

# Algoritmos e Estrutura de Dados II

## Aula 8

## Ordenação Eficiente - MergeSort

*Claudiane Maria Oliveira*  
*claudiane@gmail.com*

# Introdução

2

## ➤ Ordenação Eficiente

- Quick Sort
- **Merge Sort**
- Shell Sort

# Merge Sort

3

- Outro algoritmo eficiente para ordenação é o Merge Sort, desenvolvido por John von Neumann.
- É considerado um dos primeiros métodos de ordenação inventados.

# Merge Sort

4

- A propriedade mais atrativa deste método de ordenação é que ele é capaz de ordenar um vetor qualquer de  $n$  de elementos em um tempo proporcional a  $n \lg n$ .
- Isto é, não importa a maneira como os elementos estão organizados no vetor, sua complexidade será sempre a mesma.

# Merge Sort

5

- Uma das desvantagens deste método, entretanto, é que ele requer espaço extra de memória proporcional a  $n$ .
- Assim, Merge Sort é ideal para aplicações que precisam de ordenação eficiente, que não toleram performances ruins no pior caso e que possuam espaço de memória extra disponível.

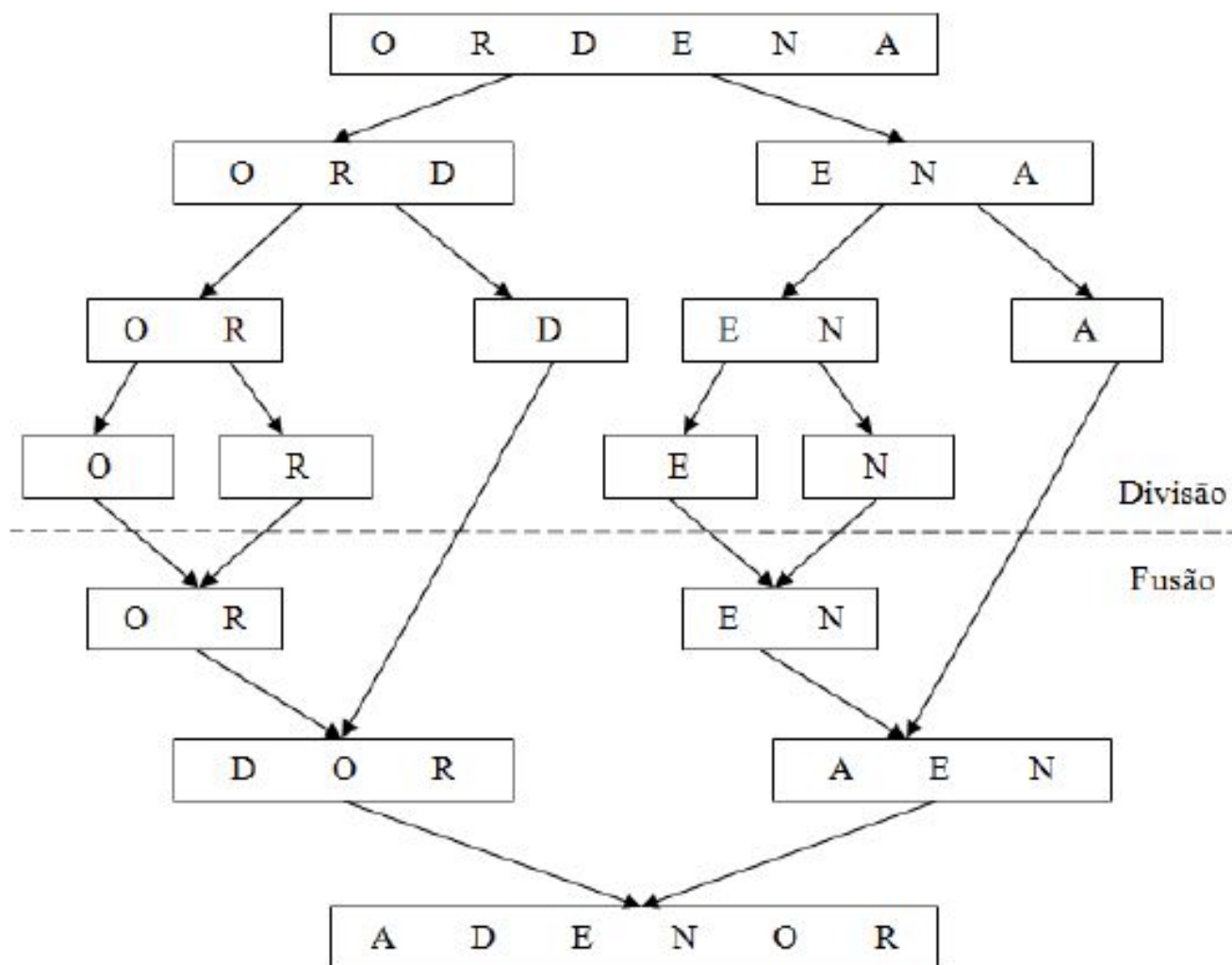
# Merge Sort

6

- O processo-chave do Merge Sort consiste em dividir o vetor original em subvetores cada vez menores até que se tenha pequenos subvetores com um elemento apenas.
- A partir daí, cada par de subvetores é fundido (merged) de forma intercalada até se obter um único vetor ordenado com todos os elementos

# Merge Sort

7



# Merge Sort

8

```
void merge(int v[], int esq, int meio, int dir) {
    int i, j;
    for(i = meio + 1; i > esq; i--) aux[i - 1] = v[i - 1];
    for(j = meio; j < dir; j++) aux[dir + meio - j] = v[j + 1];
    for(int k = esq; k <= dir; k++) {
        if (aux[j] < aux[i]) {
            v[k] = aux[j]; j--;
        } else {
            v[k] = aux[i]; i++;
        }
    }
}

void mergesortR(int v[], int esq, int dir) {
    if (esq < dir) {
        int meio = (esq + dir) / 2;
        mergesortR(v, esq, meio);
        mergesortR(v, meio + 1, dir);
        merge(v, esq, meio, dir);
    }
}
```



# Merge Sort

9

```
int *aux;
void mergeSort(int v[], int n) {
    aux = new int[n];
    mergesortR(v, 0, n - 1);
    delete[] aux;
}

int main() {
    int TAM = 10;
    int v[] = {5, 3, 2, 2, 1, 6, 5, 7, 9, 10};
    mergeSort(v, TAM);
    return EXIT_SUCCESS;
}
```

# Merge Sort

10

- O número de comparações a serem realizadas pelo método de ordenação Merge Sort não depende de como os elementos estão organizados no vetor.
- Assim, para o pior caso, melhor caso e caso médio, leva ao seguinte número de comparações para um vetor com  $n$  elementos:  $C(n) = n \lg n$ .

# Merge Sort

11

- Como visto anteriormente, essa equação de recorrência leva ao seguinte número de comparações para um vetor com  $n$  elementos:  $C(n) = n \lg n$ .

# Otimizações para o Merge Sort

12

- A mesma estratégia proposta para o Quick Sort, de se utilizar um método de ordenação mais simples para ordenar subvetores menores, pode ser aplicada ao Merge Sort.

# Merge Sort

13

- As vantagens do Merge Sort são que ele é um método eficiente e não sensível à ordem em que os elementos aparecem no vetor e estável.
- A principal desvantagem deste método é que ele requer uma quantidade de espaço extra proporcional ao tamanho do vetor.

# Merge Sort

14

- É responsabilidade do desenvolvedor saber decidir qual método de ordenação melhor atende às suas necessidades.
- Para isso, ele precisa conhecer bem os detalhes do seu problema, bem com as características dos principais métodos de ordenação.

# Algoritmos e Estrutura de Dados II

## Aula 8

## Ordenação Eficiente - MergeSort

*Claudiane Maria Oliveira*  
*claudiane@gmail.com*

