

Projeto Integrador Sprint 2

ESINF – Licenciatura em Engenharia Informática

Relatório

Turma 2DM e 2DN

Beatriz Santos - 1211178 (2DM)
Daniela Soares - 1211229 (2DM)
Duarte Ramalho – 1221806 (2DM)
Daniel Braga – 1200801 (2DN)
Rúben Silva – 1200546 (2DM)

Índice

US301		2
	Construir a rede de distribuição através da informação fornecida nos ficheiros	2
	Análise Complexidade	3
US302		3
	Verificar se o grafo é conexo	3
	Análise Complexidade	
	Número mínimo de ligações	
	Análise Complexidade	
US303		
	Definir os hubs da rede de distribuição.	
	Análise Complexidade	
115304	/ Trailise complexitude:	
03304	Para cada cliente (particular ou empresa) determinar o hub mais próximo	
	Análise Complexidade	
116305	Anuise complexidade	
03303	Algoritmo de Kruskall	
	Análise Complexidade	
116207	Ananse Complexidade	
03307	Importar a lista de cabazes	
	Análise da complexidade	
110200	Analise da complexidade	
U33U8		
	Gerar uma lista de expedição para um determinado dia que forneça os cabazes sem qua restrição quanto aos produtores	-
	Análise da complexidade	
US309		
	Gerar uma lista de expedição para um determinado dia que forneça apenas com os N	
	produtores agrícolas mais próximos do hub de entrega do cliente	13
	Análise da complexidade	15
US310		15
	Para uma lista de expedição diária gerar o percurso de entrega que minimiza a distância	total
	percorrida	15
	Análise da complexidade	16
US311		16
	Para uma lista de expedição calcular estatísticas	16
	Análise da complexidade	20

Construir a rede de distribuição através da informação fornecida nos ficheiros

No método "read" começamos por ler a primeira linha do ficheiro: "clientesprodutores_small.csv", como esta é o cabeçalho ignoramos. De seguida dividimos os valores dos ficheiros pela virgula. Se for uma empresa cria um vértice como sendo uma "Company" se não, cria como sendo um "User" e guarda tudo numa lista.

No método "readDistances" começamos por ler a primeira linha do ficheiro, como esta é o cabeçalho ignoramos depois, dividimos os valores dos ficheiros pela virgula. De seguida, Para um "User" dentro da lista, se o seu código de Localização for igual ao primeiro campo referente ao código de localização do ficheiro: "distancias_small.csv", vai fazer a mesma comparação para o segundo campo referente ao código de localização, se for igual adiciona o ramo com o seu respetivo peso.

Análise Complexidade

O método "public void read ()" (linhas 20 a 48) é determinístico pois só existe um caso. Sendo assim este método tem complexidade de O(n), pois das linhas 28 a 44 existe um ciclo "for" com complexidade O(n) e dentro desse ciclo existem operações de complexidade O(n) e O(1) como não são ciclos não se multiplica sendo assim a soma O(n+n+1)=O(2n+1)=O(n).

O método "readDistances()" (linhas 50 a 76) também é determinístico existindo apenas um caso. A complexidade deste método é de O(n^3) pois existe um ciclo "while" que tem complexidade O(n) das linhas 56 a 68 onde se encontram mais 2 ciclos desta vez ciclos "for" cada um com complexidade O(n), ou seja, a sua multiplicação dá complexidade O(n^3).

US302

Verificar se o grafo é conexo

Primeiro certificamo-nos de que todos os vértices de g ainda não foram visitados, através de um ciclo for. De seguida vamos percorrer novamente todos os vértices de g. Caso o vértice em análise ainda não tenha sido visitado, através do *BreadthFirstSearch* vamos guardar numa LinkedList todos os vértices alcançáveis através do vértice de origem. Adicionamos a lista obtida ao ArrayList css e mudamos o estado dos vértices que estavam na LinkedList para visitados. Desta forma, no css vão estar todos os conjuntos de vértices que estão ligados entre sim.

```
//se existir algum vértice que não faz parte do arrayList conComp, então o grafo não é conexo
public static <V, E> boolean connectComps(Graph<V, E> g) {
    ArrayList<LinkedList<V>> ccs = new ArrayList<>();
    boolean[] visited = new boolean[g.numVertices()];

    connectComps(g, ccs, visited);

    /*se o primeiro elemento (LinkedList) de css tiver o número de elementos igual
    ao número de vértices de g então o grafo é conexo*/
    return ccs.get(0).size() == g.numVertices();
}
```

Assim, pegando no ArrayList css, caso a primeira LinkedList tenha o mesmo número de vértices do grafo, então significa que todos os vértices estão conectados e, consequentemente, que o grafo é conexo, sendo retornado true. Caso contrário, o método retorna false.

Análise Complexidade

O algoritmo connectComps é determinístico e tem complexidade de $O(V^3)$ ou $O(n^3)$.

Número mínimo de ligações

Para descobrir o número mínimo de ligações foi utilizado o método shortestPaths da classe Algotithms.

O shortestPaths guarda num ArrayList de LinkedList todos os caminhos mínimos entre o vértice enviado por parâmetro e todos os outros vértices do grafo.

Na classe DistributionNetWork temos o método numeroLigacoesMin. Este método vai descobrir qual é o caminho de maior comprimento que será o diâmetro do grafo.

Análise Complexidade

O método shortestPaths é determinístico e tem complexidade O(V*E).

O método numeroLigacoesMin é também determinístico e tem complexidade $O(n^3)$.

Definir os hubs da rede de distribuição.

Para definir os hubs da rede de distribuição, é criado um *map* que vai guardar todas as empresas com a sua respetiva distância média a todos os clientes e produtores e iniciada uma variável *sum* que vai acumular o valor da distância média para cada empresa, valor este que está guardado na lista *dists*.

Inicialmente vão ser percorridos todos os utilizadores no grafo e, quando for encontrada uma empresa, será invocado o método *shortestPaths()* que retornará a distância da empresa a todos os outros vértices na lista *dists*. Todos os valores na lista serão somados e guardados no mapa juntamente com a empresa.

Por fim o *map* será cortado para apenas manter as empresas que são relevantes e nessas empresas serão definidos os hubs.

Análise Complexidade

O algoritmo é determinístico e tem complexidade O(V3*E).

Para cada cliente (particular ou empresa) determinar o hub mais próximo

```
/ /** US304

* Determine the nearest hub for each client (particular or empresarial)

* @return clientNearestHub a map where the keys are the clients and the values are the nearest hub

*/
public Map<String, String> getClientsNearestHub (){
    Map<String, String> clientNearestHub = new HashMap<>();

    Map<String, Float> lengthPaths = new HashMap<>();

### Map

### Map

### Map

### Ground in the image of the image
```

No método getClientNearestHub() em primeiro lugar é declarado o Map clientNearestHub, o qual irá ser retornado, tem como key o código de cada User, ou seja, cada cliente e os values são o código de cada Company, hub. Também é declarado o Map lengthPaths que tem como chave o código de cada Company, hub, e o tamanho do caminho de cada cliente a cada hub. A seguir são percorridos cada cliente(quer seja particular ou empresa), ou seja, cada vértice do grafo e para cada cliente, através do algoritmo de Dijkstra, shortestPat(), é determinado o tamanho do caminho do cliente a cada hub sendo, em cada iteração do segundo ciclo for ,adicionado ao lenthPath o hub e o tamanho do caminho.

No final deste segundo ciclo, o *map* anterior é ordenado pelos *values* com o auxilio do método *sorted()*, por ordem ascendente, para se puder obter o caminho de menor tamanho. Então, antes da próxima iteração do primeiro ciclo, o código do cliente é adicionado ao *clientNearestHub* assim como o hub cujo tamanho àquele cliente é o menor que corresponde ao primeiro elemento daquele *map*. Também são removidos todos os elementos do *lengthPaths* através do clear() porque as chaves nos *maps* não podem ser repetidas, assim garantimos que para cada cliente a distância a cada hub é

verdadeira. No fim é retornado para cliente o hub mais próximo através do *clientNearestHub,* o qual está ordenado pelas keys devido ao método sorted().

Análise Complexidade

Este algoritmo é determinístico e tem complexidade de $O(V^3 E^2 log(V))$.

US305

Algoritmo de Kruskall

```
public static <V,E> Graph<V,E> kruskall (Graph<V,E> g) {
   if (!connectComps(g)) {
      return null;
   }

   Graph<V, E> mst = new MapGraph<>( directed: false);

   ArrayList<Edge<V, E>> lstEdges = new ArrayList<>();
   LinkedList<V> connectedVerts;

   V vOrig;
   V vDst;

   for (V vert : g.vertices()) {
      mst.addVertex(vert);
   }

   for (Edge<V, E> edge : g.edges()) {
      lstEdges.add(edge);
   }
}
```

```
Comparator<Edge<V, E>> c = new Comparator<Edge<V, E>>() {
    @Override
    public int compare(Edge<V, E> o1, Edge<V, E> o2) {
        if (o1.getWeight().hashCode() < o2.getWeight().hashCode()) return -1;
        else if (o1.getWeight().hashCode() > o2.getWeight().hashCode()) return +1;
        else return 0;
    }
};

LstEdges.sort(c);  // in ascending order of weight

for (Edge<V, E> e : LstEdges) {
    vOrig = e.getVOrig();
    vDst = e.getVDest();
    connectedVerts = DepthFirstSearch(mst, vOrig);
    assert connectedVerts != null;
    if (!connectedVerts.contains(vDst))
        mst.addEdge(vOrig, vDst, e.getWeight());
}

return mst;
}
```

Primeiro verificamos se o grafo é conexo. Se não for então o grafo retornado será nulo. Se for vamos então calcular o caminho mínimo.

Começamos por adicionar todos os vértices do grafo passado por parâmetro "g" ao novo grafo (mst). De seguida vamos guardar todos as arestas de "g" num ArrayList para que posteriormente o possamos ordenar por ordem crescente de distâncias. Para o ordenar vamos usar o sort e um compare.

Vamos depois percorrer todos as arestas ordenadas através de um ciclo for. Vamos buscar o vértice de origem e o de destino da aresta. Através do DepthFirstSearch iremos obter todas as ligações que o vértice de origem já tem registada no grafo mst. Se o connectedVerts não contiver ainda o vDest vamos então adicionar a aresta ao grafo mst.

Depois de percorrermos todo o ciclo for teremos o grafo com o caminho de menor custo pronto para retornar.

Análise Complexidade

Este algoritmo é determinístico e tem complexidade de $O(V \times E^2)$ ou $O(n^3)$.

US307 Importar a lista de cabazes

```
# DuarteRamalho *1"
public void readCabaz(String filename) {

try (BufferedReader input = new BufferedReader(new FileReader(filename))) {
    String line = input.readLine();
    String[] header = line.split(",");
    int l = 0;

while((line = input.readLine()) != null) {
    List*Float> produtos = new ArrayList<>();

String separator = ",";
    String[] lineFields = line.split(separator);

for( int i = 2; i < lineFields.length;i++) {
        produtos.add(Float.parseFloat(lineFields[i]));
    }
    Cabaz cabaz = new Cabaz(Integer.parseInt(lineFields[i]), produtos);

for(User u : networkGraph.vertices()) {
    if (lineFields[0].substring(1,3).equalsIgnoreCase(u.getCodUser())) {
        u.addCabaz(cabaz);
    }
}

} catch (IOException e) {
    throw new RuntimeException(e);
}
</pre>
```

No método "readCabaz()" começamos por ler a primeira linha do ficheiro inserido, como esta é o cabeçalho ignoramos. De seguida dividimos os valores dos ficheiros pela virgula. A partir da segunda posição a começar do 0 os valores vao ser adicionador a uma lista de "produtos" de seguida comparamos os identificativos de cada "User" e quando for igual adicionamos o cabaz ao respetivo "User".

Análise da complexidade

Este método é determinístico e a complexidade do código é O(n) onde "n" é o número de linhas do ficheiro ".csv" dado isto o tempo necessário para ler e processar o arquivo aumenta linearmente com o numero de linhas do arquivo, tal como para realizar as operações dos ciclos "for".

```
//US307

# DuarteRamalho +1"

public void readCabaz(String filename) {

try (BufferedReader input = new BufferedReader(new FileReader(filename))) {
    String line = input.readLine();
    String[] header = line.split(",");
    int l = 0;

while((line = input.readLine()) != null) {
    List<Float> produtos = new ArrayList<>();

String separator = ",";
    String[] lineFields = line.split(separator);

for( int i = 2; i < lineFields.length;i++) {
        produtos.add(Float.parseFloat(lineFields[i]));
    }
    Cabaz cabaz = new Cabaz(Integer.parseInt(lineFields[i]), produtos);

for(User v : networkGraph.vertices()) {
    if (lineFields[0].substring(1,3).equalsIgnoreCase(v.getCodUser())) {
        u.addCabaz(cabaz);
    }
    }
}

catch (IOException e) {
    throw new RuntimeException(e);
}
```

Gerar uma lista de expedição para um determinado dia que forneça os cabazes sem qualquer restrição quanto aos produtores

O algoritmo listaExpedicao() é suposto gerar uma lista de expedição para um determinado dia que forneça os cabazes sem qualquer restrição quanto aos produtores.

Começa por apanhar todos os clientes e para cada um, acede ao cabaz do dia passado como parâmetro, de forma a depois apanhar os produtos do cabaz encomendados.

As quantidades disponíveis são atualizadas com cada expedição para um cliente. No caso de não haver a expedir para um cliente, então é enviada a mensagem "Não há produto para expedir". E se a quantidade for zero, então o produto correspondente do cabaz do devido cliente não aparece no ficheiro/lista de expedição.

```
output2.append("\n").append("Produto ").append(i+1).append(", ").append(produto).append(", ");
if(produtor!=null){
    output2.append(prod).append(", ").append(produtor.getCodUser());
    produtores.add(produtor);
}else{
    output2.append("Nāo há produto para expedir");
    produtores.add(null);
}
}
i++;
}
lista.put(client, produtores);
    output.append(nProd).append(output2).append("\n");

    nProd=8;
}
}
ficheiroOutput(filename, output.toString());

return lista;
}
```

Análise da complexidade

O algoritmo listaExpedicao() tem a complexidade de O(n^2) e é determinístico.

Gerar uma lista de expedição para um determinado dia que forneça apenas com os N produtores agrícolas mais próximos do hub de entrega do cliente

<u>Critério de Aceitação</u>: A lista de expedição deve indicar para cada cliente/cabaz, os produtos, quantidade encomendada/expedida e o produtor que forneceu o produto.

Para esta funcionalidade foram implementados dois algoritmos – getNearestProducers e listaExpedicaoRestricao.

O método getNearestProducers tem como objetivo determinar os N produtores agrícolas mais próximos dos hub de cada cliente. Para isso são percorridos os hubs existentes e para cada hub é determinada a distância a cada produtor através do shortestPath. A cada iteração do hub os produtores e as distâncias ao hub são guardados num map auxiliar, lengthPaths, na forma key, value, respetivamente. Depois de determinadas todas as distâncias àquele hub, então o map auxiliar é ordenado pelos N produtores com menor distância, ou seja, ordenado por values, onde através de um ciclo se guarda esses N produtores num arrayList denominado produtores. Após esta etapa é colocado no map final o hub iterado e o arrayList no formato key, value, respetivamente. Por fim o map auxiliar é inicializado através do clear de forma a receber as novas distâncias para o próximo hub.

```
* Procorrer todos os hubs existentes - Mapicompany, Flooth hubs
* Invacaro nethods shortestrath() para ver as distinctions de coda produtor aos hub existentes

* Ordenar map auxiliar por distâncias, de forma ascendente

* Bourdar no arroyList "produtores" os n primeiros produtores

* Botatura hubbrods map em que a chave são os hubs e os valores correspondentes um arroyList com os produtores mais soriames

* Botatura hubbrods map em que a chave são os hubs e os valores correspondentes um arroyList com os produtores mais

* Public Mapicompany, ArrayList-Produtores> pendutores;

* Hap-Company, ArrayList-Produtores> produtores;

* Hap-Company, ArrayList-Produtores> produtores;

* Hap-Company, ArrayList-Produtores> produtores;

* Invacaro, Float lenghtBaths = nem HashMap<-();

* for (Company hub: hubs.keySet()){

* for (Company hub: hubs.keySet()){

* for (Company, ArrayList-Produtores> hubbrods = nem HashMap<-();

* for (Company hub: hubs.keySet()){

* for (Company hub: hubs.keySet()){

* for (Company hub: hubs.keySet()){

* produtores = nem Produtor, lenPath);

* }

* lengthPaths = lengthPaths.entrySet().stream().sorted(Map.Entry.comparingByValue()).limit(n).collect(Collectors.toMap(Map.Entry::getValue, (e.f., e2)->e1, LinkedHashMap::nem));

* produtores = nem ArrayList<-();

* for (User prod : lengthPaths.keySet()){

* produtores = nem ArrayList<-();

* for (User prod : lengthPaths.keySet()){

* produtores = nem ArrayList<-();

* for (User prod : lengthPaths.keySet()){

* produtores = nem ArrayList<-();

* for (User prod : lengthPaths.keySet()){

* produtores = nem ArrayList<-();

* for (User prod : lengthPaths.keySet()){

* produtores = nem ArrayList<-();

* for (User prod : lengthPaths.keySet()){

* produtores = nem ArrayList<-();

* for (User prod : lengthPaths.keySet()){

* produtores = nem ArrayList<-();

* for (User prod : lengthPaths.keySet()){

* produtores = nem ArrayList<-();

* for (User prod : lengthPaths.keySet()){

* produtores = nem ArrayList<-();

* for (User prod : lengthPaths.keySet()){

* produ
```

O método listaExpedicaoRestricao tem como objetivo criar a lista de expedição que indica para cada cliente/cabaz, os produtos, quantidade encomendada/expedida, o produtor que forneceu o produto e o hub do cliente para um determinado dia. Para isso é necessário percorrer todos os clientes e para cada um, para o dia passado por parâmetro, aceder ao cabaz correspondente, depois são percorridos os produtos daquele cabaz, ou seja, quantidade encomendada de cada produto, assim como os produtos do cabaz dos N produtores mais próximos, ou seja, quantidades disponíveis

para cada produto. As quantidades disponíveis vão sendo atualizadas à medida que vão sendo expedidas para os clientes, caso não haja quantidade a expedir para um cliente, então é enviada a mensagem "Não há produto para expedir". Se a quantidade encomendada de um produto for zero, então esse produto do cabaz do cliente não aparece no ficheiro/lista de expedição. O algoritmo chama o método ficheiroOutput para escrever a lista para um ficheiro. Por último, o método retorna um map com users para lista de produtores, que é utilizado na US310.

```
# Seror une Lista de expedição para en determinado dia que fernecida com do A produtores mais próximos

* Caso a quantidade encomendada seja igual a <u>G.B.</u> então a praduta não apparece na Lista

* Caso não exista quantidada para expedie ratio apparece a massages "Não há produto para expedir"

* A Lista à expertada para um ficheira através da métoda ficheirodutput()

* Épacama nulmena de produtores agricalas mais práximos do hub do cliente

* Épacama nulmena des produtores agricalas mais práximos do hub do cliente

* Épacama nulmena mase do ficheiro para qual a Lista vai ser expertada

*/

* public MapcUser, ArrayList-Produtores>> Lista Enew MashMapc>();

int mPrad=0;

float aux;

String grad=";

Produtores produtor;

Produtores produtor;

NapcCompany, ArrayList-Produtores>> hubProds = getNearestProducers(n, hubs);

StringBuilder output = new StringBuilder();

StringBuilder output = new StringBuilder();

for (User client : getClient)earchub().keySet()){

boolean next = false;

int i = 0;

output.append(dia).append("\n");

for (Cabaz cabaz : client.getCabaz()){

if (cabaz,getLia) = dia]{

output.append(client.getCadUser()).append(getClientsNearestHub().get(client).getCadUser()).append("\n");

ArrayList-Produtores> produtores : new ArrayList<>();

for (Cabaz cabaz : client.getCadUser()).append(", ").append(getClientsNearestHub().get(client).getCadUser()).append("\n");

ArrayList-Produtores> produtores : new ArrayList<>();

for (Float produtor=NL);

aux=0;

if(produtor=NL);

aux=0;

if(produtor=NL);
```

Análise da complexidade

O algoritmo getNearestProducers é determinístico e tem complexidade $O(n^2 \log(n))$.

O algoritmo lista Expedica o Restrica o é determinístico e tem complexidade $O(n^2)$.

US310

Para uma lista de expedição diária gerar o percurso de entrega que minimiza a distância total percorrida

Critério de Aceitação: Indicar os pontos de passagem do percurso (produtores e hubs), cabazes entregues em cada hub, distância entre todos os pontos do percurso e a distância total.

```
//US310 _ Para uma lista de expedição diária gerar o percurso de entrega que minimiza a distância total percorrida.
public <V,E> Graph<User, Float> percursoEntregaMin (Map<User, ArrayList<Produtores>> lista) {
    Graph<User, Float> grafoPercursoMin = new MapGraph<>( directed true);
    Graph<User, Float> grafoAuxiliar = networkGraph.clone();

    float distanciaTotal = 0;

List<User> lp = new ArrayList<>();
    List<User> lh = new ArrayList<>();
    for (User u : lista.keySet()) {
        grafoAuxiliar.removeVertex(u);
        lh.add(u);
        ArrayList<Produtores> listaProdutores = lista.get(u);
        lp.addAll(listaProdutores);
    }

boolean[] visited = new boolean[networkGraph.numVertices()];

int vKey;
```

Para implementar o algoritmo da US310 começou-se por obter a lista de expedição diária, gerada através da US308 ou da US309 (essa lista, que é um map, diz para cada hub os produtores que lhe fornecem produtos).

De seguida criou-se um grafo temporário, do qual se removeu os hubs, pois só serão percorridos posteriormente. Através do shortestPath da classe Algorithms calcula-se o caminho mínimo entre todos os produtores que vão fornecer produtos.

Posteriormente é encontrado o hub mais próximo do último produtor visitado. Por fim calcula-se o caminho mínimo entre todos os hubs, da mesma forma que foi calculado para os produtores, a começar no hub mais próximo do último produtor visitado.

É retornado o grafo que contém o caminho mínimo de expedição.

Nota: neste método temos um array de vértices visitados (do tipo boolean) de modo a garantir que cada vértice só é visitado uma vez.

Análise da complexidade

Este método é não determinístico. No melhor caso tem complexidade $O(n^3)$ e no pior caso tem complexidade $O(n^4)$.

US311

Para uma lista de expedição calcular estatísticas

Inicialmente vão ser iniciadas variáveis com o número de produtos totalmente satisfeitos(nProdS), o número de produtos parcialmente satisfeitos(nProdPS), o número de produtos não satisfeitos(nProdNS), a quantidade de produto requisitada(qProdReq) a quantidade de produto fornecida(qProdFor) (necessário para o cálculo da percentagem de cabaz satisfeita). É iniciada também uma array list produtores que vai registar todos os produtores que participaram em cada cabaz.

De seguida o ficheiro com a lista de expedição vai começar a ser lido e vai ser feito um ciclo for para cada cabaz que vai percorrer todos os produtos (requisitados e fornecidos) dentro deste e incrementar as variáveis inicialmente criadas. De seguida vai registar no ficheiro com as estatísticas as informações calculadas.

Antes de passar para o próximo cabaz as variáveis e a lista são limpas para poder registar novos valores.

Após o registo das estatísticas por cabaz/cliente é invocado o método para registar as estatísticas por Produtor/Hub.

Método estatisticasCabaz:

```
public void estatisticasCabaz(String inputFile, String outputFile){
   int nProdS=0, nProdPS=0, nProdMS=0;
   float qProdPs=0, nProdMS=0=0;
   ArrayList<String> produtiones = new ArrayList<>();
   StringBuilder output= new StringBuilder();

   output.append("-------Estatisticas por cabaz/cliente------").append("\n").append("\n");

try (BufferedReader input = new BufferedReader(new FileReader(inputFile))){

   String line=input.readLine();
   String separator = "\";
   String[linefields = line.split(separator);
   output.append("0ia ").append(lineFields[0]).append("\n");

   while((line = input.readLine()) != nutl){
        lineFields = line.split(separator);
        StringBuilder output2 = new StringBuilder();
        output2.append("Cabaz -> ").append("Cliente: ").append(lineFields[0]).append("; Hub: ").append(lineFields[1]);

        line=input.readLine();
        linesfields = line.split(separator);
        int lenght = Integer.parseInt(lineFields[0]);

        if(lenght!=0){
            for(int i=0;i<lenght;i++){
                  line=input.readLine();
                 line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                 line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=input.readLine();
                  line=inp
```

```
if(lineFields.length==4){
    if(Float.parseFloat(lineFields[1])>Float.parseFloat(lineFields[2]) && Float.parseFloat(lineFields[2])!=0){
        nProdPS++;
    }else if(Float.parseFloat(lineFields[1])==Float.parseFloat(lineFields[2])){
        nProdS++;
    }
    if(!produtores.contains(lineFields[3])){
        produtores.add(lineFields[3]);
    }
    qProdEor+=Float.parseFloat(lineFields[2]);
    }else(nProdNS++;)
    qProdReg+=Float.parseFloat(lineFields[1]);
}

output.append(output2).append("\n").append("n" de produtos totalmente satisfeitos: ").append(nProdS).append("\n")
        .append("\n" de produtos parcialmente satisfeitos: ").append(nProdPS).append("\n").append("\n")
        .append(nProdNS).append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n")
        .append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append("\n").append(
```

```
nProdS=0;
    nProdPS=0;
    nProdNS=0;
    qProdFor=0;
    qProdReq=0;
    produtores.clear();
}
estatisticasProdutorHub(inputFile, outputFile, output);

} catch (IOException e) {
    throw new RuntimeException(e);
}
```

Iniciando o método das estatísticas por Produtor/Hub vão ser criadas as strings *cliente* e *hub* que vão registar o cliente e o hub de cada cabaz presente no ficheiro e algumas array lists, estas são prodCliente (vai registar cada produtor juntamente com uma lista dos clientes a quem forneceram algum produto), prodHub(vai registar cada produtor juntamente com uma lista dos hubs onde forneceram algum produto), prodNC(vai registar cada produtor juntamente com um par de ints em que a chave vai guardar nº de cabazes fornecidos totalmente e o valor o nº de cabazes fornecidos parcialmente), hubsLista(vai registar todos os hubs presentes na lista de expedição), hubProd(vai registar cada hub juntamente com uma lista dos produtores que forneceram algum produto neste) e hubCliente(vai registar cada hub juntamente com uma lista dos clientes que foram buscar algum produto a este).

Após a criação das listas é iniciada a leitura do ficheiro. A leitura vai ser dividida por cabaz, para cada cabaz vai ser adicionado o hub à lista hubsLista, e de seguida os produtores que participaram no cabaz serão adicionados à lista prodCabaz e será feita uma verificação para o caso de um produtor ter fornecido 100% do cabaz (cabazFT). De seguida o cliente que requisitou o cabaz vai ser adicionado às listas hubCliente e prodCliente, os produtores vão ser adicionados à lista hubProd e à lista prodNC e vai ser incrementado o nº de cabazes fornecidos totalmente ou o nº de cabazes fornecidos parcialmente, e o hub vai ser adicionado à lista prodCabaz. Antes de passar para a leitura do cabaz seguinte a lista prodCabaz vai ser limpa.

Depois da leitura de todos os cabazes, vão ser escritas para o ficheiro as informações todas que foram registadas juntamente com o nº de produtos totalmente esgotados de cada fornecedor.

Método estatisticas Produtor Hub:

```
if (!contains) {
    ArrayList<Strinp> productores = new ArrayList<>();
    productores.add(productor);
    hubPred.add(new Pair<>(hub, productores));
}

//adicks do n' de cabazes formecidos totalments e n' de cabazes formecidos parcialmente ao(s) productor(es)

if (cabazel de produbaze, size() == 1) {
    for (Pair-String, Pair-Integer, Integer> pair : prod(b) {
        if (pair-getKey().replaceAll(|mone 'Ne', |monemone '').aquelsignoreCase(prodCabaz.get(0)), new Pair<>(pair-getKey().equalsignorCase(prodcabaz.get(0)), new Pair<>(pair-getValue().getKey() + 1, psir-getValue().getValue()));
        contains = true;
    }
    if (!contains) prod(C.add(new Pair<>(prodCabaz.get(0), new Pair<>(1, 8)));
}
}

| alue {
    for (String productor : prodCabaz) {
        sontains = false;
        for (Pair-getKey().replaceAll(|mone 'Ne', |monemone '').equalsignoreCase(produtor.replaceAll(|mone 'Ne', |monemone ''));
        prod(Case().cont(.cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().cont().
```

```
if(texists) output.append("n" de cliente; distintos que fornaces cabazes para o hub: 0").append("\n");

sxistasfales;
for (Pair-String, ArrayList-String>> pair : hubProd) {
    if (pair.getKey().replaceAll( news "\n").equalsIgnoreCase(hubLista.replaceAll( news "\n"))) {
        sxistasfune;
        output.append("n" de produtores distintos que fornaces cabazes para o hub: ").append(pair.getValue().size()).append("\n");
    }
    if(!exists) output.append("n" de produtores distintos que fornaces cabazes para o hub: 0").append("\n");
}

ficheiroOutput(outputFile, output.toString());
} catch([DException e){
    throw new RuntimeException(e);
}
```

Análise da complexidade

A complexidade será de O(n)onde n será o número de linhas no ficheiro.