Grafos etiquetados

Algoritmos en grafos ponderados

- Existen muchas situaciones donde además del modelo de grafo, se requiere además asociar un peso/longitud a las artistas del grafo.
- Estos grafos se denominan grafos ponderados, grafos etiquetados.
- Importantes problemas prácticos se abordan por medio de grafos ponderados. Por ejemplo:
 - Encontrar los caminos más cortos en un grafo
 - Encontrar el árbol de cubrimiento mínimo

Grafos no dirigidos con pesos

```
EdgeWeightedGraph(V)  // constructor
int V()  // Número de vértices
int E()  // Número de aristas
void addEdge(Edge e)  // Agregar una arista
Iterable<Edge> adj(int v)  // Aristas adyacentes a v
int degree(int v)  // Grado de un vértice
```

Implementación

<pre>Edge(int v, int w, double w)</pre>	// constructor
<pre>int either()</pre>	// Número de vértices
<pre>int other(int v)</pre>	// Número de aristas
<pre>double weight()</pre>	// Agregar una arista

Implementación

Grafos dirigidos con pesos

Implementación

Implementación

Caminos más cortos

- En un grafo dirigido con pesos positivos, interesa encontrar el camino más corto desde un origen s a un nodo destino.
- Una de las soluciones más conocidas es el algoritmo de Dijkstra.
- Este algoritmo encuentra todas las rutas más cortas de s a los demás nodos.

Algoritmo de Dijkstra (1)

- Se mantienen tres estructuras auxiliares:
 - distTo[i] : Longitud del camino más corto de s a i.
 - edgeTo[i] : Última arista en el camino de s a i.
 Inicializado en null.
 - pq : Cola de prioridad mínima con los vértices indexados en función de su distancia al origen.

```
public class DijkstraSP {
    private double[] distTo;
    private DirectedEdge[] edgeTo;
    private IndexMinPQ<Double> pq;
    ...
}
```

Algoritmo de Dijkstra (2)

- Inicialización
 - distTo[i]: Longitud de los caminos s→i inicialmente infinito.
 - edgeTo[i]: Inicialmente no se han identificado aristas en los caminos más cortos: nu11.
 - pq : El vértice origen s.

```
distTo = new double[G.V()];
edgeTo = new DirectedEdge[G.V()];

for (int v = 0; v < G.V(); v++)
   distTo[v] = Double.POSITIVE_INFINITY;
distTo[s] = 0.0;

pq = new IndexMinPQ<Double>(G.V());
pq.insert(s, distTo[s]);
```

Algoritmo de Dijkstra (3)

- Proceso de "relajación" de aristas:
 - Al considerar la arista v→w, si la longitud del camino a w pasando por v es más corta:
 - actualizar la distTo[w] con la nueva distancia
 - actualizar la última arista hasta w con la arista v→w.
 - actualizar la cola de prioridad acorde a la nueva distancia hasta w.

Algoritmo de Dijkstra (4)

- El ciclo central del algoritmo procede mientras la cola de prioridad no este vacía.
- Se obtiene el menor vértice de la cola y se relajan todas las aristas salientes de este vértice.

```
while (!pq.isEmpty()) {
  int v = pq.delMin();
  for (DirectedEdge e : G.adj(v))
    relax(e);
}
```

Dijkstra: Caso ejemplo

