

ESCOLA SUPERIOR DE TECNOLOGIA E GESTÃO

Análise Algorítmica e Otimização

UFLP – Problema de localização de instalações sem restrições de capacidade

**Guilherme Francisco Mieiro – 8180148** 

### Índice

Índice		2
Índice	de Figuras	3
Índice	de Tabelas	5
Lista d	de Siglas e Acrónimos	6
1. lr	ntrodução	7
1.1	Contextualização	7
1.2	Apresentação do Caso de Estudo	7
1.3	Motivação e Objetivos	8
1.4	Estrutura do Relatório	8
2. F	Pesquisa bibliográfica sobre o Problema de Localização de Instalações sem Restriç	ões
de Cap	pacidade	9
3. F	Recolha de Dados	. 11
3.1	Classe WarehouseLocation	. 11
3.2	Classe Customer	. 12
3.2	Classe ProblemScenario	. 13
3.2	Classe ProblemScenarios	. 15
3.2	Classe Logger	. 17
4. Ir	mplementação de algoritmos para a resolução do Problema de Localização	de
Instala	ções sem Restrições de Capacidade	. 18
4.1	Algoritmo Genético	. 18
4.2	Algoritmo Greedy (ou Ganancioso)	. 29
4.3	Algoritmo Simulated Annealing	. 34
5. A	Análise do desempenho dos algoritmos implementados	. 41
6. C	Conclusões e Trabalho Futuro	. 45
Referê	ancias WWW	45

## **Índice de Figuras**

Figura 1 - Classe WarehouseLocation	11
Figura 2 - Classe <i>Customer</i>	12
Figura 3 - Classe <i>ProblemScenario</i>	13
Figura 4 - Método responsável por ler os dados relativos a um problema de um ficheiro	14
Figura 5 - Classe <i>ProblemScenarios</i>	15
Figura 6 - Método responsável por ler todos os cenários de um dado diretório	16
Figura 7 - Classe <i>Logger</i>	17
Figura 8 - Ilustração do Processo de Evolução	19
Figura 9 - Inicialização de Variáveis e Hiper Parâmetros	20
Figura 10 - Métodos Construtores	20
Figura 11 - Método para definir o cenário (definir os dados do problema), métodos de aces	sso e
método auxiliar para fazer uma deep copy de um cromossoma	21
Figura 12 - Métodos para gerar respetivamente 1 cromossoma, 1 solução e X soluções	
aleatórias	21
Figura 13 - Método para calcular o custo da solução atual (calcular o fitness) (Função de	
Avaliação)	22
Figura 14 - Método para calcular o custo de cada uma das soluções de uma lista de soluç	ões
	22
Figura 15 - Método para efetuar a seleção das X melhores soluções (as com o menor custo	). 23
Figura 16 - Método para efetuar o cruzamento entre 2 soluções	24
Figura 17 - Método para efetuar o cruzamento entre as soluções de uma lista à exceção de	γ
"elites" (não queremos destruir as nossas melhores soluções) até atingir uma popul	ação
de X soluções	24
Figura 18 - Método auxiliar que decide se dada a probabilidade de um evento acontecer (a	
mutação), ele acontece ou não	25
Figura 19 - Métodos que efetuam a mutação de 1 gene, 1 cromossoma e uma solução	
respetivamente	25
Figura 20 - Método que efetua mutações nas soluções de uma lista à exceção das Y melho	ores
soluções (as "elites") até atingir uma população de X soluções	26
Figura 21 - Implementação dos métodos co <i>mpareT</i> o e toString	26
Figura 22 - Método que efetua o ciclo de evolução (população inicial, seleção, cruzament	ο,
mutação, repetição) até que um dos critérios de paragem seja atingido, retornando a	I
melhor solução encontrada	27
Figura 23 - Execução do algoritmo genético	28
Figura 24 - Output do algoritmo genético	28
Figura 25 - Inicialização de Variáveis e Hiper Parâmetros	30

Figura 26 - Métodos Construtores30
Figura 27 - Método para definir o cenário (definir os dados do problema), métodos de acesso e
método auxiliar para fazer uma deep copy da solutionArray30
Figura 28 - Método para calcular o custo da solução atual (igual à função fitness do algoritmo
genético)31
Figura 29 - Implementação do método to String
Figura 30 - Método que iterativamente efetua a escolha <i>greedy</i> construindo assim a solução32
Figura 31 - Execução do algoritmo greedy
Figura 32 - Output do algoritmo greedy
Figura 33 - Inicialização de Variáveis e Hiper Parâmetros
Figura 34 - Métodos Construtores
Figura 35 - Método para definir o cenário (definir os dados do problema), métodos de acesso e
método auxiliar para fazer uma deep copy de um StateArray36
Figura 36 - Método para gerar 1 <i>StateArray</i> aleatório (para quando não existe solução inicial) 36
Figura 37 - Método para calcular o custo da solução atual (semelhante à solução fitness do
algoritmo genético)37
Figura 38 - Método auxiliar que decide se dada a probabilidade de um evento acontecer (a
perturbação de um elo individual do <i>StateArray</i> ), ele acontece ou não
Figura 39 - Métodos que efetuam a perturbação de 1 elo de um <i>StateArray</i> , de 1 <i>StateArray</i> e
de uma solução respetivamente38
Figura 40 - Implementação do método to String
Figura 41 - Método que iterativamente efetua a perturbações e decide aceita-las ou não
construindo assim a solução39
Figura 42 - Execução do algoritmo Simulated Annealing
Figura 43 - Output do algoritmo Simulated Annealing

## Índice de Tabelas

Tabela 1 - Siglas e Acrónimos	6
Tabela 2 - Desempenho do Algoritmo Genético	41
Tabela 3 - Desempenho do Algoritmo <i>Greedy</i>	42
Tabela 4 - Desempenho do Algoritmo Simulated Annealing	43

## Lista de Siglas e Acrónimos

Sigla	Significado
FLP	Facility Location Problem
UFLP	Uncapacitated Facility Location Problem

Tabela 1 - Siglas e Acrónimos

#### 1. Introdução

#### 1.1 Contextualização

Este trabalho foi realizado no âmbito da disciplina de Analise Algorítmica e Otimização e tem como objetivo a implementação prática de alguns algoritmos heurísticos estudados nas aulas com vista à resolução do problema de localização de instalações sem restrições de capacidade (UFLP).

#### 1.2 Apresentação do Caso de Estudo

O Problema de "Localização de Instalações sem Restrições de Capacidade" (UFLP, do inglês *Uncapacitated Facility Location Problem*) é uma simplificação do problema original "Problema de Localização de Instalações" (FLP), que surgiu naturalmente das necessidades práticas na área de logística e gestão de operações durante as décadas de 1950 e 1960 e foi formalizado ao longo do tempo na pesquisa operacional e ciência da computação.

Este é um problema clássico de otimização combinatória na área de pesquisa operacional.

Neste problema, havendo instalações cuja abertura tem um custo fixo e havendo clientes cuja procura precisa ser satisfeita tendo assim um custo de alocação (custo de transporte) dessa procura à instalação mais próxima, o objetivo é determinar a localização de um conjunto de facilidades (ou instalações) de forma a atender a toda a procura de todos os clientes minimizando o custo total.

#### 1.3 Motivação e Objetivos

O problema de localização de instalações sem restrições de capacidade é um problema de natureza combinatória do tipo NP-Difícil, isto significa que a sua resolução se torna exponencialmente mais complicada à medida que o número de instalações e clientes aumenta, tornando assim para este tipo de problema o uso de algoritmos exatos pouco adequado (principalmente para instâncias maiores).

Em vez disso, é sugerido o uso de algoritmos heurísticos que embora nem sempre consigam obter a solução ótima, num menor espaço de tempo e com um menor custo de recursos computacionais consequem obter uma solução "boa o suficiente".

#### 1.4 Estrutura do Relatório

Este relatório está dividido em 6 partes.

- Na primeira é feita a introdução ao tema, contextualização e apresentação das motivações e objetivos do trabalho.
- Na segunda é apresentada uma descrição mais detalhada do problema a abordar (o problema de localização de instalações sem restrições de capacidade) bem como as suas origens e aplicações.
- Na terceira é mostrada como foi efetuada a recolha de dados a utilizar nos algoritmos heurísticos.
- Na quarta é mostrada como foi efetuada a implementação dos diversos algoritmos heurísticos.
- Na quinta é feita uma analise sobre o desempenho dos diversos algoritmos heurísticos bem como uma reflexão dos mesmos.
- Na sexta é efetuada uma reflexão sobre o trabalho, pontos fortes e passíveis de serem melhorados, bem como trabalhos futuros.

## 2. Pesquisa bibliográfica sobre o Problema de Localização de Instalações sem Restrições de Capacidade

O **Problema de Localização de Facilidades Não-Capacitado** (UFLP) não é atribuído a um único inventor ou pesquisador, mas é um problema que emergiu naturalmente a partir das necessidades práticas na área de logística e gestão de operações e foi formalizado ao longo do tempo na pesquisa operacional e ciência da computação.

#### **Origem e Desenvolvimento**

- Décadas de 1950 e 1960: O UFLP e problemas relacionados começaram a ganhar formalização e estudo sistemático durante este período, com o crescimento da pesquisa em otimização e teoria dos grafos. Pesquisadores como *Tjalling Koopmans* e *Martin Beckmann* exploraram problemas de localização e distribuição em contextos econômicos e logísticos.
- 1970s: O problema ganhou mais formalismo matemático e foi amplamente estudado como um problema de otimização combinatória. Livros e artigos sobre pesquisa operacional começaram a incluir versões do problema de localização de facilidades.
- Desenvolvimento Teórico: O problema está intimamente ligado à teoria de programação linear inteira e combinatória, com contribuições importantes de muitos pesquisadores ao longo das décadas, como George Dantzig, Richard M. Karp, e Jack Edmonds, que trabalharam em algoritmos e técnicas de otimização relevantes.

#### Descrição do Problema

No UFLP, existem as seguintes entidades:

- Clientes: Um conjunto de clientes, cada um com uma demanda (procura) específica que deve ser atendida por uma das facilidades.
- Facilidades: Um conjunto de possíveis localizações para as facilidades, cada uma com um custo fixo de abertura e operação.
- Custo de Transporte (ou de alocação): O custo associado ao atendimento de cada cliente por uma determinada facilidade, geralmente relacionado à distância entre eles.

#### Objetivo

O objetivo do UFLP é decidir:

- 1. Quais facilidades abrir: Selecionar as localizações que devem ser usadas.
- Como atender os clientes: Atribuir cada cliente à facilidade que minimiza o custo total, levando em consideração tanto o custo fixo de abertura das facilidades quanto os custos variáveis de transporte.

#### Formulação Matemática

O problema pode ser formulado como um programa linear inteiro, onde:

- Variáveis binárias indicam se uma facilidade é aberta ou não.
- Variáveis binárias adicionais indicam se um cliente é atendido por uma facilidade específica.

#### **Aplicações**

O UFLP tem inúmeras aplicações práticas, como:

- Localização de armazéns: Decidir onde construir armazéns para minimizar os custos de distribuição.
- Planejamento de redes de serviços: Como decidir onde instalar centros de atendimento ao cliente ou filiais de um banco.
- Gestão de cadeia de suprimentos: Otimizar a localização de centros de distribuição para minimizar os custos de transporte e operação.

#### Soluções

Devido à sua complexidade, o UFLP é um problema NP-difícil, o que significa que soluções exatas podem ser computacionalmente inviáveis para instâncias grandes. Portanto, métodos heurísticos e meta heurísticos, como algoritmos genéticos, simulated annealing, e algoritmos de colônia de formigas, são frequentemente usados para encontrar soluções aproximadas de alta qualidade em tempo razoável.

#### 3. Recolha de Dados

Com vista a fornecer dados ilustrativos do problema aos algoritmos heurísticos é primeiro necessário lê-los dos ficheiros facultados pela professora e carregar os mesmos para memória.

Para isso, foram desenvolvidas algumas classes e métodos auxiliares.

#### 3.1 Classe WarehouseLocation

Esta classe tem como objetivo ilustrar e armazenar uma instalação. Para além dos parâmetros e métodos construtores, apenas possui métodos de acesso.

```
J WarehouseLocation.java ×
src > main > java > Classes > J WarehouseLocation.java

public class WarehouseLocation {
    private int i;
    private int capacity;
    private double fixedCost;

public WarehouseLocation(int i, int capacity, double fixedCost) {
    this.i = i;
    this.capacity = capacity;
    this.fixedCost = fixedCost;
}

//Method to make a deep copy of the given warehouseLocation public WarehouseLocation(WarehouseLocation warehouseLocationToDeepCopy)
    this.i = warehouseLocationToDeepCopy.getI();
    this.capacity = warehouseLocationToDeepCopy.getFixedCost();
    this.fixedCost = warehouseLocationToDeepCopy.getFixedCost();
}
```

Figura 1 - Classe WarehouseLocation

#### 3.2 Classe Customer

Esta classe tem como objetivo ilustrar e armazenar um cliente. Para além dos parâmetros e métodos construtores, apenas possui métodos de acesso.

```
J Customer.java ●
src > main > java > Classes > J Customer.java
      public class Customer {
          private int j;
          private int demand;
          private Map<Integer, Double> costOfAllocation; // i from warehouse, cost
          public Customer(int j, int demand) {
              this.j = j;
              this.demand = demand;
              this.costOfAllocation = new HashMap<Integer, Double>();
          public Customer(int j, int demand, Map<Integer, Double> costOfAllocation) {
               this.j = j;
               this.demand = demand;
              this.costOfAllocation = new HashMap<Integer, Double>();
              this.costOfAllocation.putAll(costOfAllocation);
           //Constructor to make deep copy
          public Customer(Customer customerToDeepCopy) {
              this.j = customerToDeepCopy.j;
              this.demand = customerToDeepCopy.demand;
               this.costOfAllocation = new HashMap<Integer, Double>();
               this.costOfAllocation.putAll(customerToDeepCopy.getCostOfAllocation());
```

Figura 2 - Classe Customer

#### 3.2 Classe ProblemScenario

Esta classe tem como objetivo ilustrar e armazenar um cenário, isto é, um problema com o seu nome, localizações, clientes e custo ótimo. Para além dos parâmetros e métodos construtores, possui métodos de acesso e um método para dado o caminho de um ficheiro, ler os valores relativos ao problema desse ficheiro ficando assim com os mesmos carregados em memória, passíveis de serem usados pelos algoritmos heurísticos.

```
J ProblemScenario.java •
      public class ProblemScenario {
           private String name;
          private WarehouseLocation[] warehouseLocations;
          private Customer[] customers;
           private double optimalSolutionValue;
           public ProblemScenario(ProblemScenario problemScenarioToDeepCopy) {
               this.name = problemScenarioToDeepCopy.getName();
               this. warehouse Locations = new \ Warehouse Location [problem Scenario To Deep Copy. getWarehouse Locations(). length]; \\
               for (int i = 0; i < problemScenarioToDeepCopy.getWarehouseLocations().length; i++) {
                    this. ware house Locations [i] = \verb|new| Warehouse Location(problem Scenario To Deep Copy. getWarehouse Locations()[i]); \\
               this.customers = new Customer[problemScenarioToDeepCopy.getCustomers().length];
               for (int i = 0; i < problemScenarioToDeepCopy.getCustomers().length; i++) {
    this.customers[i] = new Customer(problemScenarioToDeepCopy.getCustomers()[i]);
           public ProblemScenario(String scenarioFileName, double optimalSolutionValue) {
               this.name = scenarioFileName;
                this.optimalSolutionValue = optimalSolutionValue;
           public ProblemScenario() {
```

Figura 3 - Classe ProblemScenario

#### Ler cenário de um ficheiro

```
ublic void ReadScenarioFromFile(Path problemScenarioFilePath) {
    System.out.println("Reading: " + problemScenarioFilePath);
      try {

// Read all lines from the file
               .filter(line -> !line.trim().isEmpty()) // Filters out cmpty or whitespace-only lines
.collect(Collectors.toList());
                         scenarioData.set(i, line.replaceAll("\\.$", ""));
                int numberOfWarehouseLocations = -1;
                int currentCustomerIndex = -1;
                                              String[] lineParts - scenarioData.get(i).trim().split(* ");
numberOfWarehouseLocations - Integer.parseInt(lineParts[e]);
numberOfCustomers - Integer.parseInt(lineParts[lineParts.length - 1]);
                                               warehouseLocations = new WarehouseLocation[numberOfWarehouseLocations];
                                               customers = new Customer[numberOfCustomers];
//Logger.WriteMessage("NumberOfWarehouseLocat
                                              //If we are reading the lines 1-numberOfWarehouseLocations, get the info about warehouses if (i >- 1 && i <- numberOfWarehouseLocations) {
                                                         String[] lineParts = scenarioData.get(i).trim().split("\\s+");
                                                         int warehouseCapacity = Integer.parseInt(lineParts[0]);
double warehouseFixedCost = Double.parseDouble(lineParts[lineParts.length - 1]);
                                                         \label{lem:marchouseLocation} \begin{tabular}{ll} MarchouseLocation = new WarchouseLocation (i - 1, warchouseCapacity, warchouseFixedCost); \\ this warchouseLocations [i - 1] = newWarchouseLocation; \\ \end{tabular}
                                                         Logger.WriteMessage(newWarehouseLocation.toString());
                                               } clse {
    //Get info about costumers
    // Trim the line and split by spac
    // Trim the line and split by space
    // Trim the line and split by space

                                                          String[] parts = scenarioData.get(i).trim().split("\\s+");
                                                                    int demand = Integer.parseInt(parts[0]);
                                                                   currentWarehouseIndex = -1;
Customer newCustomer = new Customer(currentCustomerIndex, demand);
                                                                    customers[currentCustomerIndex] = newCustomer;
                                                                    Logger.WriteMessage(newCustomer.toString());
                                                         } catch (NumberFormatException e) {
                                                                   for (String cost : parts) {
    currentWarehouseIndex++;
                                                                             customers[currentCustomerIndex].addCostOfAllocation(currentWarehouseIndex, Double.parseDouble(cost));
       } catch (IOException e)
                e.printStackTrace();
```

Figura 4 - Método responsável por ler os dados relativos a um problema de um ficheiro

#### 3.2 Classe ProblemScenarios

Esta classe tem como objetivo ilustrar e armazenar todos os cenários de um dado diretório, isto é todos os cenários de um dado diretório (70, 100, 130, a-c, M) bem como as suas soluções ótimas, para que estes possam posteriormente ser usados pelos algoritmos heurísticos.

Figura 5 - Classe ProblemScenarios

#### Ler cenários de um diretório

```
public void ReadScenariosFromDir(String problemScenariosDirPartialPath){
    // Get the user's project directory
String projectDir = System.getProperty("user.dir");
    String problemScenariosDirCompletePath = projectDir + problemScenariosDirPartialPath;
    // Construct the absolute path to the file containing the scenarios list
    Path scenariosFilePath = Paths.get(problemScenariosDirCompletePath + "files.lst");
    Logger.WriteMessage("Reading scenarios from " + scenariosFilePath.toString());
    Path optimalSolutionsFilePath = Paths.get(projectOir + "\\ProblemScenariosData\\optimal.txt");
    System.out.println(optimalSolutionsFilePath.toString());
    System.out.println(scenariosFilePath.toString());
        List<String> scenarioFileNames = Files.readAllLines(scenariosFilePath);
        // Read all optimalSolutions from the optimalSolutionsFilePath
List<String> optimalSolutions = Files.readAllLines(optimalSolutionsFilePath, Charset.forName("Windows-1252"));
        for (String scenariofileName : scenarioFileNames) {
   Logger.WriteMessage("fileName:" + scenarioFileName);
            double optimalSolution = -1;
            for(String optSolLine : optimalSolutions){
                String[] parts = optSolLine.trim().split("\\s+");
                if ((parts[0]+".txt").equalsIgnoreCase(scenarioFileName)){
                     optimalSolution = Double.parseDouble(parts[parts.length-1]);
                     Logger.WriteMessage("Optimal Solution: " + optimalSolution);
            ProblemScenario problemScenario = new ProblemScenario(scenarioFileName, optimalSolution);
            problemScenario.ReadScenarioFromFile(Paths.get(problemScenariosDirCompletePath + scenarioFileName));
             this.problemScenarios.add(problemScenario);
        e.printStackTrace();
```

Figura 6 - Método responsável por ler todos os cenários de um dado diretório

#### 3.2 Classe Logger

Esta classe tem como objetivo registar informações relevantes (*logs*) à cerca do funcionamento dos algoritmos em um ficheiro (*logs.txt*).

```
J Logger.java ×
src > main > java > Classes > J Logger.java
      public class Logger {
          private static boolean printMessagesInConsole = false;
          public static void WriteMessage(String message) {
              // Function to write a log message to a file
              String logFilePath = "logs.txt";
              LocalDateTime now = LocalDateTime.now();
              DateTimeFormatter formatter = DateTimeFormatter.ofPattern("yyyy-MM-dd HH:mm:ss");
              String formattedDateTime = now.format(formatter);
              String logMessage = formattedDateTime + " # " + message;
               // Write the log message to the file
               try (BufferedWriter writer = new BufferedWriter(new FileWriter(logFilePath, true))) {
                  writer.write(logMessage);
                  writer.newLine();
                   if (printMessagesInConsole){
                       System.out.println(message);
               } catch (IOException e) {
                   e.printStackTrace();
```

Figura 7 - Classe Logger

# 4. Implementação de algoritmos para a resolução do Problema de Localização de Instalações sem Restrições de Capacidade

#### 4.1 Algoritmo Genético

Um algoritmo genético é uma técnica de otimização e busca inspirada nos processos da seleção natural e genética, como ocorre na biologia. Ele é usado para encontrar soluções aproximadas para problemas complexos onde outras técnicas de otimização podem não ser eficazes.

#### Estrutura Básica de um Algoritmo Genético

#### 1. População Inicial:

 O processo começa com uma população inicial de indivíduos (soluções candidatas), que são geralmente representados como sequências de genes (cromossomas), podendo ser cadeias binárias, inteiros, ou outros formatos dependendo do problema.

#### 2. Avaliação (Função de Fitness):

 Cada indivíduo na população é avaliado usando uma função de fitness que mede quão boa é a solução. Soluções melhores recebem uma pontuação mais alta (ou mais baixa caso se trate de um problema de minimização).

#### 3. Seleção:

Indivíduos são selecionados para reproduzir com base na sua aptidão (fitness).

#### 4. Crossover (Recombinação):

 Dois indivíduos selecionados (pais) combinam parte de seus genes para criar novos indivíduos (filhos). Isso simula a reprodução sexual, onde características de ambos os pais são combinadas, promovendo a diversidade na população.

#### 5. Mutação:

- Após o crossover, alguns genes dos novos indivíduos podem sofrer mutações aleatórias. A mutação introduz pequenas variações, evitando que a população convirja prematuramente para soluções sub ótimas.
- Isto é necessário pois a solução ótima pode conter genes não presentes na população inicial.

#### 6. Substituição:

A nova geração de indivíduos substitui parte ou toda a população antiga. Este ciclo de avaliação, seleção, crossover e mutação é repetido até que se atinja uma condição de paragem, como um número máximo de gerações ou a obtenção de uma solução satisfatória.

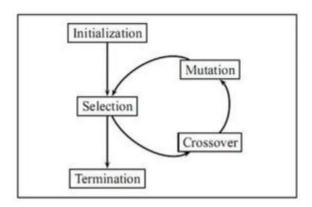


Figura 8 - Ilustração do Processo de Evolução

19

#### Implementação (Algoritmo Genético)

```
J GeneticAlgorithmSolution.java ×
src > main > java > Classes > J GeneticAlgorithmSolution.java
      public class GeneticAlgorithmSolution implements Comparable<GeneticAlgorithmSolution> {
          private final static int numberOfSolutionsPerGeneration = 100;
          private final static int xNumberOfBestSolutionsForSelectionFunction = 40; //Even Number if possible
          private final static int xPopulationSizeGoalForCrossoverFunction = 100;
          private final static int yNumberOfEliteNonCrossedSolutions = 6; //Even Number if possible
          private final static int xPopulationSizeGoalForMutationFunction = 120;
          private final static int yNumberOfEliteNonMutatedSolutions = 6;
          private final static double chanceOfSolutionMutation = 0.60;
          private final static double chanceOfGeneMutation = 0.20;
          private final static int maxNumberOfGenerations = 200;
          private final static long maxRunEvolutionDuration = 50000; //milliseconds
          private static ProblemScenario problemScenario = null;
          private int[] chromosome;
          private double currentSolutionCost;
```

Figura 9 - Inicialização de Variáveis e Hiper Parâmetros

```
/**
    * Makes a solution with the given chromosome
    * Also calculates the total cost of the created solution
    */
public GeneticAlgorithmSolution(int[] chromosome) {
    this.chromosome = GeneticAlgorithmSolution.generateChromosomeDeepCopy(chromosome);
    this.calculateTotalCost();
}

/**

* Makes a deep copy with the given solution

*/
public GeneticAlgorithmSolution(GeneticAlgorithmSolution geneticAlgorithmSolutionToDeepCopy) {
    this.chromosome = GeneticAlgorithmSolution.generateChromosomeDeepCopy(geneticAlgorithmSolutionToDeepCopy.getChromosome());
    this.chromosome = GeneticAlgorithmSolution.generateChromosomeDeepCopy(geneticAlgorithmSolutionToDeepCopy.getChromosome());
    this.currentSolutionCost = geneticAlgorithmSolutionToDeepCopy.getCurrentSolutionCost();
}
```

Figura 10 - Métodos Construtores

```
//Sets the problem scenario ... needs to be set BEFORE the constructor
public static void setProblemScenario(ProblemScenario problemScenario) {
    GeneticAlgorithmSolution.problemScenario = problemScenario;
}

public int[] getChromosome() {
    return chromosome;
}

public double getCurrentSolutionCost() {
    return currentSolutionCost;
}

/**

* Generates and returns a deep copy of the provided Chromosome

*/
private static int[] generateChromosomeDeepCopy(int[] originalChromosome) {

//Make deep copy of the chromosome
int[] chromosomeDeepCopy = new int[originalChromosome.length];
    for (int i = 0; i < originalChromosome.length; i++) {
        chromosomeDeepCopy[i] = originalChromosome[i];
    }

return chromosomeDeepCopy;
}</pre>
```

Figura 11 - Método para definir o cenário (definir os dados do problema), métodos de acesso e método auxiliar para fazer uma *deep copy* de um cromossoma

#### População Inicial

```
private static int[] generateRandomChromosome() {
    Random rand = new Random();
    //Creates a list to store the generated genes
    int[] generatedChromosome = new int[problemScenario.getWarehouseLocations().length];
    for (int i = 0; i < generatedChromosome.length; i++)
       generatedChromosome[i] = rand.nextInt(0, 2);
    return generatedChromosome;
 * Generates and returns a random solution
private static GeneticAlgorithmSolution generateRandomSolution() {
    return new GeneticAlgorithmSolution(GeneticAlgorithmSolution.generateRandomChromosome());
 * Generates and returns a list with X number of random solutions
private static List<GeneticAlgorithmSolution> generateXRandomSolutions(int numberOfRandomSolutions) {
    List<GeneticAlgorithmSolution> generatedSolutions = new ArrayList<>();
    for (int i = 0; i < numberOfRandomSolutions; i++)
       generatedSolutions.add(GeneticAlgorithmSolution.generateRandomSolution());
    generatedSolutions.sort(Comparator.naturalOrder());
    //Returns the generated solutions
    return generatedSolutions;
```

Figura 12 - Métodos para gerar respetivamente 1 cromossoma, 1 solução e X soluções aleatórias

#### Avaliação

```
/**

* Calculate the total cost value of the current solution

*/*/
* * Calculate the total cost value of the current solution

*/*/
* * Calculate the total cost value of the current solution

*/*/
* private void calculateTotalCost() {

double totalCost = 0;

//For each chromosome

for (int i = 0; i < this.chromosome, length; i++) {

//For each chromosome is 1 (varehouse is open)

if (this.chromosome[i] == 1) {

//For each control if (this.chromosome is 1) (varehouse is open)

if (this.chromosome[i] == 1) {

//For each customer, add the costOfAllocation of the nearest opened warehouse

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers().length; i++) {

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers().length; i++) {

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers().length; i++) {

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers().length; i++) {

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers().length; i++) {

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers()[i].getCostOfAllocation();

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers()[i].getCostOfAllocation();

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers()[i].getCostOfAllocation();

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers()[i].getCostOfAllocation();

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers()[i].getCostOfAllocation();

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers()[i].getCostOfAllocation();

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers()[i].getCostOfAllocation();

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers().length; i++) {

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers().length; i++) {

//For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers
```

Figura 13 - Método para calcular o custo da solução atual (calcular o *fitness*) (Função de Avaliação)

Figura 14 - Método para calcular o custo de cada uma das soluções de uma lista de soluções

#### Seleção

```
/**

* Selects the X best solutions and returns a list with them

*/

private static List<GeneticAlgorithmSolution> selectionFunctionXBest(
    List<GeneticAlgorithmSolution> solutionsList,
    int xNumberOfBestSolutions

) {

//Creates a list to store the xBest solutions
    List<GeneticAlgorithmSolution> xBestSolutions = new ArrayList<>();

//Sorts the solutionsList so that the best ones come first

solutionsList.sort(Comparator.naturalOrder());

//Adds the X first (and therefore best) solutions to the storage list

for (int i = 0; i < xNumberOfBestSolutions; i++)
    xBestSolutions.add(solutionsList.get(i));

//Returns array with X best solutions

return xBestSolutions;

}</pre>
```

Figura 15 - Método para efetuar a seleção das X melhores soluções (as com o menor custo)

#### Cruzamento (Crossover)

```
/**

* Given an array with 2 initial solutions, returns an array with the 2 resulting solutions from crossing of the 2 initial ones

*/

private static GeneticAlgorithmSolution[] crossoverFunction(GeneticAlgorithmSolution initial2SolutionFirst, GeneticAlgorithmSolution (crossedChromosome2);

//Build the new crossed ColutionArray in the content of the new chromosome initial2SolutionFirst, GeneticAlgorithmSolution (crossedChromosome2);

//Build new SolutionArray in the content of the new chromosome initial2SolutionFirst, GeneticAlgorithmSolution (crossedChromosome2);

//Build new SolutionArray in the content of the new chromosome in the content of the content of the content of the content of the
```

Figura 16 - Método para efetuar o cruzamento entre 2 soluções

Figura 17 - Método para efetuar o cruzamento entre as soluções de uma lista à exceção de Y "elites" (não queremos destruir as nossas melhores soluções) até atingir uma população de X soluções.

#### Mutação

```
/**

* Based on a eventSuccessChance, returns true of false if the event succeeds or not

*/

private static boolean chanceEventRoulette(double eventSuccessChance) throws Exception {

if (eventSuccessChance < 0 || eventSuccessChance > 1)

throw new Exception("eventSuccessChance must be between 0 and 1");

if (eventSuccessChance == 1)

return true;

//Makes random number between 0 (inclusive) and 101(exclusive)

int randomNumber = (new Random()).nextInt(0, 101);

//Gets eventSuccessChance in % form

int eventSuccessChanceNumber = (int) (eventSuccessChance * 100);

//if eventSuccessChanceNumber >= randomNumber it means that the event had success, otherwise it failed return (eventSuccessChanceNumber >= randomNumber);

}
```

Figura 18 - Método auxiliar que decide se dada a probabilidade de um evento acontecer (a mutação), ele acontece ou não.

```
private static int mutateGene(int originalGene) {
   if (originalGene == 0) {
       return 1;
       return 0;
private static int[] mutateChromosome(
       int[] originalChromosome,
       double chanceOfMutatedGene) throws Exception {
   Random rand = new Random();
   int[] mutatedChromosome = new int[originalChromosome.length];
   for (int i = 0; i < originalChromosome.length; i++) {</pre>
        int mutatedGene = originalChromosome[i];
       if (GeneticAlgorithmSolution.chanceEventRoulette(chanceOfMutatedGene)) {
           mutatedGene = GeneticAlgorithmSolution.mutateGene(mutatedGene);
            mutatedChromosome[i] = mutatedGene;
       } else {
            mutatedChromosome[i] = mutatedGene;
    //With all the mutations done, returns the mutated chromosome
   return mutatedChromosome;
* Mutates a Solution
private void mutateSolution(double chanceOfGeneMutation) throws Exception {
    this.chromosome = GeneticAlgorithmSolution.mutateChromosome(this.chromosome, chanceOfGeneMutation);
   this.calculateTotalCost();
```

Figura 19 - Métodos que efetuam a mutação de 1 gene, 1 cromossoma e uma solução respetivamente

Figura 20 - Método que efetua mutações nas soluções de uma lista à exceção das Y melhores soluções (as "elites") até atingir uma população de X soluções

```
e0verride
public int compareTo(GeneticAlgorithmSolution o) {
    //If the total cost of the current solution is bigger than the one from 0 solution, return 1, otherwise return -1.
    if (this.currentSolutionCost) {
        return 0;
    } else if (this.currentSolutionCost > o.currentSolutionCost) {
        return 1;
    } else {
        return -1;
}

454

455

457

458

460

e0verride
public String toString() {
    return "GeneticAlgorithmSolution(" +
        "currentSolutionCost=" + String.format("%.3f", currentSolutionCost) +
        ", chromosome=" + Arrays.toString(chromosome) +
        ");
}

466
}
```

Figura 21 - Implementação dos métodos compareTo e toString

#### Evolução

Figura 22 - Método que efetua o ciclo de evolução (população inicial, seleção, cruzamento, mutação, repetição) até que um dos critérios de paragem seja atingido, retornando a melhor solução encontrada.

#### Execução (Algoritmo Genético)

Figura 23 - Execução do algoritmo genético

#### Output (Algoritmo Genético)

Figura 24 - Output do algoritmo genético

#### 4.2 Algoritmo *Greedy* (ou Ganancioso)

Um algoritmo *Greedy* (ou ganancioso) é uma abordagem de resolução de problemas que constrói a solução passo a passo, fazendo uma série de escolhas locais que parecem ser as melhores no momento, na esperança de que essa estratégia leve a uma solução global ótima.

#### Estrutura Básica de um Algoritmo Greedy

#### 1. Escolha Greedy:

 Em cada etapa, o algoritmo seleciona a opção que parece ser a melhor ou mais vantajosa com base em um critério específico (por exemplo, o menor custo, maior valor, etc.).

#### 2. Irrevogabilidade:

 A escolha feita é final e não é revisada. O algoritmo não reconsidera as decisões anteriores, não faz backtracking.

#### 3. Construção da Solução:

 A solução é construída iterativamente. A cada passo, o algoritmo adiciona uma nova parte à solução final, até que uma solução completa seja formada.

#### **Vantagens**

- **Simplicidade**: Algoritmos *Greedy* são fáceis de entender e implementar.
- Eficiência: Muitas vezes são muito rápidos, com tempo de execução geralmente linear ou polinomial.

#### **Desvantagens**

- Ótimo Local vs. Ótimo Global: Nem sempre garantem a solução globalmente ótima.
   Para alguns problemas, a solução Greedy pode ser sub ótima.
- Aplicabilidade Limitada: Não são adequados para todos os tipos de problemas.
   Funcionam bem para problemas que possuem a propriedade de "optimalidade de subestrutura" e "propriedade Greedy".

#### Conclusão

Um algoritmo *Greedy* é uma estratégia eficiente e direta para resolver problemas, onde as decisões locais feitas em cada etapa levam, na maioria dos casos, a uma boa solução global, embora nem sempre seja a ótima. É ideal para problemas em que uma solução rápida é preferível a uma solução exata.

#### Implementação (Algoritmo Greedy)

Figura 25 - Inicialização de Variáveis e Hiper Parâmetros

```
//Makes an instance with a given initial solution
public GreedyAlgorithmSolution(int[] initialSolution) {
    this.currentSolutionArray = GreedyAlgorithmSolution.generateSolutionArrayDeepCopy(initialSolution);
    this.calculateTotalCost();
}

//Makes a deep copy of the given solution
public GreedyAlgorithmSolution(GreedyAlgorithmSolutionToDeepCopy) {
    this.currentSolutionArray = GreedyAlgorithmSolution.generateSolutionArrayDeepCopy(greedyAlgorithmSolutionToDeepCopy.getCurrentSolutionArray());
    this.currentSolutionCost = greedyAlgorithmSolutionToDeepCopy.getCurrentSolutionToDeepCopy.getCurrentSolutionToDeepCopy.getCurrentSolutionToDeepCopy.getCurrentSolutionCost();
}
```

Figura 26 - Métodos Construtores

```
/**

* Generates and returns a deep copy of the provided solution array

*/

private static int[] generateSolutionArrayDeepCopy(int[] originalSolutionArray) {

//Make deep copy of the stateArray

int[] stateArrayDeepCopy = new int[originalSolutionArray.length];

for (int i = 0; i < originalSolutionArray.length; i++) {

    stateArrayDeepCopy[i] = originalSolutionArray[i];

}

return stateArrayDeepCopy;

}

public double getCurrentSolutionCost() {

    return currentSolutionCost;

}

public int[] getCurrentSolutionArray() {

    return currentSolutionArray;

}

//Sets the problem scenario ... needs to be set BEFORE the constructor

public static void setProblemScenario(ProblemScenario problemScenario) {

    GreedyAlgorithmSolution.problemScenario = problemScenario;
}
```

Figura 27 - Método para definir o cenário (definir os dados do problema), métodos de acesso e método auxiliar para fazer uma deep copy da solutionArray

#### Avaliação

```
private void calculateTotalCost() {
    double totalCost = 0;
    for (int i = 0; i < this.currentSolutionArray.length; i++) {</pre>
        if (this.currentSolutionArray[i] == 1) {
            //Add the fixed cost of the warehouse to the total cost
            totalCost += this.problemScenario.getWarehouseLocations()[i].getFixedCost();
    for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers().length; i++) {</pre>
        Map<Integer, Double> costOfAllocation = this.problemScenario.getCustomers()[i].getCostOfAllocation();
        List<Map.Entry<Integer, Double>> entries = new ArrayList<>(costOfAllocation.entrySet());
        entries.sort(Map.Entry.comparingByValue());
            //Logger.WriteMessage("Key: " + entry.getKey() + ", Value: " + entry.getValue());
// Until we find the first opened warehouse
            if (this.currentSolutionArray[entry.getKey()] == 1) {
                totalCost += entry.getValue();
    if (totalCost == 0) {
        totalCost = Double.POSITIVE_INFINITY;
    this.currentSolutionCost = totalCost;
```

Figura 28 - Método para calcular o custo da solução atual (igual à função fitness do algoritmo genético)

Figura 29 - Implementação do método toString

#### Run

```
blic static GreedyAlgorithmSolution run(boolean showProgressMessages) {
 //Save starting time
long startTime = System.currentTimeMillis();
 //Initialize solution with all warehouses closed (default int is 0)
GreedyAlgorithmSolution bestSolution = new GreedyAlgorithmSolution(new int[problemScenario.getWarehouseLocations().length));
 //Do while bestSelution |- optimal one
while ((System.currentTimeMillis() - startTime) <- maxRunDuration
&& [(String.format("%.2f", bestSelution.getCurrentSelutionCost())).equals(String.format("%.2f", problemScenario.getOptimalSelutionValue())))
     //Store the best improvement difference
GreedyAlgorithmSolution newBestSolution - new GreedyAlgorithmSolution(bestSolution);
     improvementCounter = 0:
     //For each position in the array (each warehouse)
for (int i = 0; i < problemScenario.getWarehouseLocations().length; i++) {</pre>
          int[] newSolutionArray = GreedyAlgorithmSolution.generateSolutionArrayDeepCopy(bestSolution.currentSolutionArray);
          //Change the current warrance
newSolutionArray[i] = 1;
- relution with i
          //And make a solution with it
GreedyAlgorithmSolution newSolution = new GreedyAlgorithmSolution(newSolutionArray);
         //Now, check if the cost of the new solution is lower than the current new best solution if (newSolution.getCurrentSolutionCost()) < newSostSolution.getCurrentSolutionCost()) {
             newBest Solution - new GreedyAlgorithmSolution(newSolution);
improvementCounter++:
     //If improvements were made, make the best solution the new best one if (improvementCounter | - 0) {
bestSolution - new GreedyAlgorithmSolution(newBestSolution);
     ) else {
    //Else, break the cycle (no new improvements are possible)
    break;
     iterationCounter++;
 return bestSolution;
```

Figura 30 - Método que iterativamente efetua a escolha *greedy* construindo assim a solução

#### Execução (Algoritmo Greedy)

Figura 31 - Execução do algoritmo greedy

#### Output (Algoritmo Greedy)

Figura 32 - Output do algoritmo greedy

#### 4.3 Algoritmo Simulated Annealing

O **Simulated Annealing** (SA) é um algoritmo de otimização inspirado no processo físico de recozimento (annealing) de metais. Neste processo, um material é aquecido até uma temperatura elevada e depois arrefecido gradualmente, de forma a minimizar defeitos e alcançar uma estrutura cristalina estável, com energia mínima.

#### Estrutura Básica de um Algoritmo Simulated Annealing

#### 1. Solução Inicial:

 O algoritmo começa com uma solução inicial (um estado inicial), que pode ser escolhida de forma aleatória ou baseada numa heurística.

#### 2. Perturbação (Vizinhança):

 Em cada iteração, gera-se uma nova solução a partir da solução atual, fazendo uma pequena modificação (uma mudança no estado). Esta modificação define a "vizinhança" da solução atual.

#### 3. Avaliação:

 A nova solução é avaliada através de uma função de custo ou objetivo (semelhante à função fitness do algoritmo genético).

#### 4. Aceitação da Solução:

- Se a nova solução for melhor (ou seja, tiver um custo inferior), é automaticamente aceite.
- Se a nova solução for pior, ainda pode ser aceite, mas com uma certa probabilidade, que diminui ao longo do tempo.

Esta probabilidade é dada pela função de aceitação

(Math.exp( -costDifference / currentTemperature) > rand.nextDouble()), onde quanto "pior" que a solução atual e quanto menor a temperatura, menor a probabilidade de a nova solução ser aceite.

#### 5. Atualização da Temperatura:

A temperatura é gradualmente reduzida à medida que o algoritmo avança. No início, com a temperatura elevada, o algoritmo aceita pioras na solução com mais frequência, permitindo uma exploração ampla do espaço de soluções. À medida que a temperatura diminui, o algoritmo torna-se mais conservador, aceitando apenas pequenas pioras ou nenhuma, promovendo a convergência para uma solução final.

#### 6. Condições de Paragem:

 O processo continua até que a temperatura atinja um valor mínimo ou até que um número máximo de iterações seja atingido, momento em que a melhor solução encontrada é considerada a solução final.

#### Implementação (Simulated Annealing)

Figura 33 - Inicialização de Variáveis e Hiper Parâmetros

```
//Makes an instance with a random initial solution
public SimulatedAnnealingSolution() {
    this.currentStateArray = SimulatedAnnealingSolution.generateRandomStateArray();
    this.currentTemperature = initialTemperature;
    this.calculateTotalCost();
}

//Makes an instance with a given initial solution
public SimulatedAnnealingSolution(int[] initialSolution) {
    this.currentStateArray = SimulatedAnnealingSolution.generateCurrentStateArrayDeepCopy(initialSolution);
    this.currentTemperature = initialTemperature;
    this.calculateTotalCost();
}

//Makes a deep copy of the given solution
public SimulatedAnnealingSolution(SimulatedAnnealingSolution simulatedAnnealingSolutionToDeepCopy) {
    this.currentStateArray = SimulatedAnnealingSolution.generateCurrentStateArrayDeepCopy(
        simulatedAnnealingSolutionToDeepCopy.getCurrentSolutionArray());
    this.currentSolutionCost = simulatedAnnealingSolutionToDeepCopy.getCurrentSolutionCost();

this.currentTemperature = simulatedAnnealingSolutionToDeepCopy.getCurrentTemperature();
}
```

Figura 34 - Métodos Construtores

Figura 35 - Método para definir o cenário (definir os dados do problema), métodos de acesso e método auxiliar para fazer uma *deep copy* de um *StateArray* 

#### Solução Inicial Aleatória

```
/**
    * Generates and returns a random StateArray
    */
private static int[] generateRandomStateArray() {
    Random rand = new Random();
    //Creates a list to store the generated genes
    int[] generatedStateArray = new int[problemScenario.getWarehouseLocations().length];

for (int i = 0; i < generatedStateArray.length; i++)
    generatedStateArray[i] = rand.nextInt(0, 2);
    //Returns generated StateArray
    return generatedStateArray;
}</pre>
```

Figura 36 - Método para gerar 1 *StateArray* aleatório (para quando não existe solução inicial)

#### Avaliação

```
/**

* Calculate the total cost value of the current solution

*/ private void calculateIotalCost() {

double totalCost = 0;

// For each warehouse with 1 value in the chromosome, add the fixed cost

// For each chromosome

for (int i = 0; i < this.currentStateArray.length; i++) {

// If the chromosome is 1 (warehouse is open)

if (this.currentStateArray[i] == 1) {

// Add the fixed cost of the warehouse to the total cost

totalCost += this.problemScenario.getWarehouseLocations()[i].getFixedCost();

}

// For each customer, add the costOfAllocation of the nearest opened warehouse

// For each customer

for (int i = 0; i < this.problemScenario.getCustomers().length; i++) {

// Get the cost of allocations

MapcInteger, Double costOfAllocation = this.problemScenario.getCustomers()[i].getCostOfAllocation();

// Create a list of the map entries

MapcInteger, Double costOfAllocation = this.problemScenario.getCustomers()[i].getCostOfAllocation();

// Create a list of the map entries = new ArrayList</p>

// Create a list of the map entries

for (Kap.fintry.Integer, Double> entries = new ArrayList

// CostOfAllocation.entrySet());

// Until the list by value

entries.sort(Map.fintry.comparingByValue());

// Until we find the first opened warehouse

if (this.currentScateArray(entry.getKey() == 1) {

// If so ... Add the value to the total cost and break the loop totalCost == 0) {

totalCost == 0 (

totalCost == 0 (

totalCost == 0 (

totalCost == Double.POSITIVE_INFINITY;

}

// All done ... set the new cost for the current solution this.currentSolutionCost == totalCost;

// All done ... set the new cost for the current solution this.currentSolutionCost == totalCost;

// All done ... set the new cost for the current solution this.currentSolutionCost == totalCost;
```

Figura 37 - Método para calcular o custo da solução atual (semelhante à solução fitness do algoritmo genético)

#### Perturbação

Figura 38 - Método auxiliar que decide se dada a probabilidade de um evento acontecer (a perturbação de um elo individual do *StateArray*), ele acontece ou não.

```
private static int changeIndividualPointState(int originalIndividualPointState) {
    if (originalIndividualPointState == 0) {
       return 1:
private static int[] changeStateArray(
        int[] originalStateArray,
        double chanceOfIndividualStateChange) throws Exception {
    Random rand = new Random();
    int[] changedStateArray = new int[originalStateArray.length];
    for (int i = 0; i < originalStateArray.length; i++) {
   int changedIndividualPointState = originalStateArray[i];</pre>
        if (SimulatedAnnealingSolution.chanceEventRoulette(chanceOfIndividualStateChange)) {
            changedIndividualPointState = SimulatedAnnealingSolution.changeIndividualPointState(changedIndividualPointState);
            changedStateArray[i] = changedIndividualPointState;
            //If not stores the individualStatePoint without change
changedStateArray[i] = changedIndividualPointState;
    return changedStateArray;
private void changeSolution(double chanceOfIndividualStateChange) throws Exception {
    this.currentStateArray = SimulatedAnnealingSolution.changeStateArray(this.currentStateArray, chanceOfIndividualStateChange);
    this.calculateTotalCost();
```

Figura 39 - Métodos que efetuam a perturbação de 1 elo de um *StateArray*, de 1

StateArray e de uma solução respetivamente

```
273
274
275
276
277
276
277
278
278
279
280
3
281
3

Powerride

public String toString() {
    return "SimulatedAnnealingAlgorithm{" +
        "currentSolutionCost=" + String.format("%.3f", currentSolutionCost) +
        ", currentTemperature=" + currentTemperature +
        ", currentSolutionArray=" + Arrays.toString(currentStateArray) +
        "};
3
281
3

281
3
```

Figura 40 - Implementação do método toString

Run

```
patic Vibrical Content of System Content of Syst
```

Figura 41 - Método que iterativamente efetua a perturbações e decide aceita-las ou não construindo assim a solução

#### Execução (Simulated Annealing)

```
//If the solution from the greedy algorithm is different from the optimal one, feed it to the SimulatedAnnealing
if (bestGreedySolution.getCurrentSolutionCost() != problemScenario.getOptimalSolutionValue()
    && feedGreedyNonOptimalSolutionsToTheSimulatedAnnealing) {
    //Solve the scenario with the SimulatedAnnealingAlgorithm // With the GREEDY sub optimal solution
    System.out.println("Feeding non optimal greedy solution to SimulatedAnnealing algorithm");
    SimulatedAnnealingSolution.setProblemScenario(problemScenario);
    SimulatedAnnealingSolution instance = new SimulatedAnnealingSolution(bestGreedySolution.getCurrentSolutionArray());
    instance.run(false);
} else {
    //Solve the scenario with the SimulatedAnnealingAlgorithm // With RANDOM initial solution
    SimulatedAnnealingSolution.setProblemScenario(problemScenario);
    SimulatedAnnealingSolution instance = new SimulatedAnnealingSolution();
    instance.run(false);
}
```

Figura 42 - Execução do algoritmo Simulated Annealing

#### **Output (Simulated Annealing)**

Figura 43 - Output do algoritmo Simulated Annealing

## 5. Análise do desempenho dos algoritmos implementados

Para testar o desempenho dos algoritmos, vamos usa-los para resolver as instancias de UFLP facultadas pela professora.

#### Algoritmo Genético

Para a configuração do algoritmo genético usamos de principais híper parâmetros, 100 soluções por geração, máximo de 200 gerações ou 50 segundos de tempo de compilação (verifica no inicio de cada ciclo evolutivo), com 60% de probabilidade cada uma qualquer solução não pertencendo às 6 melhores sofrer mutação a cada uma qualquer geração com 20% de probabilidade de cada um qualquer gene individual ser mutado.

Cenário	N.º Instalações	N.º Clientes	S. Ótima	S. Obtida	Rácio*	Duração (ms)
cap71.txt	16	50	932615.75	932615,750	1,00000	125
cap72.txt	16	50	977799.4	977799,400	1,00000	37
cap73.txt	16	50	1010641.45	1010641,450	1,00000	62
cap74.txt	16	50	1034976.975	1034976,975	1,00000	44
cap101.txt	25	50	796648.437	796648,438	1,00000	293
cap102.txt	25	50	854704.2	854704,200	1,00000	225
cap103.txt	25	50	893782.112	893782,113	1,00000	203
cap104.txt	25	50	928941.75	928941,750	1,00000	159
cap131.txt	50	50	793439.562	798338,450	0,99386	6953
cap132.txt	50	50	851495.325	852257,975	0,99911	6554
cap133.txt	50	50	893076.712	894095,763	0,99886	6953
cap134.txt	50	50	928941.75	928941,750	1,00000	1173
capa.txt	100	1000	1.7156454478E7	24854325,232	0,69028	50689
capb.txt	100	1000	1.2979071582E7	16225708,361	0,79991	50073
capc.txt	100	1000	1.1505594329E7	13238828,197	0,86908	50121
Kcapmo1.txt	100	100	1156.909	1187,621	0,97414	31055
Kcapmo2.txt	100	100	1227.667	1430,156	0,85841	29916
Kcapmp1.txt	200	200	2460.101	7869,138	0,31263	50234
Kcapmp2.txt	200	200	2419.325	11255,604	0,21494	50030
Kcapmq1.txt	300	300	3591.273	37482,558	0,09581	51256
Kcapmq2.txt	300	300	3543.662	41413,533	0,08557	50198
Kcapmr1.txt	500	500	2349.856	62823,139	0,03740	52068
Kcapmr2.txt	500	500	2344.757	58533,301	0,04006	54666
		. <b> </b>		. <del>.</del>		

Tabela 2 - Desempenho do Algoritmo Genético

\*Rácio = (Solução Ótima/Solução Obtida)

#### Algoritmo Greedy

De híper parâmetro para configurar o algoritmo *greedy* usamos apenas o tempo máximo de compilação de 50 segundos (verificado no inicio de cada iteração), contudo à exceção de nos 2 últimos testes este não foi um fator limitativo, tendo o algoritmo executado enquanto a próxima escolha *greedy* resultasse numa redução do custo total.

Cenário	N.º Instalações	N.º Clientes	S. Ótima	S. Obtida	Racio	Duração (ms)
cap71.txt	16	50	932615.75	932615,750	1,00000	37
cap72.txt	16	50	977799.4	981538,850	0,99619	17
cap73.txt	16	50	1010641.45	1012476,975	0,99819	6
cap74.txt	16	50	1034976.975	1034976,975	1,00000	5
cap101.txt	25	50	796648.437	797508,725	0,99892	123
cap102.txt	25	50	854704.2	855971,750	0,99852	42
cap103.txt	25	50	893782.112	895027,188	0,99861	22
cap104.txt	25	50	928941.75	928941,750	1,00000	10
cap131.txt	50	50	793439.562	794299,850	0,99892	279
cap132.txt	50	50	851495.325	852762,875	0,99851	189
cap133.txt	50	50	893076.712	894095,763	0,99886	125
cap134.txt	50	50	928941.75	928941,750	1,00000	59
capa.txt	100	1000	1.7156454478E7	17902353,241	0,95834	6705
capb.txt	100	1000	1.2979071582E7	13131893,837	0,98836	9020
capc.txt	100	1000	1.1505594329E7	11947717,759	0,96300	13371
Kcapmo1.txt	100	100	1156.909	1208,238	0,95752	604
Kcapmo2.txt	100	100	1227.667	1277,600	0,96092	488
Kcapmp1.txt	200	200	2460.101	2474,506	0,99418	5175
Kcapmp2.txt	200	200	2419.325	2549,136	0,94908	4254
Kcapmq1.txt	300	300	3591.273	3801,989	0,94458	15815
Kcapmq2.txt	300	300	3543.662	3622,431	0,97826	16277
Kcapmr1.txt	500	500	2349.856	2678,367	0,87735	50025
Kcapmr2.txt	500	500	2344.757	2543,372	0,92191	66680

Tabela 3 - Desempenho do Algoritmo Greedy

#### Algoritmo Simulated Annealing

Para a configuração do algoritmo Simulated Annealing usamos de híper parâmetros uma temperatura inicial de 100000, uma taxa de arrefecimento de 0.995 (a cada ciclo a temperatura é 0.995 vezes a temperatura do ciclo anterior), uma duração máxima de 50 segundos e uma probabilidade de 20% de um qualquer elo individual sofrer uma perturbação aquando da perturbação do estado da solução.

Cenário	N.º Instalações	N.º Clientes	S. Ótima	S. Obtida	Racio	Duração (ms)
cap71.txt	16	50	932615.75	932615,750	1,00000	152
cap72.txt	16	50	977799.4	977799,400	1,00000	205
cap73.txt	16	50	1010641.45	1012476,975	0,99819	278
cap74.txt	16	50	1034976.975	1034976,975	1,00000	154
cap101.txt	25	50	796648.437	798325,938	0,99790	494
cap102.txt	25	50	854704.2	855781,100	0,99874	409
cap103.txt	25	50	893782.112	898149,250	0,99514	322
cap104.txt	25	50	928941.75	935671,775	0,99281	315
cap131.txt	50	50	793439.562	814209,900	0,97449	1047
cap132.txt	50	50	851495.325	892430,263	0,95413	908
cap133.txt	50	50	893076.712	938982,613	0,95111	862
cap134.txt	50	50	928941.75	1023957,525	0,90721	815
capa.txt	100	1000	1.7156454478E7	44036771,894	0,38959	41273
capb.txt	100	1000	1.2979071582E7	22255515,118	0,58318	42917
capc.txt	100	1000	1.1505594329E7	17012160,213	0,67632	42761
Kcapmo1.txt	100	100	1156.909	3974,212	0,29110	5346
Kcapmo2.txt	100	100	1227.667	4607,490	0,26645	4902
Kcapmp1.txt	200	200	2460.101	19428,476	0,12662	22450
Kcapmp2.txt	200	200	2419.325	21894,242	0,11050	22862
Kcapmq1.txt	300	300	3591.273	55980,845	0,06415	50012
Kcapmq2.txt	300	300	3543.662	56170,975	0,06309	50014
Kcapmr1.txt	500	500	2349.856	78300,722	0,03001	50062
Kcapmr2.txt	500	500	2344.757	69912,912	0,03354	50005

Tabela 4 - Desempenho do Algoritmo Simulated Annealing

#### Análise dos resultados

Como podemos observar nos resultados à medida que o número de instalações e clientes aumenta, a qualidade das soluções no algoritmo genético e *simulated annealing* tende a diminuir. Isto deve-se em parte ao aumento do espaço de solução do problema e em parte também ao elevado custo do calculo das funções de avaliação, isto é, para cada solução, para cada j cliente são necessários comparar i (numero de instalações) custos de alocação (O(s·j·i)) o que resulta num incremento bastante significativo nos recursos necessários para obter uma boa solução.

Assim, nestas circunstâncias para obter uma melhor solução usando estes algoritmos é necessário mais tempo e gerações no caso do algoritmo genético e mais tempo e uma taxa de arrefecimento mais baixa no caso do *simulated annealing*.

Já o algoritmo *greedy* surpreendeu muito pela positiva uma vez que com os mesmos recursos computacionais conseguiu obter soluções bastante superiores.

Para concluir, embora os algoritmos genéticos e *simulated annealing* tenham uma natureza mais robusta e tendam a encontrar soluções melhores em problemas complexos devido à sua capacidade de explorar amplamente o espaço de soluções, em varias situações o algoritmo *greedy* pode ser preferível uma vez que permite encontrar boas soluções rapidamente com menos recursos computacionais.

#### 6. Conclusões e Trabalho Futuro

Neste trabalho foi me proposta a implementação de algoritmos heurísticos e o seu uso para a resolução do famoso problema de localização de instalações sem restrições de capacidade.

Pessoalmente creio que consegui cumprir os objetivos do trabalho com bastante sucesso tendo implementado 3 algoritmos e feito uso dos mesmos. Tive especial atenção ao encapsulamento, abstração e extenso uso de comentários no código aquando do desenvolvimento dos mesmos permitindo assim que estes mesmos algoritmos possam ser facilmente reutilizados e adaptados a outros problemas no futuro. Uma possível melhoria, mas que não considerei fazer parte do âmbito do projeto, foi colocar os algoritmos a suportar execução paralela fazendo uso de diferentes *threads*, permitindo assim um tempo de compilação e por consequência tempo de resolução dos problemas mais curto.

Apesar de alguns percalços ao longo do desenvolvimento (nomeadamente a recolher a informação dos ficheiros facultados), estou bastante satisfeito com o resultado final já que vejo a imensa aplicabilidade dos algoritmos e técnicas de otimização estudados e desenvolvidos.

Para trabalho futuro, pretendo estudar o algoritmo da colónia de formigas que embora não implementado neste trabalho, li a descrição do seu comportamento e o mesmo me cativou bastante.

#### Referências WWW

#### [01] https://antigo.moodle2.estg.ipp.pt/

Aqui podemos encontrar os slides da disciplina de Analise de Algoritmos e Otimização onde uma descrição aos algoritmos desenvolvidos e do seu comportamento é feita.

#### [02] https://www.youtube.com/

Aqui podemos encontrar vídeos visualmente ilustrativos que podem ajudar a compreender o funcionamento e implementação dos algoritmos.

#### [03] https://chatgpt.com/

Aqui podemos encontrar explicações personalizadas bem como rápida informação sobre temas específicos. Muito útil para rapidamente mitigar pequenas falhas nos nossos conhecimentos que nos possam estar a impedir de progredir.