

UNIVERSIDAD NACIONAL DE SAN AGUSTÍN DE AREQUIPA
FACULTAD DE INGENIERIA DE PRODUCCION Y SERVICIOS
ESCUELA PROFESIONAL DE INGENIERÍA DE SISTEMAS



Estudiante:

Chávez Cáceres, Samir Diego

CUI: 20200611

Curso: Laboratorio Estructuras de Datos y Algoritmos

Docente:

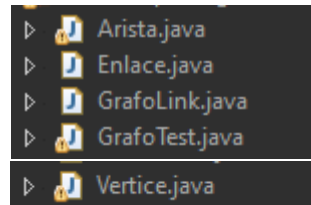
Edith Pamela Rivero Tupac de Lozano

Arequipa - Perú

Julio 2021

2. Implementar el código de Grafo cuya representación sea realizada mediante LISTA DE ADYACENCIA. (3 puntos)

Se trabajara con las siguientes clases:



Empezando por GrafoLink, este contiene una lista enlazada de vértices.

```
3 public class GrafoLink<E> {
4     protected ListEnlazada<Vertice<E>> listVert;
5
6     public GrafoLink() {
7         listVert = new ListEnlazada<Vertice<E>>();
8     }
9 }
```

El cual contara con los métodos:

- insertArista(E, E, boolean) : void
- insertArista(E, E, int, boolean) : void
- insertVert(E) : void

```
10 public void insertVert(E data) {
11     Vertice<E> nuevo = new Vertice<E>(data);
12     if(this.listVert.contiene(nuevo) != null) {
13         System.out.println("Vertice ya insertado");
14         return;
15     }
16     this.listVert.agregar(nuevo);
17 }
18
19 public void insertArista(E verOrig, E verDest, boolean dirig) {
20     insertArista(verOrig, verDest, -1, dirig);
21 }
22
23 public void insertArista(E verOrig, E verDest, int weight, boolean dirig) {
24     Vertice<E> refOrig = this.listVert.contiene(new Vertice<E>(verOrig)).valor;
25     Vertice<E> refDest = this.listVert.contiene(new Vertice<E>(verDest)).valor;
26
27     if(refOrig == null || refDest == null) {
28         System.out.println("Vertice origen / dest no existe");
29         return;
30     }
31     if(refOrig.listArt.contiene(new Arista<E>(refDest)) != null) {
32         System.out.println("Arista ya insertada");
33         return;
34     }
35     if(dirig) { //si el enlace sera dirigido o no
36         refOrig.listArt.agregar(new Arista<E>(refDest, weight));
37     } else {
38         refOrig.listArt.agregar(new Arista<E>(refDest, weight));
39         refDest.listArt.agregar(new Arista<E>(refOrig, weight));
40     }
41 }
42 }
```

InsertVertice nos inserta en nuestra lista enlazada un objeto vértice, el cual será colocado como la nueva cabeza de la lista, por otro lado insertArista() dependiendo del parámetro booleano dirig especificaremos si la conexión será dirigida o no.

La clase arista representara a la ya mencionada, así que contara con un peso, una etiqueta para los algoritmos y así como una referencia al vertice conectado.

La clase vértice contendrá el dato a guardar, una etiqueta para los algoritmos, una referencia a un vértice adyacente para los algoritmos de recorrido mínimo, y una lista enlazada de aristas que partan de nuestro vértice.

La clase lista enlazada, trabajara con enlaces los cuales contienen el elemento y la referencia al siguiente elemento.

3. Implementar BSF, DFS y Dijkstra con sus respectivos casos de prueba. (5 puntos)

A nuestra clase GrafoLink se le agregan los siguientes métodos:

● BFS(E) : void	■ initLabel() : void
■ BFS(Vertice<E>) : void	● insertArista(E, E, boolean) : void
● DFS(E) : void	● insertArista(E, E, int, boolean) : void
■ DFSRecurso(Vertice<E>, int) : void	● insertVert(E) : void
● Dijkstra(E) : void	● printDijkstra() : void

De acuerdo a las definiciones teóricas y al pseudocódigo brindado en clases de teoría se muestran la parte más importante de cada algoritmo.

```
94 private void BFS(Vertice<E> v) {
95     QueueLink<Vertice<E>> seq = new QueueLink<>();
96     seq.enqueue(v);
97     v.label = 1;
98     int i = 0;
99     while(!seq.isEmpty()) {
100         System.out.print("Vert\t --> Enlaces\n");
101         System.out.println("Gen "+i+":\n"+seq+"\n");
102         QueueLink<Vertice<E>> sigSeq = new QueueLink<Vertice<E>>();
103         while(!seq.isEmpty()) {
104             Vertice<E> vert = seq.dequeue();
105             Enlace<Arista<E>> enlacVert = vert.listArt.cabeza();
106             for(; enlacVert != null; enlacVert = enlacVert.siguiente) {
107                 if(enlacVert.valor.label == 0) {
108                     Vertice<E> w = enlacVert.valor.refDest;
109                     if(w.label == 0) {
110                         enlacVert.valor.label = 1;
111                         w.label = 1;
112                         sigSeq.enqueue(w);
113                     } else {
114                         enlacVert.valor.label = 2; //cross
115                     }
116                 }
117             }
118             seq = sigSeq;
119             i++;
120         }
121     }
122 }
```

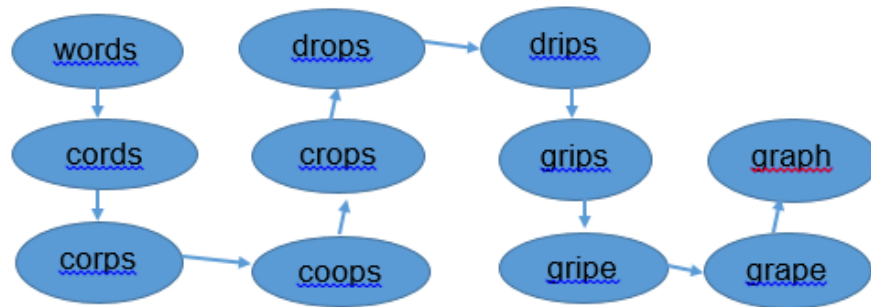
```

66 private void DFSRecursoivo(Vertex<E> v, int i) {
67     v.label = 1;
68     Enlace<Arista<E>> e = v.listArt.cabeza();
69     for(; e != null; e = e.siguiete) {
70         System.out.println("Analizando en "+v.data+" a "+e.valor.refDest.data);
71         if(e.valor.label == 0) {
72             Vertex<E> w = e.valor.refDest;
73             if(w.label == 0) {
74                 e.valor.label = 1;
75                 DFSRecursoivo(w, ++i);
76             } else {
77                 e.valor.label = 2; //back
78             }
79         }
80     }
81 }
82
124 public void Dijkstra(E info) {
125     PriorityQueue<Vertex<E>> q = new PriorityQueue<Vertex<E>>();
126
127     Vertex<E> u = this.listVert.contiene(new Vertex<E>(info)).valor;
128
129     Enlace<Vertex<E>> aux = this.listVert.cabeza();
130     for(; aux!=null ; aux = aux.siguiete) {
131         if(aux.valor == u)
132             aux.valor.dist = 0;
133         else
134             aux.valor.dist = 9999;
135         aux.valor.path = null;
136         aux.valor.label = 0;
137         q.enqueue(aux.valor);
138     }
139
140     while(!q.isEmpty()) {
141         System.out.println(q.toString());
142         u = q.dequeue();
143         u.label = 1;
144         Enlace<Arista<E>> e = u.listArt.cabeza();
145         for(;e != null; e = e.siguiete) {
146             Vertex<E> z = e.valor.refDest;
147             if(z.label == 0) {
148                 if(z.dist > (u.dist + e.valor.weight)) {
149                     z.dist = u.dist + e.valor.weight;
150                     z.path = u;
151                 }
152             }
153         }
154         System.out.println(q.toString());
155     }
156     printDijkstra();
157 }

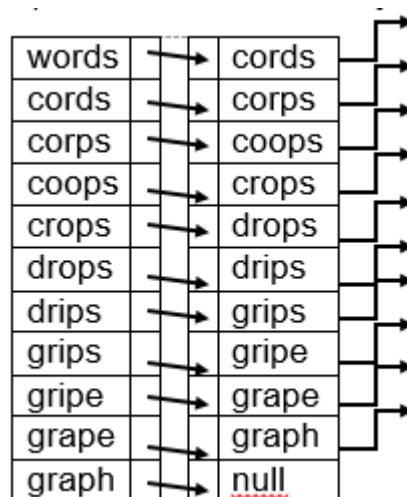
```

4. Solucionar el siguiente ejercicio: (5 puntos) El grafo de palabras se define de la siguiente manera: cada v rtice es una palabra en el idioma Ingl s y dos palabras son adyacentes si difieren exactamente en una posici n. Por ejemplo, las cords y los corps son adyacentes, mientras que los corps y crops no lo son.

a) Dibuje el grafo definido por las siguientes palabras: words cords corpscrops crops drops drips grips gripe grape graph



b) Mostrar la lista de adyacencia del grafo.



5. Realizar un método en la clase Grafo. Este método permitirá saber si un grafo está incluido en otro. Los parámetros de entrada son 2 grafos y la salida del método es true si hay inclusión y false el caso contrario. (4 puntos)

Para este método se hará un recorrido BFS en el grafo que queremos confirmar si esta incluido, donde se confirmara que estos mismos vértices y aristas estén presentes en el grafo original.

```

209 Vertex<E> vert = seq.dequeue();
210 Enlace<Arista<E>> enlacVert = vert.listArt.cabeza();
211 Vertex<E> vert2 = b.listVert.contiene(vert).valor;
212 if(vert2 == null)
213     return false;
214 if(vert.equals(vert2)) {
215     for(; enlacVert != null; enlacVert = enlacVert.siguiente) {
216
217         if((aux = vert2.listArt.contiene(enlacVert.valor)) != null) {
218             if(aux.valor.weight == enlacVert.valor.weight) {
219                 if(enlacVert.valor.label == 0) {
220                     Vertex<E> w = enlacVert.valor.refDest;
221                     if(w.label == 0) {
222                         enlacVert.valor.label = 1;
223                         w.label = 1;
224                         sigSeq.enqueue(w);
225                     } else {
226                         enlacVert.valor.label = 2; //cross
227                     }
228                 }
229             } else {
230                 System.out.println("Pesos Diferentes a1"+aux.valor.weight+"-- a2"+enlacVert.valor.weight);
231                 return false;
232             }
233         } else {
234             System.out.println("Aristas diferentes (" +enlacVert.valor+")no existe en el grafo parametro");
235             return false;
236         }
237     }
238 } else {
239     System.out.println("Vertices Diferentes v1"+vert.data+"-- v2"+vert2.data);
240     return false;
241 }

```

CUESTIONARIO

1. ¿Cuántas variantes del algoritmo de Dijkstra hay y cuál es la diferencia entre ellas? (1 puntos)

El método original de dijkstra encuentra la ruta más corta de un vértice a otro, mientras que hay una variante para de un solo nodo hallar la ruta más corta a todos los demas nodos, hay otra variante dirigida a los grafos dirigidos, donde se es cuidadoso al momento de actualizar etiquetas, tambien otra variante aplica a grafos no conexos donde si el peso es infinito se dice que no existe camino alguno o que se encuentra en otra componente.

2. Investigue sobre los ALGORITMOS DE CAMINOS MINIMOS e indique, ¿Qué similitudes encuentra, qué diferencias, en qué casos utilizar y porque? (2 puntos)

En clases de teoría se nos habló de los algoritmos: Dijkstra, Prim y Kruskal, Los dos primeros se parecen salvo que Dijkstra trabaja con el acumulado de pesos y Prim no hace eso. Kruskal por su parte va armando el árbol según una cola de prioridad de aristas, teniendo en cuenta de no romper las propiedades de los árboles. Al parecer Kruskal es el más rápido ya que solo se opera con las aristas y ya no se tendría que ir comparando nodo por nodo. Se recomienda usar Prim para valores negativos, ya que dijkstra no produce una buena solución con negativos. Mientras que Prim y Kruskal solo funciona en grafos no dirigidos.