



# Navegação nos transportes públicos do Porto

Faculdade de Engenharia da  
Universidade do Porto

Algoritmos e Estruturas de Dados  
2021/22

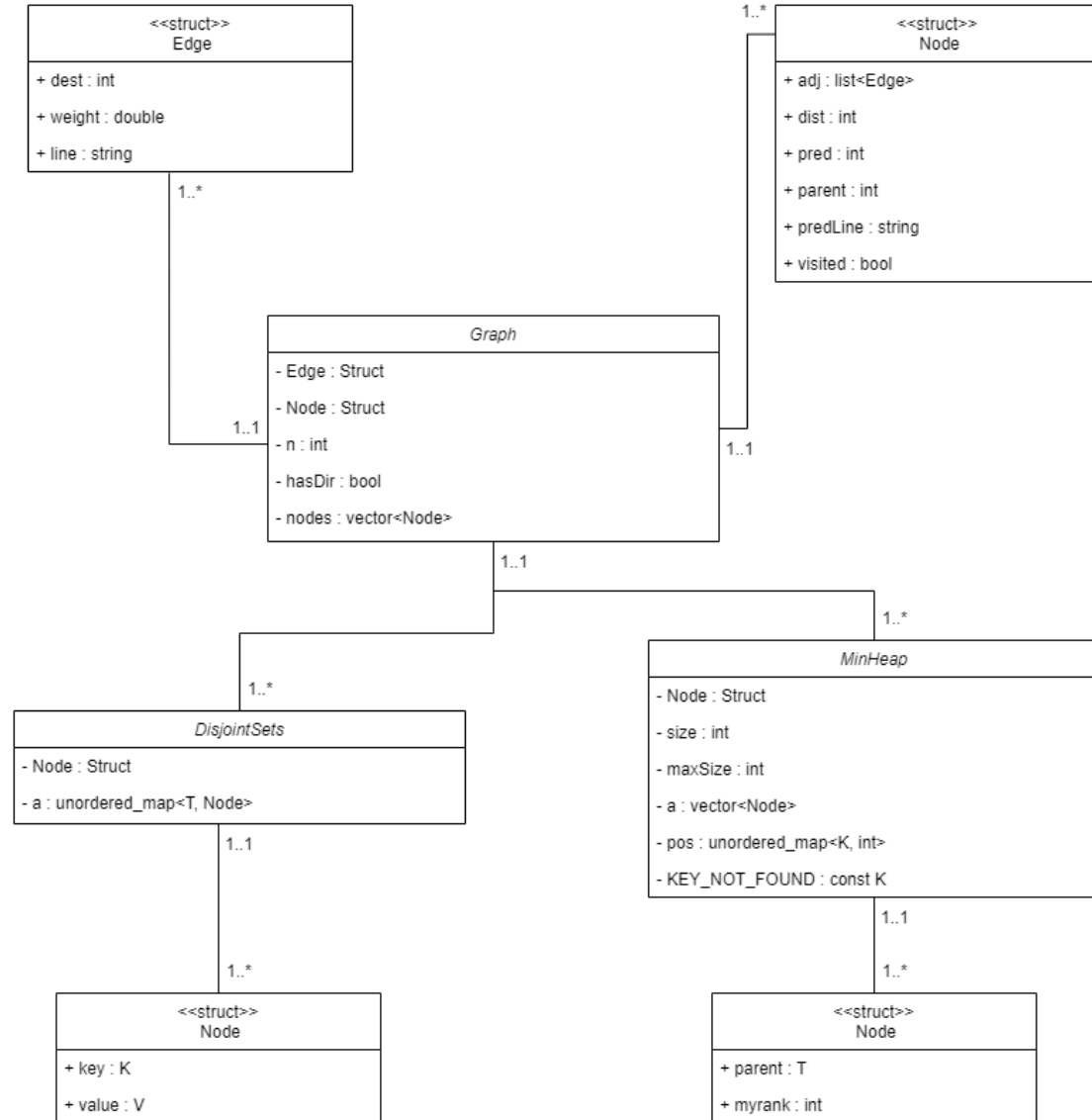
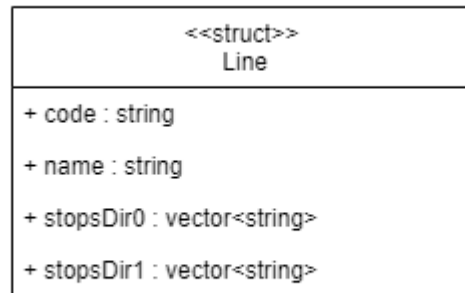
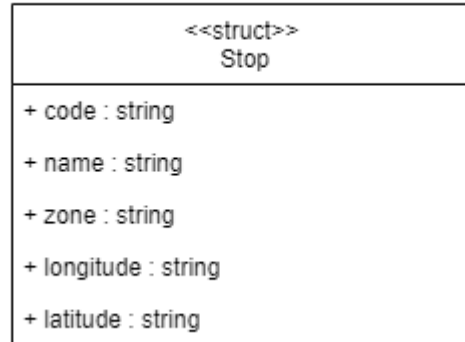
L.EIC – 2ºano

Trabalho prático 2



Trabalho realizado por: Pedro Macedo (up202007531), Pedro Balazeiro (up202005097) e Rúben Viana (up202005108) - Grupo 11

# Diagrama de classes





# Descrição da leitura do dataset a partir dos ficheiros dados

Temos três tipos de ficheiros no dataset que são lidos de forma diferente:

- Ficheiro **stops.csv** (2487 paragens)

- Ficheiro **lines.csv** (73 linhas de autocarro)

- Ficheiros **lines\_[LINECODE]\_[DIR].csv** (LINECODE é um código de linha, DIR é 0 ou 1)

```
struct Stop {  
    string code;  
    string name;  
    string zone;  
    string latitude;  
    string longitude;  
};
```

```
struct Line {  
    string code;  
    string name;  
    vector<string> stopsDir0;  
    vector<string> stopsDir1;  
};
```

```
vector<Line> readLinesFile(const string &filename) {  
    vector<Line> allLines;
```

Utilizamos a função `readLinesFile` que lê os ficheiros `lines.csv` e retorna a sua informação para um vetor de `lines/linhas` (através da Struct `Line`) que guarda o código e o nome de cada linha.

```
vector<Stop> readStopsFile(const string &filename, map<string,int> &stopsIndex) {  
    vector<Stop> stops;
```

Utilizamos a função `readStopsFile` que lê o ficheiro `stops.csv` e retorna a sua informação para um vetor de `stops/paragens` (através da Struct `Stop`) que guarda o código, o nome, a zona, a latitude e a longitude de cada paragem. O `map stopsIndex` serve para sabermos a posição de cada paragem no vetor de `stops`.

```
void readLineStops (vector<Line> &allLines) {
```

Utilizamos a função `readLineStops` que lê os ficheiros `lines_[LINECODE]_[DIR].csv` e retorna a sua informação para um vetor de `lines/linhas` (através da Struct `Line`) que guarda as paragens no vetor `stopsDir0` quando o `DIR` é 0 ou no vetor `stopsDir1` quando o `DIR` é 1 de cada linha.

# Descrição do(s) grafos usado(s) para representar o dataset, com imagens (parciais) ilustrativas

```
class Graph {
    struct Edge {
        int dest;    // Destination node
        double weight; // An integer weight
        string line; //
    };

    struct Node {
        list<Edge> adj; // The list of outgoing edges (to adjacent nodes)
        int dist;
        int pred;
        int parent;
        string predLine;
        bool visited;
    };

    int n;           // Graph size (vertices are numbered from 1 to n)
    bool hasDir;      // false: undirect; true: directed
    vector<Node> nodes; // The list of nodes being represented
};
```

Temos um grafo constituído por duas Structs ( Edge e Node ), um inteiro n que nos dá o número vértices do grafo, um booleano que nos diz se o grafo é direto ou indireto e um vetor de nodes/nós que representa todos os nós do grafo. A Edge é constituída pelo nó de destino ( int dest ), pelo peso que representa a distância entre duas paragens ( double weight ), e uma linha à qual pertence a paragem ( string line ). O Node é constituído por uma lista de nós adjacentes ( list<Edge> adj ), por uma distância ( int dist ), por um predecessor ( int pred ), por um parente ( int parent ), por uma linha predecessora ( string predLine ) e por um booleano que nos diz se foi visitado ( bool visited ), sendo estes últimos atributos bastantes úteis na utilização de alguns algoritmos.

# Descrição do(s) grafos usado(s) para representar o dataset, com imagens (parciais) ilustrativas

```
Graph directedGraph(stopsIndex.size(), dir: true);  
Graph undirectedGraph(stopsIndex.size(), dir: false);
```

Temos dois grafos criados, um direcionado e outro que não é direcionado.

```
for (int j = 0; j < allLines.size(); j++){  
    for (int i = 0; i < allLines[j].stopsDir0.size() - 1; i++) {  
        directedGraph.addEdge(stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i]], dest: stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i + 1]],  
                               weight: haversine( lat1: stod( _Str: stops[stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i]] - 1].latitude),  
                                                  lon1: stod( _Str: stops[stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i]] - 1].longitude),  
                                                  lat2: stod( _Str: stops[stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i + 1]] - 1].latitude),  
                                                  lon2: stod( _Str: stops[stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i + 1]] - 1].longitude)),  
                               line: allLines[j].code);  
        undirectedGraph.addEdge(stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i]], dest: stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i + 1]],  
                                weight: haversine( lat1: stod( _Str: stops[stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i]] - 1].latitude),  
                                                  lon1: stod( _Str: stops[stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i]] - 1].longitude),  
                                                  lat2: stod( _Str: stops[stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i + 1]] - 1].latitude),  
                                                  lon2: stod( _Str: stops[stopsIndex[allLines[j].stopsDir0[i + 1]] - 1].longitude)),  
                                line: allLines[j].code);  
    }  
    if (allLines[j].stopsDir1.size() != 0) {  
        for (int i = 0; i < allLines[j].stopsDir1.size() - 1; i++) {
```

Para guardar a informação dos ficheiros no grafo percorremos todas as linhas e consequentemente os vetores de paragens de cada linha em ambas as direções ( 0 e 1 ) e com a função addEdge do grafo adicionamos ao vetor de nodes as paragens, o destino delas, e a sua distância com a ajuda do algoritmo de haversine.



# Descrição das funcionalidades implementadas e algoritmos (e grafos) associados (indicar complexidades)

**Origem/Destino:** diretamente uma paragem para outra? de um local/conjunto de paragens para outro local? outros?

A origem e o destino podem ser dados pelo cliente em latitude e longitude ou em paragens no menu principal.

```
"\tMAIN MENU\n\n";  
"1 - INPUT : LATITUDE/LONGITUDE\n";  
"2 - INPUT : STOP_CODE\n";
```

**Conceito de "melhor" caminho:** nº de paragens? distância? nº mudanças de linha? nº zonas? outros?

O cliente pode escolher o método de procura entre as opções menor distância ou menor número de paragens no menu de procura. Podem também retornar ao menu principal.

```
cout << "SEARCH METHOD : \n\n";  
cout << "1 - Less Distance\n";  
cout << "2 - Less Stops\n";  
cout << "0 - Return\n";
```

# Descrição das funcionalidades implementadas e algoritmos (e grafos) associados (indicar complexidades)

## Algoritmo dijkstra :

Algoritmo de complexidade  $O(N * \log N)$  que dá o caminho mais curto. Neste caso, a função representada ao lado dá-nos o caminho mais curto começando na paragem “s”.

```
int Graph::dijkstra_distance(int a, int b) {  
    dijkstra(a);  
    if (nodes[b].dist == INF) return -1;  
    return nodes[b].dist;  
}
```

Na função acima é nos dada a distância entre duas paragens utilizando este algoritmo.

```
/**  
 * Computes the shortest path starting in node "s" to all other nodes of the graph.  
 * Temporal Complexity:  $O(N * \log N)$   
 * @param s (starting stop)  
 */  
void Graph::dijkstra(int s) {  
    MinHeap<int, int> q(n, notFound: -1);  
    for (int v=1; v<=n; v++) {  
        nodes[v].dist = INF;  
        q.insert(v, value: INF);  
        nodes[v].visited = false;  
    }  
    nodes[s].dist = 0;  
    q.decreaseKey(s, value: 0);  
    nodes[s].pred = s;  
    while (q.getSize()>0) {  
        int u = q.removeMin();  
        nodes[u].visited = true;  
        for (auto e : nodes[u].adj) {  
            int v = e.dest;  
            int w = e.weight;  
            if (!nodes[v].visited && nodes[u].dist + w < nodes[v].dist) {  
                nodes[v].dist = nodes[u].dist + w;  
                q.decreaseKey(v, nodes[v].dist);  
                nodes[v].pred = u;  
                nodes[v].predLine = e.line;  
            }  
        }  
    }  
}
```

# Descrição das funcionalidades implementadas e algoritmos (e grafos) associados (indicar complexidades)

## Algoritmo dijkstra :

```
list<int> Graph::dijkstra_path(int a, int b) {  
    list<int> path;  
    dijkstra(a);  
    if (nodes[b].dist == INF) return path;  
    while(a != b) {  
        path.push_front(b);  
        b = nodes[b].pred;  
    }  
    path.push_front(a);  
    return path;  
}
```

Na função ao lado é nos dado todas as paragens pela qual tem se de passar para chegar ao destino pretendido utilizando o algoritmo de dijkstra.

```
list<string> Graph::dijkstra_pathLines(int a, int b) {  
    list<string> path;  
    dijkstra(a);  
    if (nodes[b].dist == INF) return path;  
    while(a != b) {  
        path.push_front(nodes[b].predLine);  
        b = nodes[b].pred;  
    }  
    path.push_back(x: "---");  
    return path;  
}
```

Na função ao lado é nos dado todas as linhas pela qual tem se de passar para chegar ao destino pretendido utilizando o algoritmo de dijkstra.



# Descrição das funcionalidades implementadas e algoritmos (e grafos) associados (indicar complexidades)

## Algoritmo bfs :

Algoritmo de complexidade  $O(n)$  que dá o caminho que passa por menos paragens. Neste caso, a função representada ao lado dá-nos o caminho que passa por menos paragens começando na paragem “v”.

```
List<int> Graph::bfs_path(int a, int b){ //
    List<int> path;
    bfs(a);
    while(a != b) {
        path.push_front(b);
        b = nodes[b].pred;
    }
    path.push_front(a);
    return path;
}
```

Na função acima é nos dado todas as paragens pela qual tem se de passar para chegar ao destino pretendido utilizando o algoritmo bfs.

```
/**
 * Computes the path that goes through less nodes.
 * Temporal Complexity:  $O(n)$ 
 */
void Graph::bfs(int v) {
    for (int v=1; v<=n; v++){
        nodes[v].visited = false;
        nodes[v].dist = -1;
    }
    queue<int> q; // queue of unvisited nodes
    q.push(v);
    nodes[v].dist = 0;
    nodes[v].visited = true;
    nodes[v].pred = v;
    while (!q.empty()) { // while there are still unvisited nodes
        int u = q.front(); q.pop();
        for (auto e : nodes[u].adj) {
            int w = e.dest;
            if (!nodes[w].visited) {
                q.push(w);
                nodes[w].visited = true;
                nodes[w].dist = nodes[u].dist + 1;
                nodes[w].pred = u;
                nodes[w].predLine = e.line;
            }
        }
    }
}
```

# Descrição das funcionalidades implementadas e algoritmos (e grafos) associados (indicar complexidades)

## Algoritmo bfs :

```
/**
 * Computes the shortest path starting in node "s" to all other nodes of the graph.
 * @param a
 * @param b
 * @return Path that goes through less nodes
 */
list<string> Graph::bfs_pathLines(int a, int b) {
    list<string> path;
    bfs(a);
    if (nodes[b].dist == INF) return path;
    while(a != b) {
        path.push_front(nodes[b].predLine);
        b = nodes[b].pred;
    }
    path.push_back(x: "---");
    return path;
}
```

Na função ao lado é nos dado todas as linhas pela qual tem se de passar para chegar ao destino pretendido utilizando o algoritmo bfs.

# Descrição das funcionalidades implementadas e algoritmos (e grafos) associados (indicar complexidades)

## Algoritmo Prim :

```
/**
 * Calculates the MST (minimum spanning tree) of the graph.
 * Temporal Complexity:  $O(N * \log N)$ 
 * @param r
 * @return Minimum distance in order to pass through all the nodes
 */
int Graph::prim(int r) {
```

Na função acima é nos dada a MST do nosso grafo. É de notar que este é o único algoritmo em que foi utilizado o grafo não direcionado, nos outros foi sempre utilizado o direcionado. A complexidade deste algoritmo é  $O(N * \log N)$ .

## Demonstração de todas as paragens e respetivas linhas:

```
void Graph::print () {
    for (int i = 1; i <= n; i++){
        for (auto &d: nodes[i].adj)
            cout << i << " -- " << d.weight << " -> " << d.dest << " : Line " << d.line << endl;
    }
}
```

## Algoritmo Kruskal :

```
/**
 * Calculates the MST (minimum spanning tree) of the graph.
 * Temporal Complexity:  $O(N * \log N)$ 
 * @return Minimum distance in order to pass through all the nodes
 */
int Graph::kruskal() {
```

Na função acima é nos dada a MST do nosso grafo tal como no algoritmo Prim. A complexidade deste algoritmo é  $O(N * \log N)$ .



# Descrição do interface com o utilizador (pode incluir exemplo de utilização)

## Menu principal :

```
cout << "\tMAIN MENU\n\n";  
cout << "1 - INPUT : LATITUDE/LONGITUDE\n";  
cout << "2 - INPUT : STOP_CODE\n";  
cout << "3 - GLOBAL NETWORK MST\n";  
cout << "0 - EXIT\n";  
cout << endl << "Option : ";
```

No menu principal é permitido ao utilizador escolher o seu percurso em coordenadas, em paragens e ainda permite-lhe saber a MST global.

## Método de procura :

```
cout << "SEARCH METHOD : \n\n";  
cout << "1 - Less Distance\n";  
cout << "2 - Less Stops\n";  
cout << "0 - Return\n";  
cout << endl << "Search Method : ";
```

No caso do cliente selecionar o seu percurso, é-lhe pedido se prefere ir pelo de menor distância, pelo de menor número de paragens ou se pretende retornar ao menu principal. Se escolher o de menor distância, é-lhe dado as paragens e respetivas linhas a percorrer e o mesmo se aplica se escolher o de menor número de paragens.

# **Destaque de funcionalidade (o que mais vos deixou orgulhosos no vosso trabalho?)**

## **Algoritmo dijkstra e funcionalidade menor distância :**

A resposta mais provável é a utilização do algoritmo referido para calcular a menor distância e tudo o que é demonstrado com esta funcionalidade utilizando o algoritmo (nos diapositivos anteriores está tudo bem explicito, sendo assim nada a acrescentar aqui).

# Principais dificuldades encontradas e esforço de cada elemento do grupo

Não foram encontradas grandes dificuldades além do tempo escasso e a própria agenda deste trabalho prático, que coincidia com muitos outros projetos de outras cadeiras e um aproximar de uma época de exames... Tal não permitiu uma exploração mais ampla e aproveitamento melhor do tema deste projeto como pretendíamos ter feito ( por exemplo, explorar mais algoritmos e novas funcionalidades para os clientes da stcp ). Relativamente ao trabalho de cada elemento do grupo este foi uniforme.

# Obrigado

