## **Estrutura de Dados**

Adrian G. S. B. Colombo Pesquisar sobre o Grande Theta e sobre o Grande Ômega

Grande Theta é uma notação matemática padrão que mostra a eficiência de um algoritmo no pior cenário em relação ao seu tamanho de entrada. Para medir a eficiência de um algoritmo, é necessárias duas coisas: complexidade de tempo e complexidade espacial. A notação Grande Theta captura o limite superior para mostrar quanto tempo ou espaço um algoritmo exigiria no pior cenário à medida que o tamanho da entrada aumenta. Geralmente é escrito como:

$$F(n) = O(tamanhoDeEntrada)$$

A complexidade de tempo é determinada levando-se em consideração dois fatores: o tamanho da entrada e a solução do algoritmo.

## **Exemplo:**

1.	#include <iostream></iostream>
2.	using namespace std;
3.	
4.	int main() {
5.	int sum = 0;
6.	for (int i=0;i<5;i++){
7.	sum = sum+i;
8.	}
9.	cout << "Sum = " << sum;
10.	return 0;
11.	}

Lista de todas as instruções junto com sua contagem de execução:

Operações	Número de Execuções
int sum = 0	1
for (int i=0;i<5;i++)	6
sum = sum+i	5
cout << "Sum = " << sum	1
return 0	1

## Cálculo:

$$1 + 6 + 5 + 1 + 1$$

Generalizando esta notação em termos de tamanho de entrada (n) forma esta expressão:

$$=> 1 + (n+1) + n + 1 + 1 = > 1 + (n+1) + n + 1 + 1$$

Após simplificar a expressão acima, a complexidade de tempo final é:

$$2n + 42n + 4$$

## Como estima a notação Grande Theta de um algoritmo?

Para encontrar a notação Grande Theta, é necessário seguir duas etapas: descarte as constantes principais e ignore os termos de ordem inferior. Depois de realizar as duas etapas na complexidade de tempo, pode estimar a notação Grande Theta como:

$$=> 2n + 4 => 2n + 4_{-} => n + 4 => n + 4 => n => n => 0(n) => 0(n)$$

Lista de complexidades Grande Theta classificadas em ordem crescente:

Constante um número constante de operações

Logarítmica  $\log n$ Linear nQuadrática  $n^2$ Cúbica  $n^3$ 

Polinomial  $n^k$ , onde k é uma constante

Exponencial e

Semelhante à notação Grande Theta, a notação Grande Ômega é usada para descrever o desempenho ou a complexidade de um algoritmo. Se um tempo de execução é  $\Omega(f(n))$ , então para n grande o suficiente, o tempo de execução é pelo menos  $k \cdot f(n)$  para alguma constante k. Veja como pensar em um tempo de execução que é  $\Omega(f(n))$ :

O tempo de execução é Grande Ômega de f(n). Usa a notação Grande Ômega para limites inferiores assintóticos, uma vez que limita o crescimento do tempo de execução a partir de baixo para tamanhos de entrada grandes o suficiente.

A diferença entre a notação Grande Theta e a notação Grande Ômega, é que Grande Theta é usado para descrever o tempo de execução do pior caso para um algoritmo. Mas, a notação Grande Ômega, por outro lado, é usada para descrever o melhor caso de tempo de execução para um determinado algoritmo.