

# PRINCIPAIS FATORES ENVOLVIDOS NA ANÁLISE DE COMPLEXIDADE DE ALGORITMOS



# Fatores para análise de algoritmos



Algoritmos:

Conjunto e estrutura de operações destinada a geração de resultados esperados.

Dependente do conjunto de dados de entrada (tanto em sua distribuição como em seu tamanho).

Associados à classes de problemas, com diversidade de opções de utilização (em geral existem várias soluções, vários algoritmos para o mesmo problema).

Objetivo de analisar algoritmos:

Análise proporciona oportunidade de projetar algoritmos eficientes.

Mecanismos de análise permitem desenvolver um algoritmo e depois disso :

- Avaliar sua eficiência
- Comparar com outros algoritmos

Mecanismos de análise apoiam a seleção de metodologias adequadas para concepção de algoritmos eficientes

Aspectos analisados, em geral:

Espaço de armazenamento utilizado

Quantidade de memória, seja principal ou secundária.

Capacidade de processamento necessária

Tempo de processamento envolvido nos casos médios e no pior caso

# Fatores para análise de algoritmos



Aspectos importantes, mas que não serão tratados neste momento:

- Verificação da correção do algoritmo
  - Prova de que o processamento é correto, para qualquer um dos valores de entrada.

## Aspectos importantes na escolha de medidas:

Utilização do tempo absoluto (minutos, milissegundos) não é adequada, pois varia de acordo com:

- Processador e sua velocidade
- Quantidade de processadores
- Quantidade e tipo de memória
- Sistema operacional
- Quantidade de processos simultâneos no sistema operacional
- Compilador, linguagem
- .....

Aspectos importantes na escolha de medidas:

Necessário uso de medidas independentes de aspectos de hardware e software.

Utilização de:

- Quantidade de instruções relevantes consideradas no algoritmo.
- Dimensão do volume de dados tratado.

Impactos associados com instâncias do problema:

Volume de dados e a sua configuração podem afetar o resultado obtido pelo algoritmo.

Por exemplo: na busca em sequência por um valor em um vetor com um total de  $n$  valores aleatórios, a posição do valor desejado irá gerar resultados diferenciados. O número de operações de comparação pode variar entre 1 e  $n$ .

Este fato demanda a utilização de:

- Análise de melhor caso
- Análise do caso médio
- Análise do pior caso



# Fatores para análise de algoritmos



Abordagem inicial para análise de algoritmos

Estimativa do tempo de execução, com base em aspectos do código:

- Tipo das instruções envolvidas;
- Frequência de ocorrência das instruções.

# Fatores para análise de algoritmos



## Abordagem inicial (1)

Observando o código a seguir, identificam-se:

- Instruções de atribuição de valores;
- Instruções de multiplicação;
- Instruções de soma;
- Instruções de repetições (laço com while)



- Avaliação do tempo de execução:

Código	Quantidade	Operações
1. <code>int aux1 = 1;</code>	1	op1
2. <code>int aux2 = 1;</code>	1	op1
3. <code>aux1 = aux1 * aux2;</code>	1	op2 e op1
4. <code>aux2 = aux2 + 1;</code>	1	op3 e op1

- Tempo de execução resultante:

$$T = 4 \text{ op1} + 1 \text{ op2} + 1 \text{ op3}$$

# Fatores para análise de algoritmos



## Abordagem inicial (2)

Após a identificação das instruções, estas podem ser indicadas (coluna “operações”):

- Instruções de atribuição de valores: op1;
- Instruções de multiplicação: op2;
- Instruções de soma: op3;



## CÓDIGO FONTE

```
public void teste(int n){  
    int aux1=1;  
    int aux2=1;  
    int i=0;  
    while (i < n) {  
        aux1 = aux1 * aux2;  
        aux2 = aux2 + 1;  
        i = i + 1;  
    }  
    i = 0;  
}
```

# Fatores para análise de algoritmos



## Abordagem inicial (3)

Agora, as instruções, estas podem ser quantificadas (coluna “quantidade”).

- Utiliza-se o parâmetro “n” para indicar a quantidade de repetições;
- Utiliza-se o número de vezes quando a instruções ocorre apenas uma vez.

# Código fonte – Quantidade - Operações



## Código fonte

```
public void teste(int n){  
    int aux1=1;  
    int aux2=1;  
    int i=0;  
    while (i < n) {  
        aux1 = aux1 * aux2;  
        aux2 = aux2 + 1;  
        i = i + 1;  
    }  
    i = 0;  
}
```

## Quantidade

1  
1  
1  
n+1  
n  
n  
n  
1

## Operações

op1  
op1  
op1  
op4  
op1 e op2  
op1 e op3  
op1 e op3  
op1



## Abordagem inicial (4)

A partir das quantidades e tipos, uma expressão pode ser montada, para indicar a expectativa de tempo de execução.

- Veja a expressão  $T(n)$ , agrupando os termos relacionados com as operações.



# Código fonte – Quantidade - Operações



## Código fonte

```
public void teste(int n){  
    int aux1=1;  
    int aux2=1;  
    int i=0;  
    while (i < n) {  
        aux1 = aux1 * aux2;  
        aux2 = aux2 + 1;  
        i = i + 1;  
    }  
    i = 0;  
}
```

## Quantidade

1  
1  
1  
n+1  
n  
n  
n  
1

## Operações

op1  
op1  
op1  
op4  
op1 e op2  
op1 e op3  
op1 e op3  
op1

$$T(n) = 4 \text{ op1} + (n+1) \text{ op4} + 3n \text{ op1} + n \text{ op2} + 2n \text{ op3}$$

# Código Fonte – Quantidade - Operações



## Código fonte

```
public void teste(int n){  
    int aux1=1;  
    int aux2=1;  
    int i=0;  
    while (i < n) {  
        aux1 = aux1 * aux2;  
        aux2 = aux2 + 1;  
        i = i + 1;  
    }  
    i = 0;  
}
```

## Quantidade

1  
1  
1  
n+1  
n  
n  
n  
1

## Operações

op1  
op1  
op1  
op4  
op1 e op2  
op1 e op3  
op1 e op3  
op1

$$T(n) = 4 \text{ op1} + (n+1) \text{ op4} + 3n \text{ op1} + n \text{ op2} + 2n \text{ op3}$$

# Código fonte – Quantidade - Operações



## Código fonte

```
public void teste(int n){  
    int aux1=1;  
    int aux2=1;  
    int i=0;  
    while (i < n) {  
        aux1 = aux1 * aux2;  
        aux2 = aux2 + 1;  
        i = i + 1;  
    }  
    i = 0;  
}
```

## Quantidade

1  
1  
1  
n+1  
n  
n  
n  
1

## Operações

op1  
op1  
op1  
**op4**  
op1 e op2  
op1 e op3  
op1 e op3  
  
op1

$$T(n) = 4 \text{ op1} + (n+1) \text{ op4} + 3n \text{ op1} + n \text{ op2} + 2n \text{ op3}$$

# Código fonte – Quantidade - Operações



## Código fonte

```
public void teste(int n){  
    int aux1=1;  
    int aux2=1;  
    int i=0;  
    while (i < n) {  
        aux1 = aux1 * aux2;  
        aux2 = aux2 + 1;  
        i = i + 1;  
    }  
    i = 0;  
}
```

## Quantidade

1  
1  
1  
n+1  
n  
n  
n  
1

## Operações

op1  
op1  
op1  
op4  
op1 e op2  
op1 e op3  
op1 e op3  
op1

$$T(n) = 4 \text{ op1} + (n+1) \text{ op4} + \boxed{3n \text{ op1}} + n \text{ op2} + 2n \text{ op3}$$

# Código fonte – Quantidade -Operações



## Código fonte

```
public void teste(int n){  
    int aux1=1;  
    int aux2=1;  
    int i=0;  
    while (i < n) {  
        aux1 = aux1 * aux2;  
        aux2 = aux2 + 1;  
        i = i + 1;  
    }  
    i = 0;  
}
```

## Quantidade

1  
1  
1  
n+1  
n  
n  
n  
1

## Operações

op1  
op1  
op1  
op4  
op1 e op2  
op1 e op3  
op1 e op3  
op1

$$T(n) = 4 \text{ op1} + (n+1) \text{ op4} + 3n \text{ op1} + n \text{ op2} + 2n \text{ op3}$$

# Código fonte – Quantidade - Operações



## Código fonte

```
public void teste(int n){  
    int aux1=1;  
    int aux2=1;  
    int i=0;  
    while (i < n) {  
        aux1 = aux1 * aux2;  
        aux2 = aux2 + 1;  
        i = i + 1;  
    }  
    i = 0;  
}
```

## Quantidade

1  
1  
1  
n+1  
n  
n  
n  
1

## Operações

op1  
op1  
op1  
op4  
op1 e op2  
op1 e op3  
op1 e op3  
op1

$$T(n) = 4 \text{ op1} + (n+1) \text{ op4} + 3n \text{ op1} + n \text{ op2} + 2n \text{ op3}$$



## Abordagem inicial (5)

A partir da expressão obtida, retiram-se os termos que possuem pouca expressão no tempo de execução.

- O exemplo, apenas os termos associados ao valor de entrada “n” são importantes.



$$T(n) = 4 \text{ op1} + (n+1) \text{ op4} + 3n \text{ op1} + n \text{ op2} + 2n \text{ op3}$$

$$T(n) = 4 \text{ op1} + \text{op4} + n(3\text{op1} + \text{op2} + 2\text{op3} + \text{op4})$$

**Tempo dependente de “n”**



**$T(n) = 4 \text{ op1} + \text{op4} + n(3\text{op1} + \text{op2} + 2\text{op3} + \text{op4})$**   
**Tempo dependente de "n"**

**Análise da variação dos valores de "n":**

**a) "n" = 1**

**instruções individuais, linhas 2, 3, 4 e 10 : 4 instruções**  
**instruções afetadas pelo valor de "n", que estão nas linhas**  
**5, 6, 7 e 8: 7 instruções.**

**Instruções fora do laço : 36% do tempo de execução**

**Instruções dentro do laço: 67% do tempo de execução**

**b) "n" = 10,**

**instruções individuais, linhas 2, 3, 4 e 10 : 4 instruções**

**Instruções dentro do laço : 70 instruções.**

**Instruções dentro do laço: 94% do tempo de execução**

**c) "n" = 100**

**Instruções dentro do laço: 99,4% do tempo de execução**

# Fatores para análise de algoritmos

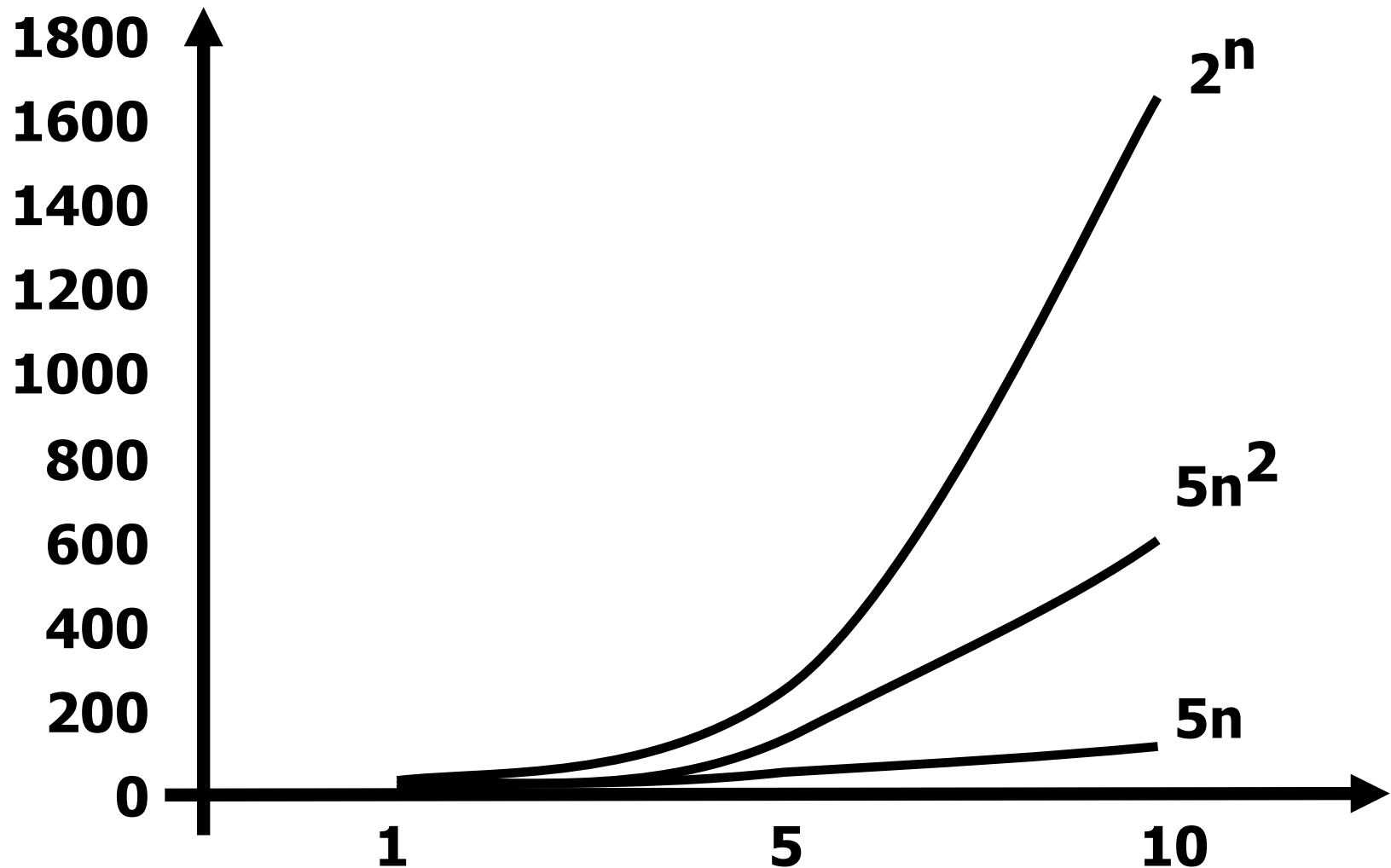


## Abordagem inicial (6)

Utilização do resultado obtido para avaliar uma tendência de crescimento e assim possibilitar comparações.

Observe as diferenças no crescimento do tempo, para os casos:  $T(n)=5n$ ,  $T(n)=5n^2$  e  $T(n)=2^n$

# Fatores para análise de algoritmos



Tamanho das entradas

## Análise do crescimento:

Variação de entrada para:

Função linear ( $T(n) = 5n$ )

Função quadrática ( $T(n) = 5n^2$ )

Função exponencial ( $T(n) = 2^n$ )

# Análise do crescimento:

Crescimento diferenciado de acordo com valores de entrada.

Os itens “a” e “b” indicam o ponto em que as funções demonstram resultados diferenciados da sua expectativa inicial

	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$5n$	5	10	15	20	25	30	35	40	45
$5n^2$	5	20	45	80	125	180	245	320	405
$2^n$	2	4	8	16	32	64	128	256	512

a)  $2^n > 5n$

b)  $2^n > 5n^2$

## Análise do crescimento:

Avaliação do valor de entrada ( $n$ ) supera os demais termos.

Quando  $n \rightarrow \infty$  diz-se análise do comportamento assintótico

- $f_{\text{algoritmo1}}(n) = 2n^2 + 5n$
- $f_{\text{algoritmo2}}(n) = 500n + 500$
- $f_{\text{algoritmo3}}(n) = 5n^n + 30$
- $f_{\text{algoritmo4}}(n) = 5n^n + 3000n$

# Análise assintótica



Consideram-se notações que identificam tendências de crescimento, utilizadas para comparação e avaliação.

Notações mais usadas:

ômega ( $\Omega$ ) – melhor caso

theta ( $\Theta$ ) – caso médio

O (ou “big O”) – pior caso

# Fatores para análise de algoritmos

