

CURSO DE PROGRAMACIÓN COMPETITIVA

URJC - 2023

Sesión 5 (8ª Semana)

- Isaac Lozano (isaac.lozano@urjc.es)
- Raúl Martín (raul.martin@urjc.es)
- **Sergio Salazar** (s.salazarc.2018@alumnos.urjc.es)
- Francisco Tórtola (f.tortola.2018@alumnos.urjc.es)
- Cristian Pérez (c.perezc.2018@alumnos.urjc.es)
- Xuqiang Liu (x.liu1.2020@alumnos.urjc.es)
- Alicia Pina (a.pinaz.2020@alumnos.urjc.es)
- Sara García (s.garciarod.2020@alumnos.urjc.es)
- Raúl Fauste (r.fauste.2020@alumnos.urjc.es)



El problema del viajante (de Tinder)

Has hecho match con la pareja de tus sueños.
Lo tiene todo, es inteligente, guapa y encima
sabe programación competitiva...

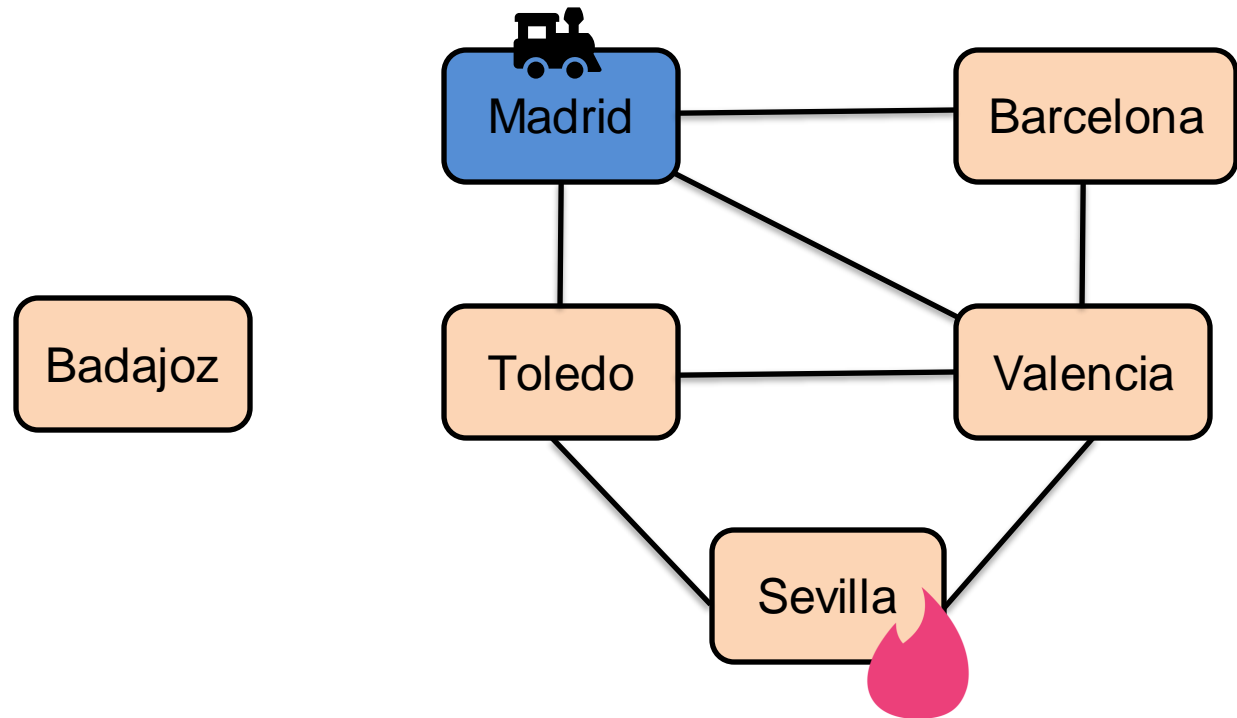
Solo tiene un problema...

VIVE EN SEVILLA



El problema del viajante (de Tinder)

¿Cómo llegamos a Sevilla?

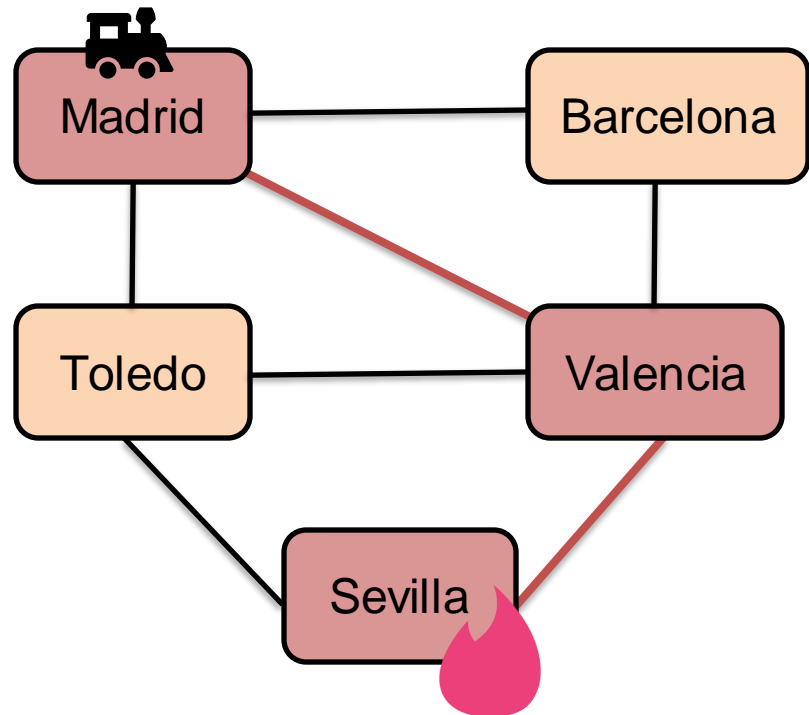


El problema del viajante (de Tinder)

Podemos pasar por Valencia y haremos un único transbordo

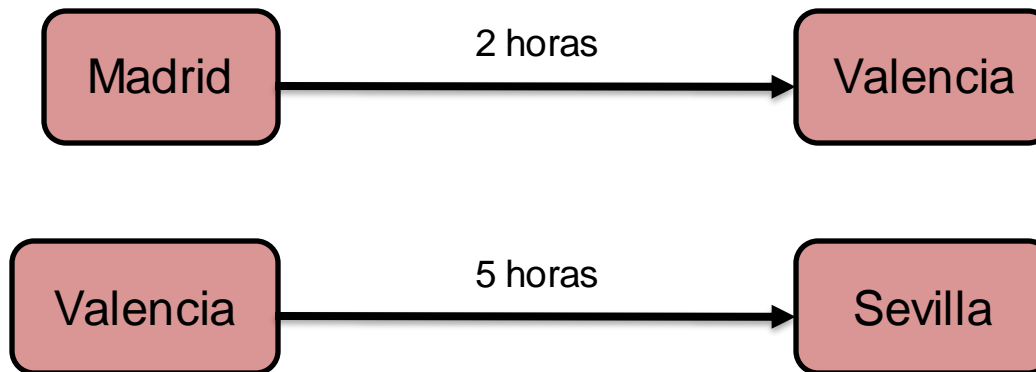


Badajoz



El problema del viajante (de Tinder)

Podemos pasar por Valencia y haremos un único transbordo

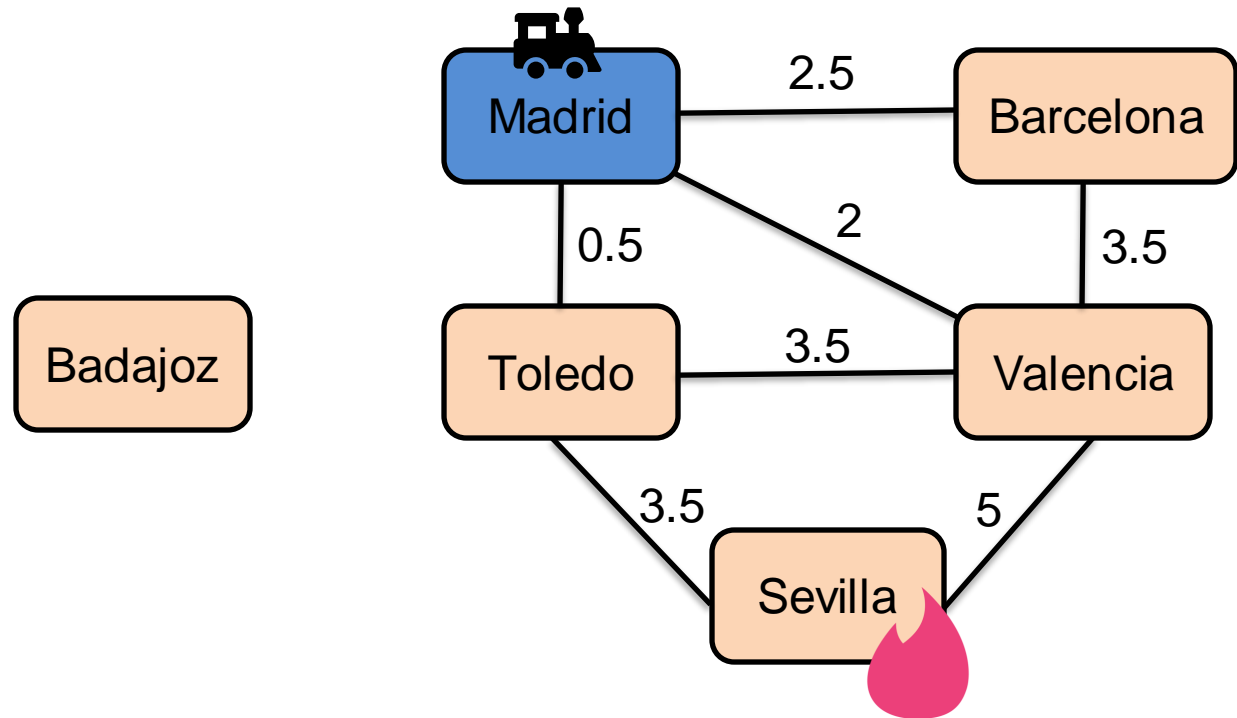


7 horas ?????



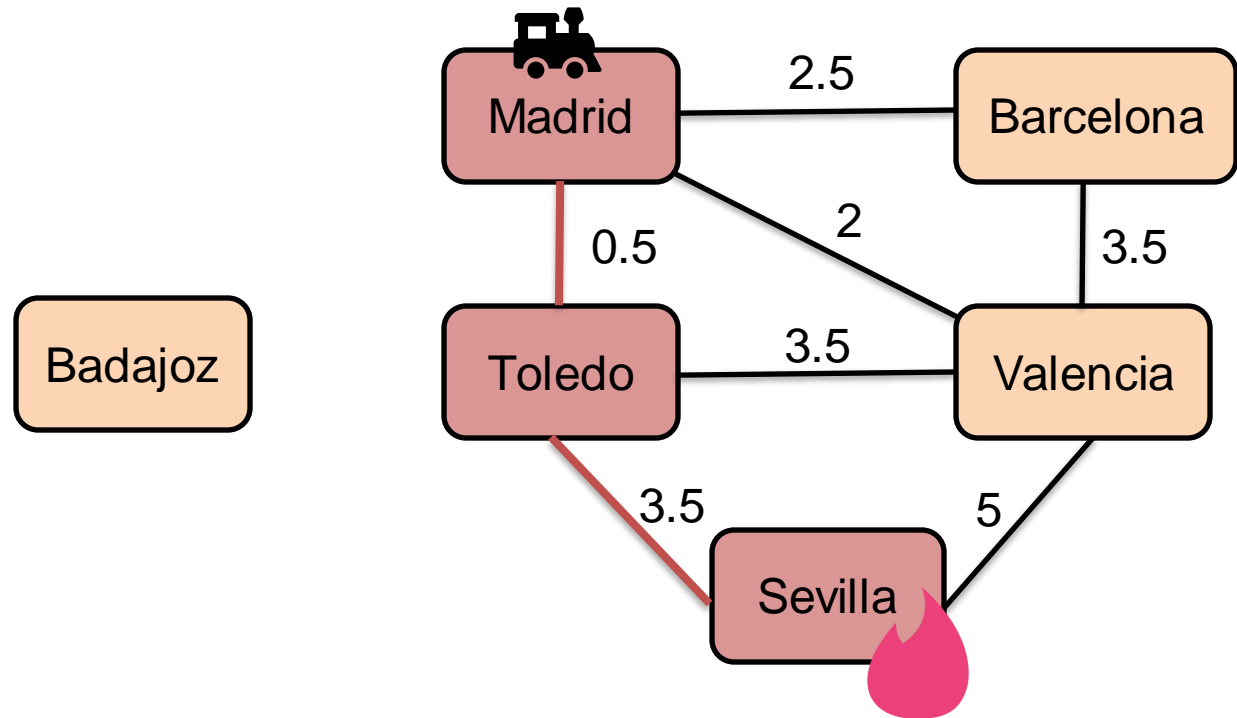
El problema del viajante (de Tinder)

¿Y ahora?



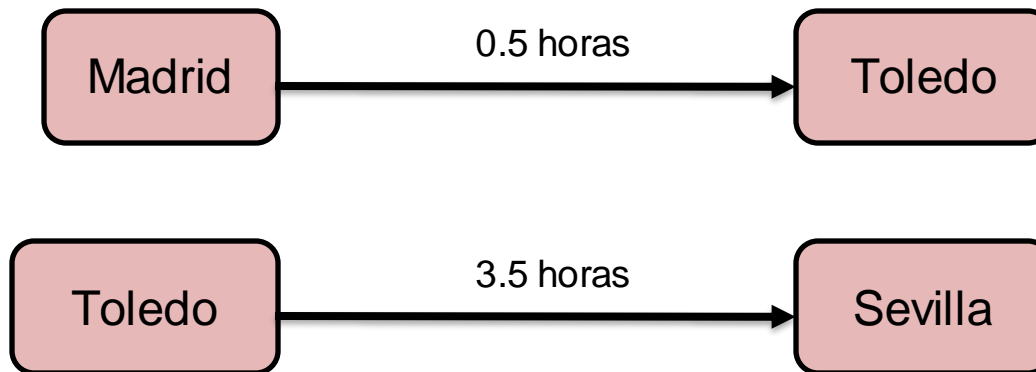
El problema del viajante (de Tinder)

Podemos pasar por Toledo



El problema del viajante (de Tinder)

Podemos pasar por Toledo



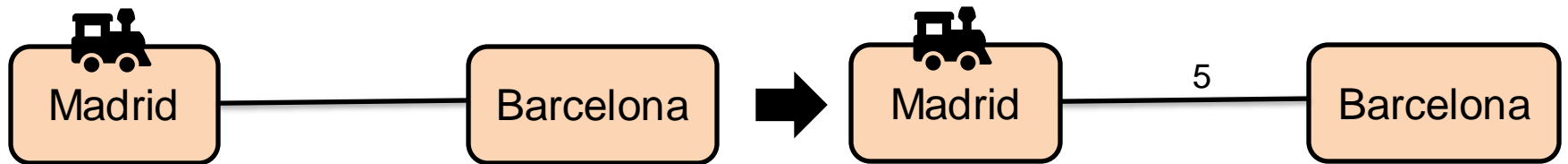
4 horas



Grafos Ponderados

A veces no todas las aristas son igual de importantes!!!

Introducimos PESOS en ellas.



Contenidos

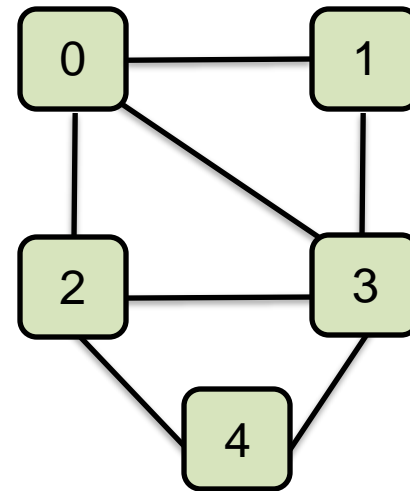
- Representación de grafos ponderados
- Algoritmos de camino más corto
- Algoritmos de Árboles de Recubrimiento



Representación

MATRIZ DE ADYACENCIA

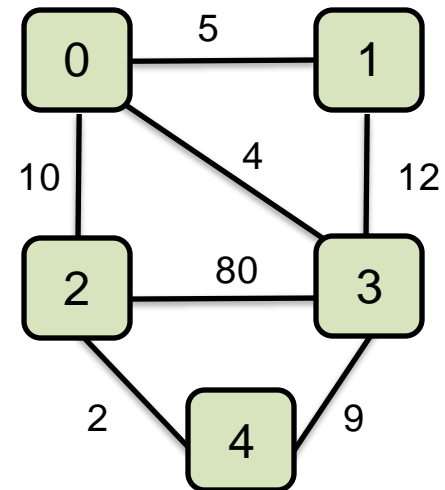
X	0	1	2	3	4
0	1	1	1	1	0
1	1	1	0	1	0
2	1	0	1	1	1
3	1	1	1	1	1
4	0	0	1	1	1



Representación

MATRIZ DE ADYACENCIA

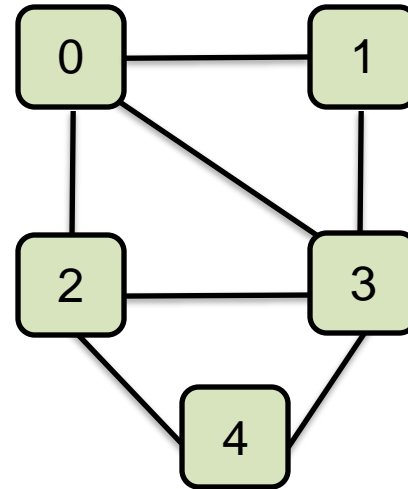
X	0	1	2	3	4
0	0?	5	10	4	∞
1	5	0?	∞	12	∞
2	10	∞	0?	80	2
3	4	12	80	0?	9
4	∞	∞	2	9	0?



Representación

LISTA DE ARISTAS

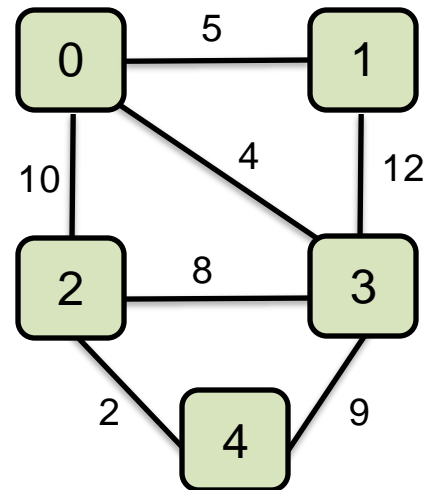
(0,1)
(0,2)
(0,3)
(1,3)
(2,3)
(2,4)
(3,4)



Representación

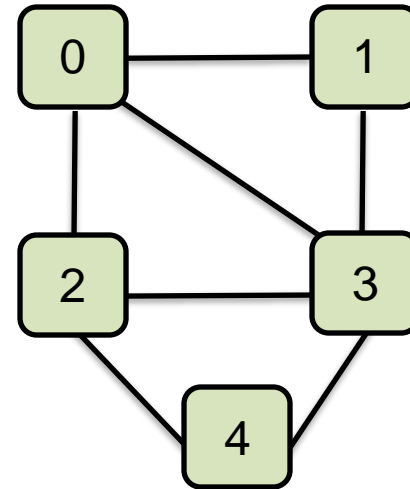
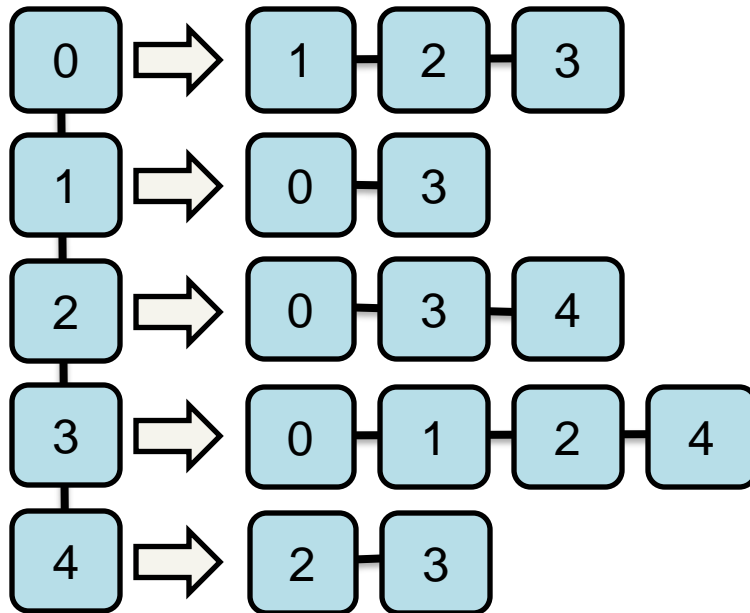
LISTA DE ARISTAS

(0,1, 5)
(0,2, 10)
(0,3, 4)
(1,3, 12)
(2,3, 80)
(2,4, 2)
(3,4, 9)



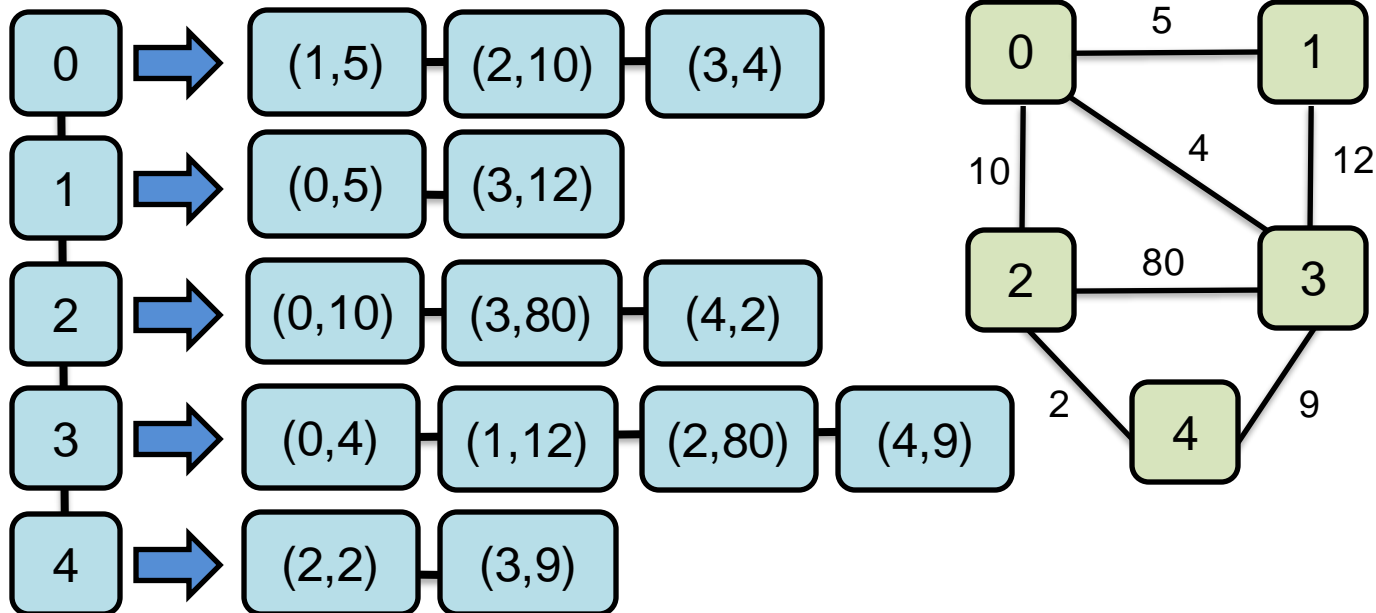
Representación

LISTA DE ADYACENCIAS



Representación

LISTA DE ADYACENCIAS



Representación

LISTA DE ADYACENCIAS

```
class IntPar{  
    int nodo, distancia  
    IntPar(n,d):  
        nodo = n  
        distancia = d  
}  
  
ArrayList<IntPar>[] = grafo[N]
```



Problemas y Algoritmos



Algoritmos de Caminos más Cortos

Problema 1: ¿CUÁL ES EL
CAMINO MÁS CORTO DEL
NODO i AL NODO j ?

Idea: Problema del viajante (de Tinder)



Algoritmos de Caminos más Cortos

ALGORITMO DE DIJKSTRA

- Algoritmo Voraz

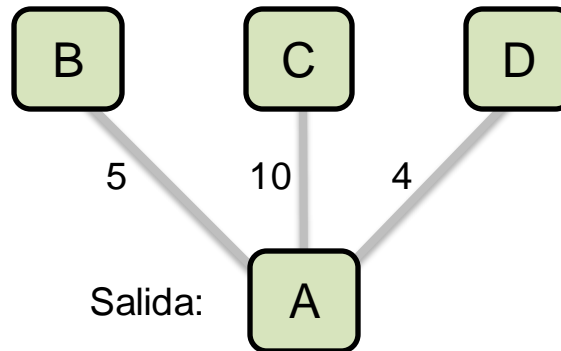
IDEA: Si siempre escojo el camino más corto, cuando llegue al final habré llegado en el camino más corto



Algoritmo de Dijkstra

Objetivo: **E**

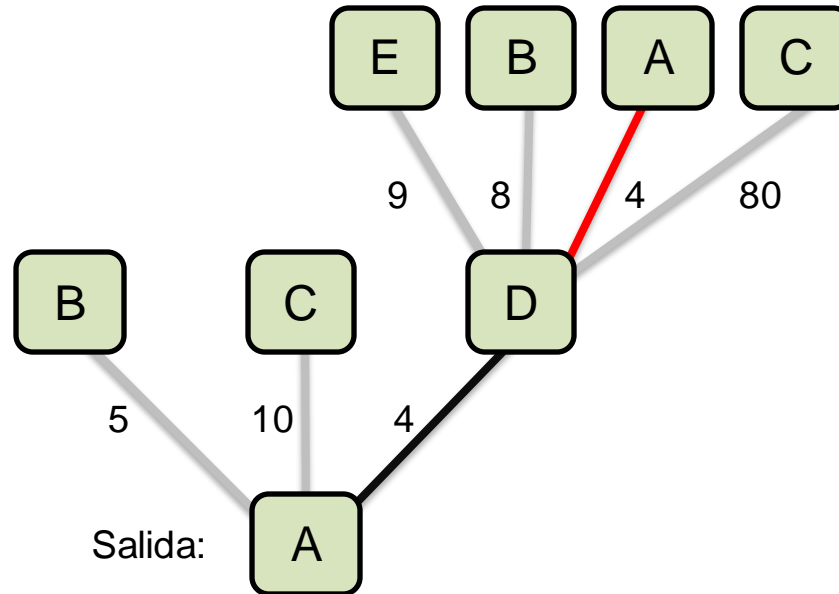
A	0
B	∞
C	∞
D	∞
E	∞



Algoritmo de Dijkstra

Objetivo: **E**

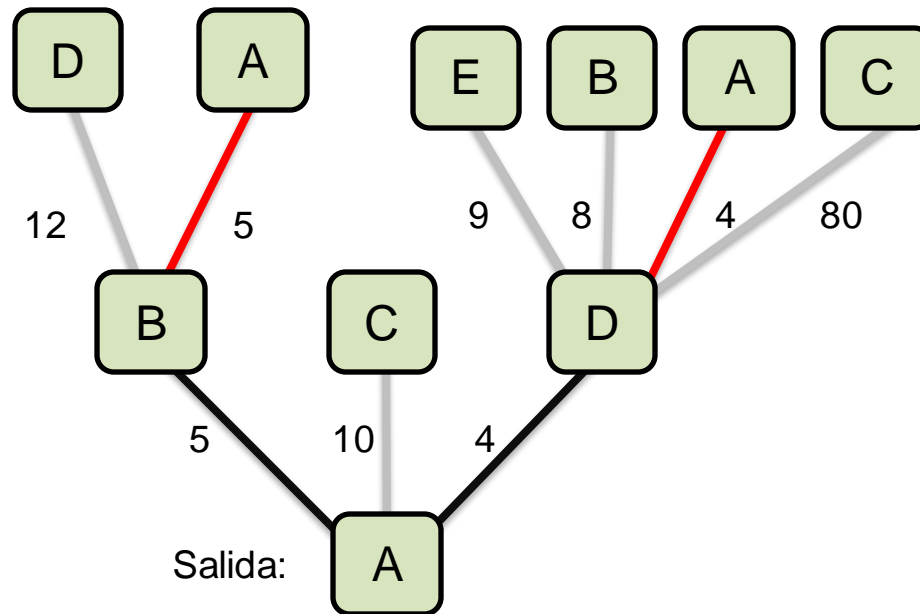
A	0
B	∞
C	∞
D	4
E	∞



Algoritmo de Dijkstra

Objetivo: E

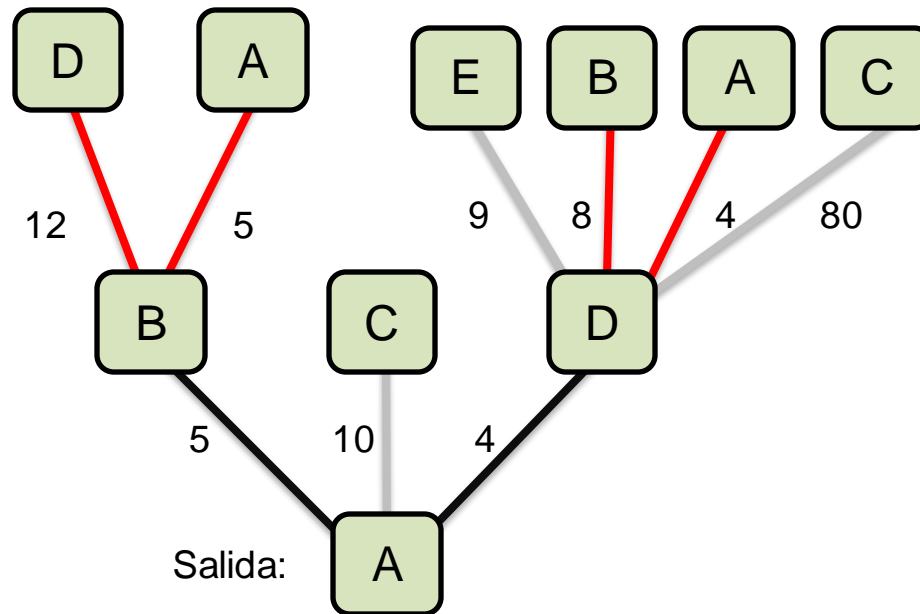
A	0
B	5
C	∞
D	4
E	∞



Algoritmo de Dijkstra

Objetivo: **E**

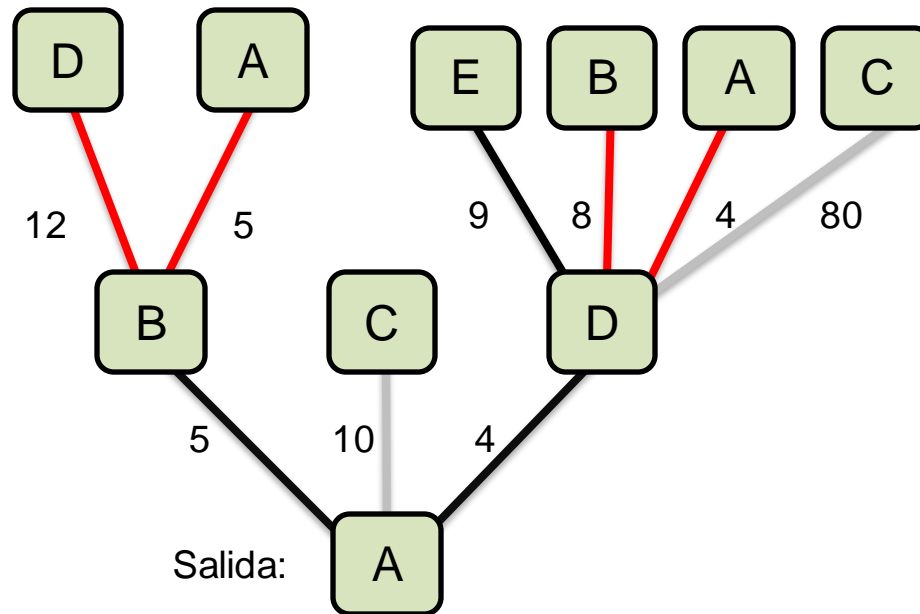
A	0
B	5
C	∞
D	4
E	∞



Algoritmo de Dijkstra

Objetivo: **E**

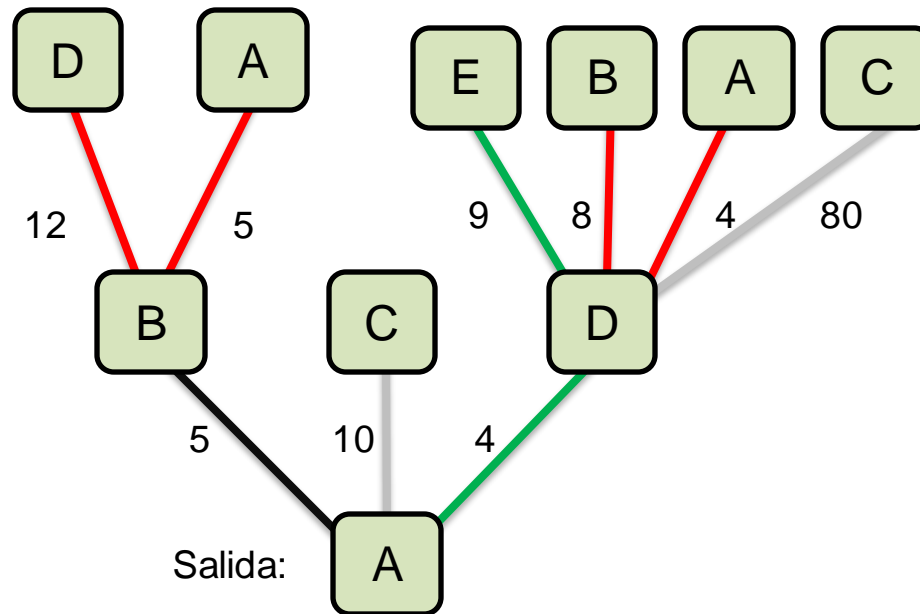
A	0
B	5
C	∞
D	4
E	13



Algoritmo de Dijkstra

Objetivo: **E**

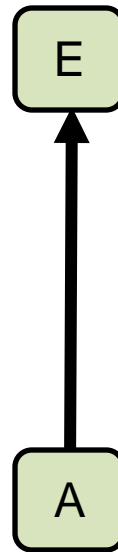
A	0
B	5
C	∞
D	4
E	13



Algoritmo de Dijkstra

A	0
B	5
C	∞
D	4
E	13

Salida:



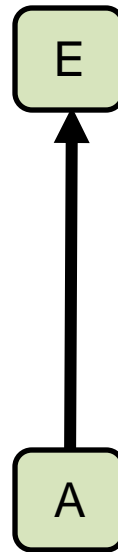
EL CAMINO MÁS
CORTO DE A
HASTA E ES 13



Algoritmo de Dijkstra

A	0
B	5
C	∞
D	4
E	13

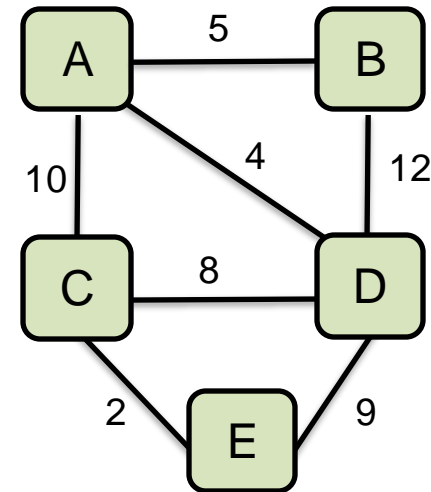
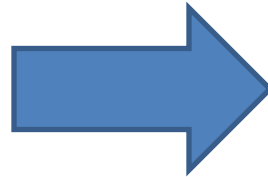
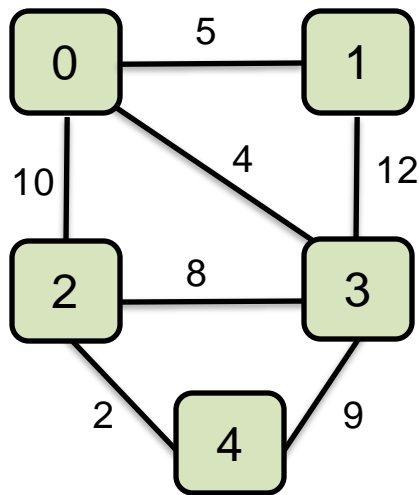
Salida:



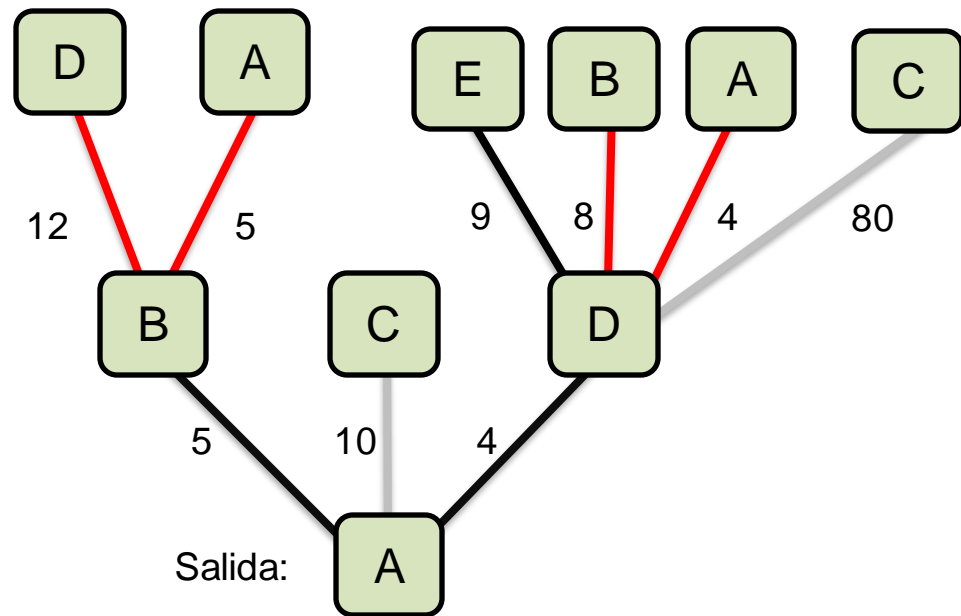
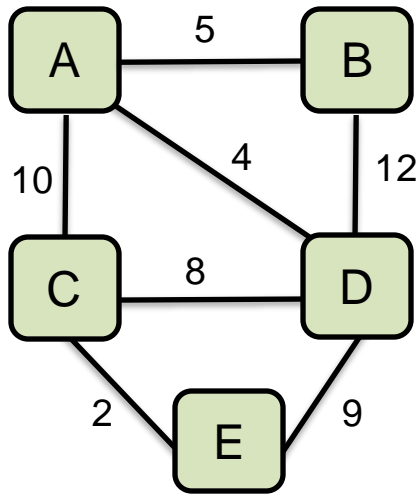
¿¿¿¿¿EL CAMINO
MÁS CORTO DE A
HASTA E ES 13????



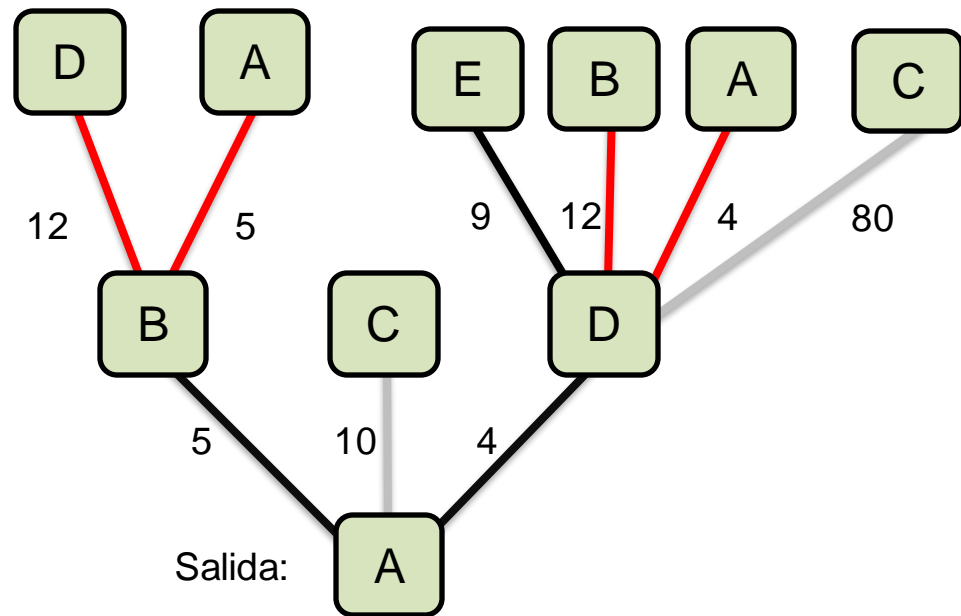
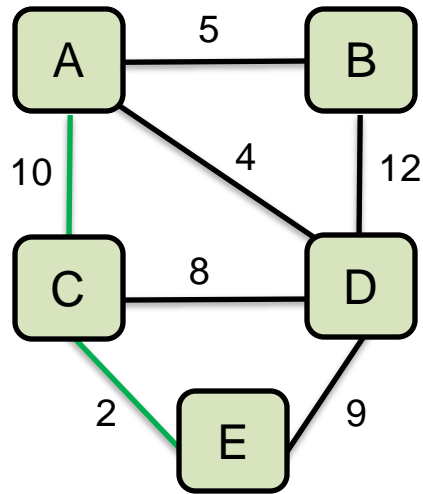
Algoritmo de Dijkstra



Algoritmo de Dijkstra

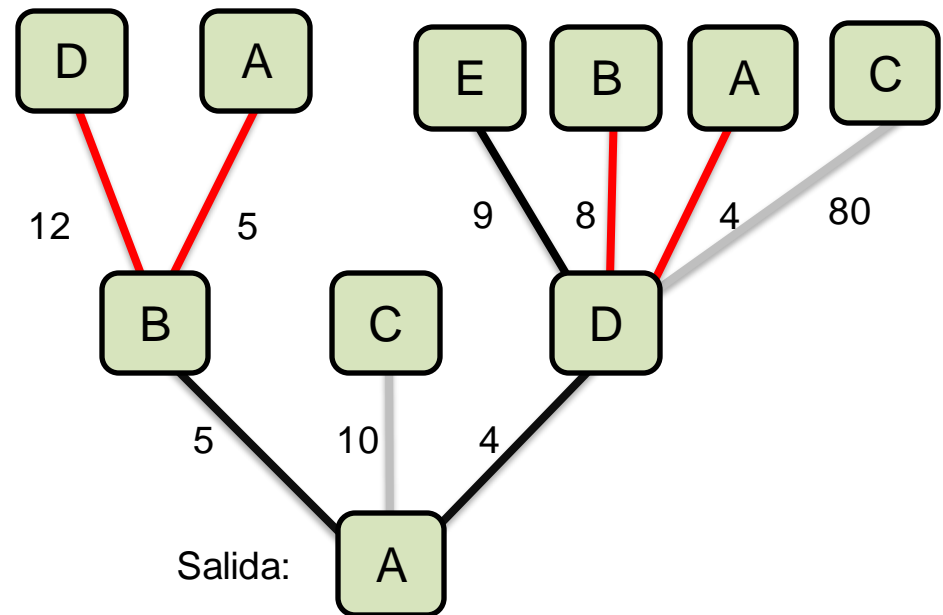
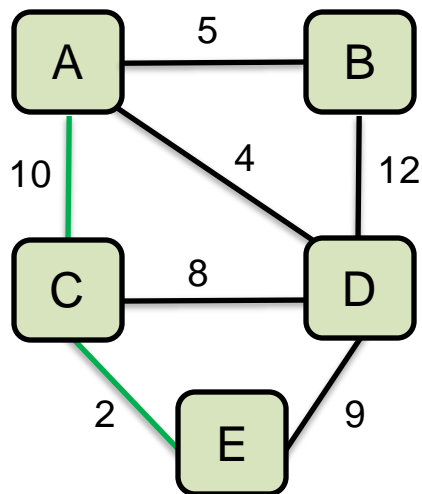


Algoritmo de Dijkstra



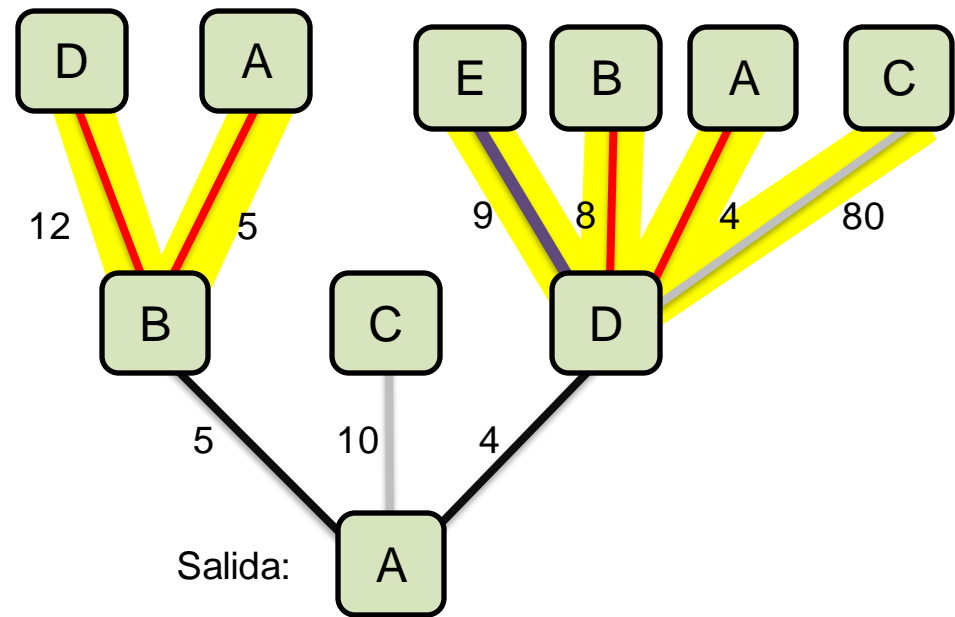
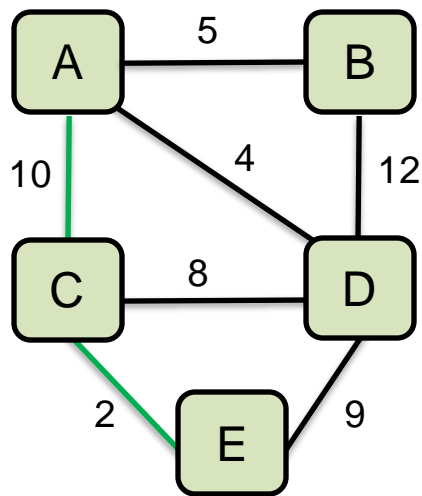
Algoritmo de Dijkstra

¿Dónde está el fallo?



Algoritmo de Dijkstra

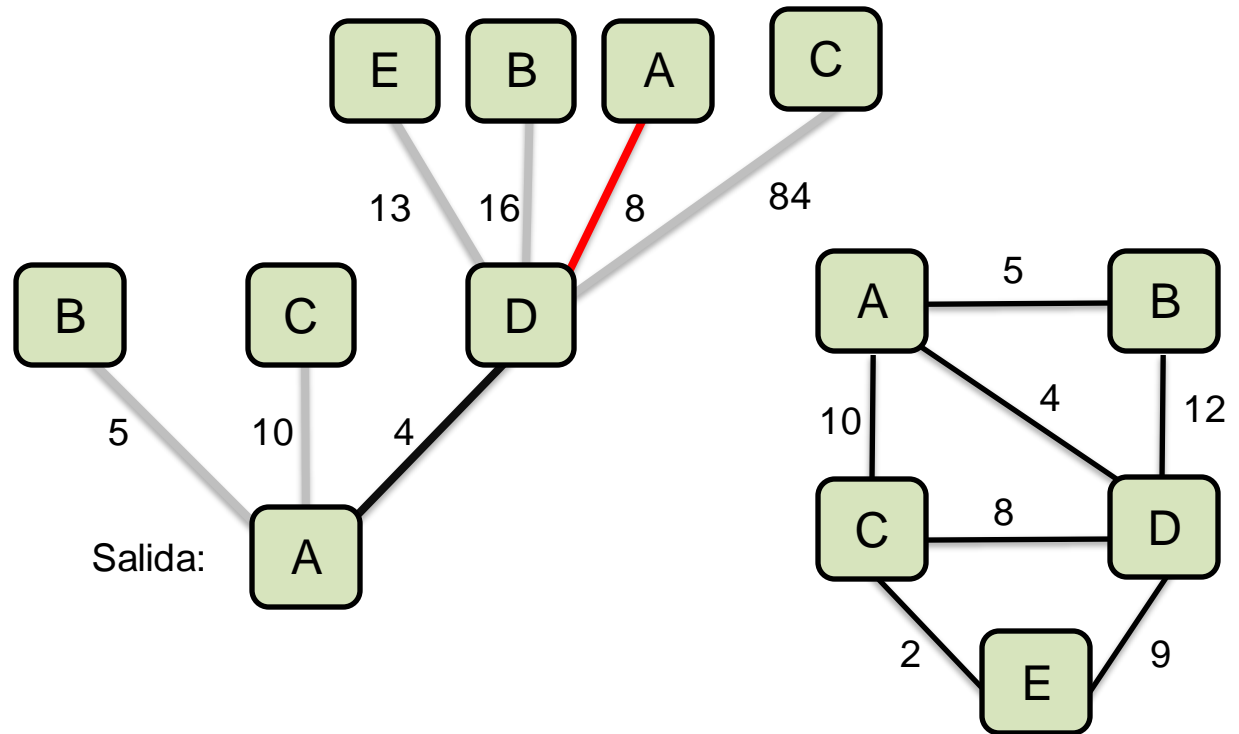
¿Dónde está el fallo?



Algoritmo de Dijkstra

Objetivo: **E**

A	0
B	∞
C	∞
D	4
E	∞



Algoritmo de Dijkstra

¿Cómo escogemos el camino más corto de forma eficiente?

!!! Iterar sobre todas las aristas disponibles en cada paso es muy costoso!!!
 $O(n)$ por iteración $\Rightarrow O(n^2)$



Algoritmo de Dijkstra

COLA DE PRIORIDAD

Guardaremos los posibles nuevos caminos
con su distancia

¿¿¿Complejidad???



Algoritmo de Dijkstra

COLA DE PRIORIDAD

Guardaremos los posibles nuevos caminos
con su distancia

¿¿¿Complejidad???

Insertar y eliminar en una PQ es $O(\log n)$

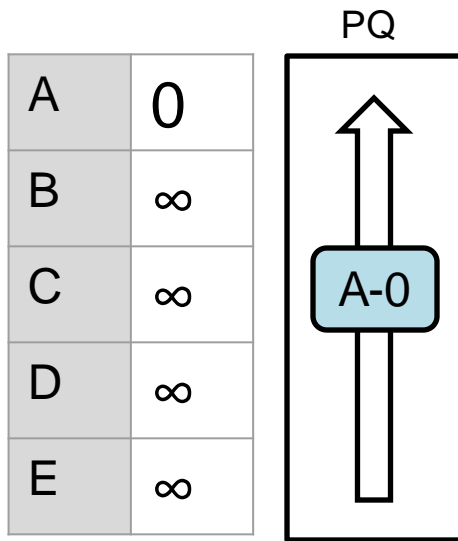
Por cada iteración **$O(n \log n)$**



Algoritmo de Dijkstra

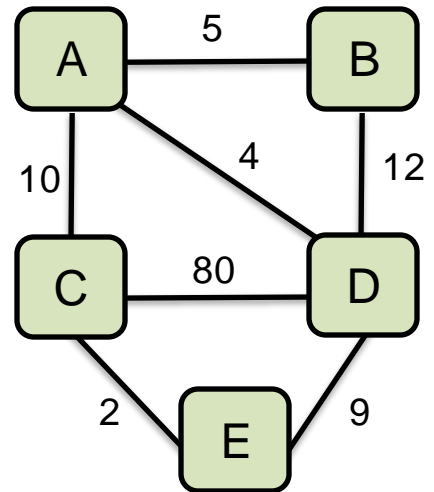
Objetivo:

E



Salida:

A

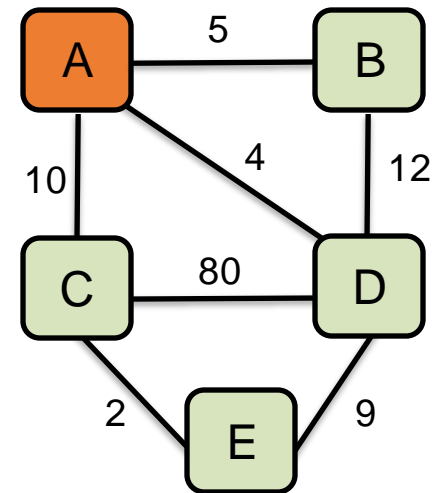
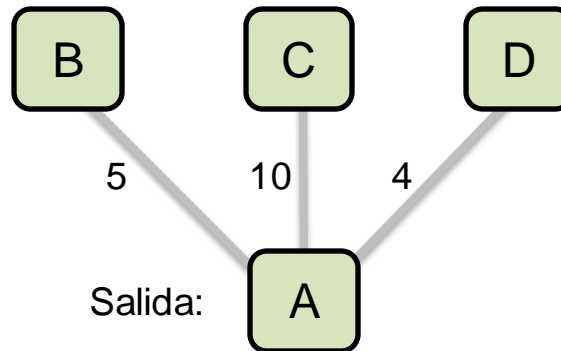
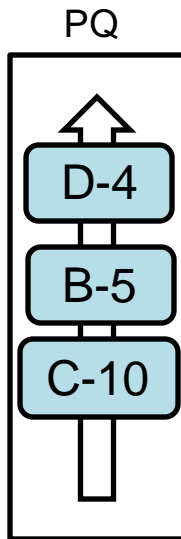


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	∞

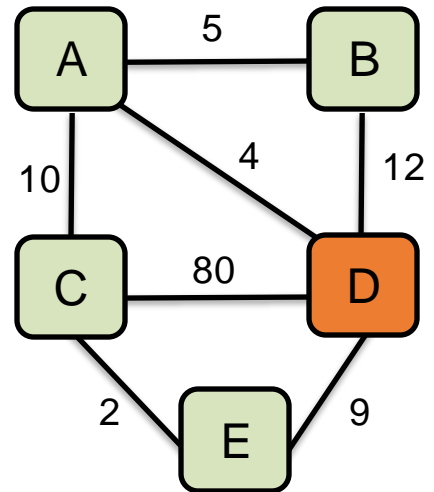
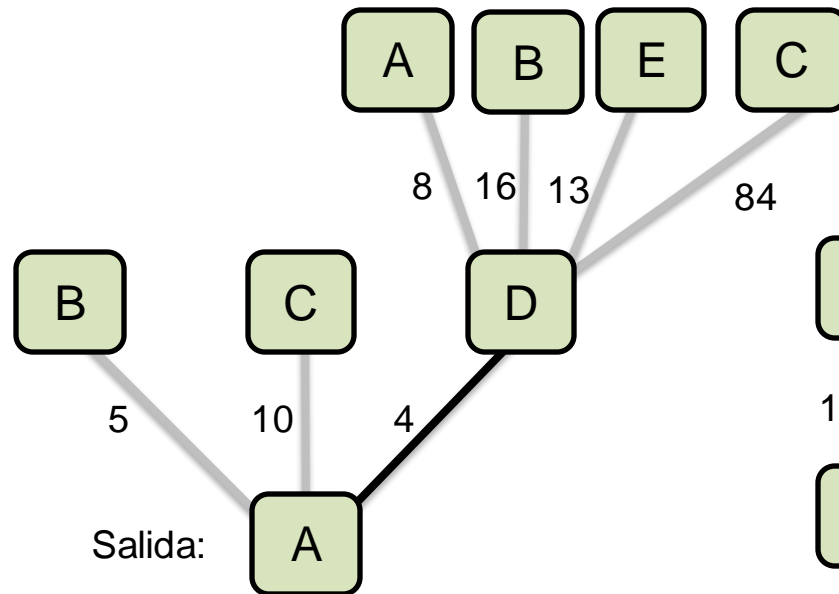
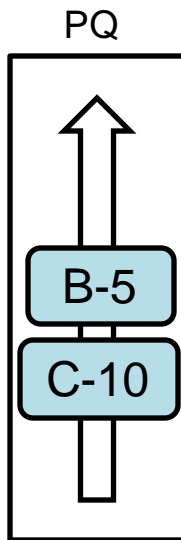


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	∞

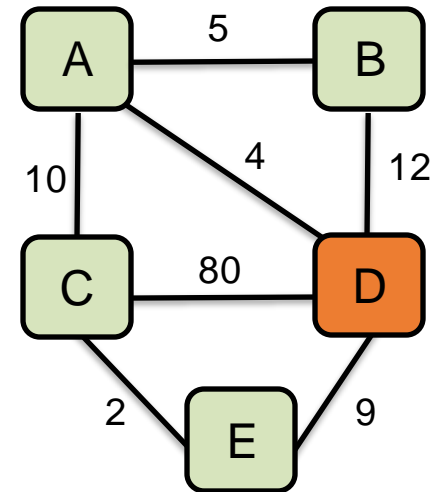
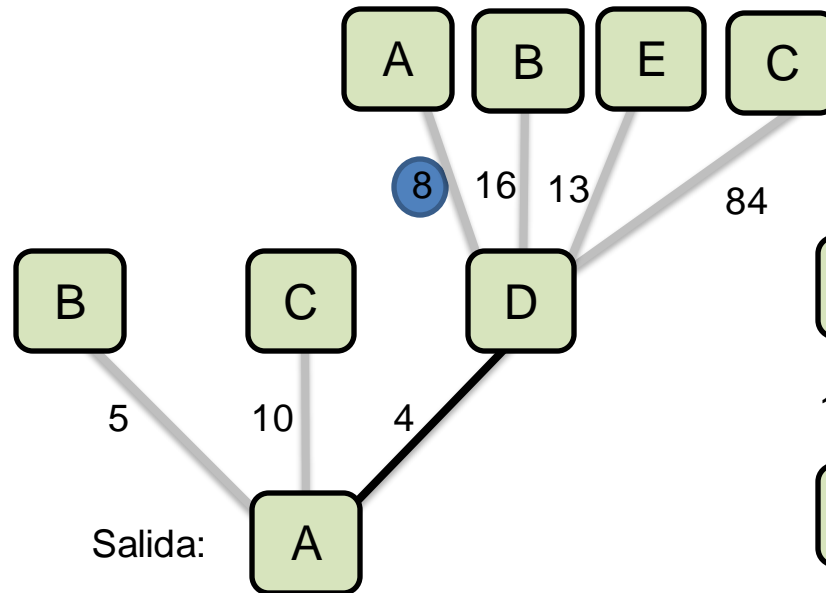
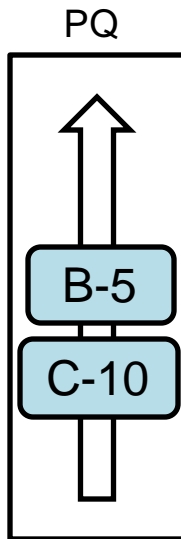


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	∞

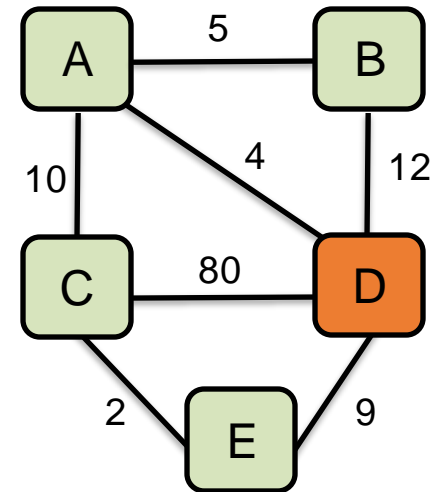
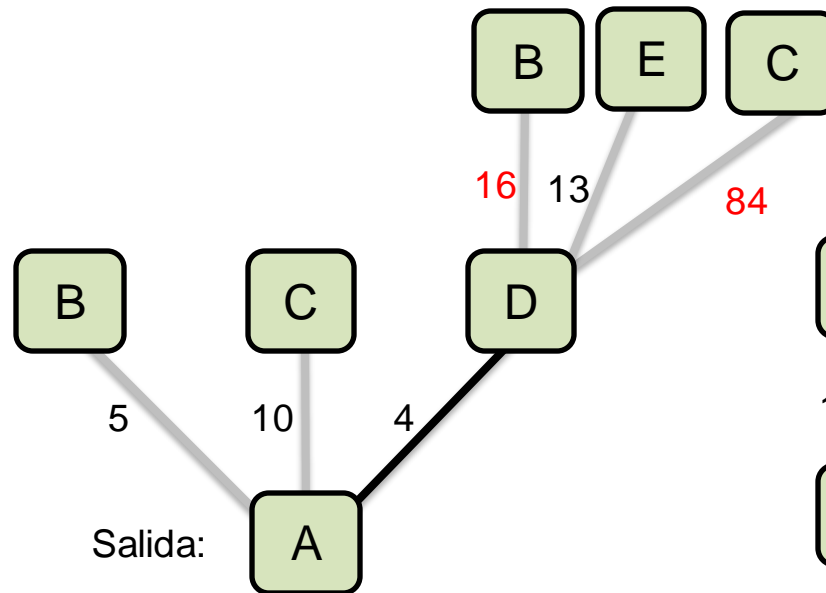
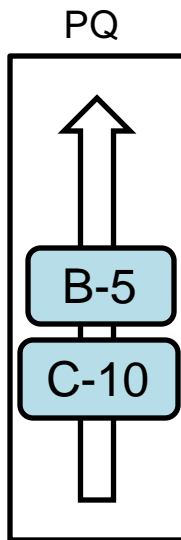


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	∞

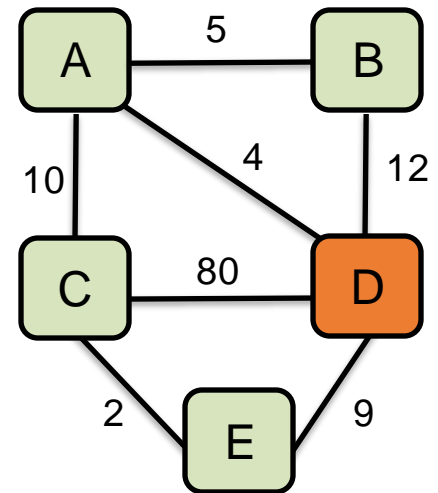
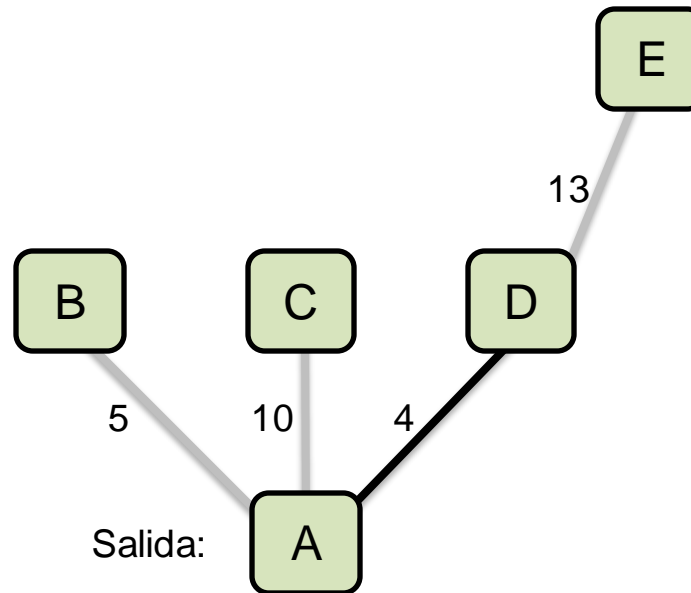
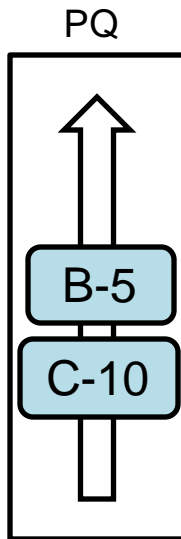


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	∞

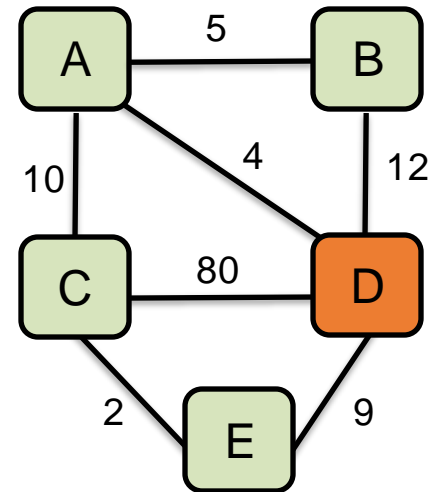
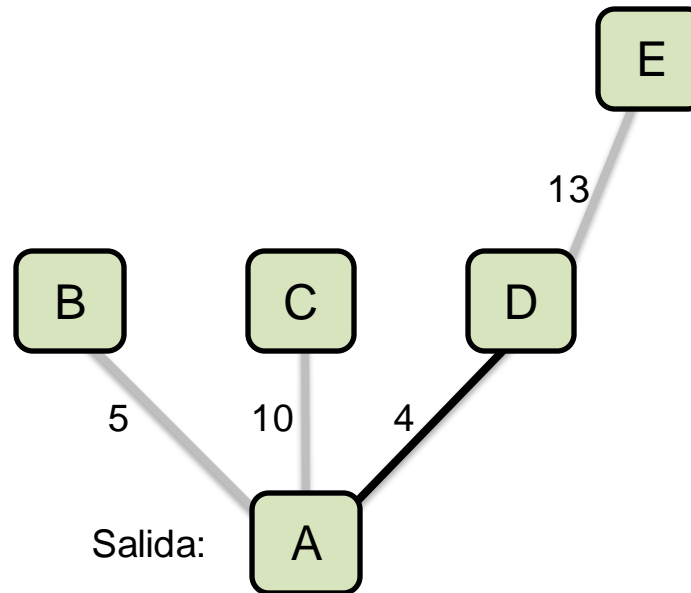
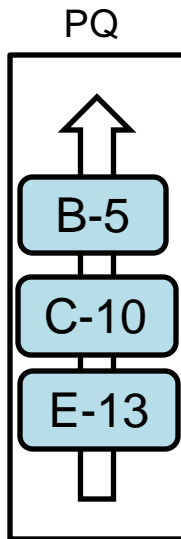


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	13

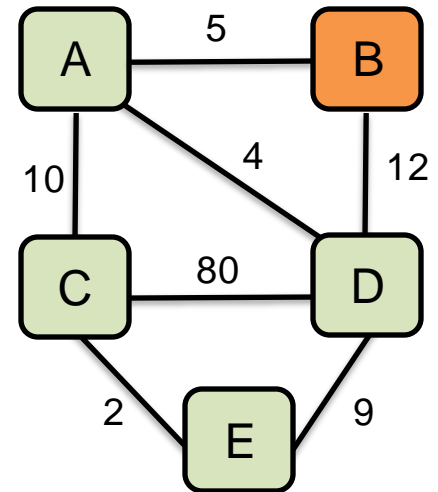
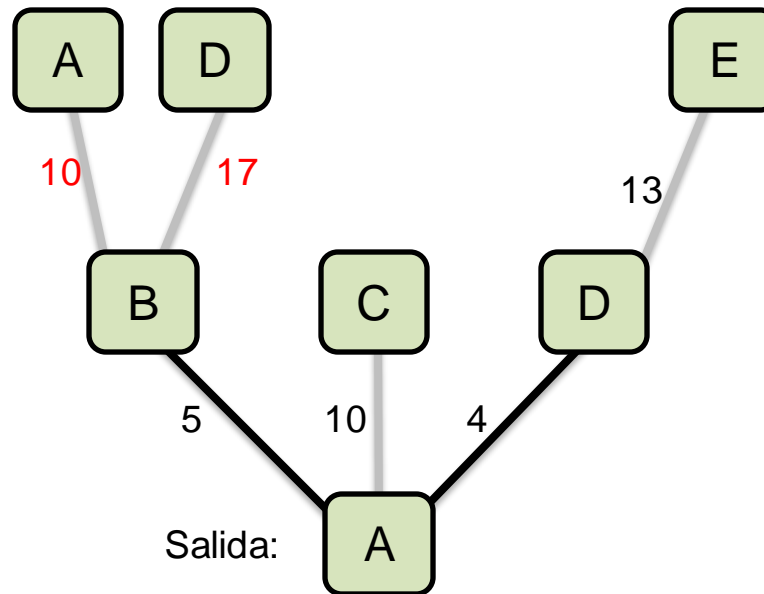
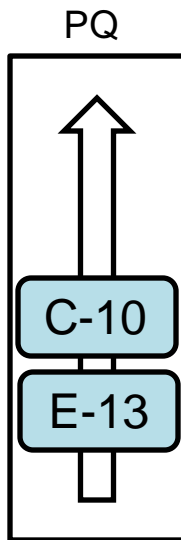


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	13

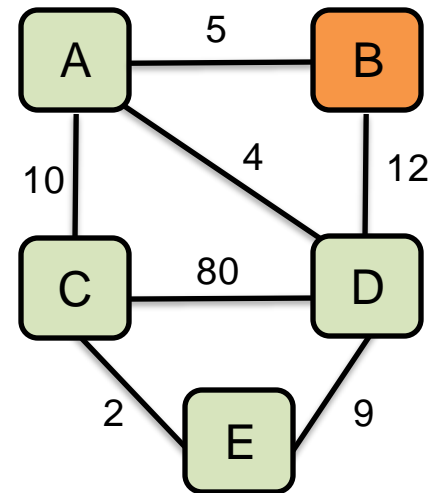
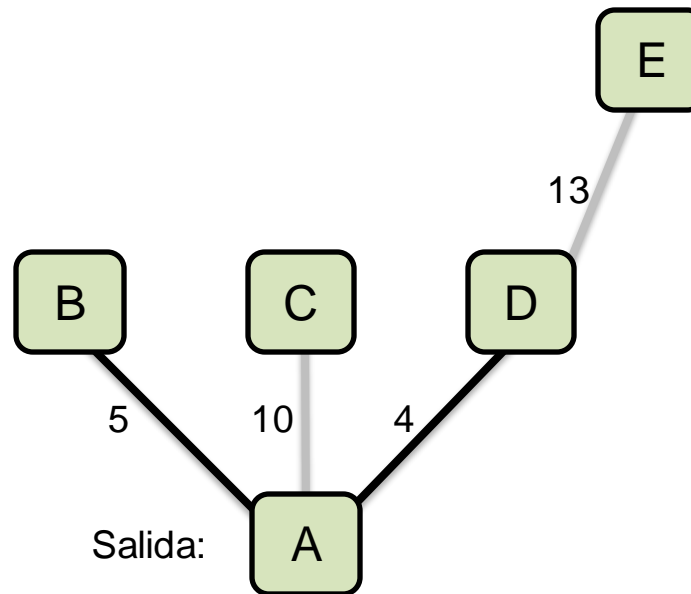
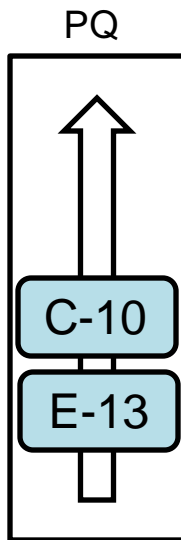


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	13

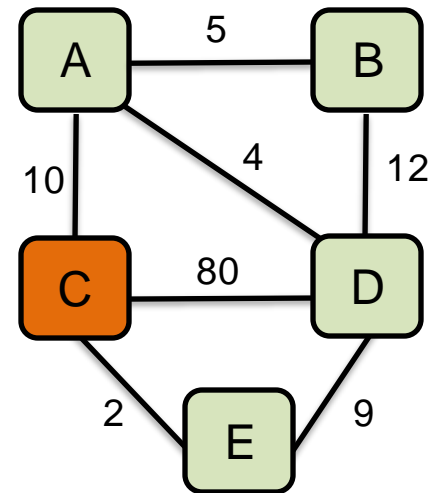
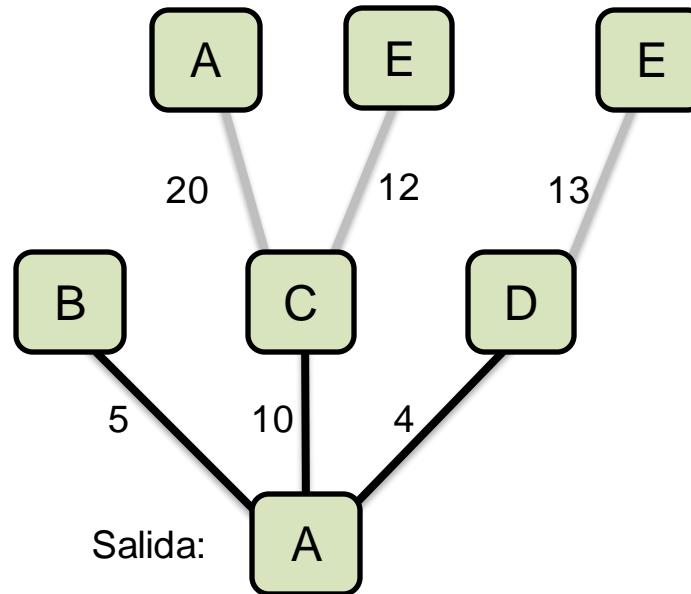
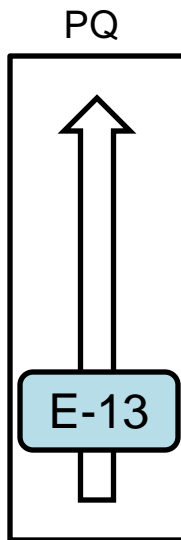


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	13

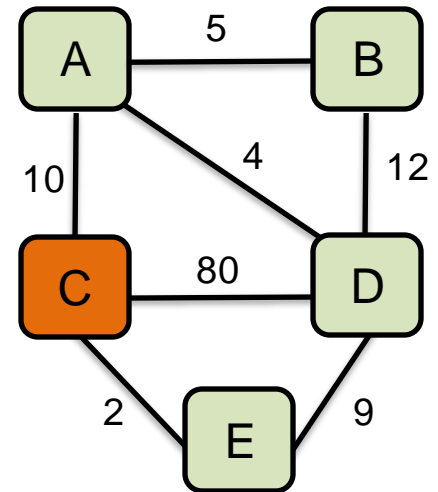
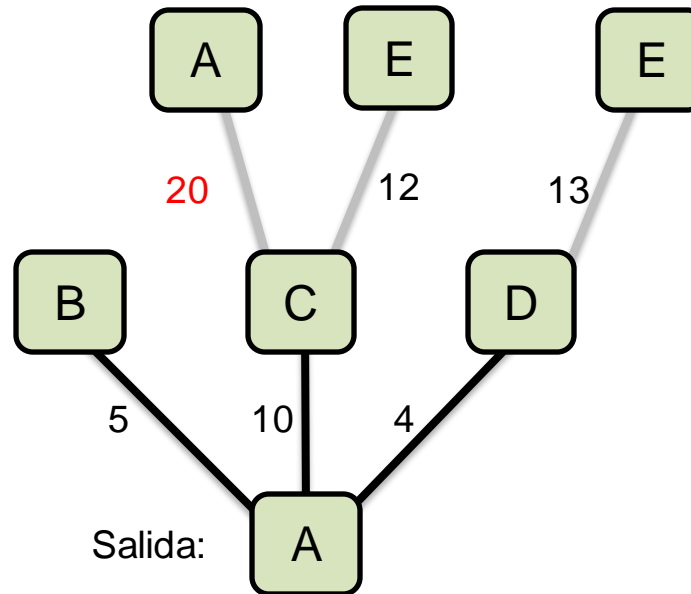
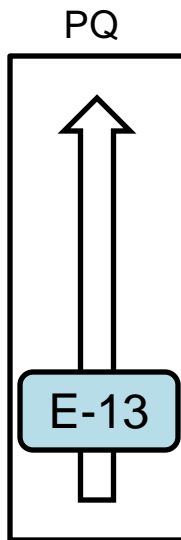


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	13

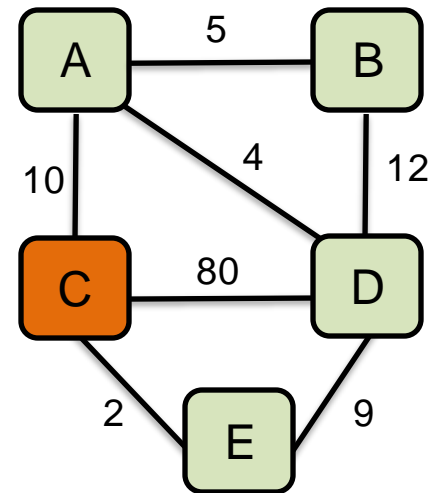
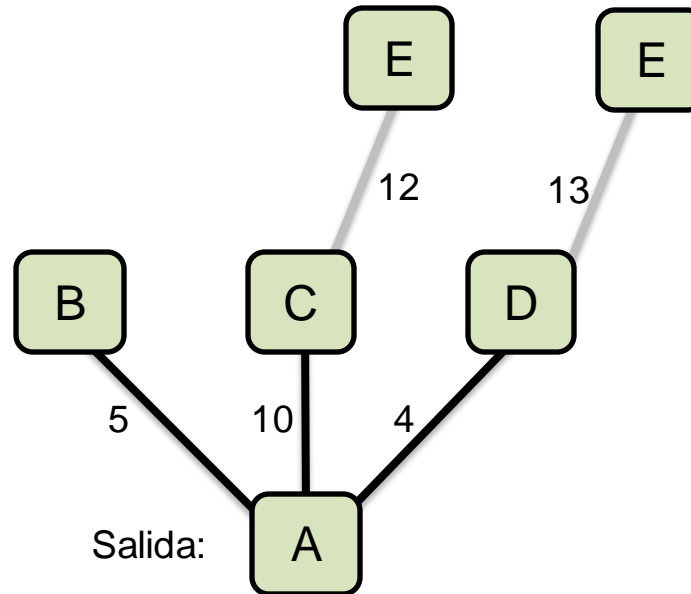
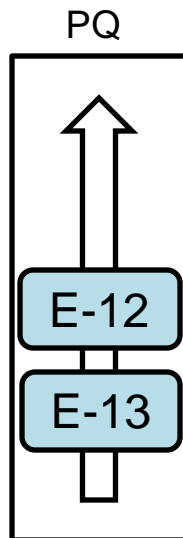


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	12

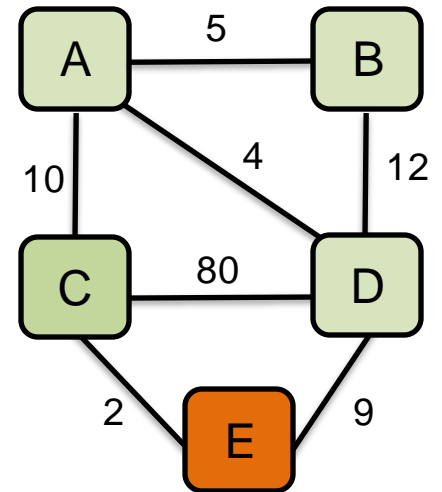
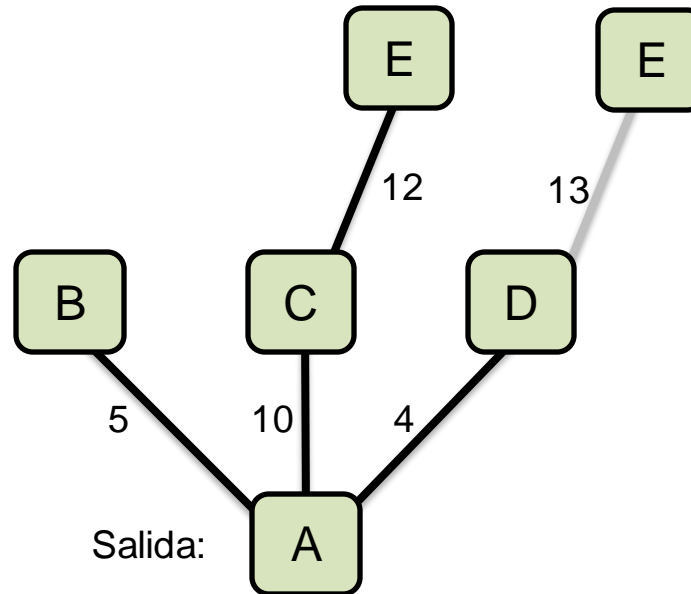
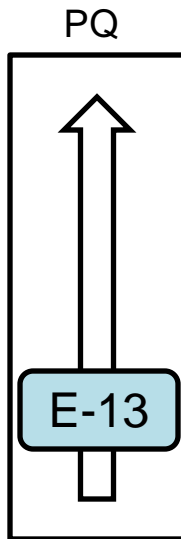


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	12

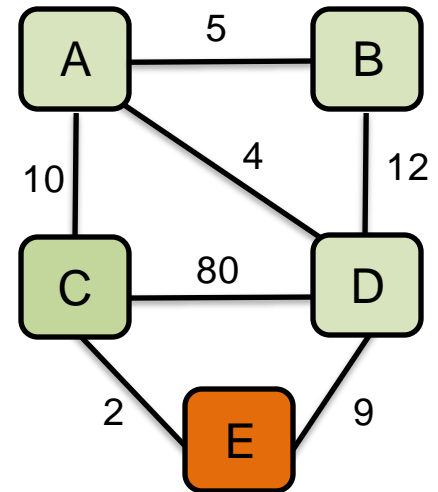
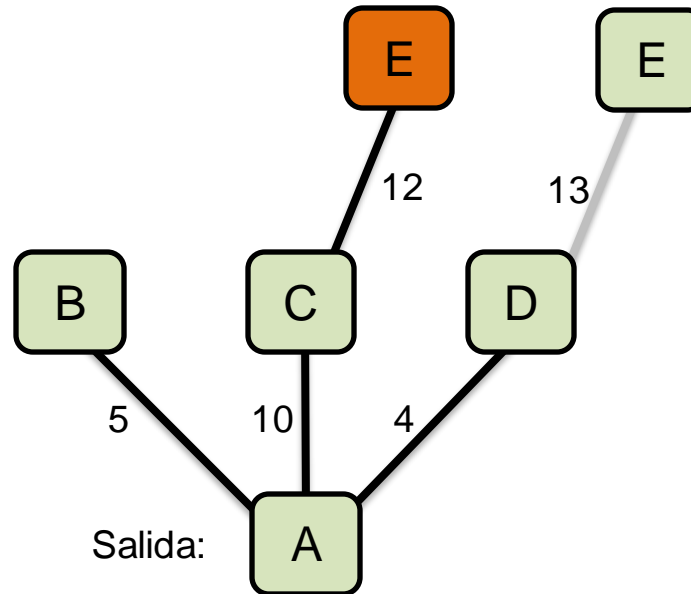
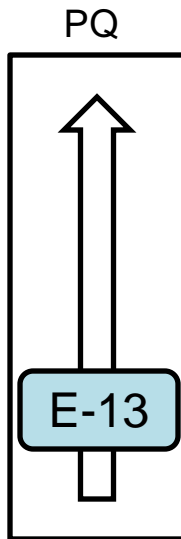


Algoritmo de Dijkstra

Objetivo:

E

A	0
B	5
C	10
D	4
E	12



Algoritmo de Dijkstra

DIJKSTRA (Grafo G , nodo s)

```
for  $u \in V[G]$  do
    distancia[ $u$ ] = INFINITO
    padre[ $u$ ] = NULL
    visto[ $u$ ] = false
distancia[ $s$ ] = 0
adicionar (cola, ( $s$ , distancia[ $s$ ]))
while cola no es vacía do
     $u$  = extraer_mínimo(cola)
    visto[ $u$ ] = true
    for todos  $v \in \text{adyacencia}[u]$  do
        if  $\neg$  visto[ $v$ ]
            if distancia[ $v$ ] > distancia[ $u$ ] + peso ( $u$ ,  $v$ ) do
                distancia[ $v$ ] = distancia[ $u$ ] + peso ( $u$ ,  $v$ )
                padre[ $v$ ] =  $u$ 
                adicionar(cola, ( $v$ , distancia[ $v$ ]))
```

Consejo:
Coged un código que funcione y al dossier!!!

<https://github.com/stevenhalim/cpbook-code/tree/master/ch4/ssp>



Algoritmos de Caminos más Cortos

Problema 2: ¿CUÁL ES EL CAMINO MÁS CORTO DEL NODO i AL RESTO?



Algoritmos de Camino más Corto

ALGORITMO DE DIJKSTRA

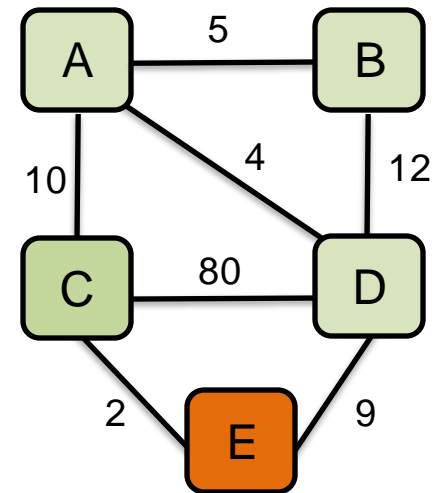
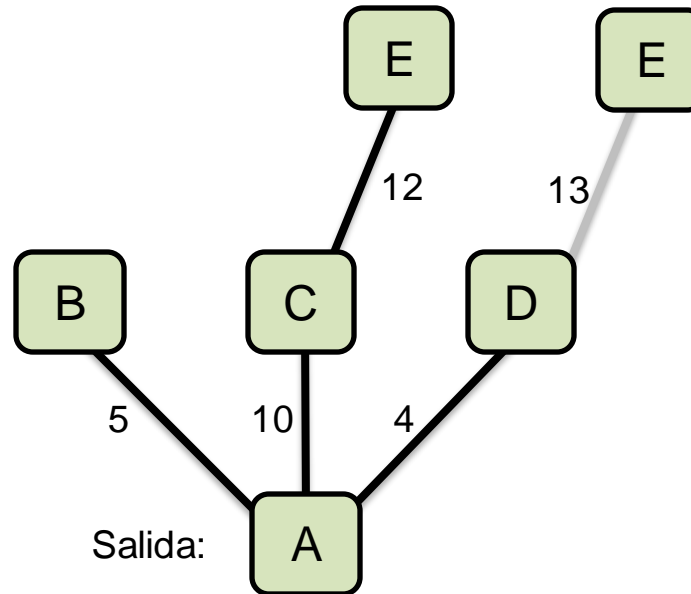
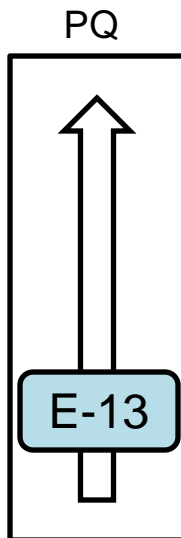
- Algoritmo Voraz

IDEA: Terminar hasta que la PQ
esté vacía



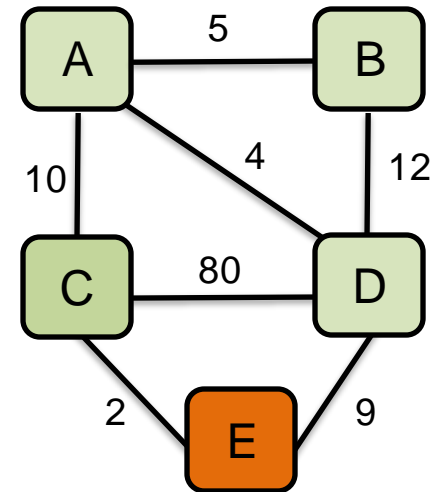
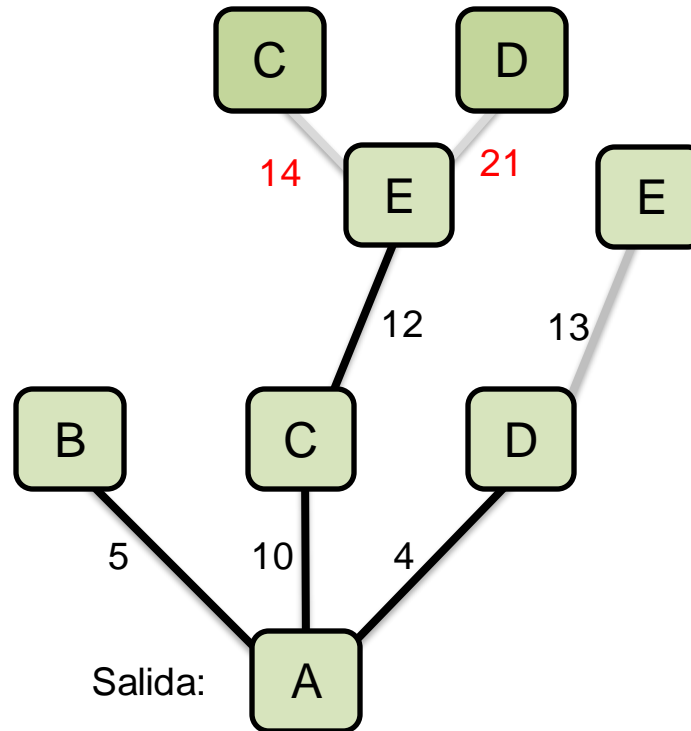
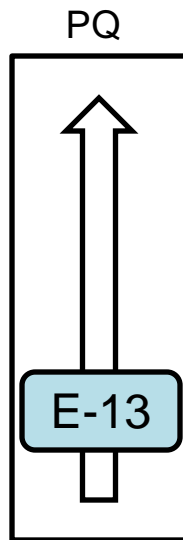
Algoritmo de Dijkstra

A	0
B	5
C	10
D	4
E	12



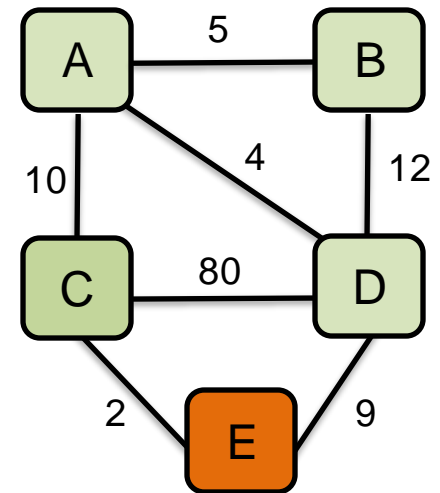
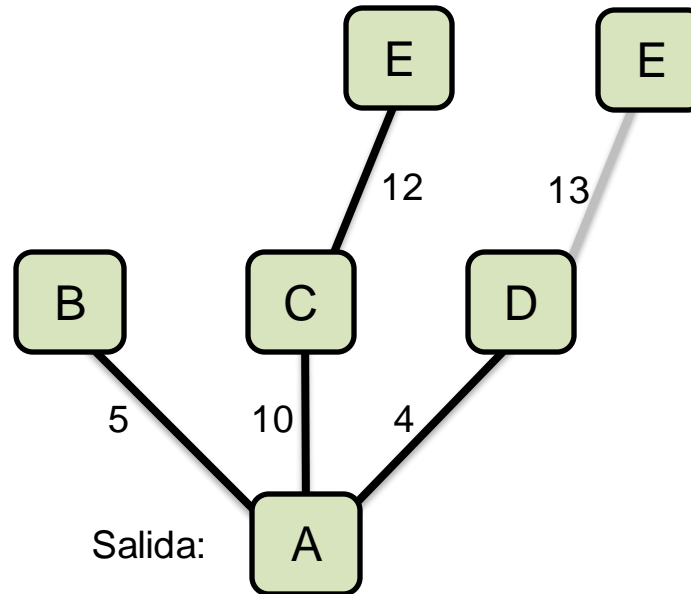
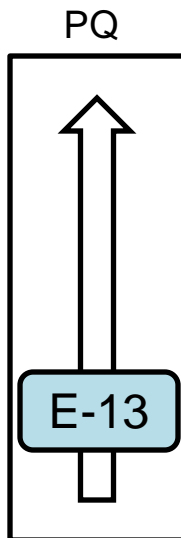
Algoritmo de Dijkstra

A	0
B	5
C	10
D	4
E	12



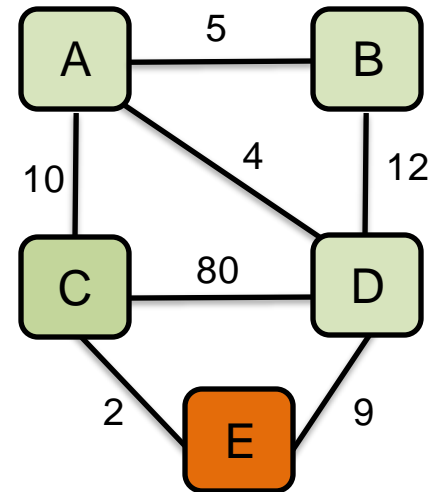
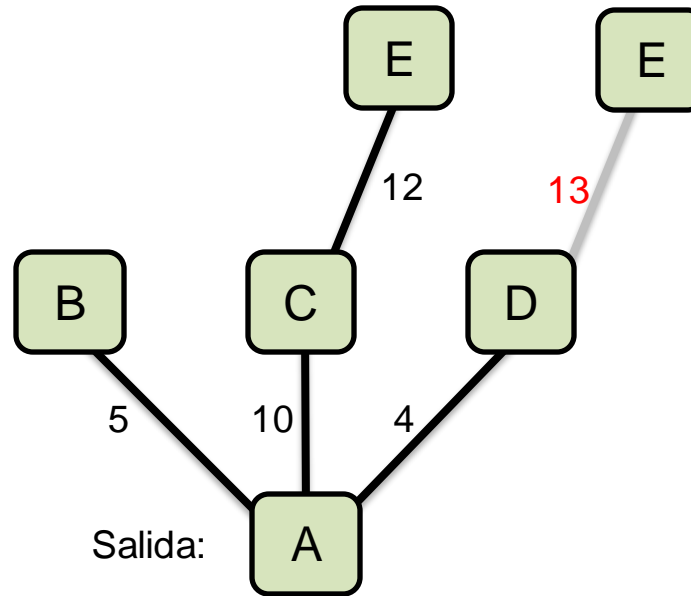
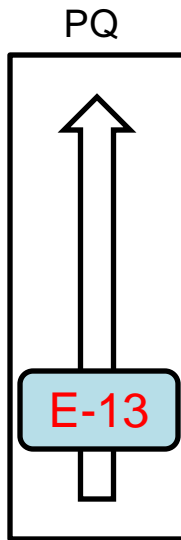
Algoritmo de Dijkstra

A	0
B	5
C	10
D	4
E	12



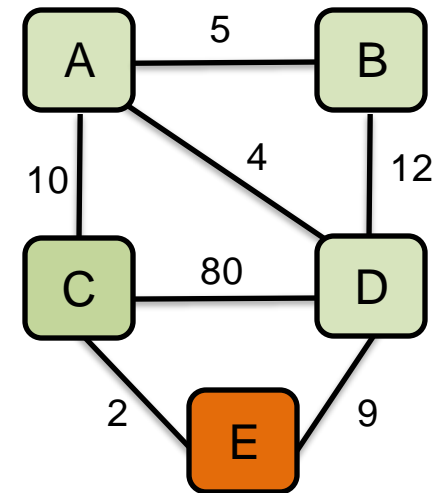
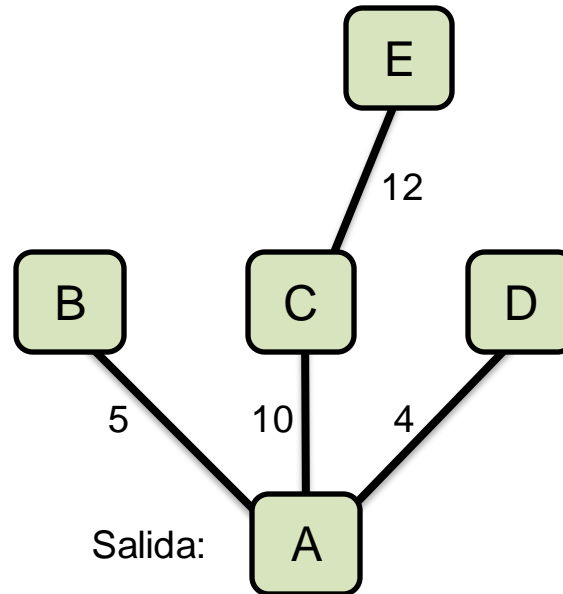
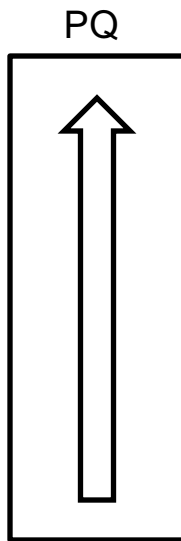
Algoritmo de Dijkstra

A	0
B	5
C	10
D	4
E	12



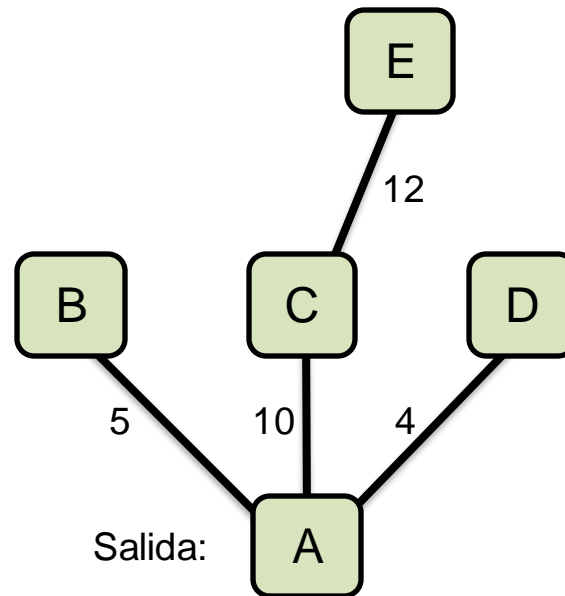
Algoritmo de Dijkstra

A	0
B	5
C	10
D	4
E	12



Algoritmo de Dijkstra

A	0
B	5
C	10
D	4
E	12



Algoritmos de Camino más Corto

Problema 3: ¿CUÁL ES EL
CAMINO MÁS CORTO
DESDE CUALQUIER
NODO AL RESTO?



Algoritmos de Camínos más Cortos

ALGORITMO DE DIJKSTRA

- Algoritmo Voraz

IDEA: Lanzar un dijkstra desde todos los nodos...



Algoritmos de Camminos más Cortos

NO LO VOY A HACER :)



Algoritmos de Camínos más Cortos

ALGORITMO DE FLOYD-WARSHALL

- Algoritmo de Programación Dinámica

IDEA: ¿Qué es más rápido ir del nodo i al nodo j pasando por el nodo k o sin pasar?

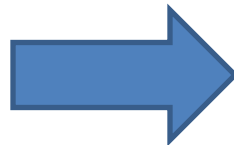
¡¡Se implementa sobre la matriz de adyacencia!!



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])
```

X	0	1	2	3	4
0	0	5	10	4	∞
1	5	0	∞	12	∞
2	10	∞	0	80	2
3	4	12	80	0	9
4	∞	∞	2	9	0



X	0	1	2	3	4
0	0	5	10	4	12
1	5	0	15	12	18
2	10	15	0	80	2
3	4	12	80	0	9
4	12	18	2	9	0

Algoritmo de Floyd-Warshall

¿¿¿¿ Complejidad????

<https://github.com/stevenhalim/cpbook-code/tree/master/ch4>

```
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

¿¿¿¿ Complejidad???

$O(n^3)$

```
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

¿¿¿¿ Complejidad????

$O(n^3)$



```
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

¿¿¿¿ Complejidad de lanzar n Dijkstras????



Floyd-Warshall : $O(n^3)$

Algoritmo de Floyd-Warshall

¿¿¿¿ Complejidad de lanzar n Dijkstras????

N Dijkstras : $O(n^2 \log n)$

Floyd-Warshall : $O(n^3)$



Algoritmo de Floyd-Warshall

N Dijkstras : $O(n^2 \log n)$

¿¿¿¿ Para qué usar Floyd-Warshall????



Floyd-Warshall : $O(n^3)$

Algoritmo de Floyd-Warshall

¡¡¡Observad los límites de los problemas!!!

Floyd-Warshall se
programa en segundos



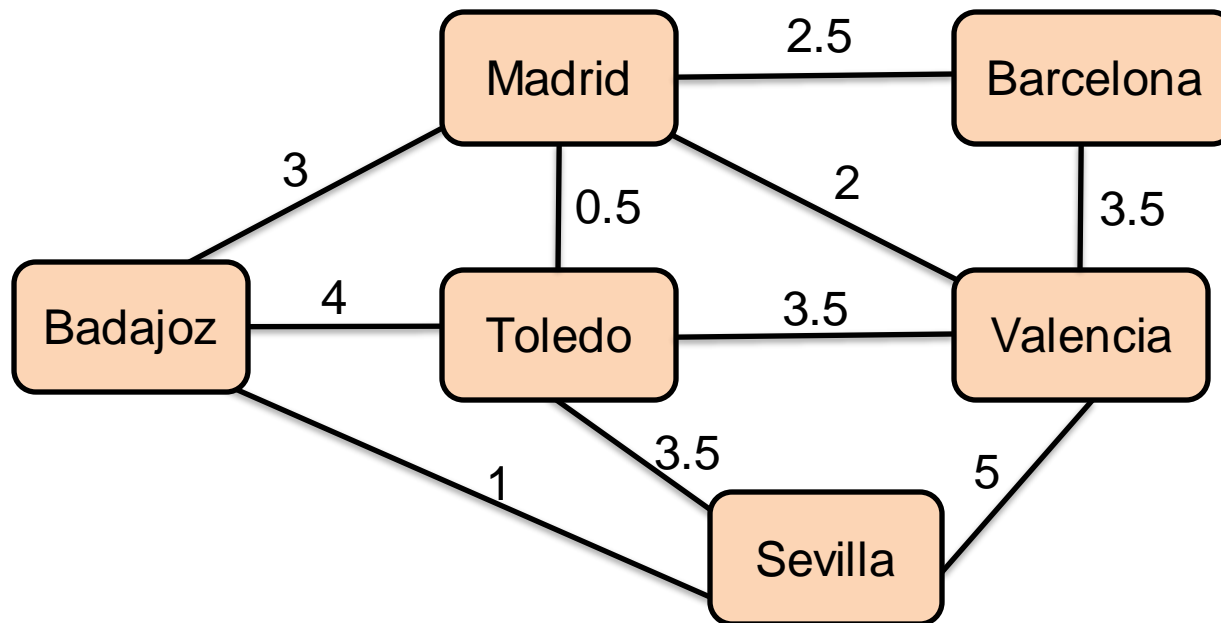
N Dijkstras : $O(n^2 \log n)$	Floyd-Warshall : $O(n^3)$
$n = 2000$	$n = 400$

Algoritmos de Arboles de Recubrimiento

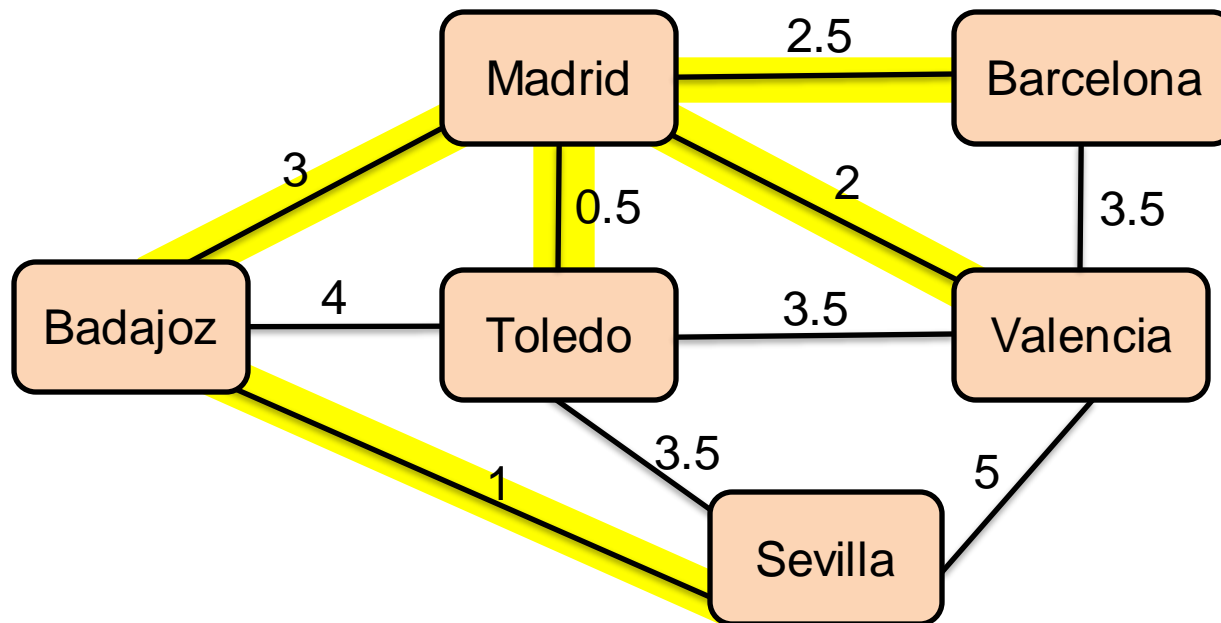
Problema 4: Encontrar el subgrafo conexo más pequeño que contiene todos los vértices.



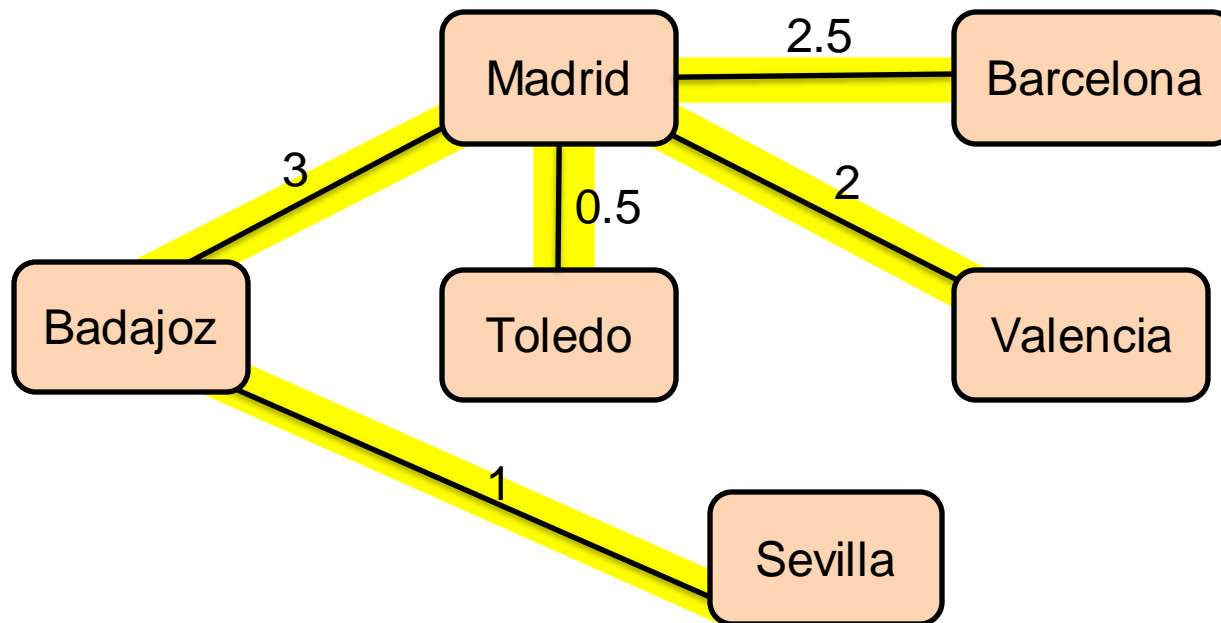
Algoritmos de Arboles de Recubrimiento



Algoritmos de Arboles de Recubrimiento



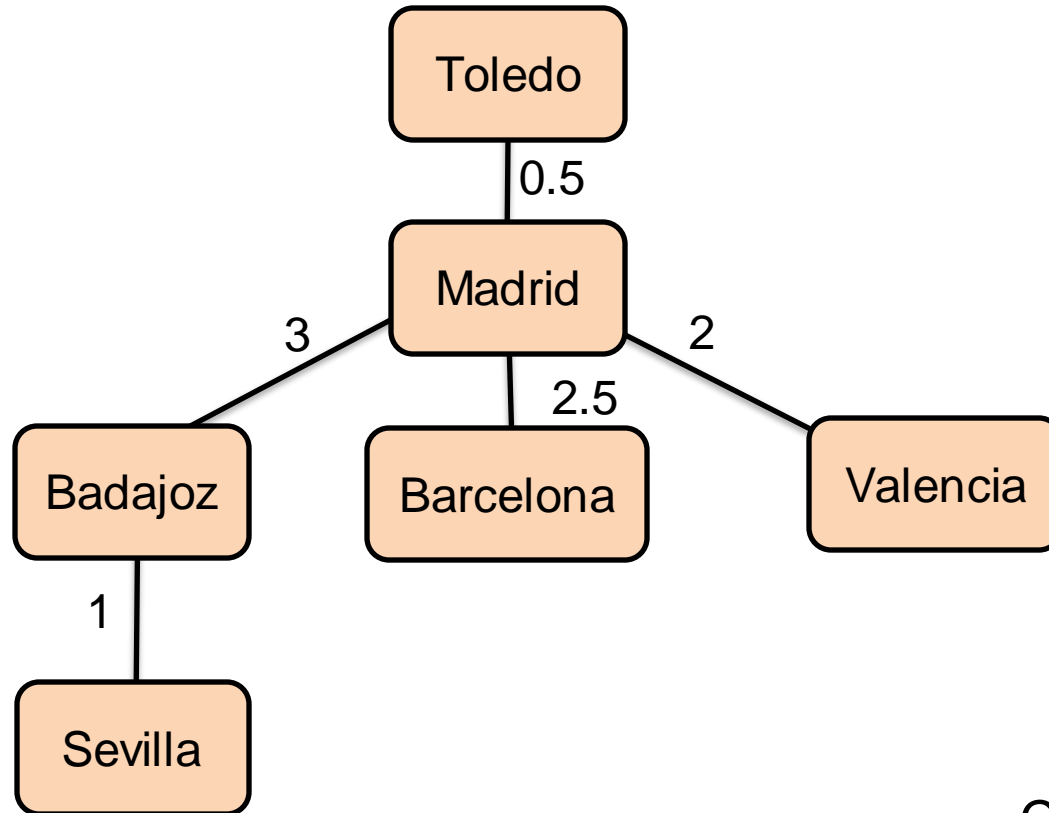
Algoritmos de Arboles de Recubrimiento



Coste Total: 9



Algoritmos de Arboles de Recubrimiento



Coste Total: 9



Algoritmos de Arboles de Recubrimiento

¿Siempre el grafo será un Árbol?

- Grafo Conexo
- Entre todos los vértices
- Acíclico



Algoritmos de Arboles de Recubrimiento

¿Siempre el grafo será un Árbol?

- Grafo Conexo
- Entre todos los vértices
- Acíclico



Algoritmos de Arboles de Recubrimiento

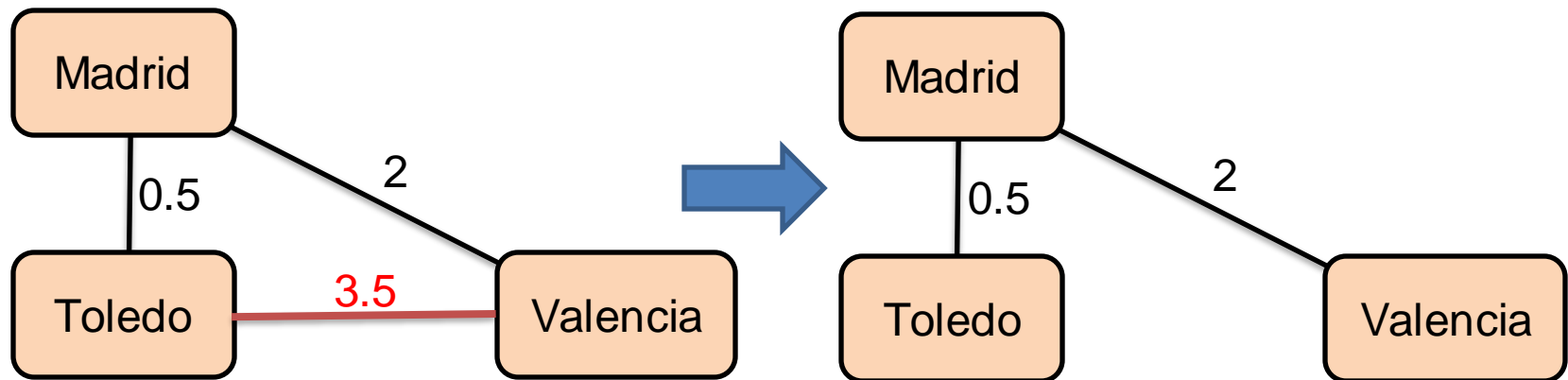
¿Siempre el grafo será un Árbol?

- Grafo Conexo
- Entre todos los vértices
- Acíclico?



Algoritmos de Arboles de Recubrimiento

Los ciclos son inútiles!!!



Algoritmos de Arboles de Recubrimiento

Dos Algoritmos:

- Algoritmo de Prim
- Algoritmo de Kruskal



Algoritmos de Arboles de Recubrimiento

ALGORITMO DE KRUSKAL

- Algoritmo Voraz

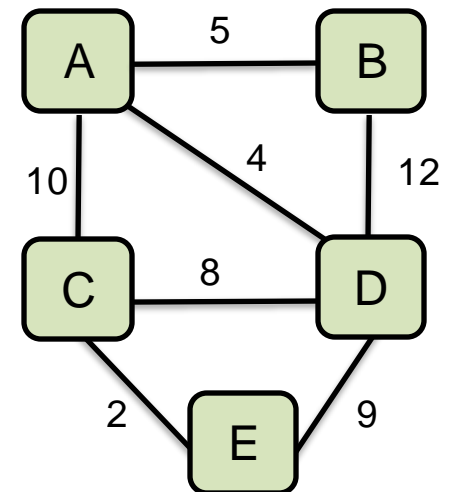
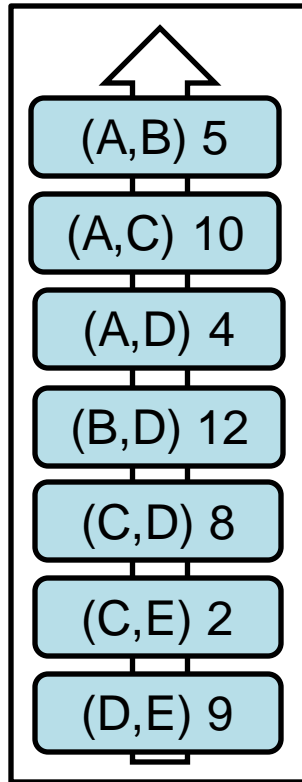
IDEA: Ir escogiendo las aristas más pequeñas que no hagan ciclos hasta que el árbol se complete.

INSERT MEME HERE



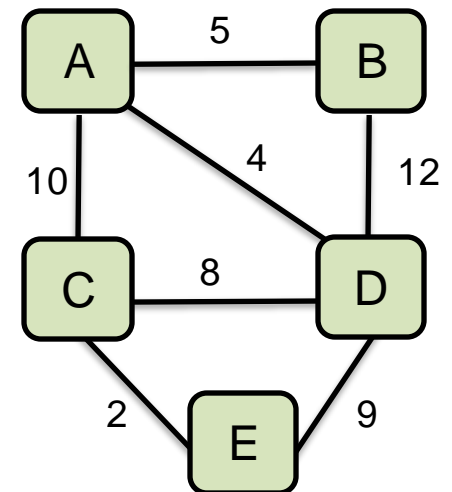
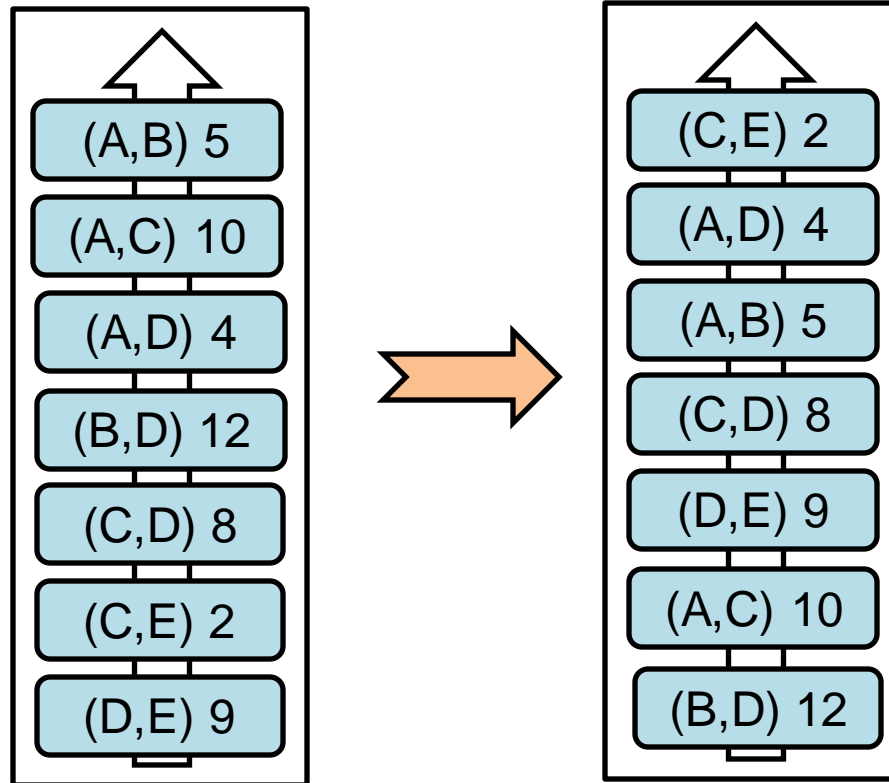
Algoritmo de Kruskal

Valor: 0



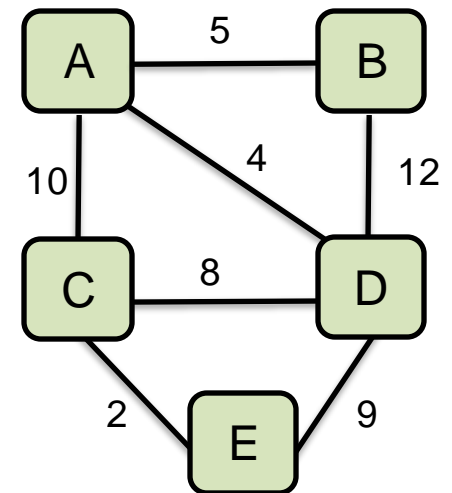
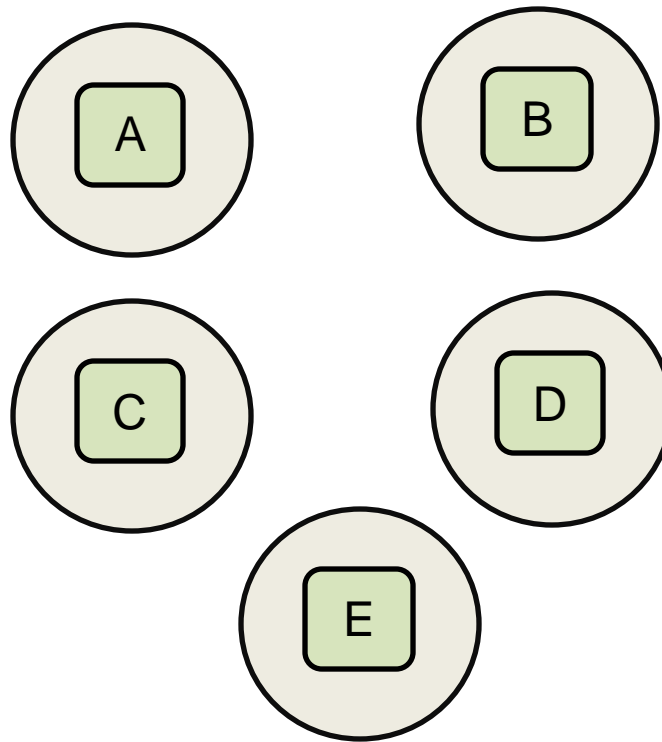
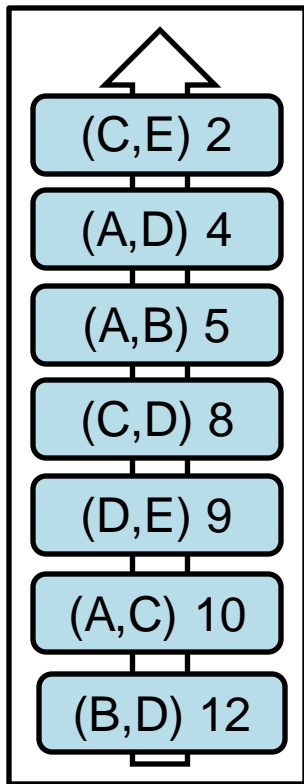
Algoritmo de Kruskal

Valor: 0



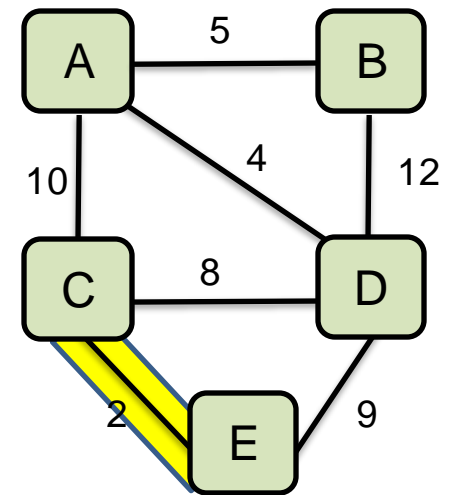
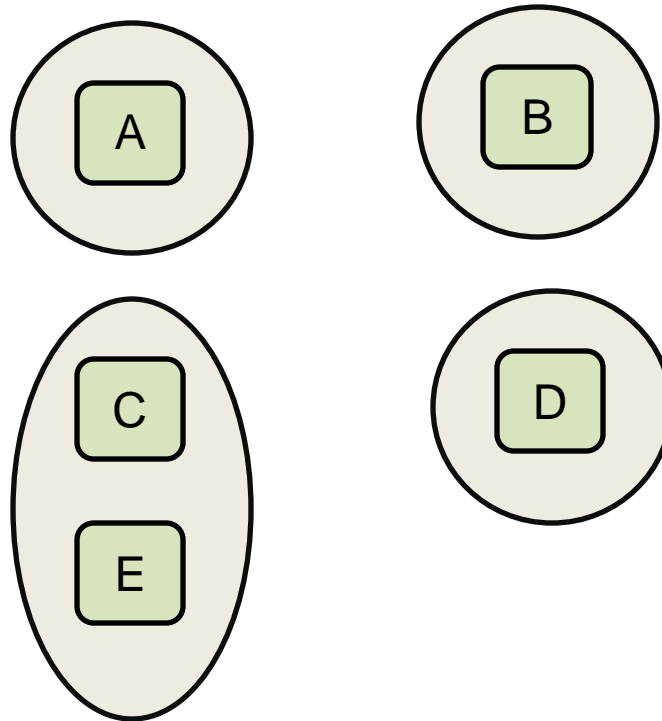
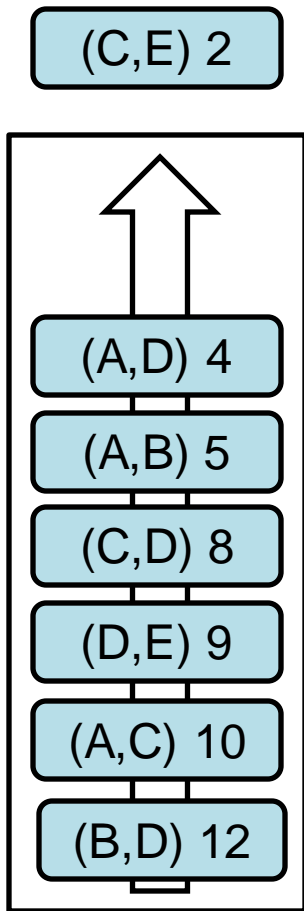
Algoritmo de Kruskal

Valor: 0



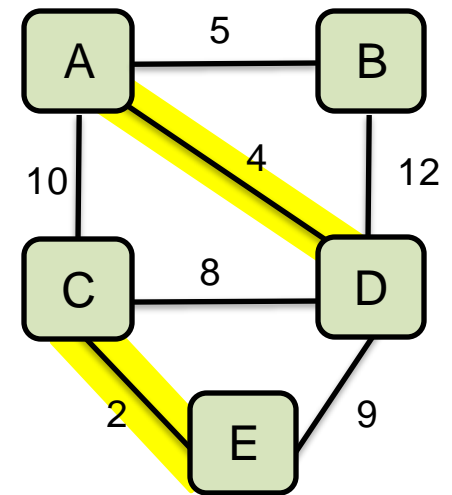
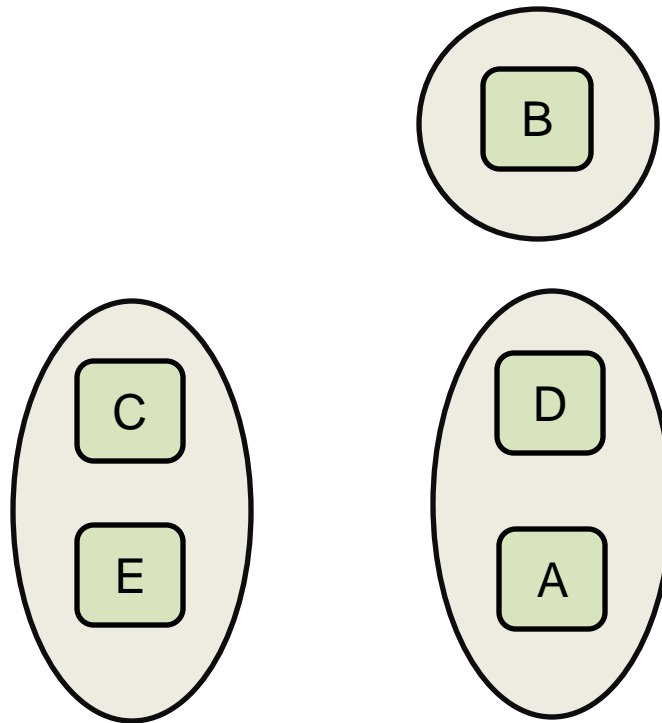
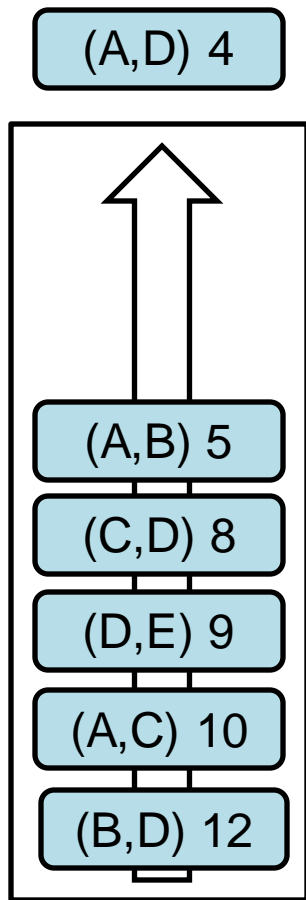
Algoritmo de Kruskal

Valor: 2



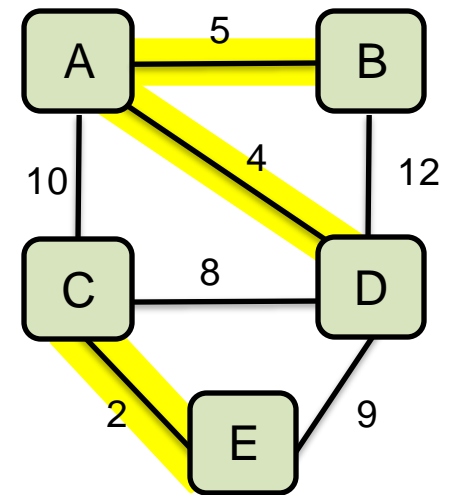
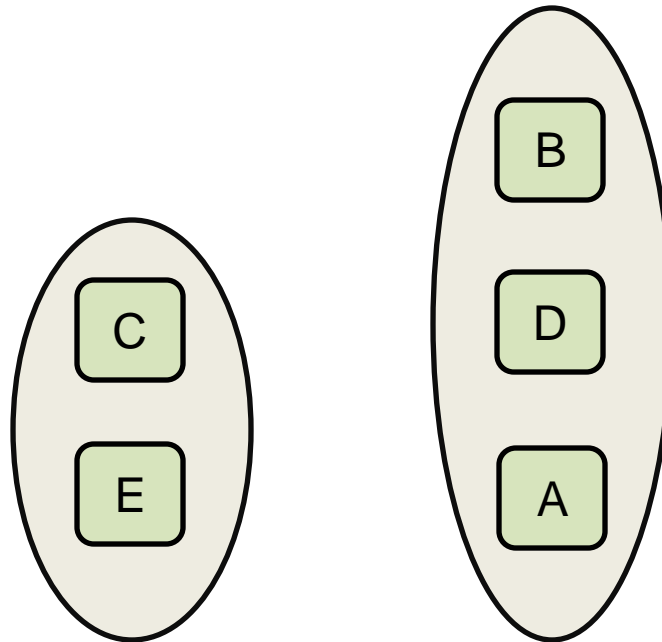
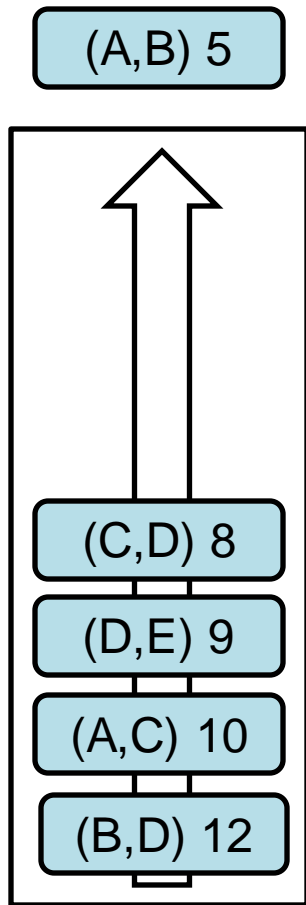
Algoritmo de Kruskal

Valor: 6



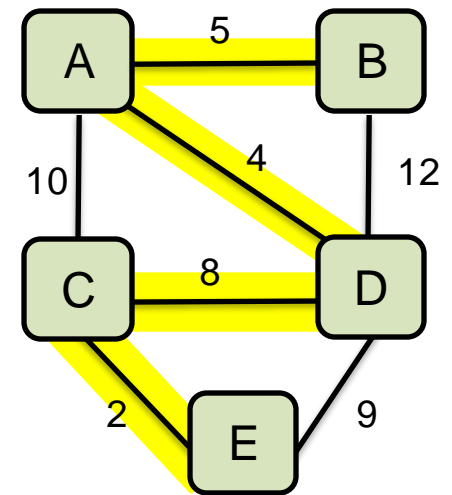
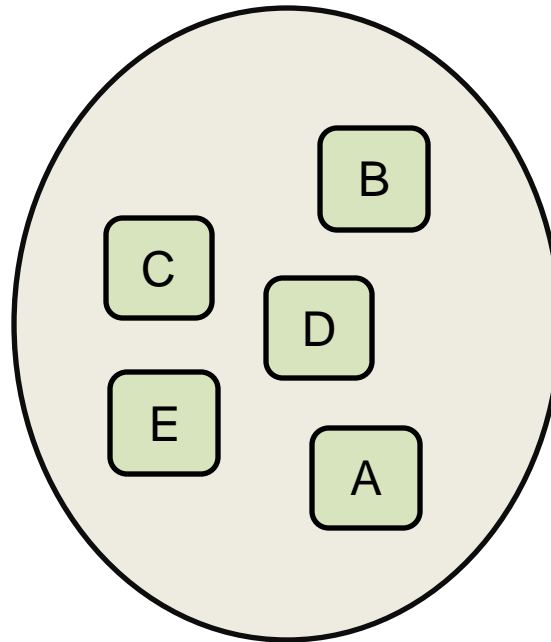
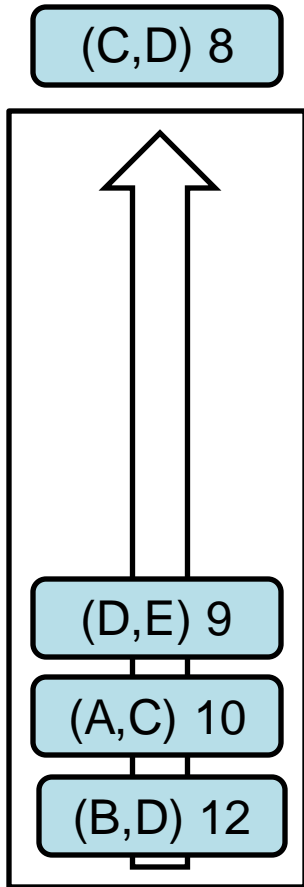
Algoritmo de Kruskal

Valor: 11



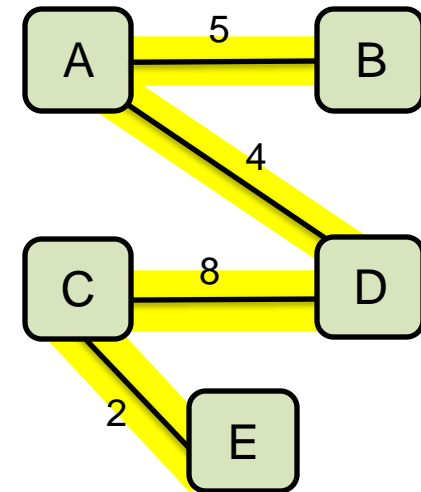
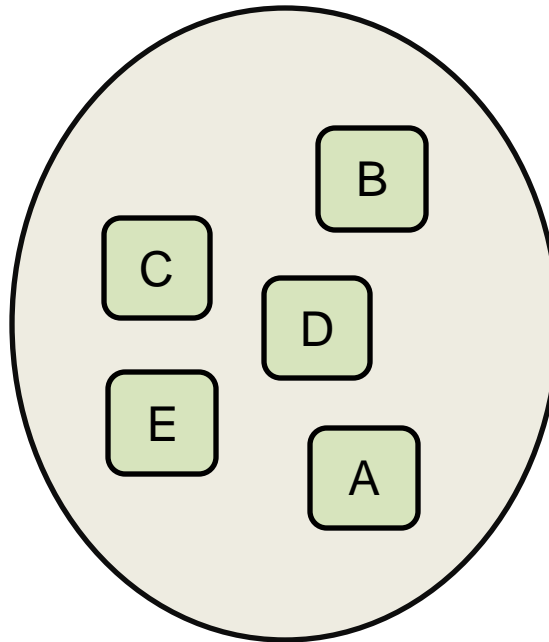
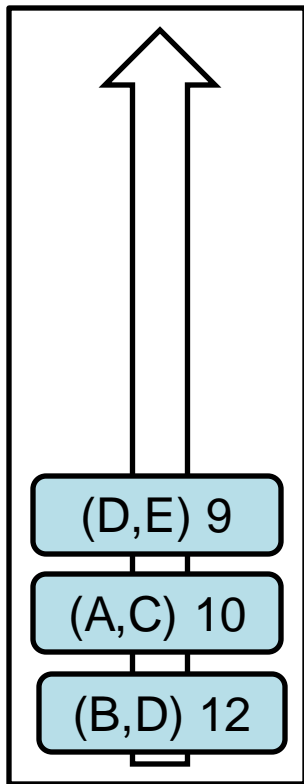
Algoritmo de Kruskal

Valor: 19



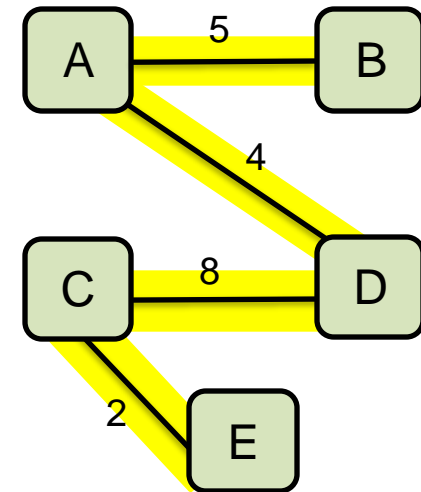
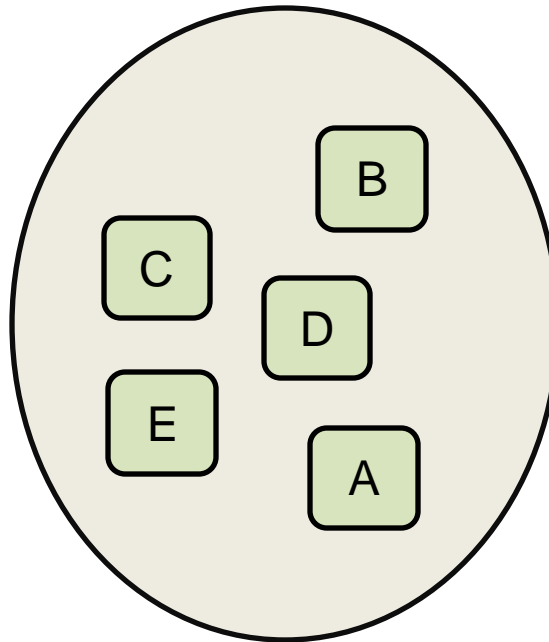
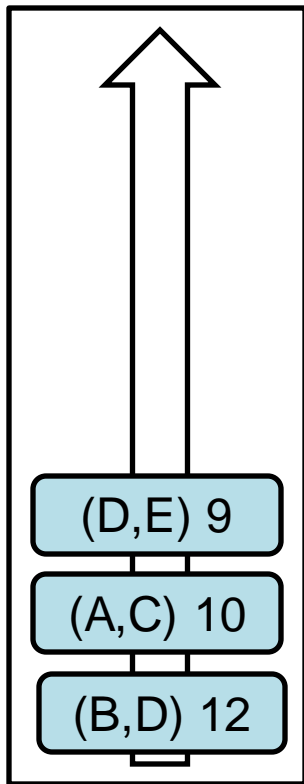
Algoritmo de Kruskal

Valor: 19



Algoritmo de Kruskal

Valor: 19



Algoritmo de Kruskal

¿Cómo hacemos los conjuntos?

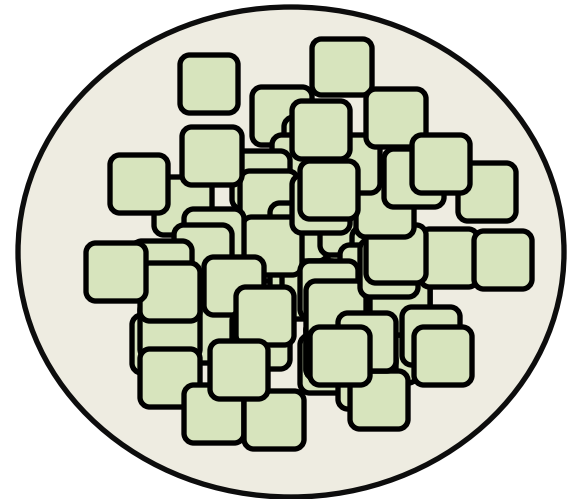
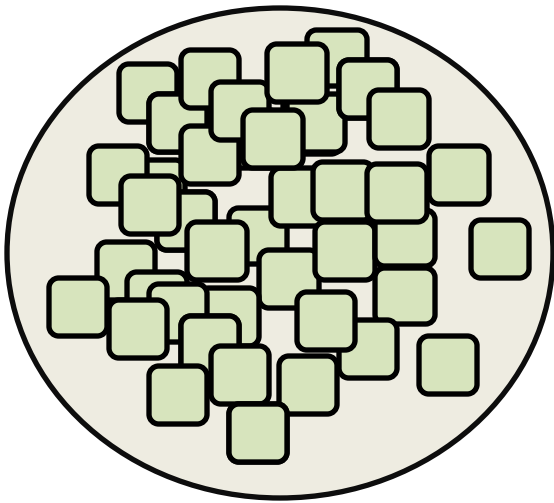
- Sets??



Algoritmo de Kruskal

¿Cómo hacemos los conjuntos?

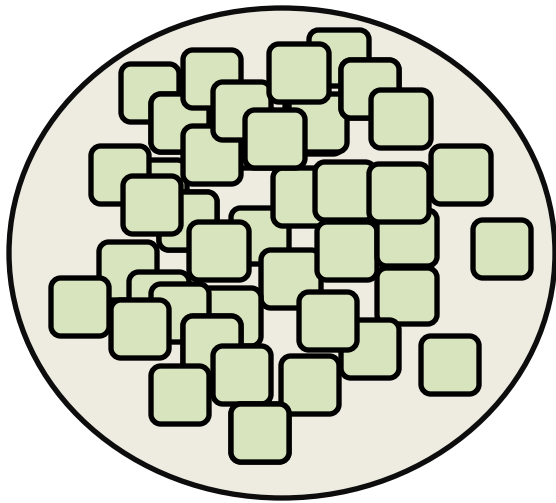
- Sets??



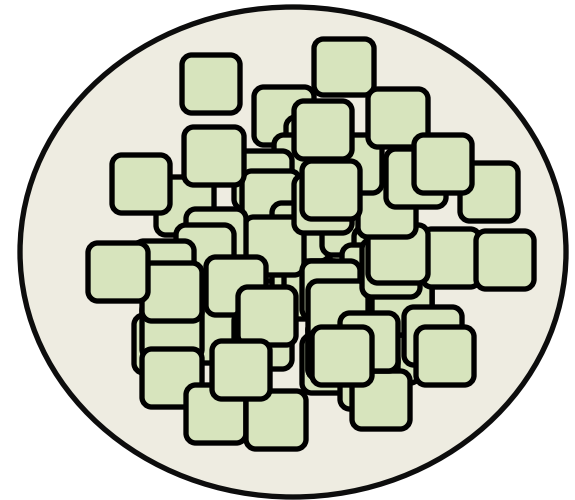
Algoritmo de Kruskal

¿Cómo hacemos los conjuntos?

- Sets??



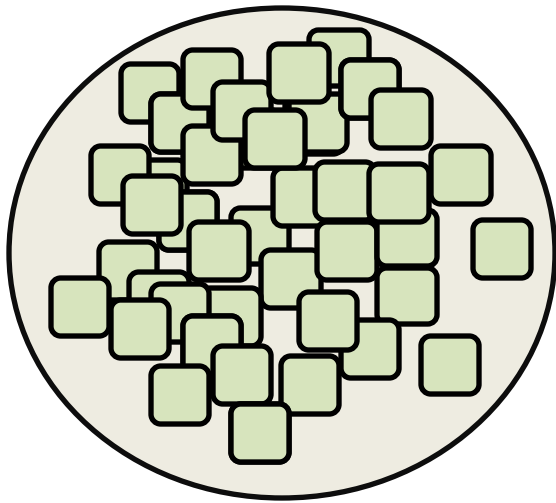
Tenemos que eliminar cada nodo de un conjunto y añadirlo en el otro



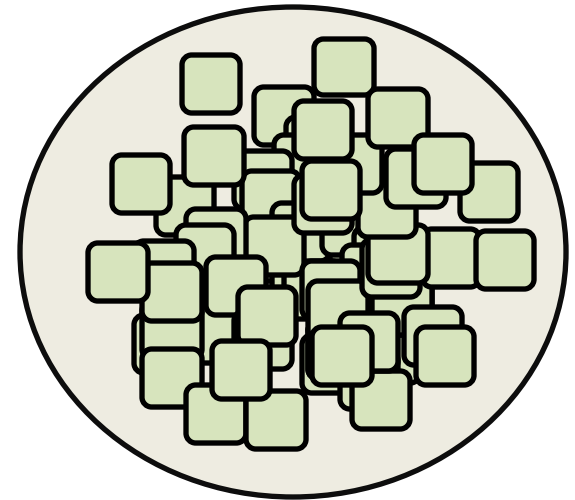
Algoritmo de Kruskal

¿Cómo hacemos los conjuntos?

- Sets??



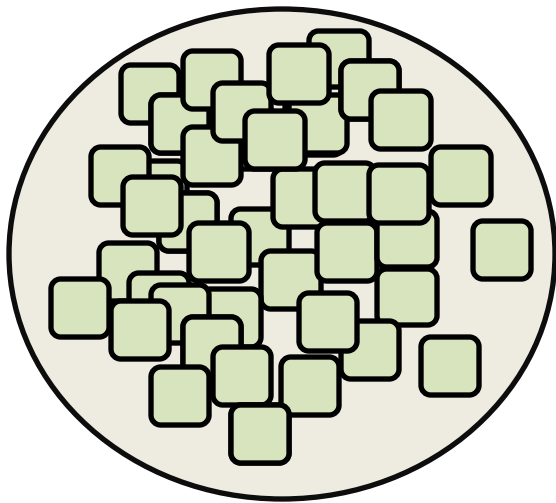
¿Complejidad?



Algoritmo de Kruskal

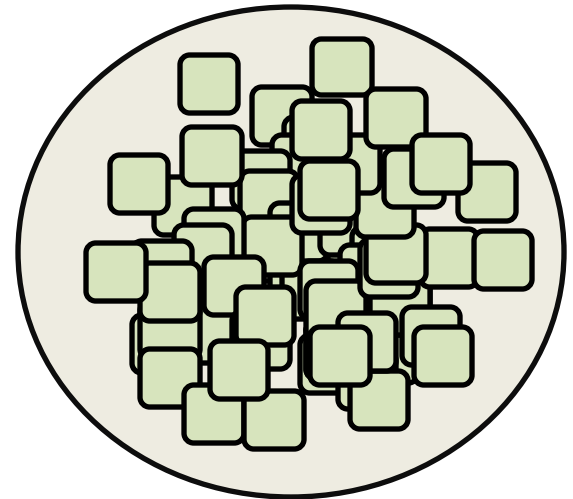
¿Cómo hacemos los conjuntos?

- Sets??



¿Complejidad?

$O(n)$



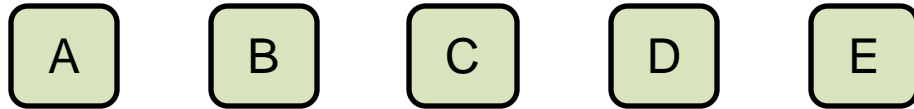
Algoritmo de Kruskal

¿Cómo hacemos los conjuntos?

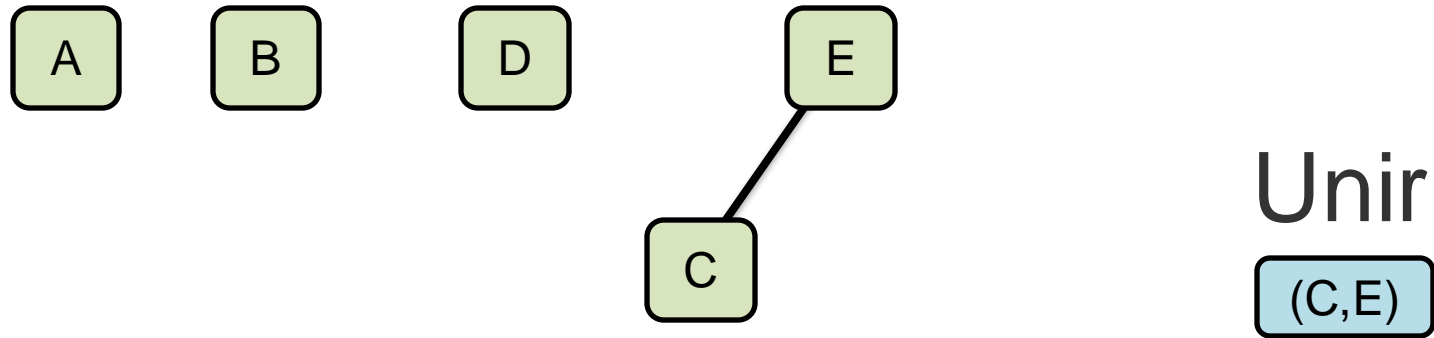
- Union-Find
 - Todos los conjuntos son árboles
 - Si dos nodos tienen la misma raíz, se considera que están en el mismo conjunto
 - Operaciones básicas:
 - Buscar
 - Unir
 - Igual



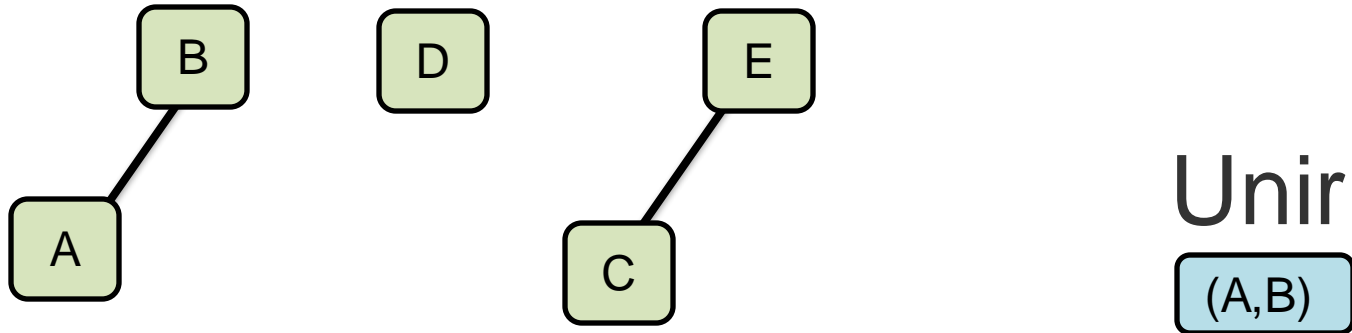
Algoritmo de Kruskal



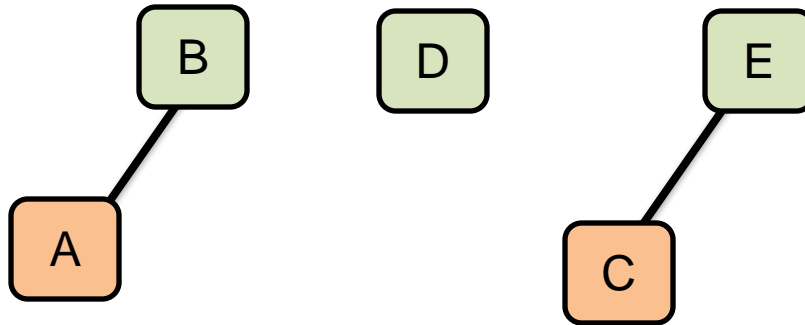
Algoritmo de Kruskal



Algoritmo de Kruskal



Algoritmo de Kruskal

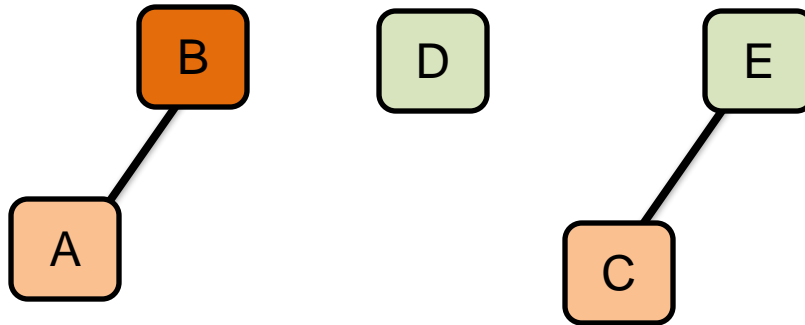


¿Igual?

(C,A)



Algoritmo de Kruskal



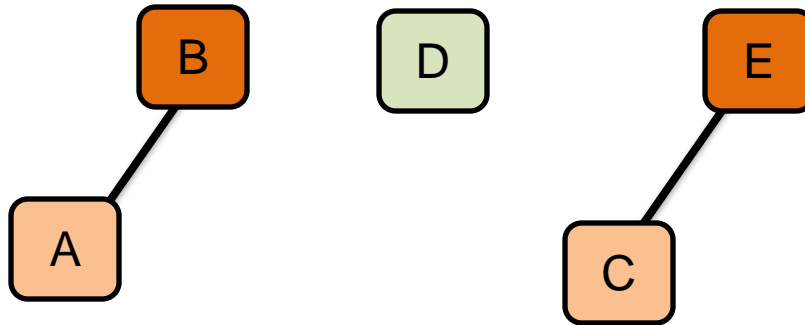
¿Igual?

(C,A)

B = ?



Algoritmo de Kruskal



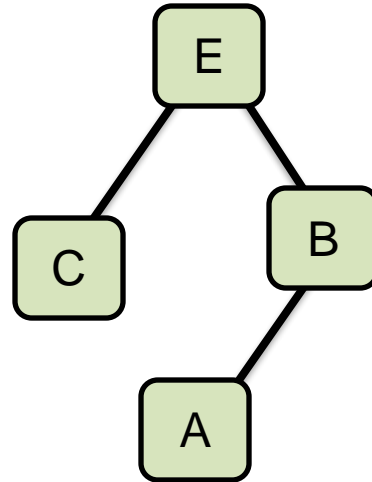
¿Igual?

(C,A)

$B \neq E$



Algoritmo de Kruskal



Unir
(B,C)



Algoritmo de Kruskal

```
función Kruskal( $G$ )  
  Para cada  $v$  en  $V[G]$  hacer  
    Nuevo conjunto  $C(v) = \{v\}$ .  
  Nuevo heap  $Q$  que contiene todas las aristas de  $G$ ,  
ordenando por su peso  
  Defino un árbol  $T = \emptyset$   
  Mientras  $T$  tenga menos de  $n-1$  aristas y  
  ! $Q.vacío()$  hacer  
     $(u,v) \leftarrow Q.sacarMin()$   
    Si  $C(v) \neq C(u)$  hacer  
      Agregar arista  $(v,u)$  a  $T$   
      Merge  $C(v)$  y  $C(u)$  en el conjunto  
  Responder árbol  $T$ 
```

Consejo:
Coged un código que
funcione y al dossier!!!

<https://github.com/stevenhalim/cpbook-code/tree/master/ch4/mst>



Algoritmos de Arboles de Recubrimiento

ALGORITMO DE PRIM

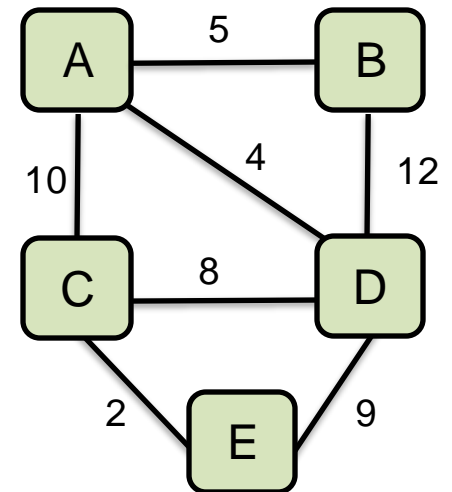
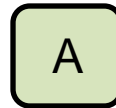
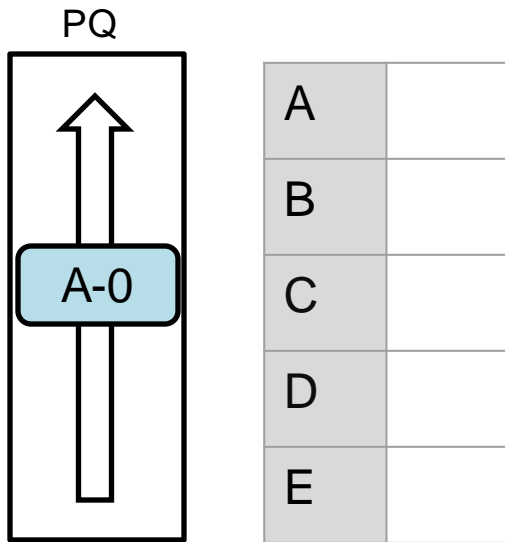
- Algoritmo Voraz

IDEA: Iniciar desde un nodo y hacer crecer el árbol por las aristas más pequeñas



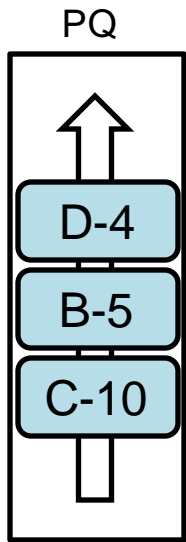
Algoritmo de Prim

Valor: 0

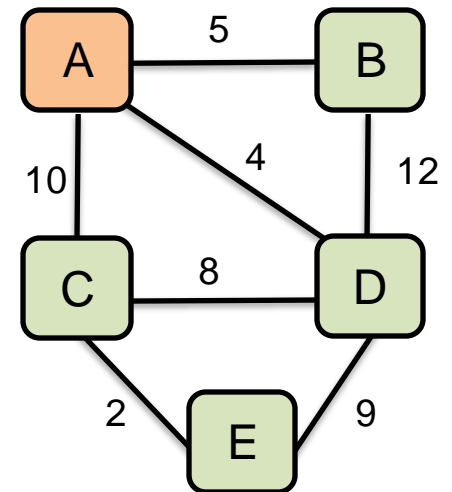
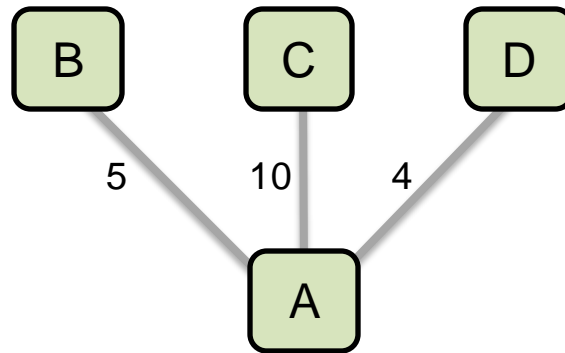


Algoritmo de Prim

Valor: 0

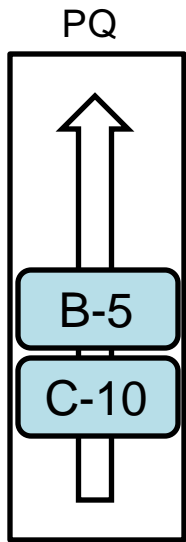


A	X
B	
C	
D	
E	

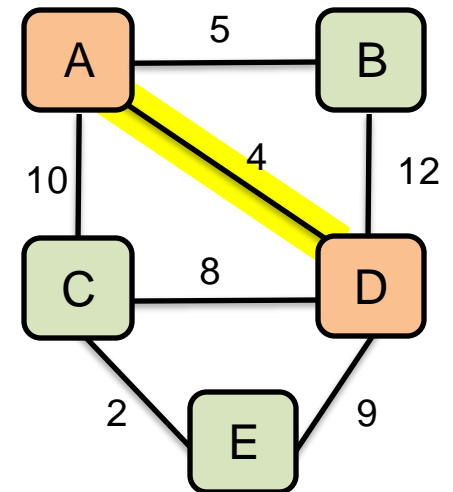
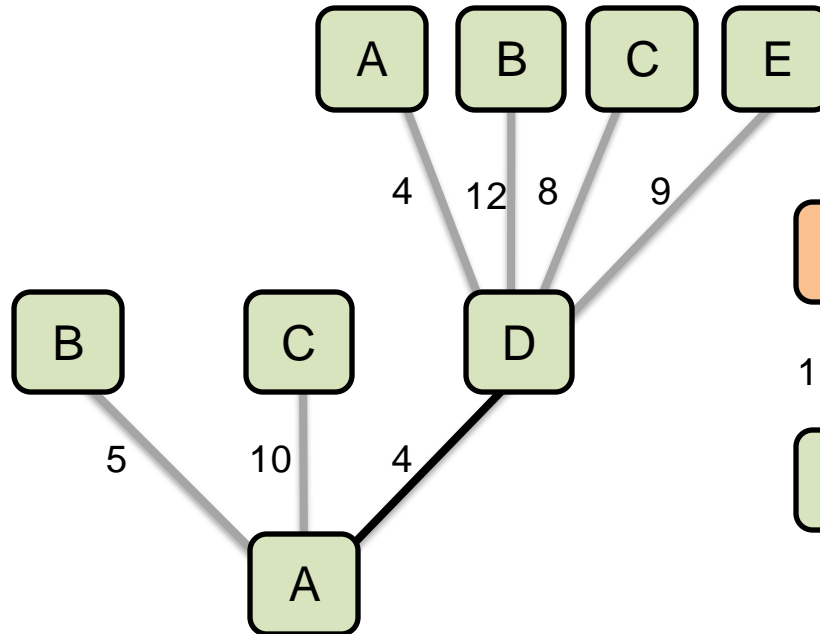


Algoritmo de Prim

Valor: 4

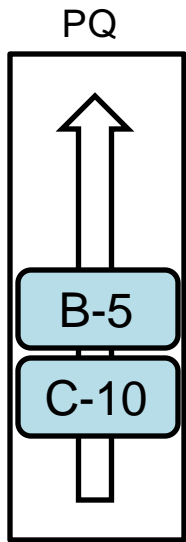


A	X
B	
C	
D	X
E	

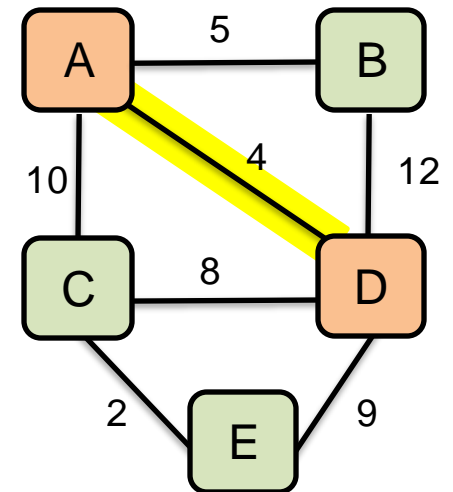
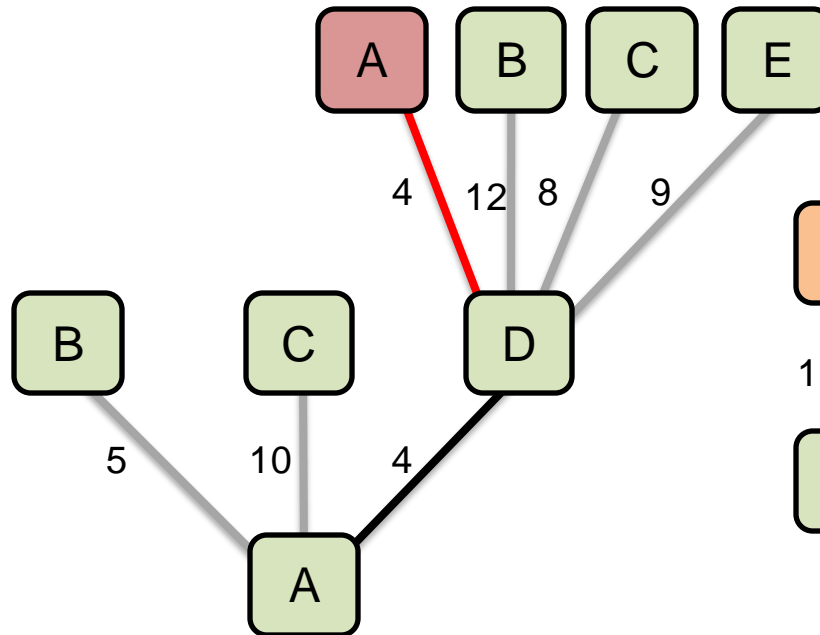


Algoritmo de Prim

Valor: 4

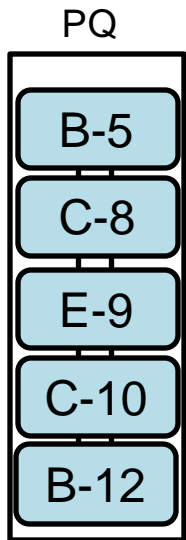


A	X
B	
C	
D	X
E	

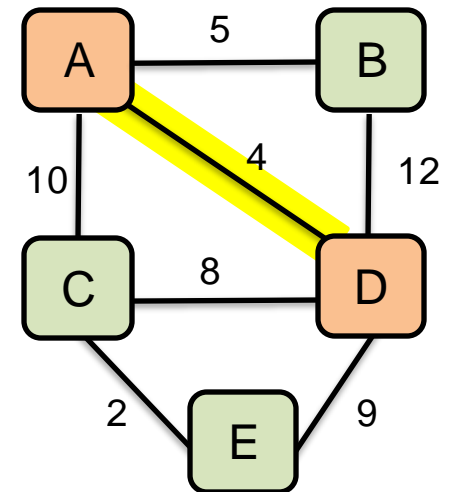
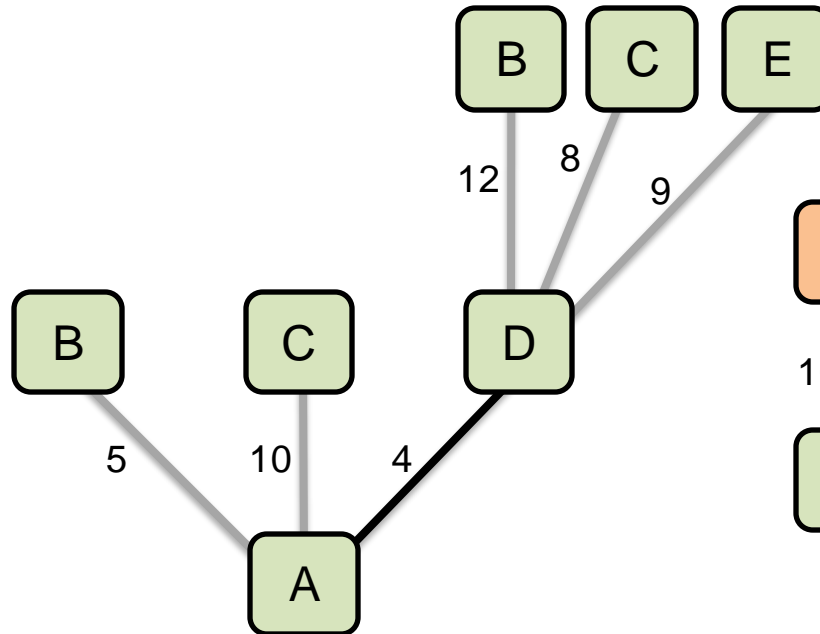


Algoritmo de Prim

Valor: 4

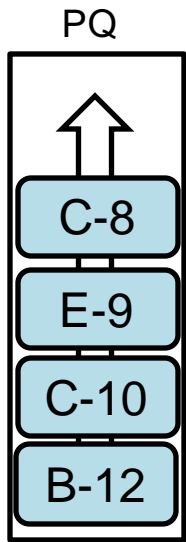


A	X
B	
C	
D	X
E	

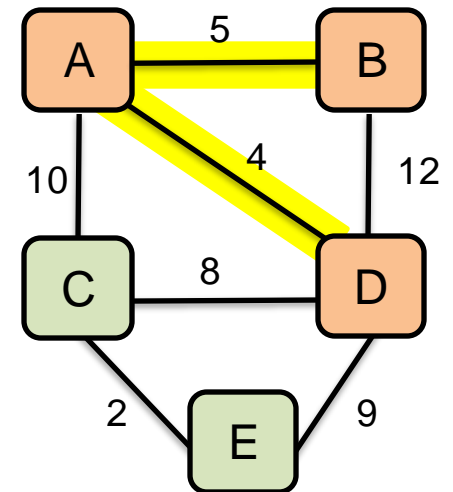
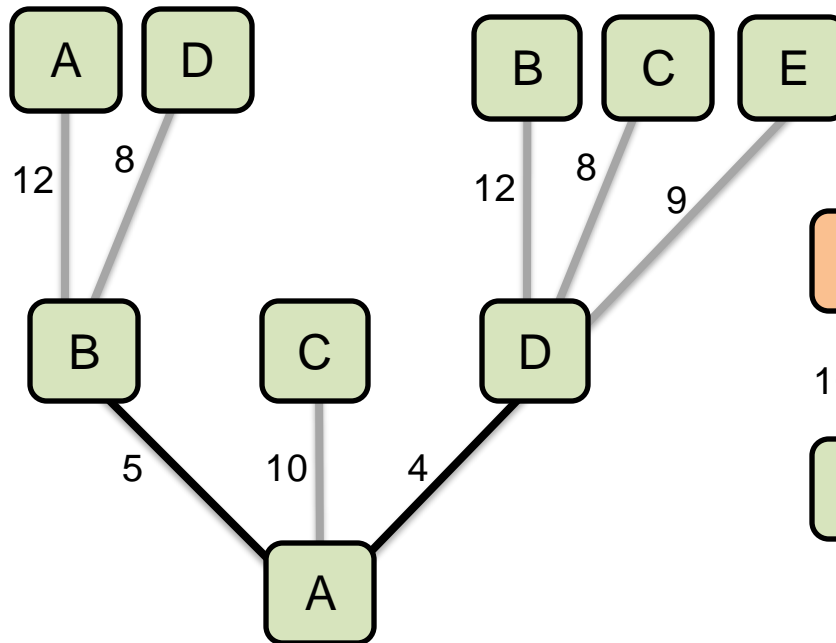


Algoritmo de Prim

Valor: 9

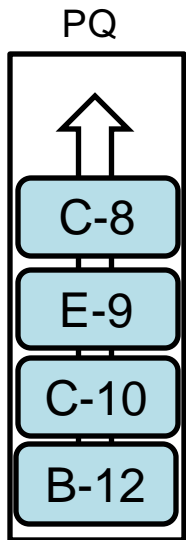


A	X
B	X
C	
D	X
E	

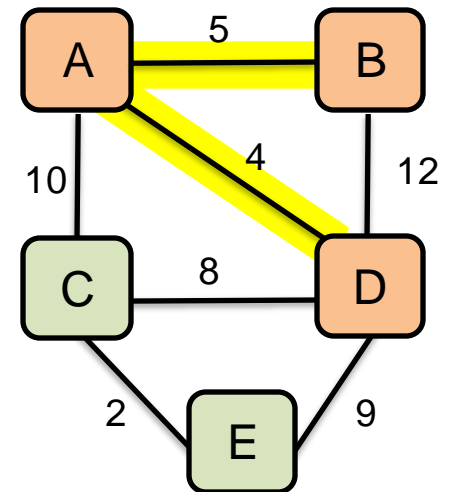
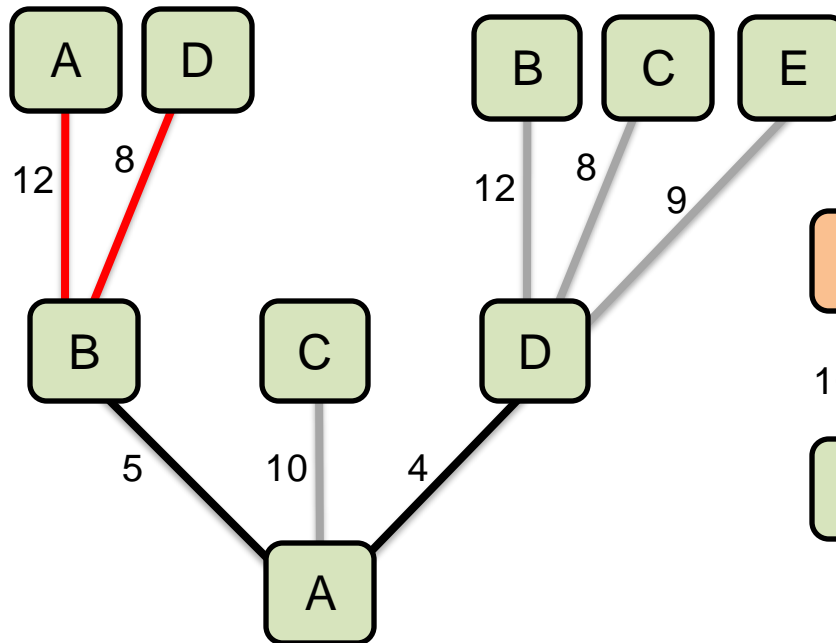


Algoritmo de Prim

Valor: 9

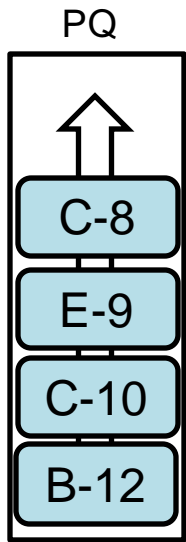


A	X
B	X
C	
D	X
E	

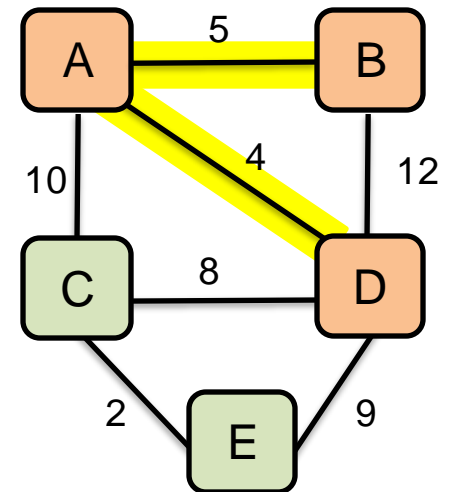
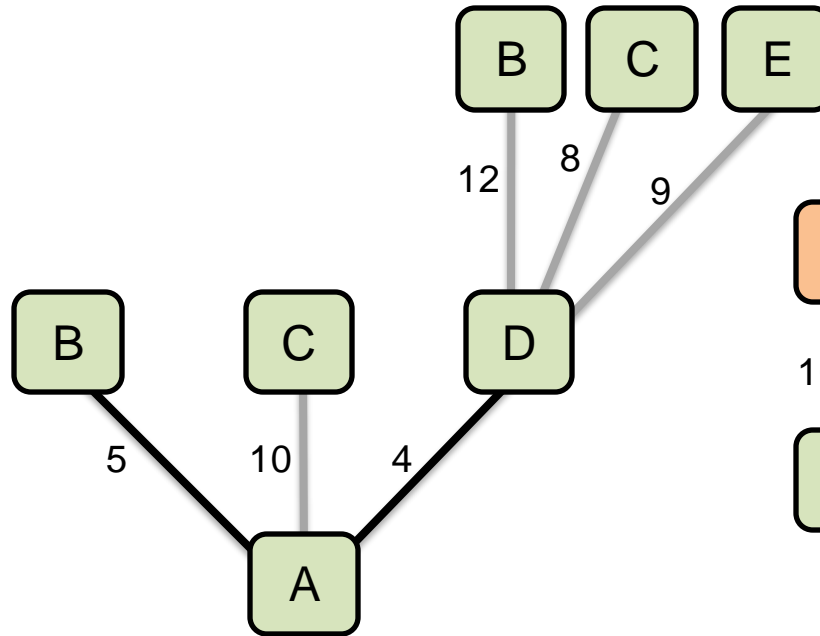


Algoritmo de Prim

Valor: 9



A	X
B	X
C	
D	X
E	

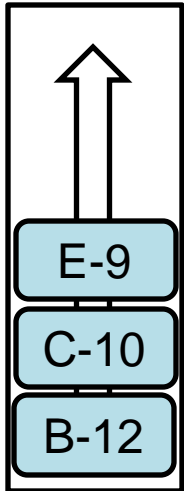


Algoritmo de Prim

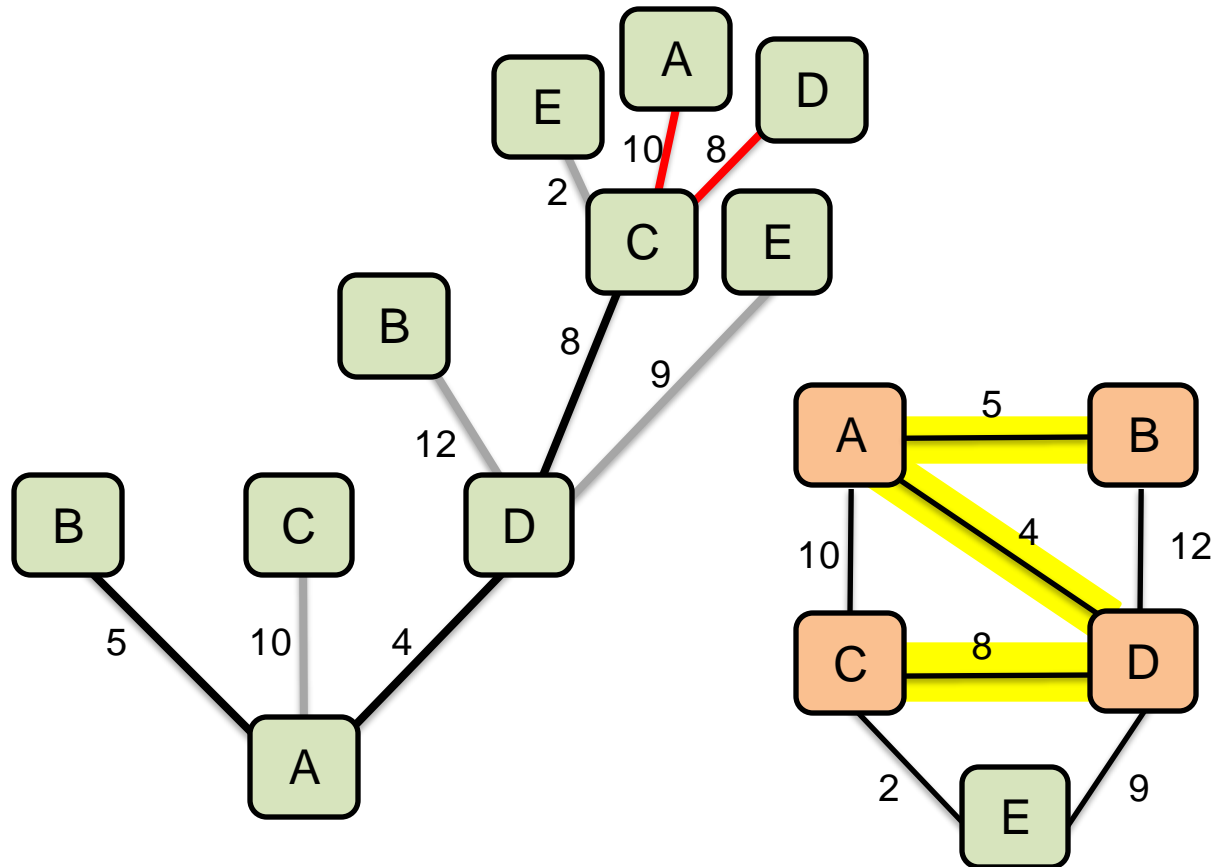
Valor:

17

PQ



A	X
B	X
C	X
D	X
E	

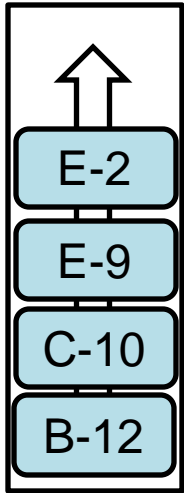


Algoritmo de Prim

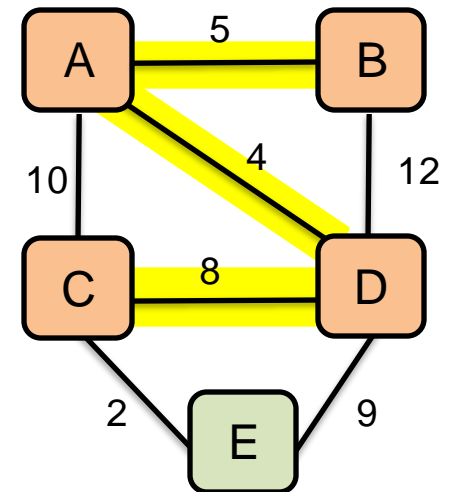
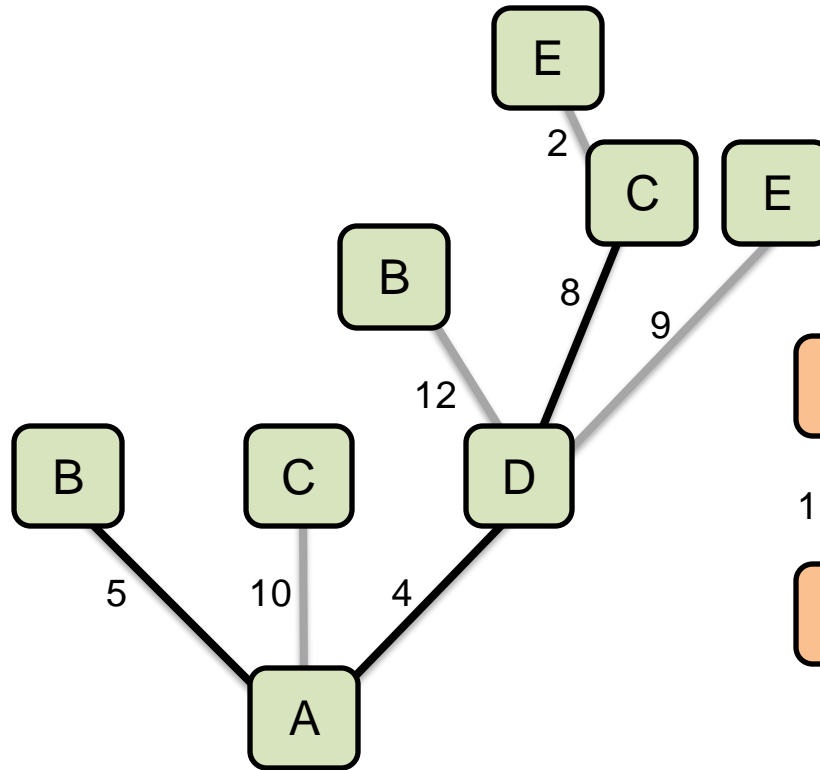
Valor:

17

PQ

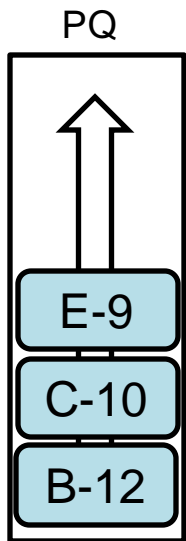


A	X
B	X
C	X
D	X
E	

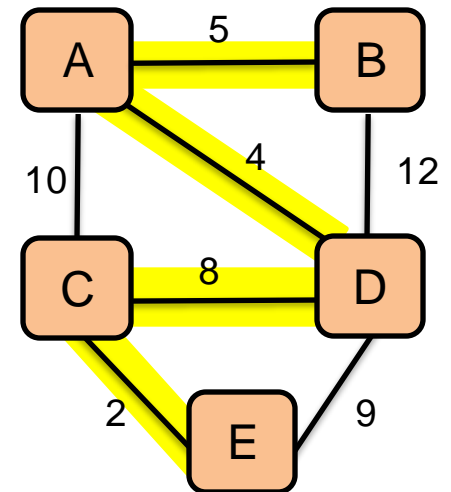
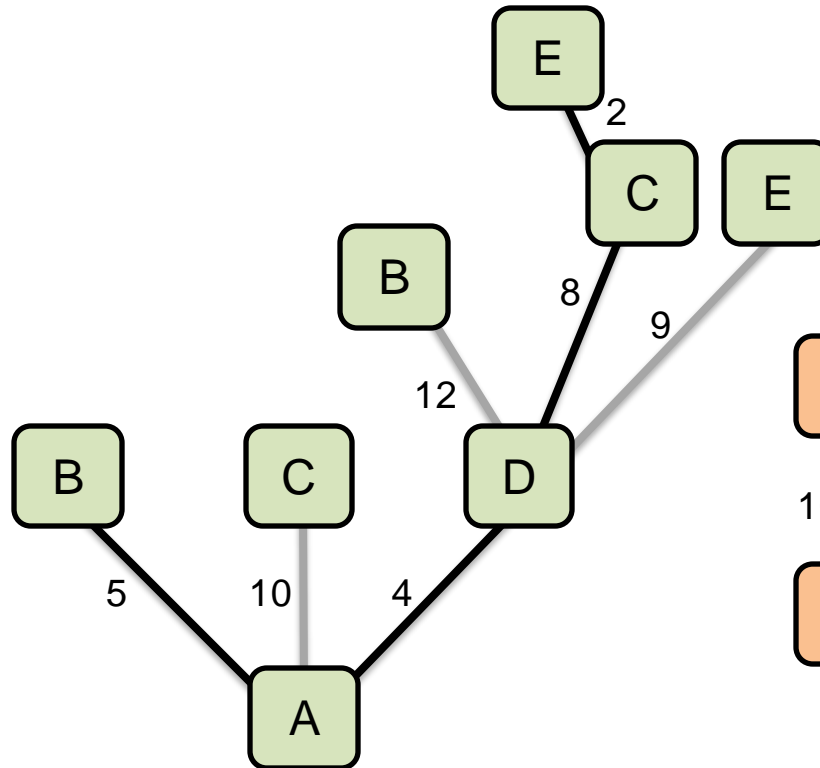


Algoritmo de Prim

Valor:
19

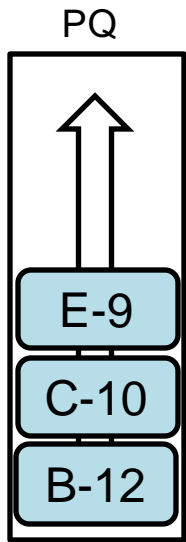


A	X
B	X
C	X
D	X
E	X

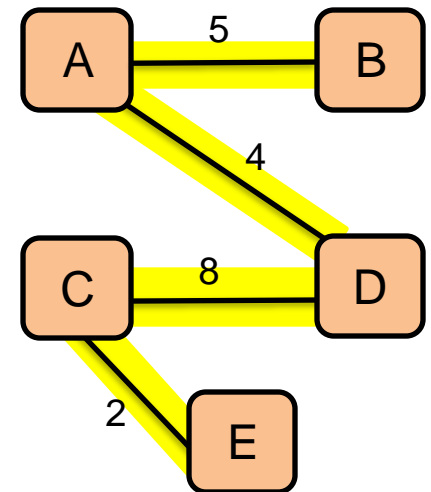
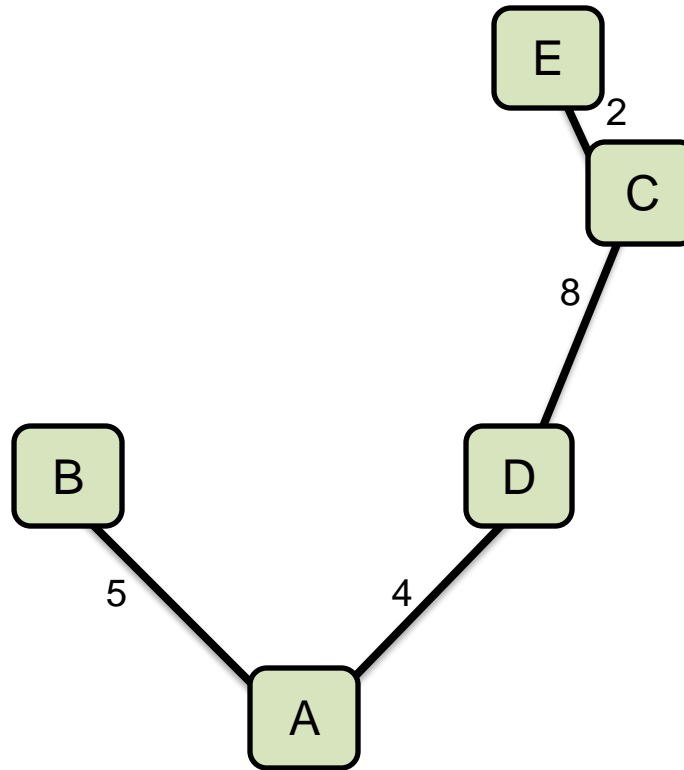


Algoritmo de Prim

Valor:
19



A	X
B	X
C	X
D	X
E	X



Algoritmo de Prim

```
Prim (Grafo  $G$ )
  for  $u$  en  $V[G]$  do
    distancia[ $u$ ] = INFINITO
    padre[ $u$ ] = NULL
    Añadir( $cola$ ,  $\langle u, distancia[u] \rangle$ )
  distancia[ $u$ ] = 0
  Actualizar( $cola$ ,  $\langle u, distancia[u] \rangle$ )
  while !esta_vacia( $cola$ ) do
     $u$  = extraer_minimo( $cola$ )
    for  $v$  adyacente a ' $u$ ' do
      if (( $v \in cola$ ) && (distancia[ $v$ ] > peso( $u, v$ )))
        padre[ $v$ ] =  $u$ 
        distancia[ $v$ ] = peso( $u, v$ )
        Actualizar( $cola$ ,  $\langle v, distancia[v] \rangle$ )
```

Consejo:
Coged un código que
funcione y al dossier!!!

<https://github.com/stevenhalim/cpbook-code/tree/master/ch4/mst>



Ejemplo de grafos

Acepta el reto - De aventuras por el amazonas. Problema: 281

https://onlinejudge.org/index.php?option=com_onlinejudge&Itemid=8&category=24&page=show_problem&problem=1927

https://onlinejudge.org/index.php?option=com_onlinejudge&Itemid=8&category=24&page=show_problem&problem=2169

https://onlinejudge.org/index.php?option=com_onlinejudge&Itemid=8&category=24&page=show_problem&problem=1742

https://onlinejudge.org/index.php?option=com_onlinejudge&Itemid=8&category=24&page=show_problem&problem=989

Bloque siguiente...

PROGRAMACIÓN DINÁMICA



¡Hasta la próxima semana!

Ante cualquier duda Telegram o correo:

- Isaac Lozano (isaac.lozano@urjc.es)
- Raúl Martín (raul.martin@urjc.es)
- **Sergio Salazar** (s.salazarc.2018@alumnos.urjc.es)
- Francisco Tórtola (f.tortola.2018@alumnos.urjc.es)
- Cristian Pérez (c.perezc.2018@alumnos.urjc.es)
- Xuqiang Liu (x.liu1.2020@alumnos.urjc.es)
- Alicia Pina (a.pinaz.2020@alumnos.urjc.es)
- Sara García (s.garciarod.2020@alumnos.urjc.es)
- Raúl Fauste (r.fauste.2020@alumnos.urjc.es)