



INSTITUTO FEDERAL DE  
EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA  
SÃO PAULO  
Campus Campos do Jordão

# Estruturas de Dados

## Análise de Algoritmos

Prof. Igor de Moraes Sampaio  
[igor.sampaio@ifsp.edu.br](mailto:igor.sampaio@ifsp.edu.br)





# Análise de Algoritmos

---

A Análise de Algoritmos é um campo fundamental da Ciência da Computação que estuda a eficiência dos algoritmos em termos de tempo de execução e uso de memória. Essa análise permite escolher o algoritmo mais adequado para resolver um problema, garantindo desempenho otimizado



# O que é Análise de Algoritmos?

---

- A análise de algoritmos busca determinar a eficiência de um algoritmo ao processar entradas de diferentes tamanhos. Seu principal objetivo é prever a escalabilidade e o impacto dos recursos computacionais.
- Ela envolve:
  - Complexidade de tempo: Quanto tempo o algoritmo leva para processar a entrada.
  - Complexidade de espaço: Quantidade de memória necessária para executar o algoritmo.



# Importância da Análise de Algoritmos

---

- Escolher o algoritmo mais eficiente para um problema.
- Garantir que o programa pode lidar com grandes quantidades de dados.
- Melhorar a utilização dos recursos computacionais.
- Permitir previsibilidade e comparação entre diferentes abordagens.



# Tipos de Complexidade

---

A complexidade é dividida em dois aspectos principais:

- **Complexidade de Tempo**
  - Mede a quantidade de operações executadas pelo algoritmo conforme o tamanho da entrada cresce.
- **Complexidade de Espaço**
  - Mede a quantidade de memória extra necessária para armazenar variáveis, pilhas de recursão e estruturas auxiliares.



# Notação Assintótica

---

## $\mathcal{O}$ - Notation (Big-O):

- Usada para expressar o pior caso de um algoritmo. Representa um limite superior do tempo de execução.

- $\mathcal{O}(1) \rightarrow$  Constante
- $\mathcal{O}(\log n) \rightarrow$  Logarítmica
- $\mathcal{O}(n) \rightarrow$  Linear
- $\mathcal{O}(n \log n) \rightarrow$  Quasilinear
- $\mathcal{O}(n^2) \rightarrow$  Quadrática
- $\mathcal{O}(2^n) \rightarrow$  Exponencial
- $\mathcal{O}(n!) \rightarrow$  Fatorial

## $\Omega$ - Notation (Big-Omega)

- Representa o melhor caso do algoritmo.

## $\Theta$ - Notation (Big-Theta)

- Representa o comportamento médio do algoritmo.



# Exemplos de Análise de Complexidade





# Busca Linear - $\mathcal{O}(n)$

---

Percorre todos os elementos de uma lista até encontrar o valor desejado.

Análise: No pior caso, a busca percorre toda a lista  $\rightarrow \mathcal{O}(n)$

```
int buscaLinear(int arr[], int n, int x) {  
    for (int i = 0; i < n; i++) {  
        if (arr[i] == x) {  
            // Retorna o índice do elemento encontrado  
            return i;  
        }  
    }  
    // Retorna -1 se o elemento não for encontrado  
    return -1;  
}
```



# Busca Binária - $\mathcal{O}(\log n)$

Utiliza um vetor ordenado e divide-o ao meio a cada passo.

Análise: A cada iteração reduzimos o problema pela metade, resultando em  $\mathcal{O}(\log n)$

```
int buscaBinaria(int arr[], int n, int x) {  
    int inicio = 0, fim = n - 1;  
  
    while (inicio <= fim) {  
        int meio = inicio + (fim - inicio) / 2;  
  
        if (arr[meio] == x)  
            return meio;  
        else if (arr[meio] < x)  
            inicio = meio + 1;  
        else  
            fim = meio - 1;  
    }  
    return -1;  
}
```



# Bubble Sort - $\mathcal{O}(n^2)$

---

Um algoritmo de ordenação ineficiente que compara e troca elementos vizinhos.

Análise: Para cada elemento, percorremos todos os outros  $\rightarrow$   
 $\mathcal{O}(n^2)$

```
void bubbleSort(int arr[], int n) {  
    for (int i = 0; i < n - 1; i++) {  
        for (int j = 0; j < n - i - 1; j++) {  
            if (arr[j] > arr[j + 1]) {  
                swap(arr[j], arr[j + 1]);  
            }  
        }  
    }  
}
```

# Merge Sort - $\mathcal{O}(n \log n)$

Divide a lista ao meio e ordena recursivamente.

Análise: Divide o problema em partes menores e junta os resultados  $\rightarrow \mathcal{O}(n \log n)$

```
void mergeSort(int arr[], int esquerda, int direita) {  
    if (esquerda < direita) {  
        int meio = esquerda + (direita - esquerda) / 2;  
  
        mergeSort(arr, esquerda, meio);  
        mergeSort(arr, meio + 1, direita);  
  
        merge(arr, esquerda, meio, direita);  
    }  
}
```

```
void merge(int arr[], int esquerda, int meio, int direita) {  
    int n1 = meio - esquerda + 1;  
    int n2 = direita - meio;  
  
    int L[n1], R[n2];  
  
    for (int i = 0; i < n1; i++)  
        L[i] = arr[esquerda + i];  
    for (int j = 0; j < n2; j++)  
        R[j] = arr[meio + 1 + j];  
  
    int i = 0, j = 0, k = esquerda;  
  
    while (i < n1 && j < n2) {  
        if (L[i] <= R[j]) {  
            arr[k] = L[i];  
            i++;  
        } else {  
            arr[k] = R[j];  
            j++;  
        }  
        k++;  
    }  
  
    while (i < n1) {  
        arr[k] = L[i];  
        i++;  
        k++;  
    }  
  
    while (j < n2) {  
        arr[k] = R[j];  
        j++;  
        k++;  
    }  
}
```



# Análise Empírica vs. Teórica

---

- A análise de algoritmos pode ser realizada de duas formas:
  - **Análise Teórica:** Usa expressões matemáticas para determinar a complexidade.
  - **Análise Empírica:** Mede o tempo de execução real rodando o algoritmo em diferentes entradas.

Algoritmo	Melhor Caso	Médio Caso	Pior Caso
Busca Linear	$O(1)$	$O(n)$	$O(n)$
Busca Binária	$O(1)$	$O(\log n)$	$O(\log n)$
Bubble Sort	$O(n)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$
Merge Sort	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$





# Estratégias de Otimização

---

- Usar estruturas de dados eficientes: Exemplo, tabelas hash para buscas rápidas.
- Escolher algoritmos adequados: Usar Merge Sort ao invés de Bubble Sort.
- Evitar cálculos desnecessários: Memorizar resultados de cálculos repetitivos.
- Utilizar técnicas de programação dinâmica: Para reduzir complexidade exponencial.



# Conclusão

---

A análise de algoritmos é essencial para o desenvolvimento de sistemas eficientes. Escolher o melhor algoritmo pode economizar tempo e recursos computacionais, tornando os sistemas escaláveis e otimizados.