# Case - Otimização de logística portuária

**Prof- Alexandre Montanha** 



Diego Vinicius - 12523158675 Jhonattan Mariano - 824120739 João Gobbi - 824145710 Matheus Yusuke - 825146805 Nicolas Trindade - 824135758

Estrutura de Dados e Análise de Algoritmos

3-Semestre/2025

# Descrição do Problema:

Você é responsável por projetar um algoritmo que otimiza o descarregamento de containers de um navio para armazéns e posterior transporte por caminhões. Cada container possui um volume conhecido, porém os volumes são variados.

## Seu algoritmo deve receber como entrada:

- Uma lista com os volumes dos containers a serem descarregados.
- A capacidade fixa de armazenamento dos armazéns (Carga X).
- A capacidade fixa de transporte dos caminhões (Carga Y).

# O objetivo é calcular:

- O número mínimo de armazéns necessários para armazenar todos os containers.
- O número mínimo de caminhões necessários para transportar a carga total armazenada.

1- **Identificação da complexidade do problema**: Classifique o problema em P, NP e NP-Completo, explicando sua decisão com argumentos teóricos.

#### **Classe: NP-Completo**

O problema de alocação dos containers nos armazéns corresponde ao conhecido Bin Packing Problem, uma variação do problema da mochila. Esse problema é **NP-Completo**, pois:

Está na classe NP: uma solução pode ser verificada

É tão difícil quanto qualquer outro problema em **NP** (se resolvêssemos isso eficientemente, poderíamos resolver outros problemas **NP** rapidamente também).

Embora a segunda parte do problema (dividir as cargas dos armazéns para os caminhões) pareça simples, ela também representa um segundo nível de empacotamento, o que a torna equivalente em complexidade.

Portanto, o problema geral proposto (minimizar armazéns e caminhões com restrições de capacidade) é corretamente classificado como **NP-Completo**.

2. **Estratégias de resolução sugeridas**: Indique qual técnica algorítmica é mais apropriada para resolver o problema (programação dinâmica, gulosa, força bruta, etc.) e justifique brevemente sua escolha.

Utilizamos uma estratégia gulosa baseada no algoritmo **First Fit Decreasing (FFD)** para a alocação dos containers nos armazéns e também para a distribuição dos armazéns nos caminhões.

Como o problema é NP-Completo, algoritmos exatos são inviáveis para grandes volumes de dados. Por isso, usamos heurísticas que encontram soluções boas rapidamente.

#### Containers → Armazéns:

Ordenamos os containers do maior para o menor volume e os alocamos no primeiro armazém onde ainda couber (First Fit Decreasing).

#### Armazéns → Caminhões:

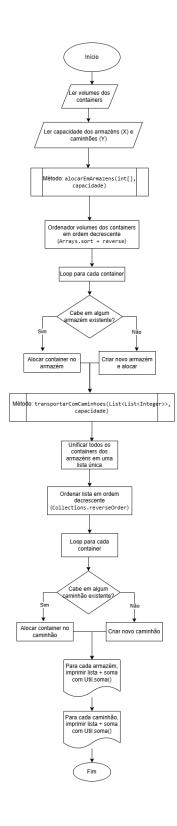
Aplicamos a mesma lógica: Ordenamos os containers do maior para o menor volume, e em ordem alocamos no primeiro caminhão disponível com espaço restante. Se não houver, abrimos um novo caminhão.

Essa abordagem mantém o algoritmo rápido e eficiente, com complexidade O(n log n) por causa da ordenação, e oferece soluções com boa qualidade para o problema.

# **3- Desenvolvimento do algoritmo**: Linguagem escolhida: Java

**Github:** https://github.com/Japu431/Algoritmos-e-Estruturas-de-Dados

## Fluxograma:



#### Arquivo Main.java:

```
☑ Main.java ×
    package a3_estrutura_de_dados;
   // Entrada dos volumes
System.out.println("Digite os volumes dos containers:");
String[] entrada = scanner.nextLine().split(" ");
int[] containers = new int[entrada.length];
for (int i = 0; i < entrada.length; i++) {
    containers[i] = Integer.parseInt(entrada[i]);
}</pre>
                           // Lapacidade dos acmaréns e caminhães
System.out.print("Capacidade de cada armazém (X): ");
int capacidadeArmazem = scanner.nextInt();
                           System.out.print("Capacidade de cada caminhão (Y): ");
int capacidadeCaminhao = scanner.nextInt();
                           // REGGESSAUEALEQ
List<List<Integer>> armazens = Logistica.alocarEmArmazens(containers, capacidadeArmazem);
List<List<Integer>> caminhoes = Logistica.transportarComCaminhoes(armazens, capacidadeCaminhao);
                           // &aida dos acmazêna
int totalArmazens = 0;
System.out.println("\NNumero minimo de armazéns necessarios: " + armazens.size());
for (int i = 0; i < armazens.size(); i++) {
    List<Integer> a = armazens.get(i);
    int roma = Util soma(a);
                                     int soma = Util.soma(a);
totalArmazens += soma;
System.out.println("Armazém " + (i + 1) + ": " + a + " => " + soma + "m³");
                           // Saida dos caminhões
int totalCaminhoes = 0;
System.out.println("\nNumero minimo de caminhões necessarios: " + caminhoes.size());
for (int i = 0; i < caminhoes.size(); i++) {
    List<Integer> c = caminhoes.get(i);
    int soma = Util.soma(c);
    totalCaminhoes += soma;
    System.out.println("Caminhão " + (i + 1) + ": " + c + " => " + soma + "m³");
}
                            }
System.out.println("Total transportado: " + totalCaminhoes + "m³");
```

#### Arquivo Logistica.java

```
1 package a3_estrutura_de_dados;
2 import java.util.*;
        public static List<List<Integer>> alocarEmArmazens(int[] containers, int capacidade) {
            List<List<Integer>> armazens = new ArrayList<>();
List<Integer> capacidades = new ArrayList<>();
             for (int i = containers.length - 1; i >= 0; i--) {
                 int volume = containers[i];
                 boolean alocado = false;
                 for (int j = 0; j < armazens.size(); j++) {
                     if (capacidades.get(j) + volume <= capacidade) {</pre>
                         armazens.get(j).add(volume);
                          capacidades.set(j, capacidades.get(j) + volume);
                 if (!alocado) {
                     List<Integer> novo = new ArrayList<>();
                     novo.add(volume);
                     armazens.add(novo);
                     capacidades.add(volume);
             return armazens;
```

```
// Iransporte respeitande containers indivisiveis
public static ListKlistKInteger>> transportarComCaminhoes(ListKListKInteger>> armazens, int capCaminhao) {
    ListKInteger> todosContainers = new ArrayList(>();
    for (ListKInteger>> caminhoes = new ArrayList(>();
    ListKlistKInteger>> caminhoes = new ArrayList(>();
    ListKInteger> capacidades = new ArrayList(>();
    listKInteger> capacidades = new ArrayList(>();

for (int container : todosContainers) {
    boolean alocade = false;
    for (int i = 0; i < caminhoes.size(); i++) {
        if (capacidades.get(i) + container <= capCaminhao) {
            caminhoes.get(i).add(container);
            capacidades.get(i, capacidades.get(i) + container);
            alocado = true;
            break;
        }
    }
    if (!alocado) {
        ListKInteger> novo = new ArrayList(>();
            novo.add(container);
            caminhoes.add(novo);
            capacidades.add(container);
        }
    return caminhoes;
}
```

#### Arquivo Util.java

## Programa em execução:

Dados de entrada:

• **Containers com volumes:** [40, 50, 60, 20, 30, 80, 70]

• Capacidade do armazém: 100

• Capacidade dos caminhões: 150

#### Saida:

Numero minimo de armazens necessarios: 4 Numero minimo de Caminhões necessarios: 3

**Armazém 1:** [80, 20] => 100m<sup>3</sup> **Caminhão 1:** [80, 70] => 150m<sup>3</sup>

**Armazém 2:**  $[70, 30] \Rightarrow 100 \text{m}^3$  **Caminhão 2:**  $[60, 50, 40] \Rightarrow 150 \text{m}^3$ 

**Armazém 3:**  $[60, 40] \Rightarrow 100 \text{m}^3$  **Caminhão 3:**  $[30, 20] \Rightarrow 50 \text{m}^3$ 

Armazém 4: [50] => 50m<sup>3</sup> Total transportado: 350m<sup>3</sup>

Total armazenado: 350m<sup>3</sup>

# 4- Análise da complexidade: Utilizamos o Algoritmo Guloso de Aproximação — First Fit Decreasing (FFD)

Nosso algoritmo possui duas etapas principais:

- Alocação dos containers nos armazéns
- Distribuição dos armazéns para os caminhões

Em ambas as etapas, aplicamos o algoritmo **First Fit Decreasing (FFD)**, uma heurística gulosa, que exige ordenação e uma varredura sequencial com decisões locais.

Vamos analisar a complexidade de cada etapa usando **notação Big-O**:

Alocação dos containers nos armazéns (First Fit Decreasing)

#### Ordenação dos containers:

Usamos Arrays.sort() seguido de inversão manual para obter ordem decrescente. Isso tem custo de:

O(n log n) (para ordenar n containers)

#### Distribuição dos containers:

Para cada container, percorremos no pior caso todos os armazéns já criados para tentar alocar. No pior cenário (container por armazém), teremos no máximo n armazéns. Isso resulta em:  $O(n^2)$  (para alocar os n containers em armazéns)

#### Total para esta etapa:

 $O(n \log n + n^2) \rightarrow O(n^2)$ 

#### Alocação dos containers nos caminhões (First Fit Decreasing)

- m armazéns foram gerados na etapa anterior.
- Calculo do volume de cada armazém:

O(m)

- Ordenação dos armazéns por volume (decrescente):

O(m log m)

- Aplicação do First Fit Decreasing:

Cada armazém é alocado no primeiro caminhão com espaço suficiente.

No pior caso, percorre todos os caminhões abertos  $\rightarrow O(m^2)$ 

#### Total para esta etapa:

 $O(m log m + m^2) \rightarrow O(m^2)$ 

#### Conclusão:

Etapa	Complexidade
Ordenar containers	O(n log n)
Alocar containers (First Fit)	O(n²)
Ordenar armazéns	O(m log m)
Alocar em caminhões (First Fit)	O(m²)

Ambas as fases do algoritmo utilizam o First Fit Decreasing (FFD), uma heurística gulosa que realiza uma ordenação inicial seguida de alocação sequencial.

A primeira fase (containers  $\rightarrow$  armazéns) e a segunda fase (armazéns  $\rightarrow$  caminhões) possuem a mesma estrutura de custo: **ordenar (O(n log n))** + **alocar (O(n²))**, resultando em **complexidade final O(n²)**.

A escolha dessa estratégia permite um bom equilíbrio entre desempenho e simplicidade, sendo eficaz para problemas práticos de logística.