

PONTIFÍCIA UNIVERSIDADE CATÓLICA DE MINAS GERAIS Projeto e Análise de Algoritmos e Inteligência Artificial

Problema do Caixeiro Viajante

Caio Duarte Santos, lander Marques, Luís Gustavo

Introdução:

O problema do caixeiro viajante, consiste em determinar a menor rota para percorrer uma série de cidades, sendo necessário visitar somente uma única vez cada uma das cidades. Este é um conhecido problema da computação pertencente à classe NP-hard, sendo classificado como um problema de otimização.

Para solucionar o problema apresentado acima, vamos propor algoritmos que resolvem o problema em questão dos mais variadas formas e paradigmas, entre eles estão a programação dinâmica, força bruta e guloso.

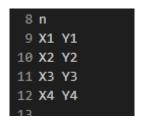
O principal objetivo deste trabalho, é apresentar a diferença entre as implementações propostas, contando com testes a fim de mostrar a diferença entre os custos, tempos e caminhos encontrados.

Implementação

- Programação Dinâmica

O algoritmo construído no paradigma de programação dinâmica para resolução do problema caixeiro viajante, foi construído utilizando a linguagem python.

Inicialmente, o algoritmo lê a entrada presente no arquivo de texto. Os dados de entrada são compostos por:

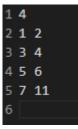


- **n:** número de cidades;

- Xn: coordenada da cidade no eixo X;

Yn: coordenada da cidade no eixo Y;

Exemplo de dados de entrada:



Após a leitura das entradas, realizamos o cálculo das distâncias entre as cidades. Para isso, construímos uma função que percorre o array de coordenadas das cidades que retorna um array de distâncias de cada cidade para as outras.

```
def calculateCityDistances(cityArray):
    distancesArray = []

for city in cityArray:
    distCity = []
    for targetCity in cityArray:
        distCityAndTarget = sqrt((city[0]-targetCity[0])**2) +
((city[1]-targetCity[1])**2)
    distCity.append(distCityAndTarget)

    distancesArray.append(distCity)

return distancesArray
```

Para cada item percorrido no loop, é calculado a distância entre os pontos x e y de cada cidade.

Array de distâncias retornado:

```
[[0.0, 6.0, 20.0, 87.0], [6.0, 0.0, 6.0, 53.0], [20.0, 6.0, 0.0, 27.0], [87.0, 53.0, 27.0, 0.0]]
```

Após o cálculo das distâncias, inicia-se a busca pelo caminho ótimo entre as cidades.

```
def DP TSP(distances array):
    n = len(distances array)
    all_points_set = set(range(n))
    # memo keys: tuple(sorted_points_in_path, last_point_in_path)
    # memo values: tuple(cost_thus_far, next_to_last_point_in_path)
    memo = {(tuple([i]), i): tuple([0, None]) for i in range(n)}
    queue = [(tuple([i]), i) for i in range(n)]
    while queue:
        prev_visited, prev_last_point = queue.pop(0)
        prev_dist, _ = memo[(prev_visited, prev_last_point)]
        to_visit = all_points_set.difference(set(prev_visited))
        for new_last_point in to_visit:
            new_visited = tuple(sorted(list(prev_visited) + [new_last_point]))
            new_dist = prev_dist + distances_array[prev_last_point][new_last_point]
            if (new visited, new last point) not in memo:
                memo[(new_visited, new_last_point)] = (new_dist, prev_last_point)
                queue += [(new_visited, new_last_point)]
                if new dist < memo[(new visited, new last point)][0]:</pre>
                    memo[(new_visited, new_last_point)] = (new_dist, prev_last_point)
    optimal_path, optimal_cost = retrace_optimal_path(memo, n)
    return optimal_path, optimal_cost
```

```
def retrace_optimal_path(memo: dict, n: int) -> [[int], float]:
    points_to_retrace = tuple(range(n))

full_path_memo = dict((k, v) for k, v in memo.items() if k[0] == points_to_retrace)
    path_key = min(full_path_memo.keys(), key=lambda x: full_path_memo[x][0])

last_point = path_key[1]
    optimal_cost, next_to_last_point = memo[path_key]

optimal_path = [last_point]
    points_to_retrace = tuple(sorted(set(points_to_retrace).difference({last_point})))

while next_to_last_point is not None:
    last_point = next_to_last_point
    path_key = (points_to_retrace, last_point)
    _, next_to_last_point = memo[path_key]

    optimal_path = [last_point] + optimal_path
    points_to_retrace = tuple(sorted(set(points_to_retrace).difference({last_point})))

return optimal_path, optimal_cost
```

A busca pelo melhor caminho começa por qualquer primeira posição do array de distâncias, em seguida, expandimos cada estado adicionando todos os nós possíveis para fazer um caminho de tamanho 2 e assim por diante. Cada vez que visitamos uma solução parcial que já foi visitada anteriormente, mantemos apenas a melhor solução obtida.

- Caixeiro viajante, força bruta:

Construção do algoritmo usando a linguagem C# situação busca exaustiva, também conhecida como gerar e testar ou força bruta, usando a técnica de solução de problemas trivial, mas muito geral, que envolve a enumeração de todos os possíveis candidatos à solução e o exame de cada candidato para ver se ele satisfaz o enunciado do problema.

inicialmente o programa busca pelo o número de cidades que devem ser percorridas pelo algoritmo :

```
Console.Write("\n\n\t\tDigite o numero de cidades: ");
numCidades = int.Parse(Console.ReadLine());
caixeiro.montaGrafo(out grafo, numCidades);
```

armazenando os dados na variável numCidades, exemplo dados de entrada;

```
Digite o numero de cidades: 5
```

Gera os pesos dos arcos do grafo randomicamente e preenche a matriz grafo->M, que é indexada pelos nomes dos vértices (cidades);

Logo em seguida gera os possíveis caminhos entre a cidade zero e todas as outras envolvidas na rota da viagem do caixeiro e escolhe a melhor rota entre todas.

Chamando a função **permuta** que gera os possíveis caminhos entre a cidade zero e as outras (N-1) envolvidas na busca, armazenando-os no vetor permutação, um por vez, e a cada permutação gerada, chama a funcao melhor Caminho que escolhe o caminho (a permuta) de menor custo.

Faço também a instância da **CaixeiroOtimo caixeiro = new CaixeiroOtimo**; para verificar se a permutação passada como parâmetro tem custo melhor que o custo já obtido. Caso positivo, então monta a rota correspondente à permutação como sendo a melhor rota e armazena no vetor melhor Rota, retornando também o custo total da melhor rota.

```
void imprimeMelhorCaminho(int custo, Rota[] melhorRota)
{
    int i; /* indexa o vetor que contem a rota */
    Console.WriteLine("\n\nCUSTO MINIMO PARA A VIAGEM DO CAIXEIRO: " + custo);
    Console.WriteLine("\n\nMELHOR CAMINHO PARA A VIAGEM DO CAIXEIRO:");
    Console.WriteLine("\n\n DE PARA CUSTO ");
    for (i = 0; i < melhorRota.Length; i++)
    {
        Console.Write(" " + melhorRota[i].cidade1 + " " + melhorRota[i].cidade2 + " " + melhorRota[i].custo +"\n");
    }
    Console.WriteLine("\n");</pre>
```

Imprimindo o melhor caminho para a viagem do caixeiro, bem como o custo total da viagem;

por fim mostra o tempo de execução do algoritmo

```
void imprimeTempo(Stopwatch tempo)
{
    Console.WriteLine("TEMPO DE EXECUÇÂO: ");
    Console.WriteLine(tempo.Elapsed.Hours+" horas "+tempo.Elapsed.Minutes+" minutos "+tempo.Elapsed.Seconds+" segundos "+tempo.Elapsed.Milliseconds+" milisegundos");
} /* fim Imprime tempo */
```

execução da main saída do programa:

```
Cidades e custos:
  0 1 2 3 4
0 0 38 30 36 24
1 38 0 20 14 9
2 30 20 0 41 42
3 36 14 41 0 20
4 24 9 42 20 0
CUSTO MINIMO PARA A VIAGEM DO CAIXEIRO: 108
MELHOR CAMINHO PARA A VIAGEM DO CAIXEIRO:DE
                                                      PARA
                                                                      CUSTO
                                              30
            0
            2
                              1
                                              20
                             3
                                              14
                              4
            3
                                              20
```

Acredito que o pior caso é o algoritmo tem que comparar todas as n cidades antes de se mover.



compilador com terminal linux para teste, lembrando que o arquivo está todo comentado para demais dúvidas a vir sobre o programa.

https://www.programiz.com/csharp-programming/online-compiler/ (Csharp).

O nome do arquivo que será enviado junto há documentação(forçaBruta.cs.)

- Algoritmo Guloso

Para implementar o problema do caixeiro viajante com uma abordagem gulosa foi utilizado a linguagem Java. Em que foi criado uma lista com os indices das cidades da matriz de entrada, com as distâncias entre elas. É feito busca na matriz de adjacência dada tsp[][] para toda a cidade e se o custo de alcançar qualquer cidade da cidade atual for menor que o custo atual, atualize o custo. Então, gera o ciclo de caminho mínimo e retorna o custo mínimo.

O programa le de um arquivo as distancias das cidades e preenche uma matriz do tamanho informado no arquivo com esses valores. Utilizando a função readFile(), criada para fazer essa conversão do arquivo para a matriz dentro do programa.

```
String caminho = "src/CidadesTSP.txt";
int[][] tspMatrix = readFile(caminho);
```

Como podemos ver nesse exemplo de arquivo de entrada abaixo, que representa 4 cidades e o custo de seus caminhos.

```
CidadesTSP.txt - I

Arquivo Editar Fo

4
-1 10 15 20
10 -1 35 25
15 35 -1 30
20 25 30 -1
```

A função que vai percorrer os caminhos e encontrar o melhor é a findMinRoute(), que foi implementada da seguinte forma:

Primeiramente, ele já adiciona a primeira cidade na visitedRouteList, que vai ser responsável por manter quais nós foram visitados naquele caminho que está sendo analisado. Nisso é inicializada também a variável route que é um vetor que vai armazenar o caminho.

```
while (i < tsp.length \&\& j < tsp[i].length) {
     if (counter >= tsp[i].length - 1) {
          break;
     }
     //Se o caminho nao foi visitado e o custo for menor, atualiza o custo
     if (j != i && !(visitedRouteList.contains(j))) {
          if (tsp[i][j] < min) {</pre>
               \min = tsp[\underline{i}][\underline{j}];
               route[\underline{counter}] = \underline{j} + 1;
     }
     j++;
     // verifica todos os caminhos a partir do indice i
     if (j == tsp[\underline{i}].length) {
          sum += min;
          min = Integer.MAX_VALUE;
          visitedRouteList.add(route[counter] - 1);
          i = route[counter] - 1;
          counter++;
// Atualiza a cidade final no array
\underline{i} = route[counter - 1] - 1;
for (j = 0; j < tsp.length; j++) {</pre>
     if ((\underline{i} != \underline{j}) \&\& tsp[\underline{i}][\underline{j}] < \underline{min}) {
          \min = tsp[\underline{i}][\underline{j}];
          route[counter] = j + 1;
sum += min;
System.out.print("Custo minimo: ");
System.out.println(sum);
```

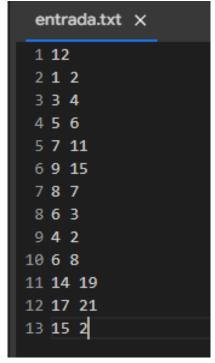
Aqui é percorrido os caminhos a partir de determinada cidade e são comparados os caminhos possíveis a partir dela, em que se o custo de ir para qualquer cidade através da cidade atual for menor que o custo atual, é atualizado o custo e o caminho. A complexidade do algoritmo é $O(N^2log_2N)$.

Depois disso é escrito no arquivo de saída o custo mínimo encontrado e o caminho percorrido.

Testes

- Programação Dinâmica

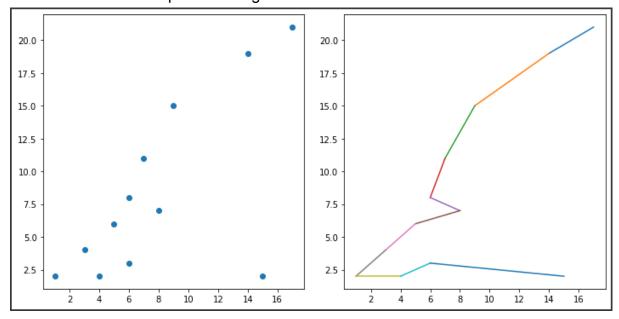
Para realizar os testes na solução de programação dinâmica, vamos estabelecer a seguinte entrada para a aplicação:



A entrada acima é composta por 12 cidades, contendo os pares de coordenadas X,Y. Cada linha abaixo do valor "N" (12), representa as coordenadas de cada cidade em sequência.

Para este conjunto de entradas, obtivemos os resultados abaixo com o seguinte caminhamento:

Caminhamento plotado em gráfico:



- Força Bruta

Para realizar os testes no caixeiro viajante solução força bruta, vamos estabelecer a seguinte entrada para a aplicação:

Número de cidades testadas: 12.

onde o tempo de execução foi de:

0 horas 0 minutos 17 segundos 282 milisegundos

Pode ser testado com um número como o 17 onde o algoritmo irá demorar muito tempo para ser executado.

Para este conjunto de entradas, obtivemos os resultados abaixo com o seguinte caminhamento:

```
Digite o numero de cidades: 12
```

2

Cidades e custos:

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11

- 0 0 31 32 1 32 18 34 3 40 26 40 6
- 1 31 0 3 35 21 48 1 12 42 49 19 12
- 2 32 3 0 44 2 20 45 22 16 33 9 44
- 3 1 35 44 0 32 32 17 23 40 23 28 15
- 4 32 21 2 32 0 21 12 7 13 21 49 5
- 5 18 48 20 32 21 0 40 47 22 10 36 45
- 6 34 1 45 17 12 40 0 31 50 20 1 18
- 7 3 12 22 23 7 47 31 0 28 42 21 42
- 8 40 42 16 40 13 22 50 28 0 44 14 34
- 9 26 49 33 23 21 10 20 42 44 0 40 3
- 10 40 19 9 28 49 36 1 21 14 40 0 37
- 11 6 12 44 15 5 45 18 42 34 3 37 0

CUSTO MINIMO PARA A VIAGEM DO CAIXEIRO: 82

MELHOR CAMINHO PARA A VIAGEM DO CAIXEIRO:

CUSTO MINIMO PARA A VIAGEM DO CAIXEIRO: 82

MELHOR CAMINHO PARA A VIAGEM DO CAIXEIRO:

DE	PARA	CUST0
0	7	3
7	4	7
4	2	2
2	1	3
1	6	1
6	10	1
10	8	14
8	5	22
5	9	10
9	11	3
11	3	15
3	0	1

TEMPO DE EXECU??0:

O horas O minutos 17 segundos 282 milisegundos

Algoritmo guloso

Para testarmos o desempenho do algoritmo, iremos utilizar como entrada uma matriz de caminhos entre 12 cidades:

```
-1 43 5 39 36 20 15 22 8 22 42 22
       36 -1 27 23 30 14 38 24 25 43 5 27
       45 16 -1 13 25 23 45 23 42 8 18 27
       44 21 11 -1 44 11 13 20 43 30 9 28
       38 2 11 2 -1 11 26 9 21 8 1 43
       30 40 1 45 42 -1 23 26 1 12 36 41
       40 2 9 15 23 36 -1 14 37 11 22 23
       15 3 14 16 32 33 18 -1 39 9 35 15
       25 20 38 36 44 3 35 27 -1 33 22 42
10
11
       31 8 19 11 23 28 4 13 44 -1 5 11
       4 3 31 24 13 17 45 39 17 43 -1 15
12
13
       27 34 24 31 27 16 18 25 44 29 34 -1
```

Foi adicionado ao programa as seguintes linhas para monitorar o tempo gasto para a execução do método findMinRoute():

```
Instant startTime = Instant.now();
findMinRoute(tspMatrix);
Instant endTime = Instant.now();
Duration totalTime = Duration.between(startTime, endTime);
System.out.println("\n"+totalTime);
```

Resultados obtidos:

Arquivo de saída:



- Tempo Gasto:

PT0.034907S

O programa gastou aproximadamente 0,035s para encontrar o melhor caminho entre as 12 cidades apresentadas.

Anexos

Segue abaixo, os algoritmos construídos para resolução do problema do caixeiro viajante.

- Programação Dinâmica

```
import time
import numpy as np
from math import sqrt
np.random.seed(42)
import matplotlib.pyplot as plt
%matplotlib inline
```

```
def DP TSP(distances array):
    n = len(distances_array)
    all_points_set = set(range(n))
    memo = {(tuple([i]), i): tuple([0, None]) for i in range(n)}
    queue = [(tuple([i]), i) for i in range(n)]
    while queue:
        prev_visited, prev_last_point = queue.pop(0)
        prev_dist, = memo[(prev_visited, prev_last_point)]
        to_visit = all_points_set.difference(set(prev_visited))
        for new_last_point in to_visit:
            new_visited = tuple(sorted(list(prev_visited) + [new_last_point]))
            new_dist = prev_dist + distances_array[prev_last_point][new_last_point]
            if (new_visited, new_last_point) not in memo:
                memo[(new_visited, new_last_point)] = (new_dist, prev_last_point)
                queue += [(new_visited, new_last_point)]
            else:
                if new_dist < memo[(new_visited, new_last_point)][0]:</pre>
                    memo[(new_visited, new_last_point)] = (new_dist, prev_last_point)
    optimal_path, optimal_cost = retrace_optimal_path(memo, n)
    return optimal_path, optimal_cost
```

```
def retrace_optimal_path(memo: dict, n: int) -> [[int], float]:
    points_to_retrace = tuple(range(n))

full_path_memo = dict((k, v) for k, v in memo.items() if k[0] == points_to_retrace)
    path_key = min(full_path_memo.keys(), key=lambda x: full_path_memo[x][0])

last_point = path_key[1]
    optimal_cost, next_to_last_point = memo[path_key]

optimal_path = [last_point]
    points_to_retrace = tuple(sorted(set(points_to_retrace).difference({last_point})))

while next_to_last_point is not None:
    last_point = next_to_last_point
    path_key = (points_to_retrace, last_point)
    _, next_to_last_point = memo[path_key]

    optimal_path = [last_point] + optimal_path
    points_to_retrace = tuple(sorted(set(points_to_retrace).difference({last_point}))))

return optimal_path, optimal_cost
```

```
def calculateCityDistances(cityArray):
    distancesArray = []

for city in cityArray:
    distCity = []
    for targetCity in cityArray:
        distCityAndTarget = sqrt((city[0]-targetCity[0])**2) + ((city[1]-targetCity[1])**2)
        distCity.append(distCityAndTarget)

    distancesArray.append(distCity)

return distancesArray
```

```
def readInputFile(fileName):
    with open(fileName) as f:
        array = []
    n = int(next(f))

    z = 0
    for line in f:
        a = []
        i = 0

        for x in line.split():
            a.append(int(x))
            i = i+1
            array.append(a)
        z = z+1

    return np.array(array)
```

```
def plot_route(X, optimal_path):
    for p1, p2 in zip(optimal_path[:-1], optimal_path[1:]):
        plt.plot([X[p1, 0], X[p2, 0]], [X[p1, 1], X[p2, 1]]);
```

```
X = readInputFile('entrada.txt')
distances_array = calculateCityDistances(X)

t = time.time()
optimal_path, optimal_cost = DP_TSP(distances_array)
runtime = round(time.time() - t, 3)

print(f"Encontrou o caminho ideal em {runtime} segundos.")
print(f"Custo ótimo: {round(optimal_cost, 3)}, caminho ótimo: {optimal_path}") |
```

Força Bruta

```
| Section | Sect
```

```
if (controle == (melhorRota.Length - 1)) /* se gerou um caminho então verifica se ele é melhor *
89
                     melhorCaminho(grafo, melhorRota, ref melhorCusto, permutacao);
                     for (i = 1; i < melhorRota.Length; i++)</pre>
                         if (permutacao[i] == 0)
                            permuta(permutacao, grafo, melhorRota, ref melhorCusto, controle, i);
                 controle--;
                 permutacao[k] = 0;
             void montaGrafo(out Grafo grafo, int numCidades)
                 int custo;
                 Random randomizer = new Random();
                 grafo = new Grafo();
                 grafo.M = new int[numCidades, numCidades];
                 for (int i = 0; i < numCidades; i++)</pre>
                     for (int j = 0; j < numCidades; j++)</pre>
                         custo = randomizer.Next(MaxCusto) + 1;
                            grafo.M[i, j] = custo;
```

```
void geraEscolheCaminhos(ref int[] permutacao, Grafo grafo, Rota[] melhorRota, out int melhorCusto)
    int controle=-1;
    melhorCusto = int.MaxValue;
    for (int i = 0; i < melhorRota.Length; i++)</pre>
        melhorRota[i] = new Rota();
    permuta(permutacao, grafo, melhorRota, ref melhorCusto, controle, 1);
void imprimeMelhorCaminho(int custo, Rota[] melhorRota)
    int i; /* indexa o vetor que contem a rota */
Console.WriteLine("\n\nCUSTO MINIMO PARA A VIAGEM DO CAIXEIRO: " + custo);
    Console.WriteLine("\n\nMELHOR CAMINHO PARA A VIAGEM DO CAIXEIRO:");
    Console.WriteLine("\n\n
                                           DE
                                                              PARA
    for (i = 0; i < melhorRota.Length; i++)</pre>
        Console.Write("
                                                                                           " + melhorRota[i]
                                        " + melhorRota[i].cidade1 + "
    Console.WriteLine("\n");
```

```
Grafo grafo; // = new Grafo(); /* matriz de adjacencia com o grafo */

Console.Write("\n\n\t\tDigite o numero de cidades: ");

numcidades = int.Parse(Console.ReadLine());

caixeiro.montaGrafo(out grafo, numcidades);

permutacao = new int[numcidades];

melhorRota = new Rota[numcidades];

stopwatch stopwatch = new Stopwatch();

stopwatch.Start();//Inicia a contagem do tempo

caixeiro.geraEscolheCaminhos(ref permutacao, grafo, melhorRota, out melhorCusto);

stopwatch.Stop();//Encerra a contagem do tempo

caixeiro.imprimeMelhorCaminho(melhorCusto, melhorRota);

caixeiro.imprimeTempo(stopwatch);

Console.ReadKey(true);

/* fim main */

/* fim main */

/* fim main */
```

- Algoritmo Guloso

```
import java.io.*;
 2
        import java.time.Duration;
 3
        import java.time.Instant;
        import java.time.LocalDateTime;
 4
 5
        import java.time.format.DateTimeFormatter;
 6
        import java.util.ArrayList;
 7
        import java.util.List;
 8
9
        public class TSPGuloso {
10
            public static void main(String[] args) throws IOException {
11 🕨 🗇
12
13
                 String caminho = "src/CidadesTSP.txt";
14
15
                 int[][] tspMatrix = readFile(caminho);
16
17
                Instant startTime = Instant.now();
18
19
                findMinRoute(tspMatrix);
20
21
                 Instant endTime = Instant.now();
                 Duration totalTime = Duration.between(startTime, endTime);
22
23
                 System.out.println("\n"+totalTime);
24
25
26
            public static int[][] createMatrix(int n){
27 @ 🖯
                 int[][] matrix = new int[n][n];
28
29
                 for(int \underline{i} = 0; \underline{i} < n; \underline{i} + +){
30
31
                     for(int j = 0; j < n; j++){</pre>
32
                         matrix[<u>i</u>][j]=-1;
33
34
35
                 return matrix;
36
```

```
public static int[][] readFile(String path){
45 @
                  String <u>linha</u> = "";
46
                  Reader \underline{\mathbf{r}} = \mathbf{null};
47
48
                  try {
49
                       \underline{\mathbf{r}} = \mathbf{new} \; \text{FileReader(path)};
50
                       int c;
51
                       while ((\underline{c} = \underline{r}.read()) != -1) {
52
                            linha += (char) c;
53
                       String[] result = linha.split( regex: "\n");
54
55
                       int tam = Integer.parseInt(result[0].trim());
56
57
58
                       int[][] matrix;
59
                       matrix = creαteMαtrix(tam);
60
61
                       for(int \underline{i} = 1; \underline{i} < \text{result.length}; \underline{i} + +){
62
                            String columns[] = result[i].split( regex: " ");
63
64
                            for(int j=0;j<columns.length;j++){</pre>
                                 matrix[i-1][j] = Integer.valueOf(columns[j].trim());
65
                            }
66
67
                       //printMatrix(matrix);
68
                       return matrix;
69
                  } catch (FileNotFoundException ex) {
70
                       System.out.println(path + " nao existe.");
71
                  } catch (IOException ex) {
72
                       System.out.println("Erro de leitura de arquivo.");
73
                  } finally {
74
75
                       try {
76
                            if (<u>r</u> != null) {
                                 r.close();
77
78
                       } catch (IOException ex) {
79
                            System.out.println("Erro ao fechar o arquivo " + path);
80
81
82
83
                  return null;
84
```

```
85 @
               static void findMinRoute(int[][] tsp) throws IOException {
 86
                    int \underline{sum} = 0;
 87
                    int counter = 0;
 88
                    int j = 0, \underline{i} = 0;
 89
                    int min = Integer.MAX_VALUE;
                    List<Integer> visitedRouteList
 90
 91
                              = new ArrayList<>();
 92
                    visitedRouteList.add(0);
 93
 94
                    int[] route = new int[tsp.length];
 95
 96
                    while (\underline{i} < tsp.length \&\& j < tsp[<math>\underline{i}].length) {
 97
 98
 99
                         if (counter >= tsp[i].length - 1) {
100
                              break;
101
102
                         //Se o caminho nao foi visitado e o custo for menor, atualiza o custo
103
                         if (j != i && !(visitedRouteList.contains(j))) {
104
                              if (tsp[i][j] < min) {</pre>
105
                                   \min = tsp[\underline{i}][\underline{j}];
                                   route[counter] = j + 1;
106
                              }
107
                         }
108
109
                         j++;
110
                         // verifica todos os caminhos a partir do indice i
111
                         if (j == tsp[i].length) {
112
                              sum += min;
113
                              min = Integer.MAX_VALUE;
                              visitedRouteList.add(route[counter] - 1);
114
115
                              j = 0;
                              i = route[counter] - 1;
116
117
                              counter++;
118
119
120
                    // Atualiza a cidade final no array
                    \underline{i} = route[counter - 1] - 1;
121
122
123
                    for (j = 0; j < tsp.length; j++) {</pre>
124
                         if ((\underline{i} != \underline{j}) \&\& tsp[\underline{i}][\underline{j}] < \underline{min}) {
125
                              \underline{\min} = tsp[\underline{i}][\underline{j}];
126
127
                              route[counter] = j + 1;
128
                         }-
129
130
                    \underline{sum} += \underline{min};
131
                    System.out.print("Custo minimo: ");
132
                    System.out.println(sum);
133
134
                    writeFile(sum, route);
135
```

```
public static void writeFile(int cost,int[] route) throws IOException {
137
                String routeString = "";
                DateTimeFormatter dtf = DateTimeFormatter.ofPattern("yyyy-MM-ddHH-mm-ss");
138
139
                OutputStream os = new FileOutputStream( name: "resultadoTSPGuloso"+dtf.format(LocalDateTime.now())+".txt");
140
                Writer wr = new OutputStreamWriter(os); // criação de um escritor
141
                BufferedWriter br = new BufferedWriter(wr); // adiciono a um escritor de buffer
143
144
                br.write(String.valueOf(cost));
145
                br.newLine():
146
                for (int i=0;i<route.length;i++){
                    routeString+= route[i] + " ";
148
149
150
                br.write(routeString);
151
                br.close();
153
154
            }
155
```

Conclusão:

Em súmula, concluímos que em nossos experimentos, o algoritmo que obteve a melhor abordagem para a resolução do problema, foi o algoritmo guloso. Por meio desta abordagem, obtivemos sempre a melhor escolha em cada ponto de decisão, sem provas de corretude e falhas para obter a melhor solução.

Utilizando a programação dinâmica, o consumo de tempo do algoritmo é, em geral, proporcional ao tamanho da tabela e necessita de grande espaço de memória. Contudo, este método se mostrou eficiente ao observarmos o tempo para a resolução do problema.

Ademais, implementamos a solução do problema do caixeiro viajante através da abordagem de força bruta, sendo este algoritmo aquele que compara todas as possibilidades de resposta para determinado conjunto de entradas e devolve a melhor solução obtida. Dessa forma, para muitos problemas reais, o número de possibilidades são de ordem extremamente elevada, tornando inviável a implementação de tal método.

Referências:

Algoritmos e Programação de Computadores https://www.ic.unicamp.br/~zanoni/teaching/mc102/2013-2s/aulas/aula21.pdf

AULA 07 - Projeto e Análise de Algoritmos - Força Bruta - Backtracking https://www.youtube.com/watch?v=elyagipw08w&ab_channel=DaniloEler

Força Bruta e Backtracking - LPC I 2021

https://www.youtube.com/watch?v=EXOAZU19O8E&ab_channel=Programa%C3%A7%C3%A3oCompetitivaUNESP

AULA 07 - Projeto e Análise de Algoritmos - Força Bruta - Branch-and-Bound https://www.youtube.com/watch?v=mPfWcKDuhac&ab_channel=DaniloEler

Algoritmos/Reconhecimento de padrões/Algoritmo de Força Bruta <a href="https://pt.wikibooks.org/wiki/Algoritmos/Reconhecimento_de_padr%C3%B5es/Algoritmos/Re

Travelling Salesman Problem via the Greedy Algorithm https://medium.com/ivymobility-developers/algorithm-a168afcd3611

Algoritmos gulosos e Problema das Tarefas Compatíveis https://www.youtube.com/watch?v=PCMcGPknMwk

Aula 07 - Algoritmos Gulosos https://www.youtube.com/watch?v=M7PvVQpIxto

Travelling Salesman Problem https://www.geeksforgeeks.org/travelling-salesman-problem-set-1/

Traveling Salesman Problem – Dynamic Programming Approach https://www.baeldung.com/cs/tsp-dynamic-programming