

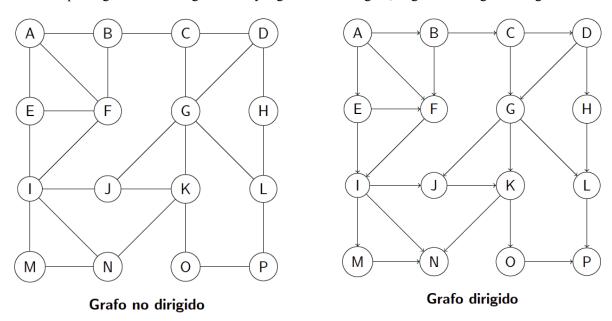
#### **TEMA 9: GRAFOS**

Un **grafo** es una forma de representar las relaciones que existen entre pares de objetos. Es un conjunto de objetos, llamados **vértices** (**vertices**), y una colección de **aristas** (**edges**), donde cada arista conecta dos vértices.

Podemos verlo como un conjunto de vértices  $V = \{u, v, w, x...\}$  y una colección de aristas E = [(u, v), (u, x), ...]. Los grafos son de aplicación en múltiples dominios: mapas, transporte, instalaciones eléctricas, redes de computadores, conexiones en redes sociales, ...

Las aristas que conectan los vértices (o **nodos**) de un grafo pueden ser de **dos tipos**:

- **Aristas no dirigidas**: Decimos que una arista es no dirigida cuando el par (u, v) no está ordenado. La arista te lleva de u a v y de v a u. El par (u, v) será lo mismo que el par (v, u)
- **Aristas dirigidas**: Decimos que una arista es dirigida cuando el par (u, v) está ordenado. La arista únicamente te lleva de u a v, pero no de v a u. Si todas las aristas de un grafo son aristas no dirigidas, decimos que el grafo es no dirigido. Si hay alguna arista dirigida, el grafo es un grafo dirigido

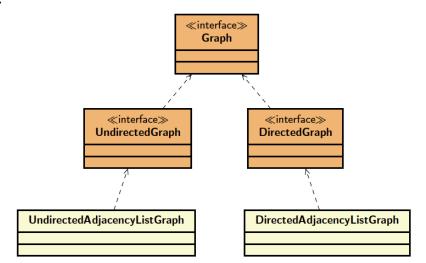


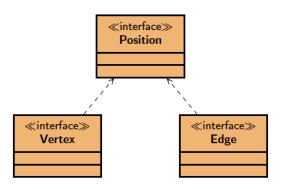
#### **Definiciones:**

- Dos vértices son adyacentes (adjacent) si hay una arista que los conecta
- El **origen** y **destino** son los vértices inicial y final de una arista dirigida
- Un nodo puede tener **aristas salientes** (**outgoing edges**) que tienen como origen el nodo y **aristas entrantes** (**incoming edges**), que tienen el nodo como destino
- El grado de un nodo es el número de aristas que entran y salen del nodo. Podemos distinguir entre el **grado** entrante y el **grado saliente**
- Un **camino** (**path**) es una secuencia de vértices y aristas que empieza en y acaba en un vértice, de forma que cada arista del camino es adyacente con su vértice anterior y su vértice siguiente del camino
- Un ciclo (cycle) es un camino cuyo primer y último nodo son el mismo
- Un camino simple es un camino que no repite vértices (no contiene ciclos)
- Un **bosque** es un grafo sin ciclos



# Jerarquía de clases:







## Interfaz Graph<V,E>

```
public interface Graph <V, E> {
   public int size();
   public boolean isEmpty();
   public int numVertices();
   public int numEdges();
   public int degree(Vertex<V> v) throws IllegalArgumentException;
   public Iterable<Vertex<V>> vertices();
   public Iterable<Edge<E>> edges();
   public V set(Vertex<V> p, V o) throws IllegalArgumentException;
   public E set(Edge<E> p, E o) throws IllegalArgumentExceptio;
   public Vertex<V> insertVertex(V o);
   public V removeVertex(Vertex<V> v) throws IllegalArgumentException;
   public E removeEdge(Edge<E> e) throws IllegalArgumentException;
}
```

- Un grafo dispone de dos genéricos <V, E> para almacenar información en los vértices (V) y en las aristas (E)
- Los métodos size, isEmpty, numVertices y numEdges permiten consultar el número elementos del grafo
- degree devuelve el número de aristas incidentes en un vértice
- vertices y edges permiten recorrer los vértices y las aristas que componen el grafo mediante un Iterable
- insertVertex permite insertar un vértice. La inserción de las aristas se deja para las clases especializadas para grafos dirigidos y no dirigidos
- removeVertex borran un vértice y las aristas que llegan y salen de él
- removeEdge borra una arista, pero no los vértices que la formaban
- Todos los métodos que reciben un vértice o una arista como parámetro pueden lanzar IllegalArgumentException



## Interfaz UndirectedGraph<V,E>

```
public interface UndirectedGraph <V,E> extends Graph <V,E> {
   public Iterable<Vertex<V>> endVertices(Edge<E> e)
      throws IllegalArgumentException;
   public Edge<E> insertUndirectedEdge(Vertex<V> u, Vertex<V> v, E o)
      throws IllegalArgumentException;
   public Vertex<V> opposite(Vertex<V> v, Edge<E> e)
      throws IllegalArgumentException;
   public boolean areAdjacent(Vertex<V> u, Vertex<V> v)
      throws IllegalArgumentException;
   public Iterable <Edge<E>> edges(Vertex<V> v)
      throws IllegalArgumentException;
}
```

- UndirectedGraph<V, E> define el interfaz de un grafo no dirigido
- insertUndirectedEdge permite crear aristas conectando los nodos u y v y asociar a la arista un objeto
- Dado un nodo y una arista, el método opposite devuelve el nodo que está "al otro lado de la arista"
- El método areAdjacent permite saber si dos nodos están conectados mediante alguna arista (son advacentes)
- edges (sobrecargado) recibe un vértice y devuelve todas las aristas incidentes en él
- Todos los métodos que reciben un vértice o una arista como parámetro pueden lanzar IllegalArgumentException

**Minimum Spanning Tree (MST):** es un árbol que contiene todos los vértices y un subconjunto de aristas, donde la suma de los pesos de las aristas es mínimo. No tienen por qué ser únicos.

# Algoritmo de Prim para construir un MST:

- (1) G es un grafo con pesos, y T es el árbol que vamos a construir
- (2) Elige cualquier vértice v∈G como la raíz del árbol
- (3) Considera todas las aristas  $e_0$ , ...,  $e_n$  que conectan vértices dentro del árbol con un vértice que todavía no está incluído en él. Elige la arista de *peso mínimo* (¡OJO! de forma que no haga un ciclo) y añade la arista junto con sus vértices al árbol T.
- (4) Repite paso 3 hasta que todos los vértices estén dentro del árbol T Este algoritmo es **óptimo** ya que logra construir un árbol donde la suma de los pesos de las aristas es **mínima**.

¿Cómo podemos elegir la arista con el peso mínimo, empezando en un vértice dentro del árbol y terminando en un vértice todavía no en el árbol?

- Usamos una estructura de datos para guardar las aristas que empiezan en un vértice dentro del árbol, y terminando fuera.
- Ordenamos estas aristas según sus pesos.
- Elegimos la arista con el peso mínimo, y lo borramos. Después, quizás, añadimos más aristas a la estructura de datos (si terminan fuera del árbol).

¿Cuál es una estructura de datos buena para tener aristas ordenadas, borrando siempre la arista de peso mínimo e insertando nuevas aristas? Una cola de prioridad ya que borrar el elemento mínimo e insertar una nueva arista tiene coste O(log n)



#### Interfaz DirectedGraph<V,E>

```
public interface DirectedGraph <V,E> extends Graph <V,E> {
   public Vertex<V> startVertex(Edge<E> e) throws IllegalArgumentException;
   public Vertex<V> endVertex(Edge<E> e) throws IllegalArgumentException;
   public Edge<E> insertDirectedEdge(Vertex<V> from , Vertex<V> to , E o)
        throws IllegalArgumentException;
   public Iterable<Edge<E>> outgoingEdges(Vertex<V> v)
        throws IllegalArgumentException;
   public Iterable<Edge<E>> incomingEdges(Vertex<V> v)
        throws IllegalArgumentException;
   public int inDegree(Vertex<V> v) throws IllegalArgumentException;
   public int outDegree(Vertex<V> v) throws IllegalArgumentException;
   public int outDegree(Vertex<V> v) throws IllegalArgumentException;
}
```

- DirectedGraph<V, E> define el interfaz de un grafo dirigido
- insertDirectedEdge permite crear aristas dirigidas conectando los nodos from y to y asociar a la arista un objeto
- Dada una arista, los métodos startVertex y endVertex permiten obtener los nodos participantes en una arista
- Los métodos outgoingEdges y incomingEdges permiten obtener las aristas entrantes y salientes de un vértice
- inDegree, outDegree devuelven el número de entrantes o salientes de un vértice
- Todos los métodos que reciben un vértice o una arista como parámetro pueden lanzar IllegalArgumentException

¿Para qué tipo de problemas se usan **grafos** en la informática? Uno de los más usados y conocidos es el **Problema del Viajante** (**Travelling Salesman**) en el que, dado un mapa (**un grafo**) con ciudades, y las distancias entre ellos, y una ciudad inicial, devuelve la ruta más corta que visita todas las ciudades y vuelve al ciudad inicial. Para encontrar la solución a este problema y dado que puede llegar a ser muy complejo utilizamos el **Algoritmo de Dijkstra** que encuentra un camino óptimo desde un punto inicial (x,y) a cualquier otro punto del mapa.