CURSO DE PROGRAMACIÓN COMPETITIVA URJC - 2018

Sesión 5 (7^a Semana)

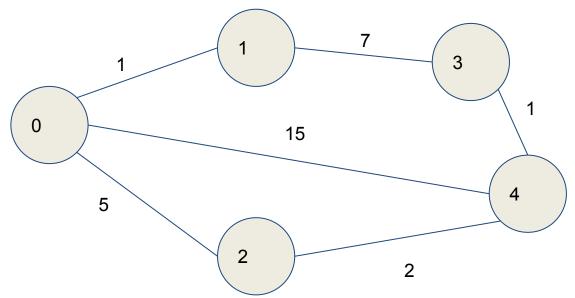
David Morán (ddavidmorang@gmail.com)
Juan Quintana (juandavid.quintana@urjc.es)
Sergio Pérez (sergioperezp1995@gmail.com)

Contenidos

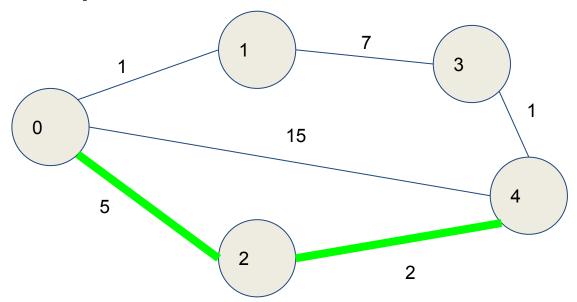
- Grafos (Ponderados)
 - Algoritmos de caminos más cortos
 - Floyd Warshall
 - Dijkstra

- En la vida real, el camino más corto entre dos puntos no es siempre el número de aristas por las que se pasa de un vértice i a un j cualquiera
- Los grafos muchas veces son ponderados

• ¿Cuál es el camino más corto del siguiente grafo para ir de 0 a 4?



• ¿Cuál es el camino más corto del siguiente grafo para ir de 0 a 4?



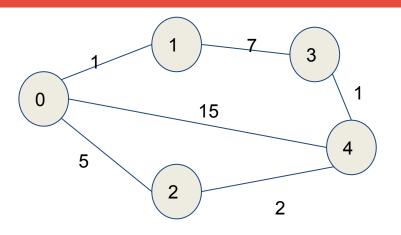
- Algoritmo de Floyd Warshall
- Compara todos los puntos para ir de cualquier nodo i a cualquier nodo j considerando un posible tercer nodo k
- El mínimo (*) entre todos estos objetivos siempre dará como resultado el camino mínimo entre cualquier par de nodos i,j dentro del grafo

- Algoritmo de Floyd Warshall
- (Contra) Es N³ por lo que su utilización está bastante limitada
- (Pro) Funciona sobre cualquier par de vértices
- (Pro) es muy fácil de escribir
- (Pro) suele actuar sobre matrices de adyacencia, más fácil de implementar

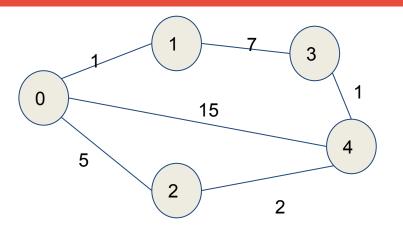
Algoritmo de Floyd Warshall

```
for k from 0..N
    for i from 0..N
    for j from 0..N
        graph[i][j] = min(
    graph[i][j], graph[i][k] +
    graph[k][j])
```

- Algoritmo de Floyd Warshall
- Por cada par de vértices en la matriz de adyacencia i,j veremos si es mejor el camino actual que tenemos ó hacer un camino nuevo pasando por cualquier otro nodo k entre medias
- Si no existe un camino entre i,j; graph[i][j] =
 INF

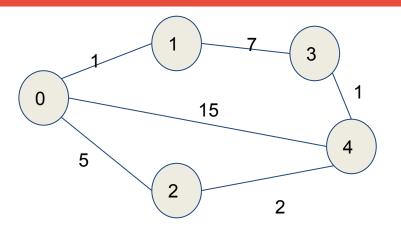


0	1	5	INF	15
1	0	INF	7	INF
5	INF	0	INF	2
INF	7	INF	0	1
15	INF	2	1	0



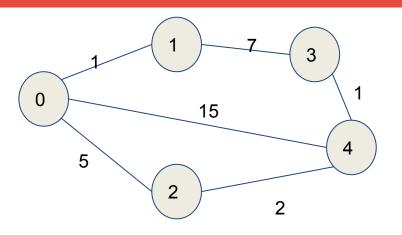
MIN(
$$\{0,4\}$$
, $\{0,2\}+\{2,4\}$)
MIN($\{0,4\}$, $\{0,2\}+\{2,4\}$)

0	1	5	INF	15 (7)
1	0	INF	7	INF
5	INF	0	INF	2
INF	7	INF	0	1
15 (7)	INF	2	1	0



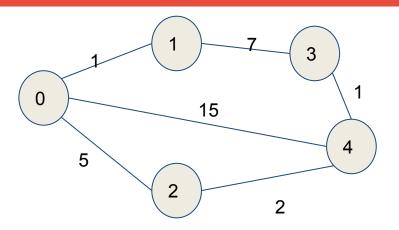
MIN(
$$\{0,3\}$$
, $\{0,1\}+\{1,3\}$)
MIN(INF, 1+7) = 8

0	1	5	INF (8)	15 (7)
1	0	INF	7	INF
5	INF	0	INF	2
INF (8)	7	INF	0	1
15 (7)	INF	2	1	0



MIN(
$$\{0,4\}$$
,
 $\{0,3\}+\{3,4\}$)
MIN($\{0,4\}$,
 $\{0,3\}+\{3,4\}$)

0	1	5	INF (8)	15 (7)
1	0	INF	7	INF
5	INF	0	INF	2
INF (8)	7	INF	0	1
15 (7)	INF	2	1	0



MUCHAS ITERACIONES DESPUÉS...

0	1	5	8	7
1	0	6	7	8
5	6	0	3	2
8	7	3	0	1
7	8	2	1	0

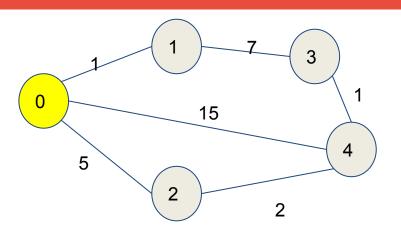
- Algoritmo de Dijkstra
- Dado un nodo inicio y un nodo fin, computa en O(VLg(E)) la distancia más corta entre esos puntos
- Algoritmo voraz
- No computa la distancia de todos los pares de nodo
- Computa la distancia de i hacia todos

- Algoritmo de Dijkstra
- Guarda en un array de distancias todas las distancias desde i hacia el resto
- La implementación es muy parecida a un BFS
- Es casi igual al algoritmo de Prim

Algoritmo de Dijkstra

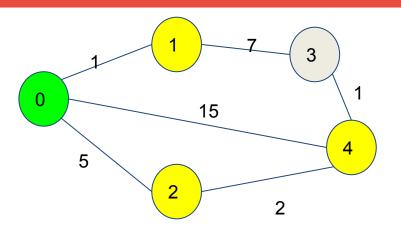
```
function dijkstra(start, end)
  array dist(start) = 0
 prio queue.encolar({start, 0})
 mientras !prio queue.vacio()
    n = prio queue.desencolar()
    si array dist[n.node] >= n.dist
     para cada arista D en n.node
       peso = n.dist + D.weight
        si array dist[D.to] > peso
          prio queue.encolar({ D.to, peso })
          array dist[D.to] = peso
  retornar array dist[end]
```

- Algoritmo de Dijkstra
- Encolamos el primer nodo con distancia 0
- Tenemos una cola de prioridad ordenando de menor a mayor según la sumatoria del peso de los nodos
- Si la distancia hasta ese nodo es menor o igual, descartamos, si no, encolamos
- Retornamos al final la distancia hasta end ó, si en algún momento de la cola nos topamos con end podemos retornar directamente (es un voraz, no conseguiremos nada mejor)



$$PQ = \{ \{0, 0\} \}$$

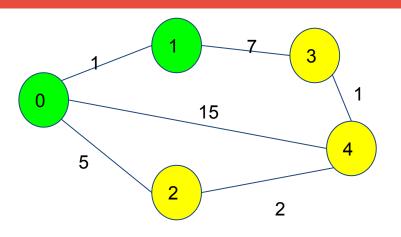
0	1	5	INF	15
1	0	INF	7	INF
5	INF	0	INF	2
INF	7	INF	0	1
15	INF	2	1	0



$$PQ = \{ \{1, 1\}, \{2, 5\}, \{4, 15\} \}$$

Dist =
$$\{0, 1, 5, INF, 15\}$$

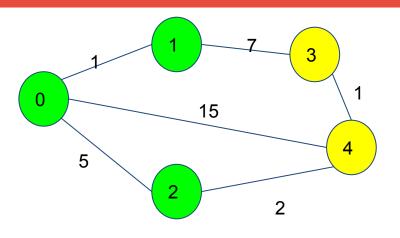
0	1	5	INF	15
1	0	INF	7	INF
5	INF	0	INF	2
INF	7	INF	0	1
15	INF	2	1	0



$$PQ = \{ \{2, 5\}, \{3, 8\}, \{4, 15\} \}$$

Dist =
$$\{0, 1, 5, 8, 15\}$$

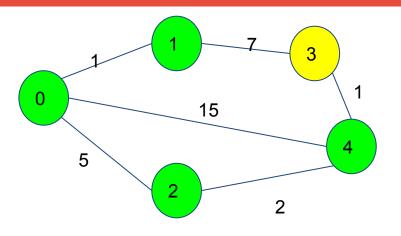
0	1	5	INF	15
1	0	INF	7	INF
5	INF	0	INF	2
INF	7	INF	0	1
15	INF	2	1	0



$$PQ = \{ \{4, 7\}, \{3, 8\}, \{4, 15\} \}$$

Dist =
$$\{0, 1, 5, 8, 7\}$$

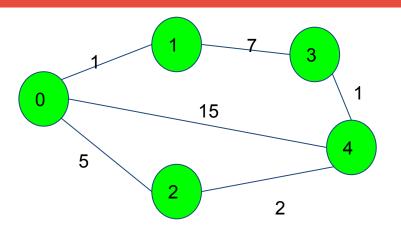
0	1	5	INF	15
1	0	INF	7	INF
5	INF	0	INF	2
INF	7	INF	0	1
15	INF	2	1	0



$$PQ = \{ \{3, 8\}, \{4, 15\} \}$$

Dist =
$$\{0, 1, 5, 8, 7\}$$

0	1	5	INF	15
1	0	INF	7	INF
5	INF	0	INF	2
INF	7	INF	0	1
15	INF	2	1	0



$$PQ = \{ \{4, 15\} \}$$

Dist =
$$\{0, 1, 5, 8, 7\}$$

0	1	5	INF	15
1	0	INF	7	INF
5	INF	0	INF	2
INF	7	INF	0	1
15	INF	2	1	0

Semana que viene...

- Semana que viene:
 - Concurso de programación práctico
 - LAB III, Aula 106 y 108
 - Entrarán como posibles problemas todo lo que hemos visto hasta ahora
 - Clasificatorio Ada-Byron para después de semana santa

¡Hasta la próxima semana!

Ante cualquier duda sobre el curso o sobre los problemas podéis escribirnos (preferiblemente copia a los tres). También podéis utilizar el slack del curso:

https://urjc-cp.slack.com

David Morán (ddavidmorang@gmail.com) Juan Quintana (juandavid.quintana@urjc.es) Sergio Pérez (sergioperezp1995@gmail.com)