

**RESOLUÇÃO DOS EXERCÍCIOS PROPOSTOS – AULA 05**

**Resolução:** Individual;

**Prazo:** Até o início da próxima aula;

**Entrega:** Relatório, em PDF, contendo, obrigatoriamente: os códigos em Java experimentados; os cálculos elaborados; e os resultados obtidos;

**Instruções:** Efetue a **análise assintótica de funções** abaixo, utilizando os conceitos apresentados na respectiva aula.

**Exercícios:** De 1 à 12, a seguir:

1. Implementar, em Java, o algoritmo ***Insertion-Sort***;

```
public static void InsertionSort(int iVet[])
{
    int iA,iB;
    int iT;

    for(iA=1; iA < iVet.length; iA++)
    {
        iT=iVet[iA];
        iB=iA-1;
        while(iB >= 0 && iT < iVet[iB])
        {
            iVet[iB+1]=iVet[iB];
            iB--;
        }
        iVet[iB+1]=iT;
    }
}
```

2. Qual é a **Ordem de Complexidade** desse **Algoritmo**, considerando o pior caso? Não é necessário desenvolver a **Função de Complexidade**, deve-se, apenas, apresentar a **Ordem de Complexidade do Algoritmo**;

Dica: Estudar a implementação no capítulo 2 do livro do *Cormen*

$$O(n) = n^2$$

3. No algoritmo a seguir, informe a quantidade de vezes que a **Linha 1** será executada, em tempo de execução e em função de  $n$ .

```
import java.util.Scanner;

public class TarefaT3_01 {
    public static void main(String[] args) {
        Scanner in = new Scanner (System.in);
        int n = in.nextInt();
        System.out.println(Func(n));
        in.close();
    }
    public static int Func(int n) {
        int m = 0;
        for (int i=1; i <= n; i++)
            for (int j = 1; j <= n; j++ ) {
                m = m + 1;           // Linha 1
            }
        return m;
    }
}
```

$$\text{Para } n \text{ inteiro e } n \geq 0, f(n) = n^2$$

4. No algoritmo a seguir, informe a quantidade de vezes que a **Linha 1** será executada, em tempo de execução e em função de  $n$ .

```
import java.util.Scanner;

public class TarefaT3_02 {
    public static void main(String[] args) {
        Scanner in = new Scanner (System.in);
        int n = in.nextInt();
        System.out.println(Func(n));
        in.close();
    }
    public static int Func(int n) {
        int m = 0;
        for (int i=2; i < n; i++)
            for (int j = 2; j < n; j++ ) {
                m = m + 1; // Linha 1
            }
        return m;
    }
}
```

**Para  $n$  inteiro e  $n \geq 2$ ,  $f(n) = (n-2)^2$**

5. No algoritmo a seguir, informe a quantidade de vezes que a **Linha 1** será executada, em tempo de execução e em função de  $n$ .

```
import java.util.Scanner;

public class TarefaT3_03 {
    public static void main(String[] args) {
        Scanner in = new Scanner (System.in);
        int n = in.nextInt();
        System.out.println(Func(n));
        in.close();
    }
    public static int Func(int n) {
        int i = 4;
        int m = 0;
        while (i <= n) {
            m = m + 1; // Linha 1
            i = i + 2;
        }
        return m;
    }
}
```

**Para  $n$  inteiro e  $n \geq 2$ ,  $f(n) = ((n-2)/2)$**

6. No algoritmo a seguir, informe a quantidade de vezes que a **Linha 1** será executada, em tempo de execução e em função de  $n$ .

```
import java.util.Scanner;

public class TarefaT3_04 {
    public static void main(String[] args) {
        Scanner in = new Scanner (System.in);
        int n = in.nextInt();
        System.out.println(Func(n));
        in.close();
    }
    public static int Func(int n) {
        int i = 1;
        int m = 0;
        while (i <= n) {
            m = m + 1; // Linha 1
            i = i * 2;
        }
        return m;
    }
}
```

**Para  $n$  inteiro e  $n > 0$ ,  $f(n) = (\text{floor}) (\log_2(n)) + 1$**

7. No algoritmo a seguir, informe a quantidade de vezes que a **Linha 1** será executada, em tempo de execução e em função de  $n$ .

```
import java.util.Scanner;

public class TarefaT3_05 {
    public static void main(String[] args) {
        Scanner in = new Scanner (System.in);
        int n = in.nextInt();
        System.out.println(Func(n));
        in.close();
    }
    public static int Func(int n) {
        int m = 0;
        for (int i=1; i <= n; i++)
            for (int j = i; j <= n; j++ ) {
                m = m + 1; // Linha 1
            }
        return m;
    }
}
```

**Para  $n$  inteiro e  $n > 0$ ,  $f(n) = \sum n$ , para  $n=0$  até  $n$**

8. Supondo-se que se está comparando implementações de ordenação por inserção e ordenação por intercalação na mesma máquina. Para entradas de tamanho  $n$ , a ordenação por inserção é executada  $8n^2$  etapas, enquanto a ordenação por intercalação é executada em  $64n \ln n$  etapas. Para que valores de  $n$  a ordenação por inserção supera a ordenação por intercalação?

$n$	Inserção	Intercalação
	$8n^2$	$64n \ln n$
	$n^2$	$n$
0	0	0
1	1	1
2	4	2
3	9	3
:	:	:

**Resposta:** Para valores de  $n \geq 2$ .

9. Qual é o menor valor de  $n$  tal que um algoritmo cujo tempo de execução é  $100n^2$  funciona mais rápido que um algoritmo cujo tempo de execução é  $2^n$  na mesma máquina?

$n$	$100n^2$	$2^n$
	$n^2$	$2^n$
0	0	1
1	1	2
2	4	4
3	9	8
4	16	16
:	:	:

**Resposta:** Para valores de  $n \leq 1$ .

10. Considere dois algoritmos A e B com complexidades respectivamente iguais a  $128n^2$  e  $4n^3$ . Qual o maior valor de  $n$ , para o qual o algoritmo B é mais eficiente que o algoritmo A?

$n$	A	B
	$128n^2$	$4n^3$
	$n^2$	$n^3$
0	0	0
1	1	1
2	4	8
3	9	27
:	:	:

**Resposta:** Não há valores para  $n$  em que o algoritmo B é mais eficiente que o algoritmo A.

11. Considere dois computadores C1 e C2 que executam  $10^8$  e  $10^{10}$  operações por segundo e dois algoritmos de ordenação A e B que necessitam  $5n^2$  e  $40n \log_{10} n$  operações com entrada de tamanho  $n$ , respectivamente. Qual o tempo de execução de cada algoritmo em cada um dos computadores C1 e C2 para ordenar  $10^8$  elementos?

<u>C1(op/s)</u>	<u>C2(op/s)</u>
$10^8$	$10^{10}$
$10^8$	$100 \times 10^8$
$10^8$	$100 \times C1$

<u>A(op)</u>	<u>B(op)</u>
$5n^2$	$40n \log_{10} n$
$n^2$	$n$

**Resposta:**

<u>Op</u>	<u>A</u>		<u>B</u>	
	$n^2(op)$	$n^2(op)$	$n(op)$	$n(op)$
	$C1(10^8 op/s)$	$C2(100 \times 10^8 op/s)$	$C1(10^8 op/s)$	$C2(100 \times 10^8 op/s)$
$10^8$	$10^8 s$	$10^8/100 s = 10^6 s$	$1 s$	$1/100 s = 10^{-2} s$

12. Um algoritmo tem complexidade  $2^n$ . Num certo computador, num tempo  $t$ , o algoritmo resolve um problema de tamanho 25. Imagine, agora, que se tenha disponível um computador 100 vezes mais rápido. Qual o tamanho máximo de problema que o mesmo algoritmo resolve no mesmo tempo  $t$  no computador mais rápido?

Complexidade do algoritmo:  $2^n$

C1  $\rightarrow n = 25 \rightarrow op = 2^{25}$  operações  
 C2 (100 x C1)  $\rightarrow op = 2^{25} \times 100 \rightarrow n = \log_2(op) \rightarrow n = 31,64$

**Resposta:** O tamanho máximo do problema que o mesmo algoritmo resolve no mesmo tempo  $t$  para o computador 100 vezes mais rápido é  $n = 31$ .