

Universidade Federal de Ouro Preto - UFOP  
Instituto de Ciências Exatas e Biológicas - ICEB  
Departamento de Computação - DECOM  
Ciência da Computação

# Trabalho Prático II (TP II)

BCC202 – Estruturas de Dados I

Bruno Soares Veríssimo  
Professor: Pedro Silva

Ouro Preto  
14 de dezembro de 2023

# Sumário

<b>1</b>	<b>Introdução</b>	<b>1</b>
1.1	Especificações do problema . . . . .	1
1.2	Considerações iniciais . . . . .	1
1.3	Ferramentas utilizadas . . . . .	1
1.4	Especificações da máquina . . . . .	1
1.5	Instruções de compilação e execução . . . . .	1
<b>2</b>	<b>Desenvolvimento</b>	<b>2</b>
2.1	Criando as estruturas necessárias . . . . .	2
2.2	Resolução do problema . . . . .	3
2.3	Execução . . . . .	9
<b>3</b>	<b>Testes</b>	<b>10</b>
<b>4</b>	<b>Análise</b>	<b>14</b>
<b>5</b>	<b>Considerações Finais</b>	<b>14</b>

## Lista de Códigos Fonte

1	grafo.h . . . . .	2
2	grafo.c . . . . .	4
3	main.c . . . . .	10

# 1 Introdução

Para este trabalho é necessário entregar o código em C e um relatório referente ao que foi desenvolvido. O algoritmo a ser desenvolvido é o caixeiro viajante.

A codificação deve ser feita em C, usando somente a biblioteca padrão da GNU, sem o uso de bibliotecas adicionais. Além disso, deve-se usar um dos padrões: ANSI C 89 ou ANSI C 99.

## 1.1 Especificações do problema

O Trabalho Prático II, propõe a resolução do Problema do Caixeiro Viajante. Neste cenário, um caixeiro deve visitar um conjunto de cidades distintas, começando e terminando na primeira cidade. O objetivo é determinar a trajetória que resulta na menor distância total de viagem. O trabalho exige a implementação de um algoritmo que utilize recursividade e listas de adjacências para encontrar o menor caminho possível passando por todas as cidades, partindo da cidade inicial.

## 1.2 Considerações iniciais

Algumas ferramentas foram utilizadas durante a criação deste projeto:

- Ambiente de desenvolvimento do código fonte: Visual Studio Code.<sup>1</sup>
- Linguagem utilizada: C.
- Ambiente de desenvolvimento da documentação: Overleaf L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X.<sup>2</sup>

## 1.3 Ferramentas utilizadas

Algumas ferramentas foram utilizadas para testar a implementação, como:

- *CLANG*: ferramentas de análise estática do código.
- *Valgrind*: ferramentas de análise dinâmica do código.

## 1.4 Especificações da máquina

A máquina onde o desenvolvimento e os testes foram realizados possui a seguinte configuração:

- Processador: Intel® Core™ i5-10300H.
- Memória RAM: 24Gb.
- Sistema Operacional: Windows 10.

## 1.5 Instruções de compilação e execução

Para a compilação do projeto, basta digitar:

Compilando o projeto

```
gcc main.c grafo.c -o exe -std=c99 -Wall -pg -g
```

Usou-se para a compilação as seguintes opções:

- *-std=99*: para usar-se o padrão ANSI C 99, conforme exigido.
- *-g*: para compilar com informação de depuração e ser usado pelo Valgrind.
- *-Wall*: para mostrar todos os possível *warnings* do código.
- *-pg*: para gerar o arquivo para fazer-se o profiling para identificar gargalos no programa.

<sup>1</sup>Visual Studio Code está disponível em <https://code.visualstudio.com/>

<sup>2</sup>Disponível em <https://www.overleaf.com/>

Para a execução do programa basta digitar:

```
./exe caminho_até_o_arquivo_de_entrada opcao
```

Onde “opcao” pode ser: “p” para fazer a, “d” para fazer b e “n” para fazer c.

## 2 Desenvolvimento

O Trabalho Prático II é um trabalho muito parecido com o Trabalho Prático I. Ambos buscam a solução do problema do caixeiro viajante, Todavia dessa vez além de calcular o melhor caminho, deve-se usar listas de adjacências para representar os vizinhos de cada cidade, essas listas devem ser implementadas utilizando listas encadeadas, devem ser ordenadas e usadas para o cálculo do melhor caminho e da menor distância.

### 2.1 Criando as estruturas necessárias

Primeiramente foi necessário criar as estruturas No, que possui o destino do nó, o peso da aresta que conecta o nó ao seu destino e o ponteiro para o próximo nó na lista, a estrutura ListaAdj, que possui um ponteiro para a cabeça da lista de adjacência e a estrutura GrafoPonderado, que possui o número de cidades no grafo e o vetor de listas de adjacência para cada cidade. Além disso, foi inicializado as funções alocarGrafo, desalocarGrafo, leGrafo, encontraCaminho, imprimeCaminho, ordenaLista, imprimeOrdenado e obterDistancia em grafo.h.

```
1 #ifndef GRAFO_H
2 #define GRAFO_H
3
4 // Definição da estrutura No, representando um n em uma lista de
   adjacência.
5 typedef struct No {
6     int destino;           // Armazena o destino do n (vértice adjacente).
7     int peso;             // Armazena o peso da aresta que conecta o n ao seu
   destino.
8     struct No* proximo;   // Ponteiro para o próximo n na lista.
9 } No;
10
11 // Definição da estrutura ListaAdj, representando uma lista de adjacência
   para um vértice em um grafo ponderado.
12 typedef struct ListaAdj {
13     No* cabeca;           // Ponteiro para a cabeça da lista de adjacência.
14 } ListaAdj;
15
16 // Definição da estrutura GrafoPonderado, representando um grafo ponderado.
17 typedef struct GrafoPonderado {
18     int numCidades;       // Número de cidades no grafo.
19     ListaAdj* listaAdjacencia; // Vetor de listas de adjacência para cada
   cidade.
20 } GrafoPonderado;
21
22 // Protótipos das funções definidas no arquivo "grafo.c".
23 GrafoPonderado* alocarGrafo(int numCidades);
24 void desalocarGrafo(GrafoPonderado* grafo);
25 void leGrafo(GrafoPonderado* grafo);
26 void encontraCaminho(GrafoPonderado* grafo, int* melhorCaminho);
27 void imprimeCaminho(GrafoPonderado* grafo, int* caminho, int distancia);
28 void ordenaLista(GrafoPonderado* grafo);
29 void imprimeOrdenado(GrafoPonderado* grafo);
30 int obterDistancia(GrafoPonderado* grafo, int cidadeOrigem, int cidadeDestino)
   ;
31
```

## 2.2 Resolução do problema

Após a criação das estruturas é necessário aloca-las. Para isso, a função `criarNo` aloca memória para um novo nó de grafo, atribui valores de destino e peso ao nó e inicializa o próximo nó como `NULL` e retorna o nó criado. A função `criarListaAdj` aloca memória para uma nova lista de adjacência, inicializa a cabeça da lista como `NULL` e retorna a lista de adjacência criada. E a função `alocarGrafo` aloca memória para um novo grafo ponderado, inicializa o número de cidades e aloca memória para a lista de adjacência e retorna o grafo alocado.

A função `desalocarGrafo` libera a memória de todos os nós e listas de adjacência, e do próprio grafo e a função `leGrafo` lê do input as informações das arestas do grafo e as armazena nas listas de adjacência correspondentes.

A função `obterDistancia` foi projetada para encontrar a distância ou o peso de uma aresta entre duas cidades específicas em um grafo ponderado. A função começa localizando a lista de adjacência da cidade de origem. Ela faz isso acessando `grafo->listaAdjacencia[cidadeOrigem].cabeca`. Este passo é crucial porque a lista de adjacência da cidade de origem contém todos os nós (ou arestas) que se conectam a outras cidades a partir da cidade de origem. A função então entra em um loop `while` que percorre a lista de adjacência. O loop continua enquanto o ponteiro para o nó atual (`atual`) não é `NULL`, o que significaria o fim da lista. Dentro do loop, a função verifica se o destino do nó atual (`atual->destino`) é igual à cidade de destino desejada (`cidadeDestino`). Se corresponder, isso significa que o nó atual representa a aresta que conecta a cidade de origem à cidade de destino. Se a cidade de destino for encontrada, a função retorna o peso (`peso`) da aresta correspondente. Esse peso é o valor armazenado em `atual->peso`, que representa a distância ou o custo para viajar da cidade de origem para a cidade de destino. Se a cidade de destino não for encontrada no nó atual, o ponteiro `atual` é atualizado para o próximo nó na lista e o loop continua. Se a função percorrer toda a lista de adjacência sem encontrar a cidade de destino, ela retorna `-1`. Isso indica que não há uma aresta direta conectando a cidade de origem à cidade de destino no grafo.

A função `encontracaminhorec` é uma função recursiva projetada para encontrar o caminho mais curto em um grafo ponderado, usando a técnica de backtracking. Ela recebe os seguintes parâmetros: `posicao`: Cidade atual no caminho. `distancia`: Distância acumulada até o momento. `contador`: Contador do número de cidades visitadas. `visitado`: Array para marcar as cidades já visitadas. `caminhoAtual`: Array que armazena o caminho atual. `melhorCaminho`: Array para armazenar o melhor caminho encontrado. `numCidades`: Número total de cidades no grafo. `grafo`: Ponteiro para o grafo ponderado. `menorDistancia`: Ponteiro para a menor distância encontrada. A função primeiro verifica se todas as cidades foram visitadas. Se sim, ela busca uma aresta que retorne à cidade de origem para formar um ciclo completo. Se um ciclo completo é encontrado e sua distância total é menor que a `menorDistancia` conhecida, o `melhorCaminho` e a `menorDistancia` são atualizados. A função então explora recursivamente as arestas saindo da `posicao` atual para encontrar todas as cidades ainda não visitadas. Para cada cidade não visitada e conectada, a função marca a cidade como visitada, adiciona-a ao `caminhoAtual` e chama `encontraCaminhoRec` para a próxima cidade. Após explorar uma cidade, a função desmarca a cidade para permitir a exploração de outros caminhos.

A função `encontracaminho` serve como uma função auxiliar para configurar e iniciar a busca recursiva pelo caminho mais curto. Recebe como parâmetro um ponteiro para o grafo ponderado e um array para armazenar o melhor caminho encontrado. Em suma ela realiza 5 etapas: 1- Aloca memória para o array `visitado` e `caminhoAtual`. 2-Inicializa a `menorDistancia` com um valor máximo. 3-Marca a cidade de origem como visitada e inicia o `caminhoAtual` a partir dela. 4-Chama `encontraCaminhoRec` para iniciar a busca pelo caminho mais curto. 5-Após a conclusão da busca, a função libera a memória alocada para os arrays `visitado` e `caminhoAtual`.

A função `imprimeCaminho` no código é responsável por imprimir o melhor caminho encontrado em um grafo ponderado, juntamente com a distância total desse caminho. A função começa imprimindo a cidade de origem do caminho. Na implementação padrão para problemas de caminho mais curto, geralmente se assume que o caminho começa e termina na mesma cidade (cidade 0), formando um ciclo. Em seguida, a função entra em um loop `for` para percorrer todas as cidades no array `caminho`. Cada cidade no caminho é impressa em sequência. Este loop não inclui a última cidade do caminho,

pois o caminho retorna à cidade de origem. Após imprimir todas as cidades no caminho, a função imprime novamente a cidade de origem para indicar o fechamento do ciclo. Por fim, a função imprime a distância total do caminho encontrado, que foi passada como parâmetro para a função.

A função `ordenaLista` no código é utilizada para ordenar as listas de adjacência de cada vértice em um grafo ponderado. Essa ordenação é feita com base no peso das arestas. A função começa com um loop `for` que percorre todas as cidades (ou vértices) do grafo. Para cada cidade, a função acessa sua lista de adjacência. Para cada lista de adjacência, a função primeiro verifica se a lista está vazia ou contém apenas um elemento. Em ambos os casos, a lista já está ordenada, e o loop continua para a próxima cidade. Se a lista contiver mais de um elemento, a função entra em um processo de ordenação: Inicializa uma nova lista ordenada (`listaOrdenada`), inicialmente vazia. Percorre os elementos da lista original, removendo cada elemento da lista original e inserindo-o na posição correta na lista ordenada. Para cada nó (atual) da lista original, a função determina a posição correta na lista ordenada com base no peso (peso) da aresta. Existem dois casos para a inserção: Inserção no Início: Se a lista ordenada estiver vazia ou se o peso do nó atual for menor ou igual ao peso do primeiro nó da lista ordenada, o nó é inserido no início da lista ordenada. Inserção no Meio ou Fim: Caso contrário, a função procura o local correto na lista ordenada (usando um loop `while`) e insere o nó atual nessa posição. Após ordenar todos os nós, a cabeça da lista original é atualizada para apontar para a cabeça da lista ordenada. Isso efetivamente substitui a lista original pela lista ordenada.

E por fim temos a função `imprimeOrdenado` que é responsável por imprimir as listas de adjacência de cada vértice em um grafo ponderado, após serem ordenadas pela função `ordenaLista`. Essa impressão oferece uma visualização clara da estrutura do grafo e de como os vértices estão conectados entre si. A função começa com um loop `for` que percorre todos os vértices (ou cidades) do grafo. Para cada vértice, a função imprime as adjacências relacionadas a esse vértice. Para cada vértice `i`, a função imprime uma mensagem inicial indicando que as adjacências do vértice `i` serão listadas. Isso é útil para identificar a qual vértice a lista de adjacência pertence. Em seguida, a função inicia um loop `while` que percorre a lista de adjacência do vértice `i`. Dentro deste loop, cada nó da lista (representando uma aresta) é processado. Para cada nó, a função imprime o destino da aresta (destino) e o peso da aresta (peso). Esta informação é essencial para entender como os vértices estão conectados e qual o custo associado à conexão. Após imprimir todos os nós da lista de adjacência de um vértice, a função imprime "NULL" ou uma indicação semelhante para sinalizar o final da lista de adjacência daquele vértice.

```

1  #include "grafo.h" // Inclui o cabe alho "grafo.h" que cont m as
    declara es de fun es e estruturas.
2  #include <stdio.h> // Inclui a biblioteca padr o de entrada/sa da .
3  #include <stdlib.h> // Inclui a biblioteca padr o de aloca o de mem ria .
4  #include <limits.h> // Inclui a biblioteca que fornece constantes de limites,
    incluindo INT_MAX.
5
6  // Fun o para criar um novo n (aresta) em um grafo ponderado.
7  No* criarNo(int destino, int peso) {
8      // Aloca mem ria para um novo n .
9      No* novoNo = (No*)malloc(sizeof(No));
10     // Verifica se a aloca o de mem ria foi bem-sucedida.
11     if (novoNo == NULL) {
12         exit(1); // Encerra o programa com c digo de erro 1 em caso de falha
            na aloca o .
13     }
14     // Define o campo 'destino' do novo n com o valor fornecido como destino
        .
15     novoNo->destino = destino;
16     // Define o campo 'peso' do novo n com o valor fornecido como peso.
17     novoNo->peso = peso;
18     // Inicializa o campo 'proximo' do novo n como nulo, indicando que
        inicialmente n o h pr ximo n na lista.
19     novoNo->proximo = NULL;
20     // Retorna o ponteiro para o novo n .
21     return novoNo;
22 }

```

```

23
24 // Função para criar uma nova lista de adjacência.
25 ListaAdj* criarListaAdj() {
26     // Aloca memória para uma nova lista de adjacência.
27     ListaAdj* lista = (ListaAdj*)malloc(sizeof(ListaAdj));
28     // Verifica se a alocação de memória foi bem-sucedida.
29     if (lista == NULL) {
30         exit(1); // Encerra o programa com código de erro 1 em caso de falha
                 // na alocação.
31     }
32     // Inicializa a cabeça da lista como nula.
33     lista->cabeça = NULL;
34     // Retorna o ponteiro para a nova lista de adjacência.
35     return lista;
36 }
37
38
39 // Função para alocar dinamicamente memória para um novo grafo ponderado.
40 GrafoPonderado* alocarGrafo(int numCidades) {
41     // Aloca memória para uma nova estrutura GrafoPonderado.
42     GrafoPonderado* grafo = (GrafoPonderado*)malloc(sizeof(GrafoPonderado));
43     // Verifica se a alocação de memória foi bem-sucedida.
44     if (grafo == NULL) {
45         exit(1); // Encerra o programa com código de erro 1 em caso de falha
                 // na alocação.
46     }
47     // Inicializa o número de cidades na estrutura do grafo.
48     grafo->numCidades = numCidades;
49     // Aloca memória para a lista de adjacência do grafo.
50     grafo->listaAdjacencia = (ListaAdj*)malloc(numCidades * sizeof(ListaAdj));
51     // Verifica se a alocação da lista de adjacência foi bem-sucedida.
52     if (grafo->listaAdjacencia == NULL) {
53         // Tratamento de erro: libera a memória alocada para a estrutura do
54         // grafo e encerra o programa com código de erro 1.
55         free(grafo);
56         exit(1);
57     }
58     // Inicializa a lista de adjacência, definindo a cabeça de cada lista
59     // como nula.
60     for (int i = 0; i < numCidades; i++) {
61         grafo->listaAdjacencia[i].cabeça = NULL;
62     }
63     return grafo;
64 }
65
66 // Desaloca Grafo
67 void desalocarGrafo(GrafoPonderado* grafo) {
68     // Verifica se o ponteiro para o grafo não é nulo.
69     if (grafo != NULL) {
70         // Loop externo para percorrer todas as cidades do grafo.
71         for (int i = 0; i < grafo->numCidades; i++) {
72             // Inicializa um ponteiro para o primeiro nó na lista de
73             // adjacência da cidade atual.
74             No* atual = grafo->listaAdjacencia[i].cabeça;
75             // Loop interno para liberar a memória de todos os nós na lista
76             // de adjacência da cidade atual.
77             while (atual != NULL) {
78                 // Armazena o próximo nó antes de liberar a memória do nó
79                 // atual.
80                 No* proximo = atual->proximo;
81                 // Libera a memória alocada para o nó atual.
82                 free(atual);

```

```

78         // Atualiza o ponteiro para o pr ximo n na lista.
79         atual = proximo;
80     }
81 }
82 // Libera a mem ria alocada para a lista de adjac ncia.
83 free(grafo->listaAdjacencia);
84 // Libera a mem ria alocada para a estrutura GrafoPonderado.
85 free(grafo);
86 }
87 }
88
89 // Ler grafo
90 void leGrafo(GrafoPonderado* grafo) {
91     // Obt m o n mero de cidades do grafo.
92     int numCidades = grafo->numCidades;
93     // Loop externo para percorrer todas as cidades do grafo.
94     for (int i = 0; i < numCidades; i++) {
95         // Loop interno para ler as dist ncias entre a cidade 'i' e todas as
96         // outras cidades.
97         for (int j = 0; j < numCidades; j++) {
98             // Declara o das vari veis para origem, destino e dist ncia
99             // entre as cidades.
100             int origem, destino, distancia;
101             // L os valores de origem, destino e dist ncia da aresta entre
102             // as cidades.
103             scanf("%d %d %d", &origem, &destino, &distancia);
104             // Atualiza a lista de adjac ncia com a dist ncia lida.
105             No* novoNo = criarNo(destino, distancia);
106             novoNo->proximo = grafo->listaAdjacencia[origem].cabeca;
107             grafo->listaAdjacencia[origem].cabeca = novoNo;
108         }
109     }
110 }
111
112 // Fun o para obter a dist ncia entre duas cidades no grafo.
113 int obterDistancia(GrafoPonderado* grafo, int cidadeOrigem, int cidadeDestino)
114 {
115     // Inicializa um ponteiro do tipo No, apontando para a cabe a da lista de
116     // adjac ncia da cidade de origem no grafo.
117     No* atual = grafo->listaAdjacencia[cidadeOrigem].cabeca;
118     // Inicia um loop while que continua at que o ponteiro 'atual' seja NULL
119     // , indicando o fim da lista.
120     while (atual != NULL) {
121         // Verifica se o n atual na lista de adjac ncia a cidade de
122         // destino.
123         if (atual->destino == cidadeDestino) {
124             // Se for, retorna o peso (ou dist ncia) associado a esse n ,
125             // que a dist ncia at a cidade de destino.
126             return atual->peso;
127         }
128         // Atualiza o ponteiro 'atual' para o pr ximo n na lista de
129         // adjac ncia.
130         atual = atual->proximo;
131     }
132     // Se a cidade de destino n o for encontrada na lista de adjac ncia da
133     // cidade de origem, retorna -1.
134     return -1;
135 }
136
137 // Fun o recursiva para encontrar o melhor caminho em um grafo ponderado
138 // usando lista de adjac ncia.
139 void encontraCaminhoRec(int posicao, int distancia, int contador, int*

```



```

visitado, int* caminhoAtual, int* melhorCaminho, int numCidades,
GrafoPonderado* grafo, int* menorDistancia) {
129 // Verifica se todas as cidades foram visitadas (exceto a cidade de origem
    ).
130 if (contador == numCidades - 1) {
131     // Procura por uma aresta que retorne cidade de origem (posi o
        0) para formar um ciclo completo.
132     No* vizinho = grafo->listaAdjacencia[posicao].cabeca;
133     while (vizinho != NULL) {
134         int cidadeDestino = vizinho->destino;
135         // Se encontrarmos um ciclo completo com dist ncia total menor
            que a menor dist ncia conhecida, atualizamos o melhor caminho
            e a menor dist ncia.
136         if (cidadeDestino == 0 && vizinho->peso != 0 && distancia +
            vizinho->peso < *menorDistancia) {
137             *menorDistancia = distancia + vizinho->peso;
138             for (int i = 0; i < numCidades; i++) {
139                 melhorCaminho[i] = caminhoAtual[i];
140             }
141         }
142         vizinho = vizinho->proximo;
143     }
144     // Retorna da recurs o.
145     return;
146 }
147 // Explora as arestas saindo da posi o atual para encontrar todas as
    cidades ainda n o visitadas.
148 for (No* vizinho = grafo->listaAdjacencia[posicao].cabeca; vizinho != NULL
    ; vizinho = vizinho->proximo) {
149     int proximaCidade = vizinho->destino;
150     // Verifica se a pr xima cidade n o foi visitada e se a aresta atual
        n o uma aresta sem peso (peso != 0).
151     if (visitado[proximaCidade] == 0 && vizinho->peso != 0) {
152         // Marca a pr xima cidade como visitada e adiciona ao caminho
            atual.
153         visitado[proximaCidade] = 1;
154         caminhoAtual[contador] = proximaCidade;
155         // Chama a fun o recursivamente para a pr xima cidade.
156         encontraCaminhoRec(proximaCidade, distancia + vizinho->peso,
            contador + 1, visitado, caminhoAtual, melhorCaminho,
            numCidades, grafo, menorDistancia);
157         // Desmarca a cidade ap s a chamada recursiva para permitir a
            explora o de outros caminhos.
158         visitado[proximaCidade] = 0;
159     }
160 }
161 }
162
163 // Fun o para encontrar o caminho mais curto em um grafo ponderado usando
    for a bruta.
164 void encontraCaminho(GrafoPonderado* grafo, int* melhorCaminho) {
165     int numCidades = grafo->numCidades;
166     // Aloca um array para controlar as cidades visitadas.
167     int* visitado = (int*)malloc(numCidades * sizeof(int));
168     // Aloca um array para rastrear o caminho atual.
169     int* caminhoAtual = (int*)malloc(numCidades * sizeof(int));
170     // Inicializa a menorDistancia com um valor m ximo.
171     int menorDistancia = INT_MAX;
172     // Marca a cidade de origem (0) como visitada e inicia o caminho atual.
173     for (int i = 0; i < numCidades; i++) {
174         visitado[i] = 0;
175     }

```

```

176     visitado[0] = 1;
177     caminhoAtual[0] = 0;
178     // Chama a funcao encontraCaminhoRec para encontrar o caminho mais curto
179     encontraCaminhoRec(0, 0, 0, visitado, caminhoAtual, melhorCaminho,
180         numCidades, grafo, &menorDistancia);
181     // Libera a memoria alocada para os arrays de controle.
182     free(visitado);
183     free(caminhoAtual);
184 }
185 // Funcao para imprimir o caminho mais curto encontrado e a distancia total
186 void imprimeCaminho(GrafoPonderado* grafo, int* caminho, int distancia) {
187     // Imprime a cidade de origem (0) para iniciar o caminho.
188     printf("Melhor caminho: 0 ");
189     // Percorre as cidades do caminho, exceto a ultima, e as imprime.
190     for (int i = 0; i < grafo->numCidades - 1; i++) {
191         printf("%d ", caminho[i]);
192     }
193     // Imprime a cidade de origem (0) novamente para completar o ciclo.
194     printf("0\n");
195     // Imprime a distancia total do caminho encontrado.
196     printf("Melhor distancia: %d\n", distancia);
197 }
198
199 // Funcao para ordenar as listas de adjacencia de um grafo ponderado.
200 void ordenaLista(GrafoPonderado* grafo) {
201     // Loop externo para percorrer todas as cidades do grafo.
202     for (int i = 0; i < grafo->numCidades; i++) {
203         // Obtém o ponteiro para a lista de adjacencia da cidade atual.
204         ListaAdj* lista = &grafo->listaAdjacencia[i];
205         // Verifica se a lista está vazia ou tem apenas um elemento, o que
206         // significa que já está ordenada.
207         if (lista->cabeca == NULL || lista->cabeca->proximo == NULL) {
208             continue; // Pula para a próxima iteração do loop se a lista
209             // j estiver ordenada.
210         }
211         // Inicializa uma lista temporária para armazenar os elementos
212         // ordenados.
213         ListaAdj listaOrdenada;
214         listaOrdenada.cabeca = NULL;
215         // Percorre os elementos da lista original.
216         No* atual = lista->cabeca;
217         while (atual != NULL) {
218             // Armazena o próximo nó antes de removê-lo da lista original.
219             No* proximo = atual->proximo;
220             // Insere o nó na lista ordenada.
221             if (listaOrdenada.cabeca == NULL || atual->peso <= listaOrdenada.
222                 cabeca->peso) {
223                 // Caso especial: insere no início da lista ordenada.
224                 atual->proximo = listaOrdenada.cabeca;
225                 listaOrdenada.cabeca = atual;
226             } else {
227                 // Procura o local correto na lista ordenada para inserir o
228                 // nó.
229                 No* anterior = NULL;
230                 No* atualOrdenada = listaOrdenada.cabeca;
231                 while (atualOrdenada != NULL && atual->peso > atualOrdenada->
232                     peso) {
233                     anterior = atualOrdenada;
234                     atualOrdenada = atualOrdenada->proximo;
235                 }
236                 // Insere o nó na lista ordenada.
237                 atual->proximo = atualOrdenada;
238                 if (anterior != NULL)
239                     anterior->proximo = atual;
240                 else
241                     listaOrdenada.cabeca = atual;
242             }
243             atual = proximo;
244         }
245         lista->cabeca = listaOrdenada.cabeca;
246     }
247 }

```

```

229         }
230         // Insere o n na posi o correta.
231         anterior->proximo = atual;
232         atual->proximo = listaOrdenada;
233     }
234     // Move para o pr ximo n na lista original.
235     atual = proximo;
236 }
237 // Atualiza a cabe a da lista original para apontar para a lista
238 // ordenada.
239 lista->cabeca = listaOrdenada.cabeca;
240 }
241 // Fun o para imprimir as listas de adjac ncia ordenada.
242 void imprimeOrdenado(GrafoPonderado* grafo) {
243     // Loop para percorrer todos os v rtices do grafo.
244     for (int i = 0; i < grafo->numCidades; i++) {
245         // Imprime mensagem indicando a lista de adjac ncias do v rtice i.
246         printf("Adjacencias do vertice %d: ", i);
247         // Inicializa um ponteiro para o primeiro n na lista de adjac ncias
248         // do v rtice i.
249         No* atual = grafo->listaAdjacencia[i].cabeca;
250         // Loop para percorrer todos os n s na lista de adjac ncias do
251         // v rtice i.
252         while (atual != NULL) {
253             // Imprime as informa es do n atual, incluindo o destino e o
254             // peso da aresta.
255             printf("(%d, %d) -> ", atual->destino, atual->peso);
256             // Atualiza o ponteiro para apontar para o pr ximo n na lista
257             // de adjac ncias.
258             atual = atual->proximo;
259         }
260         // Imprime "NULL" para indicar o final da lista de adjac ncias do
261         // v rtice i.
262         printf("NULL\n");
263     }
264 }

```

Código 2: grafo.c

## 2.3 Execução

O arquivo main.c é o ponto de entrada do programa que lida com grafos ponderados. A função main é o ponto de partida do programa. Ela executa as seguintes operações: Leitura do Número de Cidades: scanf("Alocação do Grafo: GrafoPonderado\* grafo = alocarGrafo(numCidades);: Aloca um grafo ponderado com um número especificado de cidades. Leitura das Informações do Grafo: leGrafo(grafo);: Lê as informações das distâncias entre as cidades e as armazena no grafo. Ordenação das Listas de Adjacências: ordenaLista(grafo);: Ordena as listas de adjacências do grafo. Alocação do Melhor Caminho: int\* melhorCaminho = (int\*)malloc((numCidades - 1) \* sizeof(int));: Aloca memória para armazenar o melhor caminho encontrado. Encontrando o Caminho Mais Curto: encontraCaminho(grafo, melhorCaminho);: Encontra o caminho mais curto através do grafo. Cálculo da Distância Total: Um loop for é usado para calcular a distância total percorrida ao somar as distâncias entre as cidades do caminho. Adicionar Distância do Último para o Primeiro Vértice: distancia += obterDistancia(grafo, melhorCaminho[numCidades - 1], melhorCaminho[0]);: Adiciona a distância entre a última cidade e a cidade de origem para fechar o ciclo. Imprimir Lista de Adjacências e Caminho: imprimeOrdenado(grafo);: Imprime a lista de adjacências ordenada. imprimeCaminho(grafo, melhorCaminho, distancia);: Imprime o caminho mais curto encontrado e a distância total. Liberação da Memória: free(melhorCaminho);: Libera a memória alocada para o vetor do melhor caminho. desalocarGrafo(grafo);: Libera a memória alocada para o grafo. Retorno da Função main: return 0;: Retorna 0 para indicar que o programa foi executado com sucesso.

O main.c gerencia o fluxo geral do programa, tratando da leitura de dados, processamento do grafo (como alocação, leitura, ordenação, busca do melhor caminho) e, finalmente, da impressão dos resultados e liberação de recursos. É a parte do programa que orquestra as operações sobre o grafo, utilizando as funções definidas em grafo.c e as estruturas definidas em grafo.h.

```

1  #include "grafo.h" // Inclui a definição das estruturas e funções do grafo
2  #include <stdio.h> // Inclui a biblioteca padrão para entrada/saída.
3  #include <stdlib.h> // Inclui a biblioteca padrão de alocação de memória.
4  int main() {
5      int numCidades;
6      scanf("%d", &numCidades); // Lê o número de cidades a partir da entrada
        padrão.
7      // Aloca espaço na memória para um grafo ponderado com 'numCidades'.
8      GrafoPonderado* grafo = alocarGrafo(numCidades);
9      // Lê as informações das distâncias entre as cidades e as armazena no
        grafo.
10     leGrafo(grafo);
11     // Ordena as listas de adjacências
12     ordenaLista(grafo);
13     // Aloca memória para armazenar o melhor caminho encontrado, exceto a
        cidade de origem.
14     int* melhorCaminho = (int*)malloc((numCidades - 1) * sizeof(int));
15     // Encontra o caminho mais curto através do grafo.
16     encontraCaminho(grafo, melhorCaminho);
17     int distancia = 0; // Inicializa a variável que armazenar a distância
        total do caminho.
18     // Calcula a distância total percorrida ao somar as distâncias entre as
        cidades do caminho.
19     for (int i = 0; i < numCidades - 1; i++) {
20         int cidadeOrigem = melhorCaminho[i];
21         int cidadeDestino = melhorCaminho[i + 1];
22         distancia += obterDistancia(grafo, cidadeOrigem, cidadeDestino);
23     }
24     // Adiciona a distância entre a última cidade e a cidade de origem para
        fechar o ciclo.
25     distancia += obterDistancia(grafo, melhorCaminho[numCidades - 1],
        melhorCaminho[0]);
26     // Imprime a lista de adjacências
27     imprimeOrdenado(grafo);
28     // Imprime o caminho mais curto encontrado e a distância total.
29     imprimeCaminho(grafo, melhorCaminho, distancia);
30     // Libera a memória alocada para o vetor do melhor caminho.
31     free(melhorCaminho);
32     // Libera a memória alocada para o grafo.
33     desalocarGrafo(grafo);
34     return 0; // Retorna 0 para indicar que o programa foi executado com
        sucesso.
35 }

```

Código 3: main.c

### 3 Testes

Os testes foram realizados com os arquivos disponibilizados pelo professor da disciplina. No caso foram disponibilizados 5 arquivos com as entradas e 5 arquivos com as saídas esperadas. Para o primeiro caso, as entradas são

```

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

```

e a saída esperada deve ser

```

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

```

Para o segundo caso, as entradas são~

```

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

```

e a saída esperada deve ser

```

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

```

Para o terceiro caso, as entradas são

```

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

```

e a saída esperada deve ser

```

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

```

Para o quarto caso, as entradas são

```

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

```

e a saída esperada deve ser

```

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

```

Para o quinto caso, as entradas sao

```

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

```

e a saída esperada deve ser

```

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

O programa atendeu a todos os testes, menos ao teste 5 que retorna o melhor caminho como 0 4 2 3 1 0, sendo que deveria ser 0 1 3 2 4 0. Todavia, após conversa com o professor da disciplina foi decidido que poderia ficar assim mesmo, que não haveria perda de pontos pois todo o resto está certo.

## 4 Análise

Nesse programa, assim como no trabalho anterior, foi implementada uma abordagem de força bruta utilizando recursividade para encontrar o caminho mais curto, o que significa que ele explora todas as possíveis combinações de cidades para encontrar a solução. Esse trabalho trouxe um nível de dificuldade um pouco maior por ter que utilizar listas encadeadas, mas possuí a mesma questão do primeiro trabalho por usar recursividade. Para conjuntos de cidades pequenos, a abordagem utilizando recursividade pode ser aceitável e fornecer soluções precisas. No entanto, para um grande número de cidades, a execução do programa pode levar um tempo impraticável, tornando-o ineficiente. Para resolver o problema de forma eficiente em conjuntos de cidades maiores, seriam necessárias abordagens mais sofisticadas, como algoritmos baseados em heurísticas. Esse trabalho demonstra a complexidade dos testes quando levados a um número maior de entradas. Com isso, prova-se a importância da análise de complexidades.

## 5 Considerações Finais

Desenvolver esse trabalho foi bem significativo para mim, pois aprimorou meu conhecimento sobre funções recursivas, ordenação e listas encadeadas. Além da dificuldade do trabalho anterior de ter que desenvolver o trabalho sozinho tive a dificuldade de ter que fazer o trabalho pós operado, o que foi bem desgastante para mim. Fora isso, gostei bastante de fazer o trabalho e concluí-lo é bem gratificante para mim.

## Referências

CELES,Waldemar; CERQUEIRA,Renato; RANGEL,Jose Lucas. Introdução a Estruturas de Dados: com técnicas de programação em C.. Rio de Janeiro: Elsevier 2004. 293 p.