# Universidade Federal de Santa Catarina Ciências da Computação

Alunos: Gabriel Dutra e Lucas Silva da Costa

**Matriculas**: 18205598 e 18200432

Professor: Rafael de Santiago

**Turma**: INE5413-04208 (20212)

Relatório da Atividade I

### Considerações Gerais:

A linguagem escolhida para resolução dos problemas foi Java, A estrutura utilizada para ser o grafo guardado e analisado, fora um objeto, sendo que seus atributos representam listas de vértices, arestas(multiArray), e pesos.

# Objeto:

O Grafo é separado entre vértices, arestas e pesos, na classe Objeto "Grafo\_ND\_P", temos um array de vértice "V" que guarda todos os vértices, tendo os rótulos em seu conteúdo, um multiArray que guarda quais vértices pertencem a aresta além do index e uma marcação que é utilizada para o ciclo Euclidiano, além de um array que guarda os valores dos pesos.

## Exercício 1:

• qtdVertices(): retorna a quantidade de vértices

A quantidade de vértices é dada pelo tamanho do array "V"

```
// Verifica a quantidade de vertices por meio do tamanho do array V protected int qtdVertices() { return V.length; }
```

• qtdArestas(): retorna a quantidade de arestas

A quantidade de arestas é dada pelo tamanho do multiArray "E"

```
// Verifica a quantidade de Arestas por meio do tamanho do array E protected int qtdArestas() { return E.length; }
```

• grau(v): retorna o grau do vértice v

# Utiliza um contador, para verificar quantas arestas diferentes aquele vértice possui.

```
// Verifica o grau de uma vertice por meio de um contador de arestas
        protected int grau(int v) {
                // Contador utilizado para contagem de grau
                int count = 0;
                // Percorre todas as arestas
                for (int i = 0; i < E.length; i++) {
                        // Verifica se a aresta possue o vertice do parâmetro no primeiro
elemento
                        if(E[i][0] == v) {
                                 // Incrementa contador
                                 count++;
                        // Verifica se a aresta possue o vertice do parâmetro no segundo
elemento
                        if(E[i][1] == v) {
                                 // Incrementa contador
                                 count++;
                         }
                // Retorna o contador
                return count;
        }
```

• rotulo(v): retorna o rótulo do vértice v

Retorna o rótulo, ou seja o conteúdo do array "V"

```
// Retorna o conteudo do Array de Vertices(Rótulo)
protected String rotulo(int index) {
    return V[index-1];
}
```

• vizinhos(v): retorna os vizinhos do vértice v

Utiliza uma lista para retornar todos os vértices, os quais possuem ligação com o vértice analizado.

• haAresta(u, v): se  $\{u, v\} \in E$ , retorna verdadeiro; se não existir, retorna falso

Percorre pelas arestas, até encontrar uma aresta entre "v" e "u", caso não encontre retorna "false";

```
\begin{tabular}{ll} // \mbox{Verifica existência de aresta entre u e v } & \mbox{protected boolean haAresta(int u, int v) } & \mbox{} // \mbox{Percorre todas as arestas} & \mbox{for (int } i=0; i < E.length; i++) } & \mbox{} // \mbox{Verifica se u \'e o primeiro elemento da aresta e v \'e o segundo} & \mbox{elemento, al\'em de verificar o caso inverso} & \mbox{} &
```

• peso(u, v): se  $\{u, v\} \in E$ , retorna o peso da aresta  $\{u, v\}$ ; se não existir, retorna um valor infinito positivo

Verifica todas as arestas para encontrar uma que exista entre "u" e "v", caso encontre retorna o peso localizado no array "w", caso não exista retorna uma constante infinita positiva.

```
// Retorna seu peso
return w[E[i][2]];
}

// Retorna peso infinito positivo caso não exista aresta entre os dois
return POSITIVE_INFINITY;
}
```

• ler(arquivo)2 : deve carregar um grafo a partir de um arquivo no formato especificado ao final deste documento

Utiliza dois métodos, um deles é um método que lê o arquivo e coloca em uma lista, e após isso manipula essa lista para que os conteúdos fiquem em arrays para serem introduzidos ao objeto.

```
// Leitura de um arquivo e inserção do mesmo em uma lista, sendo que cada indice contém
uma linha completa
        public static List<String> readFileInList(String fileName) {
          List<String> lines = Collections.emptyList();
          try
           lines =
            Files.readAllLines(Paths.get(fileName), StandardCharsets.UTF 8);
          catch (IOException e)
            e.printStackTrace();
          return lines;
// Leitura do arquivo e inserção nos atributos do Grafo
        protected void ler(File file) throws IOException {
                // Chama o método para colocar o arquivo em uma lista
                List l = readFileInList(file.getPath());
                // Variavel para conta de Vertices(numero de linhas até chegar nas arestas - 1)
                int lineEdges = -1;
                // Coloca a primeira linha em uma string
                String strFor1 = (String) 1.get(0);
                // Manipula a string para pegar o valor de Vertices
                lineEdges = Integer.parseInt(strFor1.substring(10));
                // Array para as Vertices
                String[] Vert = new String [lineEdges];
```

```
int calcAr = 1.size() - lineEdges-2;
                // Array para os Pesos
                float[] Pesos = new float[calcAr];
                // MultArray para as Arestas
                int[][] Arest = new int[calcAr][4];
                // Padrão utilizado para pegar os valores das arestas e pesos
                Pattern p = Pattern.compile("[0-9]*\\.?[0-9]+");
                // Lista que recebe os valores dos pesos e arestas
                List<Float> arestasPesosList = new ArrayList<Float>();
                // Percorre as linhas do arquivo que possuem as arestas e pesos
                for (int i = lineEdges+1; i < l.size(); i++) {
                        // Verifica o pardrao com o texto
                         Matcher m = p.matcher((CharSequence) l.get(i));
                        // Onde o padrão bater com o descrito
                         while (m.find()) {
                                 // Adiciona a lista os valores
                                 arestasPesosList.add(Float.parseFloat(m.group()));
                         }
                }
                // Percorre o numero de vertices vezes
                for (int i = 0; i < lineEdges; i++) {
                        // Como a lista de valores possue tanto pesos quanto arestas, utiliza
lógica de PA
                        // Para inserir no array de Pesos
                        // Index do Peso - Index da arestasPesoList
                        // 0-2 1-5 2-8 3-11 4-14 5-17 6-20
                         Pesos[i] = arestasPesosList.get((i)+2*(i+1));
                        // Como a lista de valores possue tanto pesos quanto arestas, utiliza
lógica de PA
                        // Para inserir no array de Arestas
                        // Index da Aresta[i][0] - Index da arestasPesoList
                         // 0-0 1-3 2-6 3-9 4-12 5-15 6-18
                         Arest[i][0] = Math.round(arestasPesosList.get((i)*3));
                        // Como a lista de valores possue tanto pesos quanto arestas, utiliza
lógica de PA
                        // Para inserir no array de Arestas
                        // Index do da Aresta[i][1] - Index da arestasPesoList
                        // 0-1 1-4 2-7 3-10 4-13 5-16 6-19
                         Arest[i][1] = Math.round(arestasPesosList.get(((i)*3)+1));
                        // Recebe o index
                         Arest[i][2] = (i);
                        // str1 definida para pegar todas as Vertices
```

// Calculo para verificar o numero de Arestas

```
String str1 = (String) l.get(i+1);
                         // Retira "" da string
                         str1 = str1.replace("\"", "");
                         // Separa a string em partes
                         String[] parts = str1.split(" ");
                         // Retira o numero do vertice da string
                         parts[0] = "";
                         // Junta todas as partes
                         str1 = String.join(" ",parts);
                         // Retira espaço em branco no inicio da string
                         str1 = str1.substring(1);
                         // Coloca o rotulo da vertice no array
                         Vert[i] = str1;
                 }
                // Percorre desde o numero de vertices até o numero de arestas
                for (int i = lineEdges; i < calcAr; i++) {
                         // Como a lista de valores possue tanto pesos quanto arestas, utiliza
lógica de PA
                         // Para inserir no array de Pesos
                         // Index do Peso - Index da arestasPesoList
                         // 0-2 1-5 2-8 3-11 4-14 5-17 6-20
                         Pesos[i] = arestasPesosList.get((i)+2*(i+1));
                         // Como a lista de valores possue tanto pesos quanto arestas, utiliza
lógica de PA
                         // Para inserir no array de Arestas
                         // Index da Aresta[i][0] - Index da arestasPesoList
                         // 0-0 1-3 2-6 3-9 4-12 5-15 6-18
                         Arest[i][0] = Math.round(arestasPesosList.get((i)*3));
                         // Como a lista de valores possue tanto pesos quanto arestas, utiliza
lógica de PA
                         // Para inserir no array de Arestas
                         // Index do da Aresta[i][1] - Index da arestasPesoList
                         // 0-1 1-4 2-7 3-10 4-13 5-16 6-19
                         Arest[i][1] = Math.round(arestasPesosList.get(((i)*3)+1));
                         // Recebe o index
                         Arest[i][2] = (i);
                // w recebe os Pesos
                w = Pesos;
                // E recebe as Arestas
                E = Arest;
                // V recebe os Vertices
                V = Vert;
        }
```

### Exercício 2:

Busca é uma questão muito importante de grafos. Neste exercício colocamos em prática um algoritmo de busca em largura que retorna, a partir de um vértice, uma árvore com todos os caminhos atingíveis passando pelo menor número de arestas.

Na implementação foi criada uma classe filha de Grafo\_ND\_P, com os atributos Distancia(array de inteiros) e Ancestral (array de Strings) que compõe a árvore:

```
public class BuscaEmLargura extends Grafo_ND_P{
    private int[] Distancia;
    private String[] Ancestral;
```

## O objeto pode ser criada apartir de um arquivo de grafo ou de um grafo já existente:

O algoritmo em si é bastante semelhante ao apresentado em sala, com diferenças apenas na inicialização das estruturas, de forma a se moldar melhor ao Java:

```
public void executarBusca(int raiz) {

//Definindo estruturas que serão utilizadas

Distancia = new int[super.V.length];

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

Distancia[i] = -1; //Usando -1 como representação de distância infinita

}

Ancestral = new String[super.V.length]; // não precisa ser inicializada pois
java inicia como vazio
```

boolean[] conhecido = new boolean[super.V.length]; // não precisa ser inicializada pois java inicia como false

```
// Definindo valores da raiz
conhecido[raiz-1] = true;
Distancia[raiz-1] = 0;

// Cria lista de vértices a visitar e adiciona raiz
Queue<Integer> q = new LinkedList<>();
q.add(raiz);
while(q.peek() != null) {
    // Retira primeiro da lista
    int u = q.poll();
    // Encontra os vizinhos do vértice atual
```

```
List<Integer> vizinhosU = super.vizinhos(u);

// Iteração por todos os vizinhos

for (int i=0; i<vizinhosU.size(); i++) {

// Se o vizinho não foi visitado, defina que ele foi visitado, defina sua

distância como seu antecessor +1

// e defina seu antecessor e adiciona vizinho na fila

if (conhecido[vizinhosU.get(i)-1] == false) {

conhecido[vizinhosU.get(i)-1] = true;

Distancia[vizinhosU.get(i)-1] = Distancia[u-1] + 1;

Ancestral[vizinhosU.get(i)-1] = super.rotulo(u);

q.add(vizinhosU.get(i));

}

printArvore();
```

Após isso é feito apenas o print da árvore de acordo com o indicado pelo professor. Neste exercício o ancestral é registrado como String pois no print não precisamos fazer um "traceback" dos ancestrais para para encontrar o caminho.

#### Exercício 3:

Existe uma propriedade em Ciclos Euclidianos, que se existe um vértice com grau ímpar, a existência de um Ciclo Euclidiano é impossível.

Método utilizado para retornar uma aresta disponível, sendo que retorna o seu index e vértice.

```
// Encontra o index e outro vertice
protected List<Integer> findByNumber( int path, int v) {
    // Lista para index e Vertice
    List<Integer> indexN2 = new ArrayList<Integer>();
```

```
// Percorre todas as Arestas
        for (int i = 0; i < E.length; i++) {
                 // Caso aresta esteja disponivel, e valores das arestas estejam corretas
                 if (E[i][1] == path \&\& E[i][0] == v \&\& E[i][3] == 1) {
                          // Adiciona index
                          indexN2.add(i);
                          // Adiciona Vertice da aresta
                          indexN2.add(E[i][1]);
                          // retorna Lista
                          return indexN2;
                 // Caso aresta esteja disponivel, e valores das arestas estejam corretas
                 if (\text{grafo.E[i]}[0] == \text{path \&\& E[i]}[1] == \text{v \&\& E[i]}[3] == 1) {
                          // Adiciona index
                          indexN2.add(i);
                          // Adiciona Vertice da aresta
                          indexN2.add(E[i][0]);
                          // retorna Lista
                          return indexN2;
                 }
        // Retorna null, caso n tenha
        return null;
}
```

Encontra o caminho euleriano, utilizando o método anterior, além indisponibilizar arestas usadas, para que apenas faça o caminho com todas as arestas até que elas fiquem indisponíveis e volte para a origem, sempre começando pelo vértice 1.

```
// Adiciona vertice ao caminho
                pathFinal.add(v);
                while (true) {
                        // Lista de vizinhos para verificar os caminhos
                        List<Integer> paths = vizinhos(v);
                        // Sort para sempre buscar o caminho com menor indice dos Vertices
disponiveis
                        paths.sort(null);
                        // Percorre o tamanho dos vizinhos
                        for (int i = 0; i < paths.size(); i++) {
                                 // Busca o vizinho que possui disponibilidade
                                 indexN2 = findByNumber(paths.get(i), v);
                                 // Se está aresta está disponível
                                 if (indexN2 != null) {
                                         // Adiciona vertice ao caminho
                                         pathFinal.add(indexN2.get(1));
                                         // v recebe novo valor
                                         v = indexN2.get(1);
                                         // Fecha a aresta
                                         grafo.E[indexN2.get(0)][3] = 0;
                                         // "Pula" o for
                                         break;
                                 }
                         }
                        // Caso v volte a ser 1, encerra o while
                        if (v == 1) {
                                // "Pula" o while
                                 break;
                         }
                // Retorna o caminho
                return pathFinal;
        }
```

## Exercício 4:

Bellman-Ford é um algoritmo de caminho mínimo de um para todos, isto é, encontra o caminho mínimo a partir de um vértice raiz para todos os outros vértices, considerando o peso das arestas.

Na implementação foi feita uma classe filha de Grafo\_ND\_P, com os atributos Distancia (array de float) e Ancestral (array de inteiros). Já que esse algoritmo os pesos das arestas são considerados foi necessário registrar a distância como ponto flutuante. Para os ancestrais, no momento de printar o caminho fazemos um "traceback" por isso registramos, não o label do vértice ancestral, mas sim sua posição no array de vértices.

```
public class BellmanFord extends Grafo_ND_P{
    private float[] Distancia;
    private int[] Ancestral;
```

Para construir o objeto podemos tanto utilizar um arquivo de grafo, quanto um grafo já existente.

```
// Constroi um grafo apartir do arquivo e executa o algoritmo de Bellman-Ford com a raiz
indicada
        public BellmanFord(File fileGrafo, int raiz) throws IOException {
                super(fileGrafo);
                executarBellmanFord(raiz);
        }
        // executa o algoritmo de Bellman-Ford com a raiz indicada apartir de um grafo ja existente
        public BellmanFord(Grafo ND P parent, int raiz) {
                super(parent.V, parent.E, parent.w);
                executarBellmanFord(raiz);
        }
```

O algoritmo em si é semelhante ao apresentado em sala. Entretanto na verificação do caminho mínimo adicionamos outra etapa, que verifica também o caminho contrário. Explicado nos comentários do código:

```
public void executarBellmanFord(int raiz) {
                // Inicialização
                Distancia = new float[super.V.length];
                for (int i=0; i<Distancia.length; i++) {
                        Distancia[i] = Float.MAX VALUE; // Utilizando maior valor de float como
infinito
                Ancestral = new int[super.V.length];
                for (int i=0; i<Ancestral.length; i++) {
                        Ancestral[i] = -1;
                                             // Utiliando -1 para ancestral nulo
                }
                // Adicionando o valor da raiz
                Distancia[raiz-1] = 0;
                for (int i=1; i<=super.qtdVertices()-1; i++) {
                        for (int j=0; j<super.qtdArestas(); j++) {
                                // Aqui foram colocados 2 pois a verificação é feita através das
```

arestas do grafo, o que gerou problemas já que o grafo é não-direcionado, foi adicionado mais um 'if' para garantir que o menor caminho fosse encontrado independente da ordem indicada no array das arestas.

```
if (Distancia[super.E[j][1]-1] > Distancia[super.E[j][0]-1] +
super.w[j]) {
                                         Distancia[super.E[j][1]-1] = Distancia[super.E[j][0]-1] +
super.w[j];
                                          Ancestral[super.E[j][1]-1] = super.E[j][0]-1;
                                 if (Distancia[super.E[i][0]-1] > Distancia[super.E[i][1]-1] +
super.w[j]) {
                                         Distancia[super.E[j][0]-1] = Distancia[super.E[j][1]-1] +
super.w[i];
```

No print final fazemos o traceback e utilizamos uma estrutura de pilha para registrar o caminho apartir do vértice que estamos até a raiz. Foi utilizada a pilha pois nesse métodos encontramos o caminho de trás para frente, logo, a característica Last in First out(LIFO) serviu perfeitamente:

```
public void printBellmanFord() {
              // Garante o print para cada uma das arestas
              for (int i=0; i<super.V.length; i++) {
                      // Pilha com o caminho mínimo
                      Stack<Integer> caminho = buscaAncestrais(i);
                      // printa o vértice atual
                      System.out.print(i+": ");
                      // printa toda a pilha do caminho
                      while (!caminho.empty()) {
                             // Aqui deixamos printando o rótulo do vértice, mas pode-se
deixar printando sua posição/número no array
                             System.out.print(super.rotulo(caminho.pop()+1)+", ");
                             //System.out.print((caminho.pop()+1)+" ");
                      }
                      // print da distância
                      System.out.println(" d="+Distancia[i]);
              }
       }
       public Stack<Integer> buscaAncestrais(int vertice) {
              // Aqui monta-se uma pilha indicando o caminho
              Stack<Integer> caminho = new Stack<Integer>();
              // While que verifica se chegamos a raiz, que tem como antecessor -1 (nulo)
              while (vertice != -1) {
                      // se adiciona o vértice a pilha e define o novo vértice como o
ancestral dele
                      caminho.push(vertice);
                      vertice = Ancestral[vertice];
              return caminho;
       }
```

Por fim, ao rodar o main, o professor poderá verificar que temos um código preparado que executará os principais métodos de todos os exercícios indicando os grafos utilizados e os resultados.