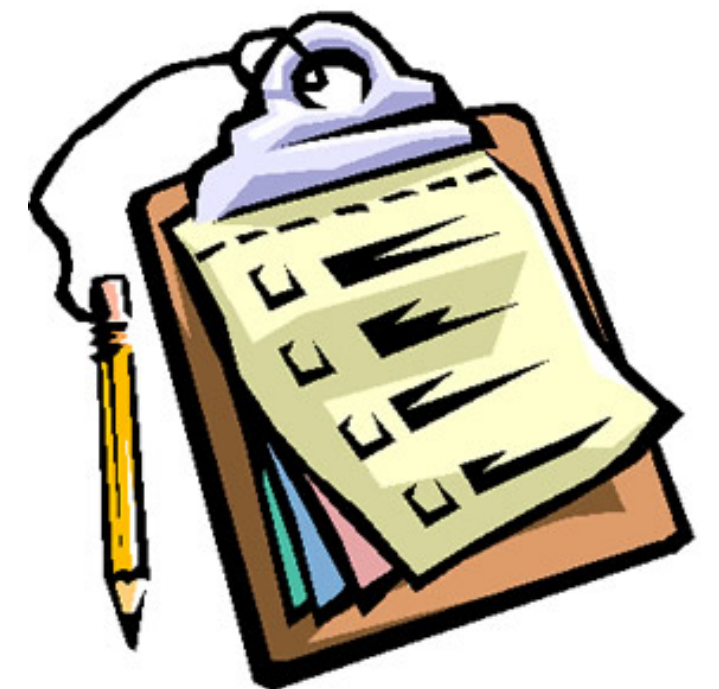
Estrutura de dados b sico I (EDB1)

Prof. Msc. Janiheryson Felipe (Felipe)

Natal, RN
2023

OBJETIVO DA AULA

- Apresentar algoritmos de ordenação;
 - Conhecer o algoritmo Merge sort:
 - Conhecer o algoritmo Quick sort:





ALGORITMOS DE ORDENAÇÃO

MERGE SORT

O Merge Sort é um algoritmo de ordenação eficiente que utiliza a abordagem "divide and conquer" (dividir e conquistar) para ordenar uma lista de elementos. Ele foi desenvolvido por John von Neumann em 1945 e é considerado um dos algoritmos mais importantes e populares em ciência da computação.

MERGE SORT

O Merge Sort tem uma complexidade de tempo de $O(n \log n)$, o que significa que é muito eficiente para ordenar grandes conjuntos de dados. Ele também é um algoritmo estável, o que significa que ele preserva a ordem dos elementos iguais na lista de entrada na lista ordenada de saída.

MERGE SORT

No entanto, o Merge Sort tem uma complexidade de espaço de $O(n)$, o que significa que ele pode exigir uma quantidade significativa de memória para ordenar grandes conjuntos de dados. Além disso, a implementação do Merge Sort pode ser complexa em comparação com outros algoritmos de ordenação, como o Bubble Sort ou o Insertion Sort.

MERGE SORT

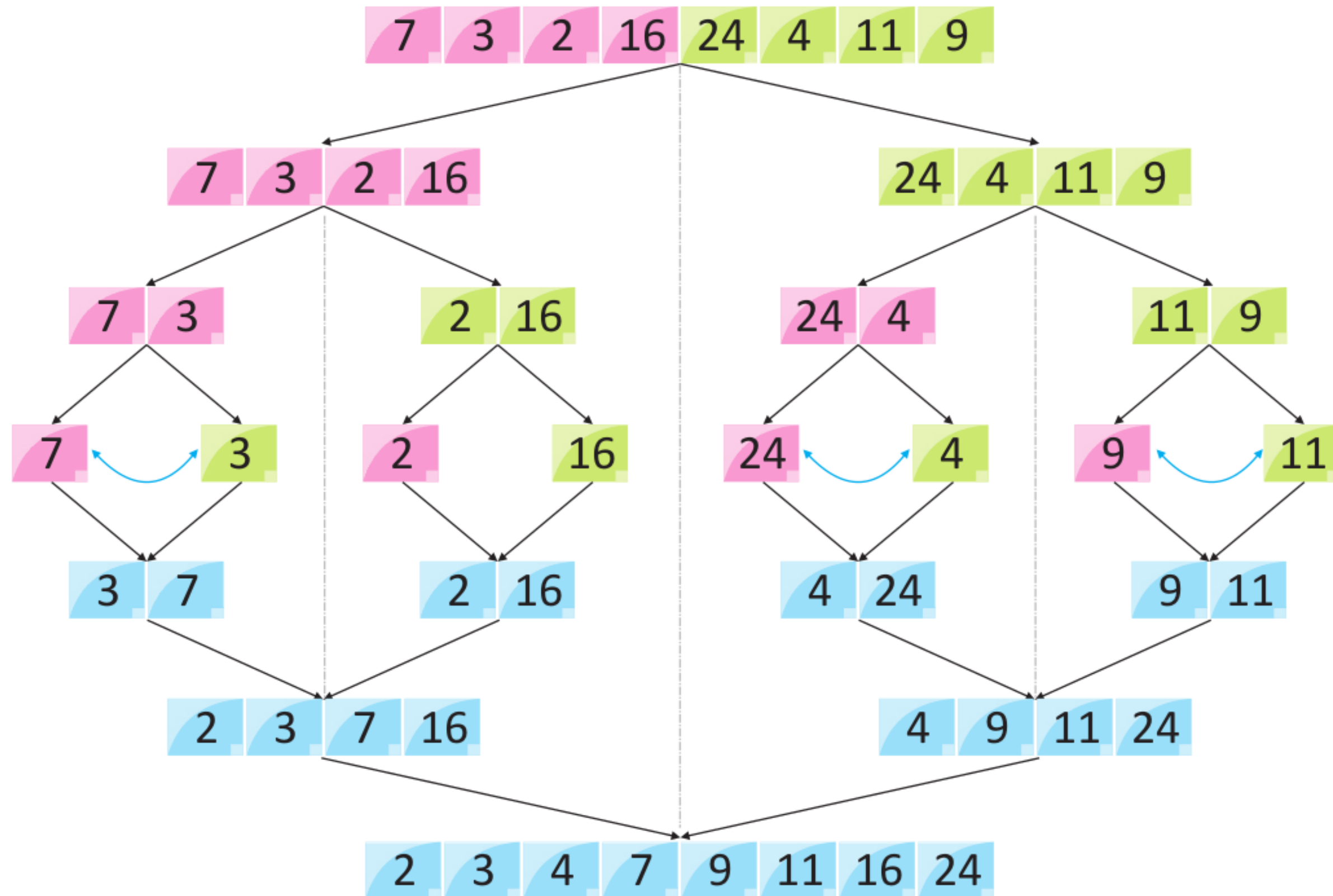
O algoritmo Merge Sort funciona da seguinte maneira:

1. Divida a lista de elementos em duas partes iguais.
2. Ordene recursivamente cada uma das partes, dividindo novamente cada parte pela metade até que cada parte tenha apenas um elemento (isso é a etapa de "dividir").

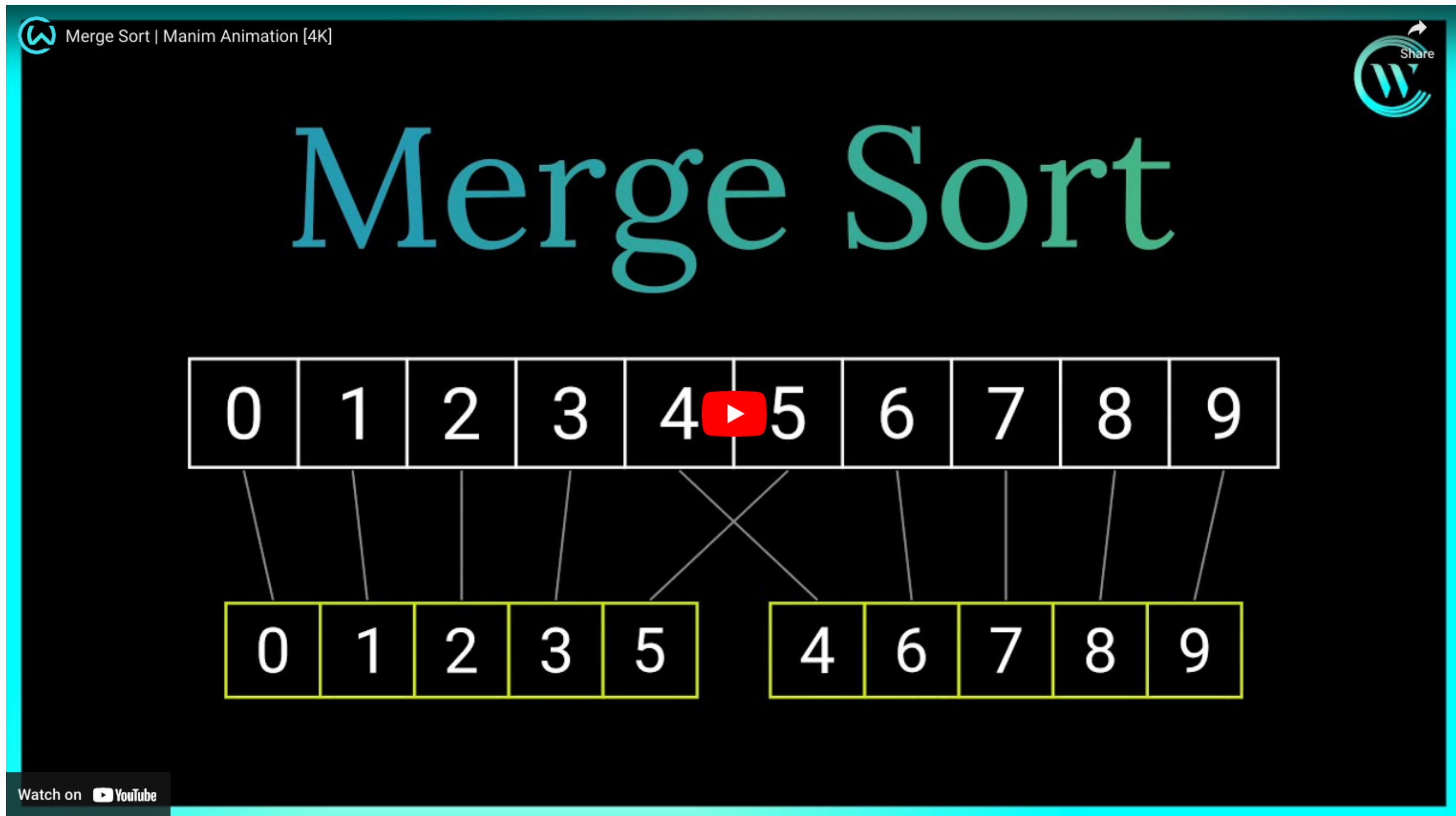
MERGE SORT

3. Junte as partes ordenadas usando a operação de "merge". O merge funciona comparando o menor elemento das duas partes e colocando-o na posição correta em uma nova lista. O processo é repetido até que todas as partes tenham sido mescladas em uma lista ordenada (isso é a etapa de "conquistar").

MERGE SORT



MERGE SORT



QUICK SORT

O QuickSort é um algoritmo de ordenação muito utilizado na prática, por ser rápido e eficiente na maioria dos casos. Ele segue o paradigma "Dividir para Conquistar", que consiste em dividir o problema em subproblemas menores, resolvê-los recursivamente e, por fim, combinar as soluções para obter a solução do problema original.

QUICK SORT

O algoritmo funciona da seguinte maneira: seleciona-se um elemento do vetor (chamado de pivô), divide-se o vetor em duas partições: uma com elementos menores que o pivô e outra com elementos maiores que o pivô. Em seguida, o algoritmo é aplicado recursivamente em cada uma dessas partições até que a lista esteja ordenada.

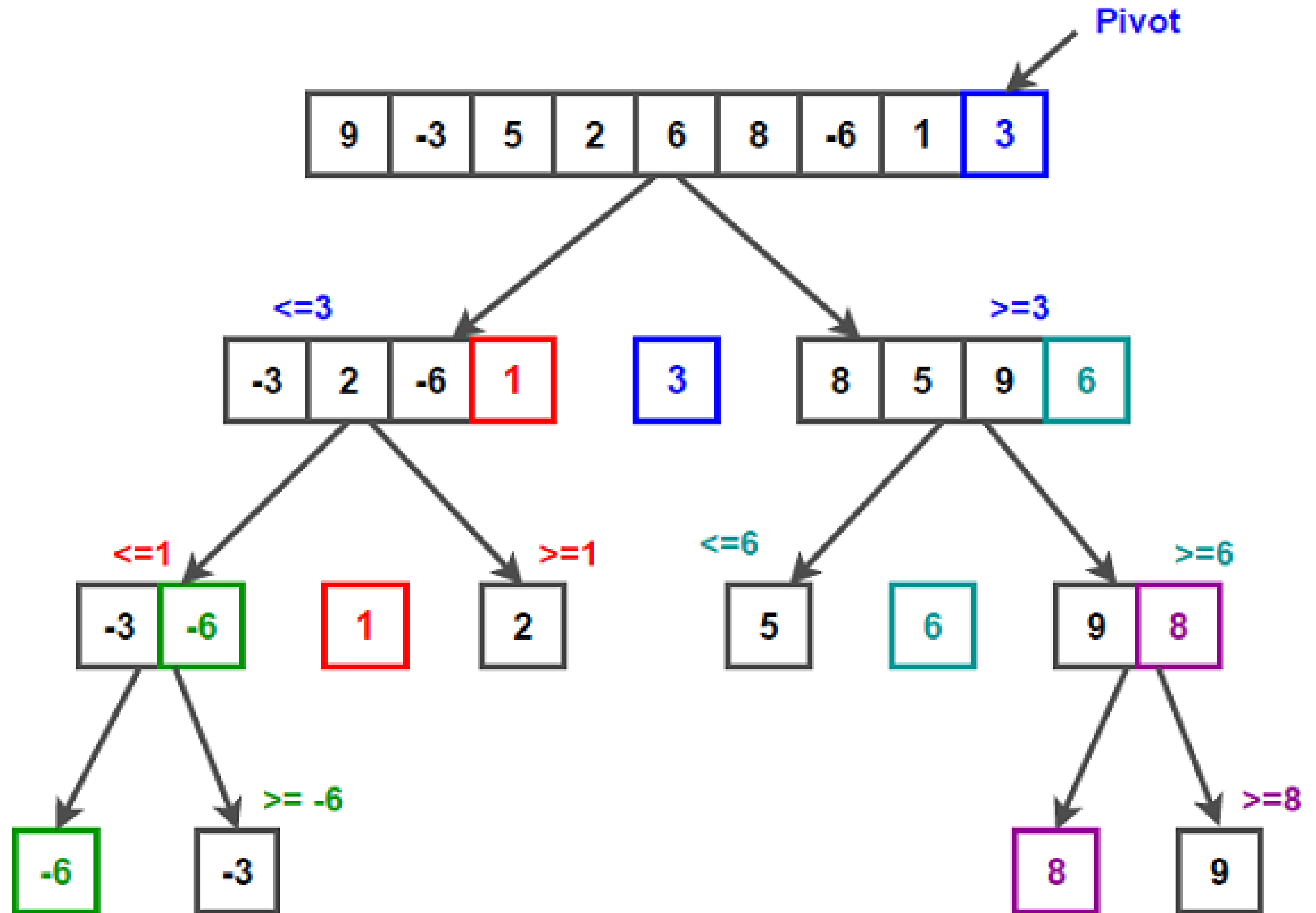
QUICK SORT

O pivô pode ser escolhido de diversas maneiras, mas a escolha mais comum é selecionar o primeiro elemento da lista. O algoritmo é in-place, ou seja, não utiliza memória adicional para a ordenação, mas pode ser instável, ou seja, elementos iguais podem não manter sua ordem relativa após a ordenação.

QUICK SORT

Apesar de possuir uma complexidade média de $O(n \log n)$, sua performance pode ser afetada se o pivô for mal escolhido, fazendo com que o algoritmo execute em $O(n^2)$ no pior caso. Porém, é possível adotar estratégias para minimizar essa possibilidade, como a escolha do pivô aleatoriamente ou através de algoritmos de seleção do pivô mais eficientes.

QUICK SORT



QUICK SORT

Quick Sort [Visual Explanation] | Manim Animation [4K]

Share

Quick Sort

The diagram illustrates the Quick Sort algorithm. It shows an array of numbers: 3, 2, 0, 1, 4, 8, 7, 6, 9, 5. The pivot is 4. The array is partitioned into two sub-arrays: [0, 1, 3, 2] and [5, 7, 6, 9, 8]. The sub-arrays are then recursively sorted. The final sorted array is 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9.

Watch on YouTube

COMPARANDO OS ALGORITMOS

| Algoritmo | Comparações | | | Movimentações | | | Espaço |
|-----------|---------------|----------|----------|---------------|----------|------|--------|
| | Melhor | Médio | Pior | Melhor | Médio | Pior | |
| Bubble | $O(n^2)$ | | | $O(n^2)$ | | | $O(1)$ |
| Selection | $O(n^2)$ | | | $O(n)$ | | | $O(1)$ |
| Insertion | $O(n)$ | $O(n^2)$ | | $O(n)$ | $O(n^2)$ | | $O(1)$ |
| Merge | $O(n \log n)$ | | | – | | | $O(n)$ |
| Quick | $O(n \log n)$ | | $O(n^2)$ | – | | | $O(n)$ |

| Algorithm | Time Complexity | | | Space Complexity |
|-----------------------|---------------------|------------------------|-------------------|------------------|
| | Best | Average | Worst | Worst |
| <u>Quicksort</u> | $\Omega(n \log(n))$ | $\Theta(n \log(n))$ | $O(n^2)$ | $O(\log(n))$ |
| <u>Mergesort</u> | $\Omega(n \log(n))$ | $\Theta(n \log(n))$ | $O(n \log(n))$ | $O(n)$ |
| <u>Timsort</u> | $\Omega(n)$ | $\Theta(n \log(n))$ | $O(n \log(n))$ | $O(n)$ |
| <u>Heapsort</u> | $\Omega(n \log(n))$ | $\Theta(n \log(n))$ | $O(n \log(n))$ | $O(1)$ |
| <u>Bubble Sort</u> | $\Omega(n)$ | $\Theta(n^2)$ | $O(n^2)$ | $O(1)$ |
| <u>Insertion Sort</u> | $\Omega(n)$ | $\Theta(n^2)$ | $O(n^2)$ | $O(1)$ |
| <u>Selection Sort</u> | $\Omega(n^2)$ | $\Theta(n^2)$ | $O(n^2)$ | $O(1)$ |
| <u>Tree Sort</u> | $\Omega(n \log(n))$ | $\Theta(n \log(n))$ | $O(n^2)$ | $O(n)$ |
| <u>Shell Sort</u> | $\Omega(n \log(n))$ | $\Theta(n(\log(n))^2)$ | $O(n(\log(n))^2)$ | $O(1)$ |
| <u>Bucket Sort</u> | $\Omega(n+k)$ | $\Theta(n+k)$ | $O(n^2)$ | $O(n)$ |
| <u>Radix Sort</u> | $\Omega(nk)$ | $\Theta(nk)$ | $O(nk)$ | $O(n+k)$ |
| <u>Counting Sort</u> | $\Omega(n+k)$ | $\Theta(n+k)$ | $O(n+k)$ | $O(k)$ |
| <u>Cubesort</u> | $\Omega(n)$ | $\Theta(n \log(n))$ | $O(n \log(n))$ | $O(n)$ |

EXERCICIO 1 - BANCA IDECAN

Na computação existem algoritmos que utilizam diferentes técnicas de ordenação para organizar um conjunto de dados. Selecione o algoritmo de ordenação que usa um método eficiente com complexidade $C(n) = O(n^2)$ no pior caso, e $C(n) = O(n \log n)$ no melhor e médio caso, com o seguinte funcionamento:

➤ Escolhe um elemento da lista chamado pivô. ➤ Reorganiza a lista de forma que os elementos menores que o pivô fiquem de um lado, e os maiores fiquem de outro. ➤ Recursivamente ordena a sub-lista abaixo e acima do pivô.

Assinale a alternativa correta.

A Selection Sort

B Insertion Sort

C Quick Sort

D Merge Sort

EXERCICIO 2 - BANCA CPCOM

Não é um algoritmo clássico de ordenação:

- ☐ A Quick Sort
- ☐ B Prediction Sort.
- ☐ C Merge Sort.
- ☐ D Insertion Sort.
- ☐ E Bubble Sort.

EXERCICIO 3 - BANCA CESPE

julgue o item seguinte a respeito dos conceitos de algoritmo de ordenação.

O algoritmo merge sort ordena os elementos de um vetor percorrendo este diversas vezes e, a cada passagem, deslocando até o topo o maior elemento da sequência.

☐ Certo

☐ Errado

EXERCICIO 4 - BANCA CONSULPLAN

Algoritmos de ordenação são responsáveis por ordenar elementos de uma estrutura de dados de forma completa ou parcial. Sobre a complexidade dos algoritmos de ordenação, assinale, a seguir, o algoritmo de ordenação que, no pior caso, tem complexidade igual a $O(n \log n)$.

- ☐ A *Quick sort.*
- ☐ B *Merge sort.*
- ☐ C *Bubble sort.*
- ☐ D *Insertion sort.*
- ☐ E *Selection sort.*

EXERCICIO 5 - BANCA COMVEST UFAM

O método de ordenação caracterizado por ser o mais simples, cuja ideia é percorrer o vetor (ou array) diversas vezes, e a cada passagem fazer flutuar para o topo o maior elemento da sequência, é o método:

- (A) Bubble Sort.
- (B) Merge Sort.
- (C) Heap Sort.
- (D) Quick Sort.
- (E) Selection Sort.

EXERCICIO 6 - BANCA CESPE

No que se refere aos conceitos de ordenamento, julgue o seguinte item.

A complexidade de tempo do algoritmo bubble sort é do tipo $O(n \times \log n)$, logo, no caso desse algoritmo, o tempo de execução aumenta exponencialmente com o acréscimo do valor de n .

☐ Certo

☐ Errado

EXERCICIO 7 - BANCA FCC

Usando o algoritmo Bubble Sort um técnico deseja ordenar o conteúdo de um array utilizando o código JavaScript abaixo, presente no corpo de uma página HTML.

```
var arr = [220, 63, 25, 8, 5, 7, 295, 589];  
for (var i = 0; i < arr.length; i++) {  
    for (var j = 0; j < (arr.length - i - 1); j++)  
        if (arr[j] > arr[j + 1]) {  
            var temp = arr[j]  
  
            .....  
  
            arr[j + 1] = temp  
        }  
    }  
}
```

EXERCICIO 7 - BANCA FCC

```
var arr = [220, 63, 25, 8, 5, 7, 295, 589];  
for (var i = 0; i < arr.length; i++) {  
    for (var j = 0; j < (arr.length - i - 1); j++)  
        if (arr[j] > arr[j + 1]) {  
            var temp = arr[j]  
            I  
            .....  
            arr[j + 1] = temp  
        }  
    }  
}
```

- ☐ A arr[j] = arr[j + i]
- ☐ B arr[i] = arr[j + 1]
- ☐ C arr[j] = arr[j - 1]
- ☐ D arr[j + 1] = arr[j + 1]
- ☐ E arr[j] = arr[j + 1]

EXERCICIO 8 - BANCA IBFC

Um tipo de algoritmo muito usado na resolução de problemas computacionais são os algoritmos de ordenação. Assinale a única alternativa que esteja tecnicamente incorreta quanto a especificar exatamente algoritmos de ordenação simples

- ☐ A Quick Sort
- ☐ B Smart Sort
- ☐ C Insertion So
- ☐ D Bubble Sort

DÚVIDAS???

