

Algoritmo de resolução do problema do Caixeiro Viajante com implementação de listas encadeadas

Victor Emmanuel Susko Guimarães
Cristiano Augusto Dias Mafuz

Síntese

Neste trabalho, descreve-se a implementação de um algoritmo para resolver o Problema do Caixeiro Viajante utilizando recursividade e listas de adjacências. Será apresentado o problema a ser resolvido, a implementação da solução em C e a análise dos resultados. O algoritmo foi exposto a diversos cenários de testes e a ferramenta *valgrind* foi utilizada para ratificar possíveis vazamentos de memória do programa.

I. Introdução

Em um cenário hipotético, um caixeiro viajante passa por um determinado número de n cidades, e começa seu trajeto na mesma cidade em que irá terminar. O problema do caixeiro viajante consiste em determinar qual é o trajeto que ele deve percorrer para andar a menor distância possível passando por todas as cidades. A figura 1.1 ilustra o exemplo de um conjunto de 4 cidades, com as distâncias entre cada uma delas.

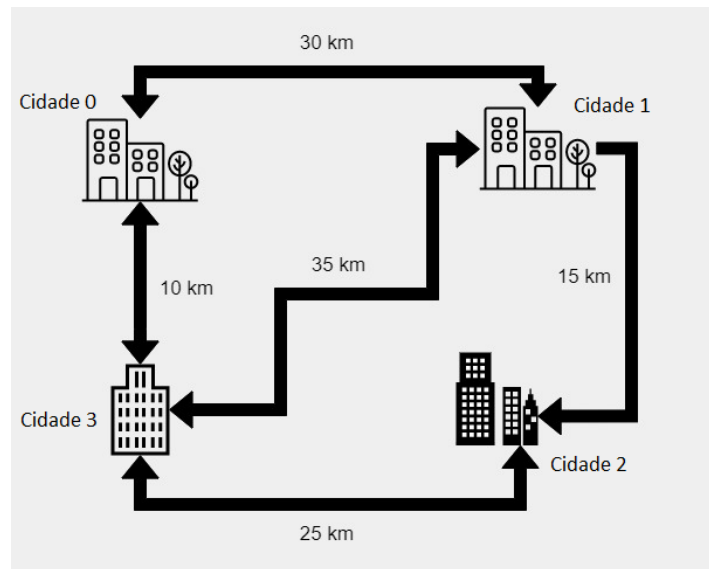


Figura 1.1 - Cidades e distâncias

Para este conjunto de cidades, existem 2 caminhos que satisfazem a menor distância possível à partir da Cidade 0, que são: Cidade 0 > Cidade 1 > Cidade 2 > Cidade 3 (ilustrado pela figura 1.2) e Cidade 0 > Cidade 3 > Cidade 2 > Cidade 1 (ilustrado pela figura 1.3)

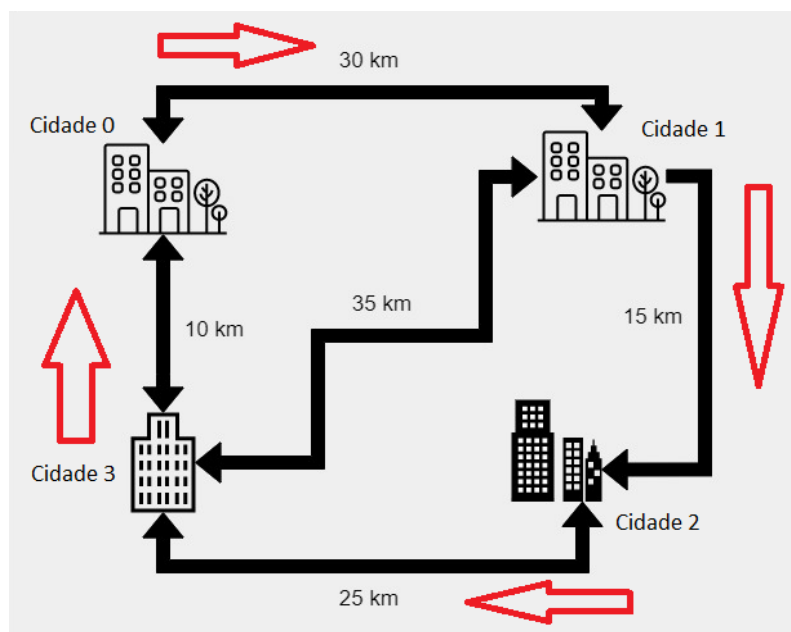


Figura 1.2 - Rota mais curta 1

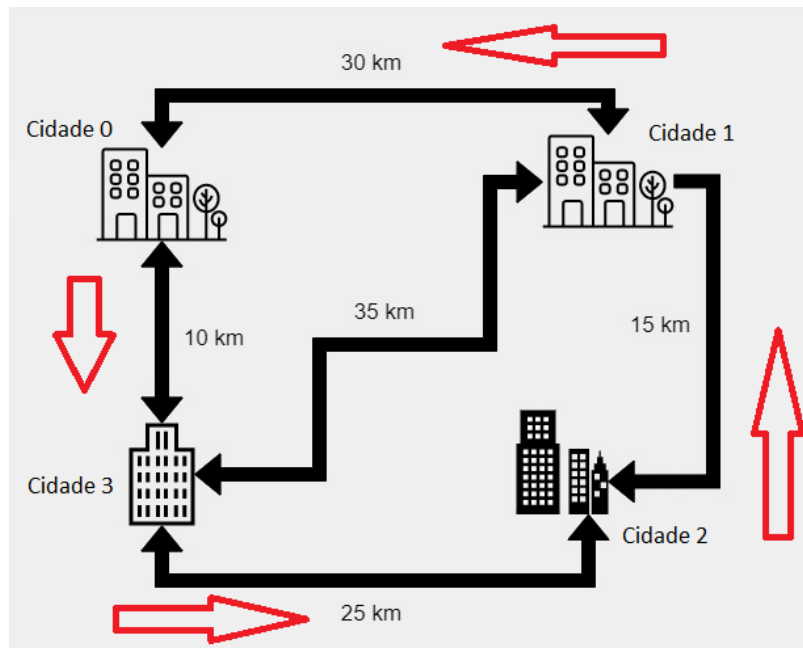


Figura 1.3 - Rota mais curta 2

Desse modo, o objetivo deste trabalho é implementar um algoritmo na linguagem de programação C que consiga, a partir da entrada do número de cidades e da distância entre elas, determinar qual o trajeto e a distância total a serem percorridos pelo caixeiro. O trabalho contará com 3 arquivos: main.c, grafo.h e grafo.c. O arquivo main.c invoca e trata as respostas das funções e procedimentos definidos no arquivo grafo.h, e o arquivo grafo.c possui todas as funções utilizadas no algoritmo.

II. Implementação

O código implementado possui, no total, 11 funções, sendo que 2 delas são as funções principais “encontraCaminho” e “ordenaLista”, e as outras 9 são funções auxiliares.

O algoritmo foi implementado segundo a abordagem de força bruta, que constitui-se, essencialmente, em computar todas as possíveis rotas e a distância total percorrida em cada uma delas. Assim, a partir da análise das rotas, a solução do problema para o caminho mais curto é obtida.

Para encontrar o número de rotas segundo a função $R(n)$, em que R é o número de rotas possíveis e n é o número de cidades, são utilizados princípios da análise combinatória. No problema em questão, para quaisquer valores de n , as posições primeira e última são fixas e não influenciam o cálculo pois o caixeiro sempre sai da cidade 0 e, por último, retorna à esta. Tomando como exemplo $n = 4$, tem-se como segunda possibilidade de cidade, qualquer uma das três cidades restantes (1, 2 e 3). Após essa escolha, sobram duas opções para a terceira posição. Na quarta posição, não há mais escolhas a serem feitas, pois apenas uma cidade restou. Portanto, o número de rotas possíveis é denotado por $3 \times 2 \times 1$, que resulta em 6 rotas. Da mesma forma, para o caso de n cidades, observa-se que o número total de escolhas possíveis é representado pela permutação de $n-1$ elementos, gerando a seguinte função: $R(n) = (n - 1)!$

Além disso, foi utilizado um vetor de listas de adjacências, sendo que cada espaço de memória (índice) do vetor corresponde às adjacências de um vértice. Dessa maneira, o vetor de listas é alocado dinamicamente com o número de cidades, e cada índice corresponde a uma lista encadeada contendo as distâncias entre o vértice em questão e outro vértice. A lista terá utilidade na função recursiva, uma vez que ela armazena as distâncias entre todas as cidades, que serão utilizadas para o cálculo do caminho que possui a menor distância.

Assim, dadas as apresentações da lógica do algoritmo, a seguir serão mostrados os protótipos das funções do código e seus respectivos papéis na biblioteca “grafo.h”:

```
// Struct que contém os dados do grafo
typedef struct GrafoPonderado{
    int cidades;
    int **matriz;
} GrafoPonderado;

// Struct que contém os dados da lista
typedef struct ListaDeAdjacencia{
    int vertice;
    int dist;
    struct ListaDeAdjacencia* proximo;
} ListaDeAdjacencia;

GrafoPonderado *alocarGrafo(int);

ListaDeAdjacencia **alocaLista(int);

void desalocarLista(ListaDeAdjacencia*);

void desalocarGrafo(GrafoPonderado*, ListaDeAdjacencia**, int*,
int );

void leGrafo(int, GrafoPonderado*);

int *criaVetor(int);

void troca(int*, int*);

void encontraCaminho(int*, int*, int, int, ListaDeAdjacencia**,
int*);

void ordenaLista(ListaDeAdjacencia*, int, int**, int);

void imprimeOrdenado(ListaDeAdjacencia*, int);

void imprimeCaminho(int, int*);
```

1. `alocarGrafo` -> Aloca a estrutura `GrafoPonderado` e a matriz de adjacência.
2. `alocaLista` -> Aloca dinamicamente um vetor de listas de adjacências do tipo `ListaDeAdjacencia`.
3. `desalocarLista` -> Libera a memória alocada para o vetor de listas.
4. `desalocarGrafo` -> Desaloca a memória da estrutura do grafo, da matriz de adjacência e de outros arrays.
5. `leGrafo` -> Lê os dados do grafo.
6. `criaVetor` -> Aloca um vetor do tipo `int` dinamicamente.
7. `troca` -> Troca o conteúdo de duas variáveis do tipo `int`.
8. `encontraCaminho` -> É a função recursiva que gera todas as permutações possíveis dos vértices das cidades para encontrar todos os caminhos.
9. `ordenaLista` -> Recebe a matriz de adjacências, cria os elementos da lista de adjacências e ordena o vetor de listas de adjacências com base na menor distância entre cidades. O método de ordenação utilizado é o Selection Sort, que encontra o vértice com a menor distância e o adiciona no começo da lista.
10. `imprimeOrdenado` -> Imprime a lista de adjacências depois de ordenada.
11. `imprimeCaminho` -> Imprime o caminho mais curto encontrado.

Segue abaixo a implementação de “grafo.c” com as funções descritas:

```
#include "grafo.h"
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

// Função que aloca dinamicamente um grafo
GrafoPonderado *alocarGrafo(int cidades)
{
    // Alocação a struct
    GrafoPonderado *grafo = malloc(sizeof(GrafoPonderado));
```

```

    // Definição do número de cidades
    grafo->cidades = cidades;

    // Alocação a matriz de adjacência
    grafo->matriz = malloc(cidades * sizeof(int *));

    for (int i = 0; i < cidades; i++)
    {
        //Alocação de cada elemento da matriz
        grafo->matriz[i] = malloc(cidades * sizeof(int));
    }

    return grafo;
}

//Função que aloca dinamicamente um vetor de listas de adjacências
ListaDeAdjacencia** alocaLista(int n)
{
    // Alocação do vetor n listas
    ListaDeAdjacencia** lista = (ListaDeAdjacencia**) malloc(n *
sizeof(ListaDeAdjacencia*));

    // Verifica se a alocação foi bem-sucedida
    if (lista != NULL)
    {
        // Inicializa cada elemento da lista
        for (int i = 0; i < n; i++)
        {
            lista[i] = (ListaDeAdjacencia*)
malloc(sizeof(ListaDeAdjacencia));
        }
    }

    // Retorna o ponteiro para o array alocado
    return lista;
}

//Função que libera a memória de uma lista de adjacências. No caso
deste trabalho, a função irá liberar um espaço do vetor de listas
void desalocarLista(ListaDeAdjacencia *lista)
{

```

```

        //auxiliares que irão percorrer a lista
        ListaDeAdjacencia *pAux = lista;
        ListaDeAdjacencia *pAux2;

        //enquanto não chegar em NULL(final da lista) a memória
continuará sendo liberada
        while(pAux != NULL)
        {
            pAux2 = pAux -> proximo;
            free(pAux);
            pAux = pAux2;
        }
    }

    // Função que desaloca um grafo
    void desalocarGrafo(GrafoPonderado *grafo, ListaDeAdjacencia
**adjacencias, int *caminhos, int cidades)
    {
        //Liberação da memória de cada um dos índices do vetor de
listas
        for (int i = 0; i < cidades; i++)
            desalocarLista(adjacencias[i]);

        //Desalocação do vetor de listas
        free(adjacencias);

        //Desalocação do vetor de possíveis caminhos
        free(caminhos);
        caminhos = NULL;

        // Desalocação das linhas matriz de adjacência do grafo
        for (int i = 0; i < cidades; i++)
        {
            free(grafo->matriz[i]);
            grafo->matriz[i] = NULL;
        }

        //Desalocação final da matriz
        free(grafo->matriz);
        grafo->matriz = NULL;

        // Desaloca o grafo

```



```
    free(grafo);  
    grafo = NULL;  
}
```

//Função que lê os dados do grafo

```
void leGrafo(int cidades, GrafoPonderado *grafo)  
{  
    //auxiliares que apenas irão receber os dois primeiros números  
    int k, l;  
    for (int i = 0; i < cidades; i++)  
    {  
        for (int j = 0; j < cidades; j++)  
        {  
            scanf(" %d %d", &k, &l);  
            //preenchimento da matriz do grafo  
            scanf(" %d", &grafo->matriz[k][l]);  
        }  
    }  
}
```

/* Função que aloca um vetor e o preenche com o número de todas as cidades. Essa função será utilizada para armazenar caminhos, sendo que Cada caminho parte da cidade 0 e ao final também volta para a cidade 0. Por isso, para que o último elemento seja 0, é necessário que esse vetor tenha o tamanho do número de cidades + 1.

*/

```
int *criaVetor(int cidades)  
{  
    //alocação dinâmica do vetor  
    int *vet = malloc((cidades+1) * sizeof(int));  
  
    for (int i = 0; i < cidades; i++)  
    {  
        //preenchimento do vetor com o índice i  
        vet[i] = i;  
    }  
    //preenchimento da última posição com 0  
    vet[cidades] = 0;  
    return vet;  
}
```

```

// Função de troca simples
void troca(int *x, int *y)
{
    int temp = *x;
    *x = *y;
    *y = temp;
}

/* Função recursiva que encontra o caminho com a menor distância. A
função recebe um vetor que irá computar todos os caminhos possíveis,
um vetor que irá armazenar o melhor caminho encontrado, duas
variáveis do tipo int que irão servir de parâmetro para início/fim da
recursão,
a lista de adjacências, que possui todas as distâncias entre as
cidades, e uma variável do tipo int que irá registrar qual foi a
distância
mais curta com base no melhor caminho.*/

void encontraCaminho(int *caminhos, int* melhor_caminho, int
início, int fim, ListaDeAdjacencia **adjacencias, int
*melhor_distancia)
{
    //variável que irá somar as distâncias entre cidades
    int distancia_total;

    //variável auxiliar que irá percorrer o vetor de adjacências
    ListaDeAdjacencia *temp;

    /*
        quando início = fim, a função entra no caso base, o que
significa que a recursão chegou ao fim e
        uma possibilidade de caminho foi computada no vetor de
caminhos.
    */
    if (início == fim)
    {
        //a variável que somará as distâncias é inicializada com
zero

        distancia_total = 0;

        //loop que irá as distâncias do caminho
        for(int i = 0; i < fim; i++)

```

```

{
    /*
        a variavel temporária precisa receber o indice do vetor
de listas com base no numero do vetor de caminhos. Por exemplo,
        se o vetor de caminhos computou o caminho [0,1,2,3,0],
na primeira iteração, a variável temporária precisa
        começar recebendo o indice de listas 0, que é de onde
parte o caixeiro, e percorrer a lista até encontrar o segundo vértice,
        que é a cidade destino, no caso, cidade 1. Desse modo,
a cada iteração, o programa tem a cidade de onde o caixeiro parte
        e a cidade destino que é o próximo elemento do vetor.
Por fim, se a distância entre as duas cidades for diferente de zero,
        então a distância precisa ser somada. Caso a distâncias
entre duas cidades seja igual a zero, significa que não há caminho
        entre essas duas cidades, e portanto, o caminho
computado não pode ser uma solução e deve ser descartado.
    */
    temp = adjacencias[caminhos[i]];

    //percorrendo a lista até encontrar o elemento do
caminho

    while(temp->vertice != caminhos[i+1])
    {
        temp = temp->proximo;
    }

    //verificação que valida se a distância entre as
cidades é zero ou não
    if(temp->dist == 0)
        return;
    else
        distancia_total += temp->dist;
}

//Se ao final do processo a distância encontrada for menor
que a anterior, significa que o caminho é melhor
if(distancia_total < *melhor_distancia)
{
    //atribuição da melhor distância
*melhor_distancia = distancia_total;
    //atribuição do caminho mais curto encontrado
    for(int i = 0; i < fim; i++)
        melhor_caminho[i] = caminhos[i];
}

```

```

    }

}

/*
    Parte da função onde ocorre a recursividade. O loop abaixo irá
    realizar trocas sucessivas do vetor de caminhos para que as
    possibilidades sejam computadas. A primeira chamada da função
    troca irá embaralhar o vetor toda vez que a variável i for diferente
    da variável início, e quando as variáveis forem iguais a função
    de troca irá trocar números iguais e nada acontece. Já a segunda
    chamada
    da função troca irá destrocicar os números para que else sejam
    reembaralhados posteriormente.
*/
else
{
    for (int i = inicio; i < fim; i++)
    {
        troca(&caminhos[inicio], &caminhos[i]);
        encontraCaminho(caminhos, melhor_caminho, inicio + 1,
fim, adjacencias, melhor_distancia);
        troca(&caminhos[inicio], &caminhos[i]);
    }
}
}

/*Função que ordena o vetor de listas de adjacencias com base na
menor distância entre cidades. A função não recebe o vetor de listas,
mas sim um elemento desse vetor, que é uma lista. Ela também recebe
o número de cidades, a matriz do grafo e o vértice que
está sendo ordenado. Assim, a função irá criar espaços novos para
cada uma das listas e adicionar as adjacências dos respectivos vértice
de maneira já ordenada. Vale ressaltar que o método de ordenação
aqui utilizado foi o Selection Sort, que para cada iteração,
percorre toda a lista, seleciona o menor valor encontrado e insere
no começo da lista.*/

void ordenaLista(ListaDeAdjacencia *adjacencias, int cidades, int
**matriz, int vertice)
{
    //Loop que irá gerar cada um dos parêntesis da lista de
    adjacencias do vértice atual.
    for (int i = 0; i < cidades; i++)
    {

```

```

        /*
            as variáveis abaixo irão ser utilizadas na comparação das
            distâncias entre os vértices(cidades) e são inicializadas com valores
            arbitrários. A variável aux_dist é a variável que irá
            receber a menor distância e a variável aux_pos recebe em qual vértice
            essa distância se encontra, ou seja, essas variáveis
            receberão a cidade mais próxima da atual.
        */
        int aux_dist = 100, aux_pos = -1;

        //a lista em análise precisa ser percorrida todas as vezes
        para encontrar a menor distância, por isso a necessidade de outro loop
        for (int j = 0; j < cidades; j++)
        {
            //variável temporária que irá percorrer a lista
            encadeada
            ListaDeAdjacencia *temp = adjacencias;

            /*
                variável que irá verificar se a distância encontrada é
                zero, que significa que o vértice em análise é a própria cidade.
                Esse verificador cumpre a função de impedir que a
                distância entre uma cidade e ela mesma seja computada outras vezes,
                pois 0 seria a menor distância possível entre duas
                cidades.
            */
            int verificador_0 = 0;

            if(i != 0)
            {
                while (temp != NULL)
                {
                    if (temp->vertice == j)
                    {
                        //o verificador passa a ter valor 1 quando
                        já computou a distância 0
                        verificador_0 = 1;
                        break;
                    }
                    temp = temp->proximo;
                }
            }
        }
    }

```

```

        //comparação entre a distância da matriz de adjacências
e a auxiliar de distância
        if (matriz[vertexe][j] < aux_dist && !verificador_0)
        {
            //atribuição da menor distância e a posição do
vértice às auxiliares
            aux_dist = matriz[vertexe][j];
            aux_pos = j;
        }
    }

    // Adição do novo nó à lista. caso seja a primeira
iteração, a lista está na cabeça e já foi alocada
    if (i == 0)
    {
        //alocação do novo nó e atribuição dos vértices e
distâncias
        adjacencias->dist = aux_dist;
        adjacencias->vertice = aux_pos;
        adjacencias->proximo = NULL;
    }

    // Caso não seja a primeira iteração, a lista precisa ser
percorrida antes de ser adicionado um novo nó.
    else
    {
        ListaDeAdjacencia *temp2 = adjacencias;
        while (temp2->proximo != NULL)
        {
            temp2 = temp2->proximo;
        }

        //alocação do novo nó e atribuição dos vértices e
distâncias
        temp2->proximo =
(ListaDeAdjacencia*)malloc(sizeof(ListaDeAdjacencia));
        temp2->proximo->dist = aux_dist;
        temp2->proximo->vertice = aux_pos;
        temp2->proximo->proximo = NULL;
    }
}

// Função que imprime a lista de adjacências depois de ordenada
void imprimeOrdenado(ListaDeAdjacencia *adjacencias, int indice)

```

```
{  
    printf("Adjacencias do vertice %d:", indice);  
    //variável temporária que irá percorrer a lista  
    ListaDeAdjacencia *temp = adjacencias;  
  
    while(temp != NULL)  
    {  
        //impressão do vértice e da distância  
        printf(" (%d, %d) ->", temp->vertice, temp->dist);  
        temp = temp->proximo;  
    }  
    printf(" NULL\n");  
}  
  
// Função que imprime o caminho com a melhor distância encontrada  
void imprimeCaminho(int cidades, int *melhor_caminho)  
{  
    printf("Melhor caminho: ");  
    //impressão dos elementos do vetor caminho  
    for (int i = 0; i <= cidades; i++)  
    {  
        printf("%d ", melhor_caminho[i]);  
    }  
    printf("\n");  
}
```

III. Testes

Foram realizados cinco testes, que foram incluídos na pasta “*tests*”. Para cada teste, a primeira linha da entrada especifica o número de cidades a serem visitadas. Depois, são fornecidas, respectivamente e em cada linha, a cidade, suas cidades vizinhas e a distância entre elas. A saída esperada para cada teste é a lista de adjacências de cada vértice ordenada de forma crescente em relação às distâncias, seguido do melhor caminho e da melhor distância.

Desse modo, seguem abaixo todas as entradas dos 5 testes realizados com as saídas esperadas.

Teste 1:

```
4
0 0 0
0 1 10
0 2 15
0 3 20
1 0 10
1 1 0
1 2 35
1 3 25
2 0 15
2 1 35
2 2 0
2 3 30
3 0 20
3 1 25
3 2 30
3 3 0
```

Saída esperada:

Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (1, 10) -> (2, 15) -> (3, 20) -> NULL

Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (0, 10) -> (3, 25) -> (2, 35) -> NULL

Adjacencias do vertice 2: (2, 0) -> (0, 15) -> (3, 30) -> (1, 35) -> NULL

Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 20) -> (1, 25) -> (2, 30) -> NULL

Melhor caminho: 0 1 3 2 0

Melhor distancia: 80

Teste 2:

6

0 0 0

0 1 1

0 2 2

0 3 1

0 4 1

0 5 2

1 0 1

1 1 0

1 2 7

1 3 1

1 4 4

1 5 3

2 0 2

2 1 7

2 2 0

2 3 3

2 4 1

2 5 1

3 0 1

3 1 1

3 2 3

3 3 0

3 4 8

3 5 1

4 0 1

4 1 2

4 2 1

4 3 8

4 4 0

4 5 1

5 0 2

5 1 3

5 2 1

5 3 1

5 4 1

5 5 0

Saída esperada:

Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (1, 1) -> (3, 1) -> (4, 1) -> (2, 2) -> (5, 2) -> NULL

Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (0, 1) -> (3, 1) -> (5, 3) -> (4, 4) -> (2, 7) -> NULL

Adjacencias do vertice 2: (2, 0) -> (4, 1) -> (5, 1) -> (0, 2) -> (3, 3) -> (1, 7) -> NULL

Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 1) -> (1, 1) -> (5, 1) -> (2, 3) -> (4, 8) -> NULL

Adjacencias do vertice 4: (4, 0) -> (0, 1) -> (2, 1) -> (5, 1) -> (1, 2) -> (3, 8) -> NULL

Adjacencias do vertice 5: (5, 0) -> (2, 1) -> (3, 1) -> (4, 1) -> (0, 2) -> (1, 3) -> NULL

Melhor caminho: 0 1 3 5 2 4 0

Melhor distancia: 6

Teste 3:

4

0 0 0

0 1 1

0 2 1

0 3 3

1 0 1

1 1 0

1 2 4

1 3 5

2 0 1

2 1 4

2 2 0

2 3 6

3 0 3

3 1 5

3 2 6

3 3 0

Saída esperada:

Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (1, 1) -> (2, 1) -> (3, 3) -> NULL

Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (0, 1) -> (2, 4) -> (3, 5) -> NULL

Adjacencias do vertice 2: (2, 0) -> (0, 1) -> (1, 4) -> (3, 6) -> NULL

Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 3) -> (1, 5) -> (2, 6) -> NULL

Melhor caminho: 0 1 3 2 0

Melhor distancia: 13

Teste 4:

5

0 0 0

0 1 2

0 2 0

0 3 3

0 4 6

1 0 2

1 1 0

1 2 4

1 3 3

1 4 0

2 0 0

2 1 4

2 2 0

2 3 7

2 4 3

3 0 3

3 1 3

3 2 7

3 3 0

3 4 3

4 0 6

4 1 0

4 2 3

4 3 3

4 4 0

Saída esperada:

Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (2, 0) -> (1, 2) -> (3, 3) -> (4, 6) -> NULL

Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (4, 0) -> (0, 2) -> (3, 3) -> (2, 4) -> NULL

Adjacencias do vertice 2: (0, 0) -> (2, 0) -> (4, 3) -> (1, 4) -> (3, 7) -> NULL

Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 3) -> (1, 3) -> (4, 3) -> (2, 7) -> NULL

Adjacencias do vertice 4: (1, 0) -> (4, 0) -> (2, 3) -> (3, 3) -> (0, 6) -> NULL

Melhor caminho: 0 1 2 4 3 0

Melhor distancia: 15

Teste 5:

5

0 0 0

0 1 5

0 2 10

0 3 0

0 4 1

1 0 5

1 1 0

1 2 0

1 3 10

1 4 1

2 0 10

2 1 0

2 2 0

2 3 2

2 4 1

3 0 0

3 1 10

3 2 2

3 3 0

3 4 1

4 0 1

4 1 1

4 2 1

4 3 1

4 4 0

Saída esperada:

Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (3, 0) -> (4, 1) -> (1, 5) -> (2, 10) -> NULL

Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (2, 0) -> (4, 1) -> (0, 5) -> (3, 10) -> NULL

Adjacencias do vertice 2: (1, 0) -> (2, 0) -> (4, 1) -> (3, 2) -> (0, 10) -> NULL

Adjacencias do vertice 3: (0, 0) -> (3, 0) -> (4, 1) -> (2, 2) -> (1, 10) -> NULL

Adjacencias do vertice 4: (4, 0) -> (0, 1) -> (1, 1) -> (2, 1) -> (3, 1) -> NULL

Melhor caminho: 0 1 3 2 4 0

Melhor distancia: 19

IV. Análise

Para a análise do programa, a ferramenta *valgrind* foi utilizada para checar possíveis vazamentos de memória. As figuras de 2.1 a 2.5 mostram os resultados das análises da ferramenta e o texto gerado indica que não houve vazamentos de memória com as alocações, e a figura 6 mostra o resultado dos testes segundo o corretor de testes.

Saída do programa, teste 1:

```
vitu@DESKTOP-I6FID8B:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2 TESTE 2$ valgrind ./exe < tests/teste1.in
==1341== Memcheck, a memory error detector
==1341== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
==1341== Using Valgrind-3.18.1 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==1341== Command: ./exe
==1341==
Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (1, 10) -> (2, 15) -> (3, 20) -> NULL
Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (0, 10) -> (3, 25) -> (2, 35) -> NULL
Adjacencias do vertice 2: (2, 0) -> (0, 15) -> (3, 30) -> (1, 35) -> NULL
Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 20) -> (1, 25) -> (2, 30) -> NULL
Melhor caminho: 0 1 3 2 0
Melhor distancia: 80
==1341==
==1341== HEAP SUMMARY:
==1341==   in use at exit: 0 bytes in 0 blocks
==1341==   total heap usage: 27 allocs, 27 frees, 5,560 bytes allocated
==1341==
==1341== All heap blocks were freed -- no leaks are possible
==1341==
==1341== For lists of detected and suppressed errors, rerun with: -s
==1341== ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)
```

Figura 2.1 - Saída do programa - teste 1

Saída do programa, teste 2:

```
vitu@DESKTOP-I6FID8B:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2 TESTE 2$ valgrind ./exe < tests/teste2.in
==1342== Memcheck, a memory error detector
==1342== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
==1342== Using Valgrind-3.18.1 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==1342== Command: ./exe
==1342==
Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (1, 1) -> (3, 1) -> (4, 1) -> (2, 2) -> (5, 2) -> NULL
Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (0, 1) -> (3, 1) -> (5, 3) -> (4, 4) -> (2, 7) -> NULL
Adjacencias do vertice 2: (2, 0) -> (4, 1) -> (5, 1) -> (0, 2) -> (3, 3) -> (1, 7) -> NULL
Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 1) -> (1, 1) -> (5, 1) -> (2, 3) -> (4, 8) -> NULL
Adjacencias do vertice 4: (4, 0) -> (0, 1) -> (2, 1) -> (5, 1) -> (1, 2) -> (3, 8) -> NULL
Adjacencias do vertice 5: (5, 0) -> (2, 1) -> (3, 1) -> (4, 1) -> (0, 2) -> (1, 3) -> NULL
Melhor caminho: 0 1 3 5 2 4 0
Melhor distancia: 6
==1342==
==1342== HEAP SUMMARY:
==1342==   in use at exit: 0 bytes in 0 blocks
==1342==   total heap usage: 49 allocs, 49 frees, 6,008 bytes allocated
==1342==
==1342== All heap blocks were freed -- no leaks are possible
==1342==
==1342== For lists of detected and suppressed errors, rerun with: -s
==1342== ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)
```

Figura 2.2 - Saída do programa - teste 2

Saída do programa, teste 3:

```
vitu@DESKTOP-I6FID88:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2 TESTE 2$ valgrind ./exe < tests/teste3.in
==1343== Memcheck, a memory error detector
==1343== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
==1343== Using Valgrind-3.18.1 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==1343== Command: ./exe
==1343==
Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (1, 1) -> (2, 1) -> (3, 3) -> NULL
Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (0, 1) -> (2, 4) -> (3, 5) -> NULL
Adjacencias do vertice 2: (2, 0) -> (0, 1) -> (1, 4) -> (3, 6) -> NULL
Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 3) -> (1, 5) -> (2, 6) -> NULL
Melhor caminho: 0 1 3 2 0
Melhor distancia: 13
==1343==
==1343== HEAP SUMMARY:
==1343==   in use at exit: 0 bytes in 0 blocks
==1343== total heap usage: 27 allocs, 27 frees, 5,560 bytes allocated
==1343==
==1343== All heap blocks were freed -- no leaks are possible
==1343==
==1343== For lists of detected and suppressed errors, rerun with: -s
==1343== ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)
```

Figura 2.3 - Saída do programa - teste 3

Saída do programa, teste 4:

```
vitu@DESKTOP-I6FID88:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2 TESTE 2$ valgrind ./exe < tests/teste4.in
==1344== Memcheck, a memory error detector
==1344== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
==1344== Using Valgrind-3.18.1 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==1344== Command: ./exe
==1344==
Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (2, 0) -> (1, 2) -> (3, 3) -> (4, 6) -> NULL
Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (4, 0) -> (0, 2) -> (3, 3) -> (2, 4) -> NULL
Adjacencias do vertice 2: (0, 0) -> (2, 0) -> (4, 3) -> (1, 4) -> (3, 7) -> NULL
Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 3) -> (1, 3) -> (4, 3) -> (2, 7) -> NULL
Adjacencias do vertice 4: (1, 0) -> (4, 0) -> (2, 3) -> (3, 3) -> (0, 6) -> NULL
Melhor caminho: 0 1 2 4 3 0
Melhor distancia: 15
==1344==
==1344== HEAP SUMMARY:
==1344==   in use at exit: 0 bytes in 0 blocks
==1344== total heap usage: 37 allocs, 37 frees, 5,764 bytes allocated
==1344==
==1344== All heap blocks were freed -- no leaks are possible
==1344==
==1344== For lists of detected and suppressed errors, rerun with: -s
==1344== ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)
```

Figura 2.4 - Saída do programa - teste 4

Saída do programa, teste 5:

```
vitu@DESKTOP-I6FID88:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2 TESTE 2$ valgrind ./exe < tests/teste5.in
==1345== Memcheck, a memory error detector
==1345== Copyright (C) 2002-2017, and GNU GPL'd, by Julian Seward et al.
==1345== Using Valgrind-3.18.1 and LibVEX; rerun with -h for copyright info
==1345== Command: ./exe
==1345==
Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (3, 0) -> (4, 1) -> (1, 5) -> (2, 10) -> NULL
Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (2, 0) -> (4, 1) -> (0, 5) -> (3, 10) -> NULL
Adjacencias do vertice 2: (1, 0) -> (2, 0) -> (4, 1) -> (3, 2) -> (0, 10) -> NULL
Adjacencias do vertice 3: (0, 0) -> (3, 0) -> (4, 1) -> (2, 2) -> (1, 10) -> NULL
Adjacencias do vertice 4: (4, 0) -> (0, 1) -> (1, 1) -> (2, 1) -> (3, 1) -> NULL
Melhor caminho: 0 1 3 2 4 0
Melhor distancia: 19
==1345==
==1345== HEAP SUMMARY:
==1345==   in use at exit: 0 bytes in 0 blocks
==1345== total heap usage: 37 allocs, 37 frees, 5,764 bytes allocated
==1345==
==1345== All heap blocks were freed -- no leaks are possible
==1345==
==1345== For lists of detected and suppressed errors, rerun with: -s
==1345== ERROR SUMMARY: 0 errors from 0 contexts (suppressed: 0 from 0)
```

Figura 2.5 - Saída do programa - teste 5

Saída do programa, corretor:

```

vit@DESKTOP-I6FID88:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2 TESTE 2$ python3 corretor.py
Analisando atividade:
  teste1.in OK
  teste2.in OK
  teste3.in OK
  teste4.in OK
  teste5.in OK
Nota na atividade: 10.00

```

Figura 3 - Saída do programa - corretor

Além disso, no arquivo main.c, a biblioteca “sys/time.h” foi inserida para conferir o tempo de execução do algoritmo para cada caso de teste. Como o cálculo final do tempo de execução é dado na ordem de microssegundos (10^{-6} segundos), o valor final foi dividido por 1000 para que a ordem fosse convertida para milissegundos. A figura 4 mostra os testes com o cálculo do tempo.

```

vit@DESKTOP-I6FID88:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2$ ./exe <tests/teste1.in
Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (1, 10) -> (2, 15) -> (3, 20) -> NULL
Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (0, 10) -> (3, 25) -> (2, 35) -> NULL
Adjacencias do vertice 2: (2, 0) -> (0, 15) -> (3, 30) -> (1, 35) -> NULL
Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 20) -> (1, 25) -> (2, 30) -> NULL
Melhor caminho: 0 1 3 2 0
Melhor distancia: 80
Tempo gasto: 1.142 milissegundos
vit@DESKTOP-I6FID88:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2$ ./exe <tests/teste2.in
Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (1, 1) -> (3, 1) -> (4, 1) -> (2, 2) -> (5, 2) -> NULL
Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (0, 1) -> (3, 1) -> (5, 3) -> (4, 4) -> (2, 7) -> NULL
Adjacencias do vertice 2: (2, 0) -> (4, 1) -> (5, 1) -> (0, 2) -> (3, 3) -> (1, 7) -> NULL
Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 1) -> (1, 1) -> (5, 1) -> (2, 3) -> (4, 8) -> NULL
Adjacencias do vertice 4: (4, 0) -> (0, 1) -> (2, 1) -> (5, 1) -> (1, 2) -> (3, 8) -> NULL
Adjacencias do vertice 5: (5, 0) -> (2, 1) -> (3, 1) -> (4, 1) -> (0, 2) -> (1, 3) -> NULL
Melhor caminho: 0 1 3 5 2 4 0
Melhor distancia: 6
Tempo gasto: 1.047 milissegundos
vit@DESKTOP-I6FID88:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2$ ./exe <tests/teste3.in
Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (1, 1) -> (2, 1) -> (3, 3) -> NULL
Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (0, 1) -> (2, 4) -> (3, 5) -> NULL
Adjacencias do vertice 2: (2, 0) -> (0, 1) -> (1, 4) -> (3, 6) -> NULL
Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 3) -> (1, 5) -> (2, 6) -> NULL
Melhor caminho: 0 1 3 2 0
Melhor distancia: 13
Tempo gasto: 1.000 milissegundos
vit@DESKTOP-I6FID88:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2$ ./exe <tests/teste4.in
Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (2, 0) -> (1, 2) -> (3, 3) -> (4, 6) -> NULL
Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (4, 0) -> (0, 2) -> (3, 3) -> (2, 4) -> NULL
Adjacencias do vertice 2: (0, 0) -> (2, 0) -> (4, 3) -> (1, 4) -> (3, 7) -> NULL
Adjacencias do vertice 3: (3, 0) -> (0, 3) -> (1, 3) -> (4, 3) -> (2, 7) -> NULL
Adjacencias do vertice 4: (1, 0) -> (4, 0) -> (2, 3) -> (3, 3) -> (0, 6) -> NULL
Melhor caminho: 0 1 2 4 3 0
Melhor distancia: 15
Tempo gasto: 0.985 milissegundos
vit@DESKTOP-I6FID88:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2$ ./exe <tests/teste5.in
Adjacencias do vertice 0: (0, 0) -> (3, 0) -> (4, 1) -> (1, 5) -> (2, 10) -> NULL
Adjacencias do vertice 1: (1, 0) -> (2, 0) -> (4, 1) -> (0, 5) -> (3, 10) -> NULL
Adjacencias do vertice 2: (1, 0) -> (2, 0) -> (4, 1) -> (3, 2) -> (0, 10) -> NULL
Adjacencias do vertice 3: (0, 0) -> (3, 0) -> (4, 1) -> (2, 2) -> (1, 10) -> NULL
Adjacencias do vertice 4: (4, 0) -> (0, 1) -> (1, 1) -> (2, 1) -> (3, 1) -> NULL
Melhor caminho: 0 1 3 2 4 0
Melhor distancia: 19
Tempo gasto: 0.805 milissegundos
vit@DESKTOP-I6FID88:/mnt/d/Usuario/Users/Usuario/Desktop/Programação/ed1/TP2$

```

Figura 4 - Saída do programa - tempo de execução do algoritmo

Observa-se que todas as saídas obedeceram ao esperado em cada teste.

V. Conclusão

O problema do Caixeiro Viajante consiste na procura do trajeto mais curto em um dado número de cidades, em que são conhecidas o número de cidades e as distâncias entre cada uma delas. Além disso, este é um caso de otimização abordado pela matemática e que, atualmente, não existe uma fórmula matemática capaz de prever a menor rota e o menor trajeto do viajante.

Dessa maneira, o objetivo deste trabalho é criar um algoritmo que faça os cálculos das distâncias e encontre a melhor rota a partir de todas as rotas descobertas.

O algoritmo construído demonstrou êxito nos cinco testes ao qual ele foi submetido, apresentando a saída esperada em todos, sem vazamentos de memórias e com tempo de execução menor do que 1 segundo.

Conclui-se, portanto, que as maiores dificuldades encontradas no trabalho foram a criação da função recursiva que computasse todas as diferentes rotas pelas quais o viajante poderia passar e integrar as distâncias entre as cidades em cada uma delas e a implementação da ordenação de um vetor de listas de adjacências que contêm todas as distâncias de cada uma das cidades tomadas duas a duas.

VI. Bibliografia

- O Problema de 1 MILHÃO de DÓLARES:
<https://youtu.be/9WwYO1Jtr7Y>
- Pesquisa Operacional II - Aula 08 - O problema do Caixeiro Viajante:
<https://youtu.be/yI9bRgXbE1c>
- Playlist Introdução à Teoria dos Grafos:
<https://youtube.com/playlist?list=PLrVGp617x0hAm90-7zQzbRsSOnN2Vbr-l&si=nWsA8v5WgUYKm8RT>