

## Complexity Analysis

### US08

#### Função readBooFile

Leitura de linhas do arquivo:

- Complexidade:  $O(L)$ , onde  $L$  é o número de linhas no arquivo.

Mapeamento de Operações e Materiais:

- Cada linha pode criar ou acessar nós no mapa nodeMap usando `computeIfAbsent`, que tem complexidade  $O(1)$

Suboperações e Materiais:

- A função `parseSubOperationsAndMaterials` analisa suboperações e materiais presentes na linha.
- Se houver  $k$  suboperações ou materiais, a análise é  $O(k)$ .

#### Complexidade total:

- $O(L \cdot k)$

#### Método da Classe Tree

Método `FillMaterialBST`

Este método percorre todos os nós da árvore e insere materiais na árvore binária de busca.

Percorrer a árvore:

- Complexidade:  $O(N)$ , onde  $N$  é o número total de nós na árvore.

Inserção em `MaterialBST`:

- A inserção tem complexidade  $O(\log M)$ , onde  $M$  é o número de materiais.

#### Complexidade total:

- $O(N) + O(M \cdot \log M)$

$M$ - número de materiais

#### Método `FillNameMap`

Este método percorre todos os nós da árvore e armazena-os num mapa de nomes.

Componentes principais:

Percorrer a árvore:

- Cada nó é visitado uma vez:  $O(N)$ .

Inserção no nameMap:

- $O(1)$

**Complexidade total:**

- $O(N)$

### **Complexidade Geral do Sistema**

Construção da árvore :

- $O(L \cdot k)$

Preenchimento de MaterialBST:

- $O(N) + O(M \cdot \log M)$

Preenchimento de nameMap:

- $O(N)$

**Complexidade Total-**  $O(L \cdot k) + O(N) + O(M \cdot \log M)$

### **US10**

**A função insert insere um material na BST com base na quantidade.**

Percorre a árvore comparando a quantidade do material com a quantidade do nó atual:

- Se menor, vai para a esquerda.
- Se maior, vai para a direita.
- Se igual, adiciona o material à lista de materiais do nó atual.

A profundidade é  $O(\log N)$ .

### **Listagem em ordem crescente ou decrescente**

A função `getMaterialsInOrder` usa dois métodos auxiliares:

- `inOrder`: Percorre a árvore em ordem crescente.
- `reverseInOrder`: Percorre a árvore em ordem decrescente.

O custo de visitar todos os nós da árvore é proporcional ao número total de nós  $N$ .

### **Complexidade de Listagem:**

- $O(N)$

### **Complexidade Total**

Inserção de  $N$  materiais na árvore

**$O(N \cdot \log(N))$**