Análisis de Algoritmos y Estructura de Datos

Algoritmos sobre grafos II

Prof. Violeta Chang C

Semestre 2 – 2023



TDA grafo

• Contenidos:

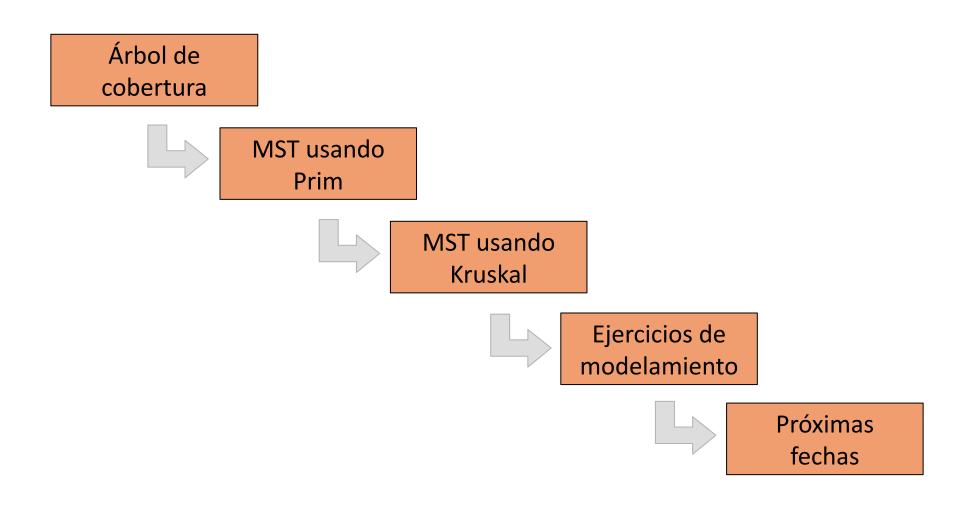
- Árbol mínimo de cobertura (MST)
- Algoritmo de MST Prim
- Algoritmo de MST Kruskal

Objetivos:

- Comprender concepto de árbol de cobertura y árbol mínimo de cobertura
- Comprender funcionamiento de algoritmos Prim y Kruskal para obtener MST y aplicarlos para resolver problemas específicos



Ruta de la sesión

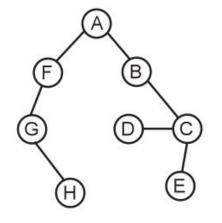


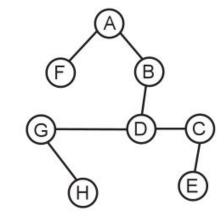


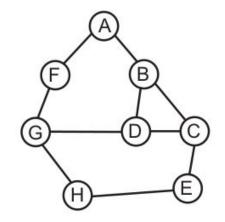
Árbol de cobertura de grafo

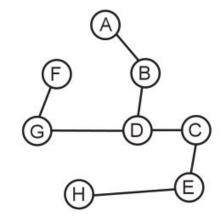
Un árbol de cobertura de un grafo G es un subgrafo acíclico conexo de G que tiene:

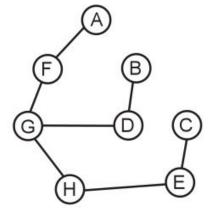
- V vértices (los mismos que G)
- VI-1 aristas (menor cantidad posible)







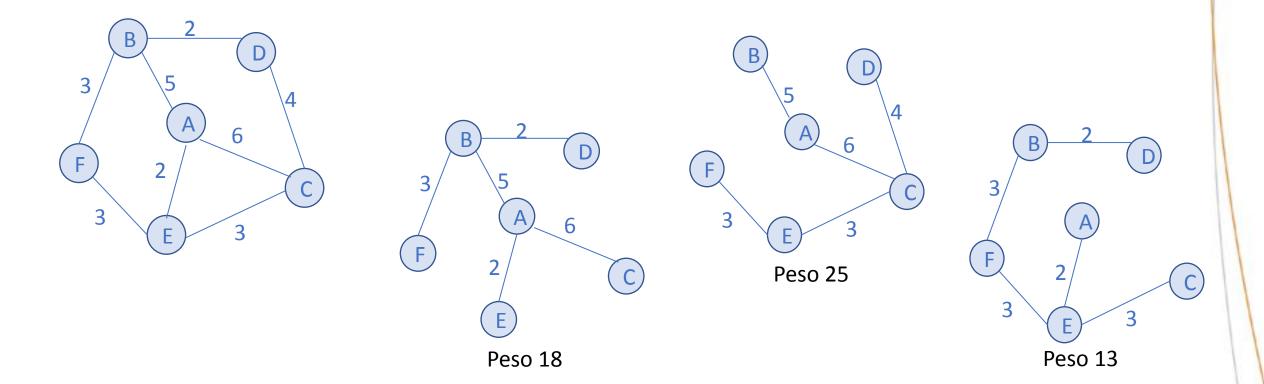






Árbol mínimo de cobertura (MST)

- Un grafo puede tener muchos posibles árboles de cobertura
- El árbol de cobertura con menor peso es el MST





- Uno de los algoritmos más importantes y comunes para determinar cobertura mínima fue propuesto por Prim (1957)
- Idea general:
 - Se debe indicar vértice s para iniciar
 - El vértice se une con los adyacentes más cercanos examinando las aristas que poseen el menor costo: se selecciona la arista que tenga el menor peso
 - Se continúa hasta revisar todos los vértices del grafo
 - El MST que se obtiene no debe tener ciclos



 \bigcirc

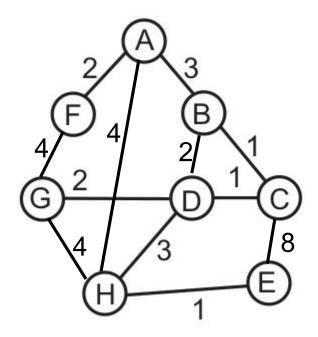
Vértice/arista que es parte de MST



Vértice/arista en la colección de aristas candidatas



Vértice/arista en el grafo que no ha sido revisada





 \bigcirc

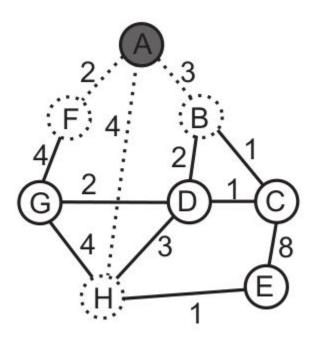
Vértice/arista que es parte de MST



Vértice/arista en la colección de aristas candidatas



Vértice/arista en el grafo que no ha sido revisada



MST: A

Candidate Edges: **(A, F, 2)**, (A, H, 4), (A, B, 3)





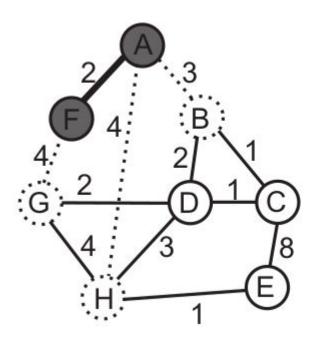
Vértice/arista que es parte de MST



Vértice/arista en la colección de aristas candidatas



Vértice/arista en el grafo que no ha sido revisada



MST: A, F

Candidate Edges: **(A, B, 3)**, (A, H, 4), (F, G, 4)



 \bigcirc

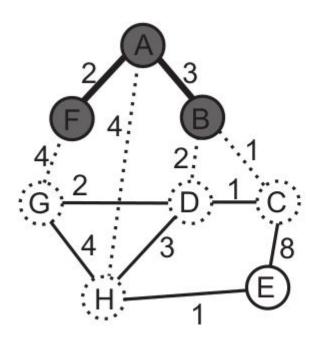
Vértice/arista que es parte de MST



Vértice/arista en la colección de aristas candidatas



Vértice/arista en el grafo que no ha sido revisada



MST: A, F, B

Candidate Edges: **(B, C, 1)**, (A, H, 4), (F, G, 4), (B, D, 2)





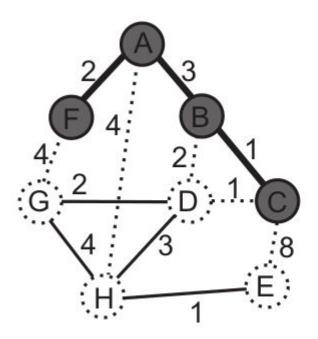
Vértice/arista que es parte de MST



Vértice/arista en la colección de aristas candidatas



Vértice/arista en el grafo que no ha sido revisada



MST: A, F, B, C

Candidate Edges: (C, D, 1), (A, H, 4), (F, G, 4), (B, D, 2), (C, E, 8)



 $\overline{\mathbb{V}}$

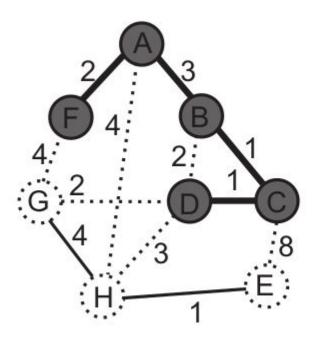
Vértice/arista que es parte de MST



Vértice/arista en la colección de aristas candidatas



Vértice/arista en el grafo que no ha sido revisada



MST: A, F, B, C, D

Candidate Edges: (*B*, *D*, *2*), (A, H, 4) (F, G, 4), (C, E, 8), (D, G, 2), (A, H, 4)



 $\overline{\mathbb{V}}$

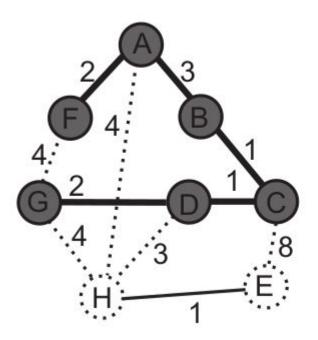
Vértice/arista que es parte de MST



Vértice/arista en la colección de aristas candidatas



Vértice/arista en el grafo que no ha sido revisada



MST: A, F, B, C, D, G

Candidate Edges: **(D, H, 3)**, (A, H, 4) (F, G, 4), (C, E, 8), (G, H, 4)



 \bigcirc

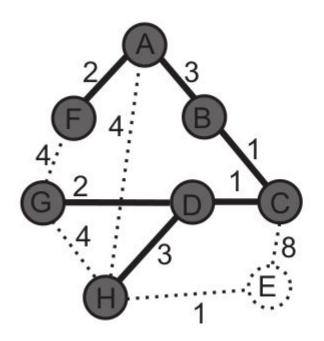
Vértice/arista que es parte de MST



Vértice/arista en la colección de aristas candidatas



Vértice/arista en el grafo que no ha sido revisada



MST: A, F, B, C, D, G, H

Candidate Edges:

(F, G, 4), (C, E, 8),

(G, H, 4)



 \bigcirc

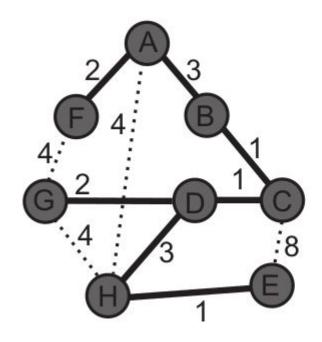
Vértice/arista que es parte de MST



Vértice/arista en la colección de aristas candidatas



Vértice/arista en el grafo que no ha sido revisada



MST: A, F, B, C, D, G, H, E

Candidate Edges:

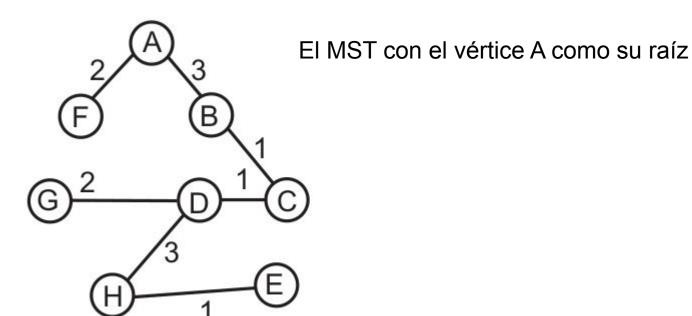
(C, E, 8), (G, H, 4)



Vértice/arista que es parte de MST

Vértice/arista en la colección de aristas candidatas

Vértice/arista en el grafo que no ha sido revisada





```
Prim (Grafo G, vertice s): LSE
     MST←crearListaVacia()
     n←calcularLargoArreglo(G→V)
     candidatos←crearColaPrioridadesVacia(n*n)
     cuenta←1
     11←S
     marcarVisitado(u)
     insertarNodoFinal(MST,u)
     mientras cuenta<n hacer
       adyacentes←ObtenerAdyacentes(G,u)
          mientras advacentes<>NULO hacer
               v←adyacente→dato
                elemento \leftarrow (u, v, G\rightarrowW (u, v))
                encolar (candidatos, elemento)
                advacentes-advacentes-puntero
          elegido←frente(candidatos)
          mientras buscarDato (MST, elegido->fin) hacer
                descolar (candidatos)
                elegido←frente(candidatos)
          si elegido<>NULO entonces
               marcarVisitado(elegido→fin)
                insertarNodoFinal(MST, elegido)
                descolar (candidatos)
                cuenta←cuenta+1
               u←elegido→fin
     devolver (MST)
```

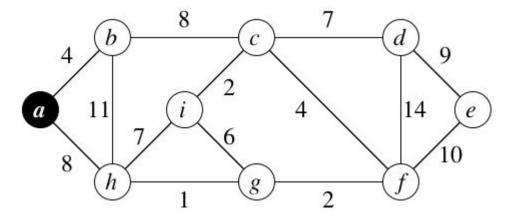
candidatos/MST

inicio	fin	peso
inicio	fin	peso

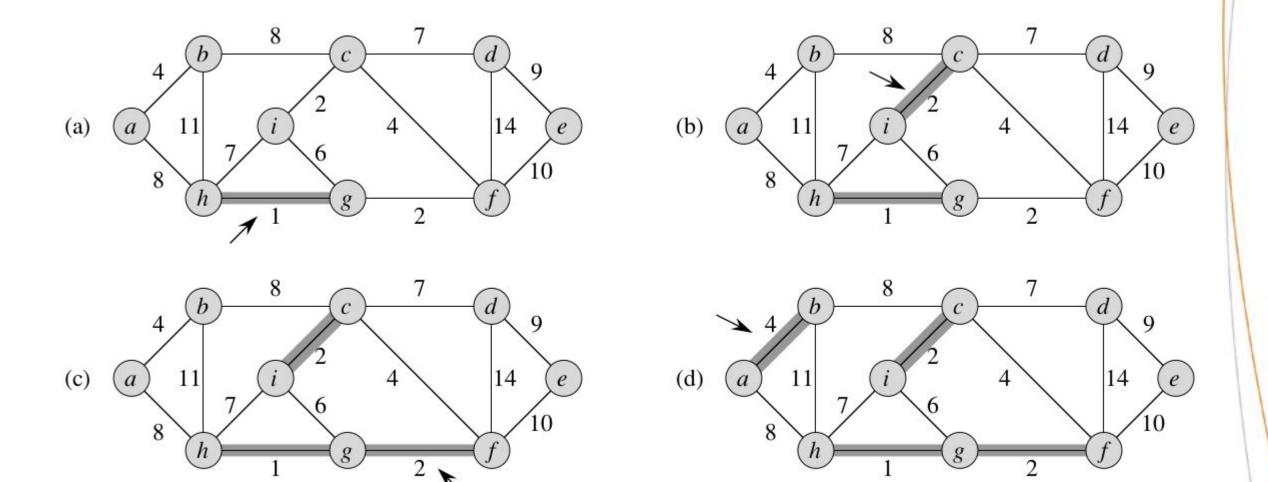


- Uno de los algoritmos más importantes y comunes para determinar cobertura mínima fue propuesto por Kruskal (1956)
- Idea general:
 - No se debe indicar vértice s para iniciar
 - Se escoge la arista de menor peso (en el caso de haber varias de igual peso se escoge cualquiera)
 - Se repite elección de arista de menor peso, hasta revisar todos las aristas del grafo, y se considera como parte de MST siempre que no genere ciclo con las aristas ya seleccionadas
 - El MST no debe tener ciclos

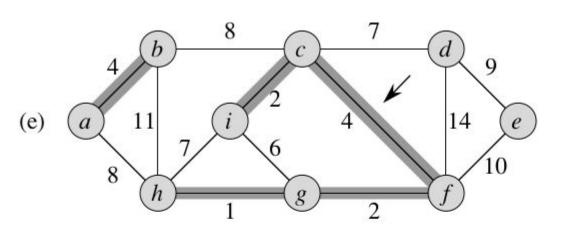


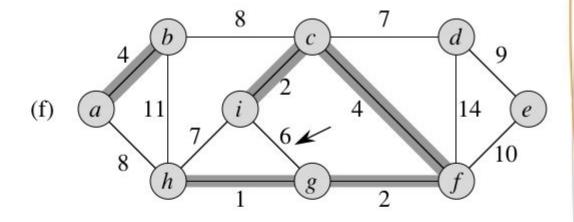


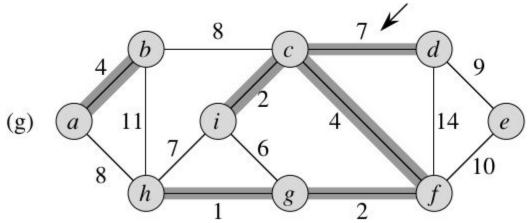


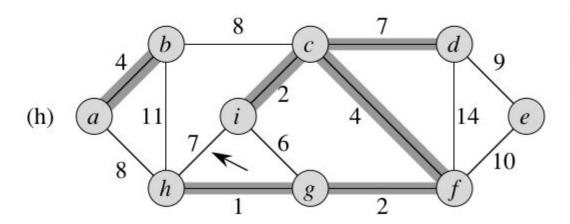




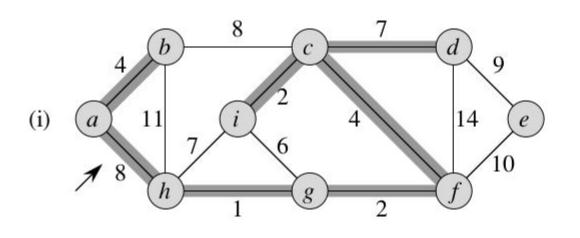


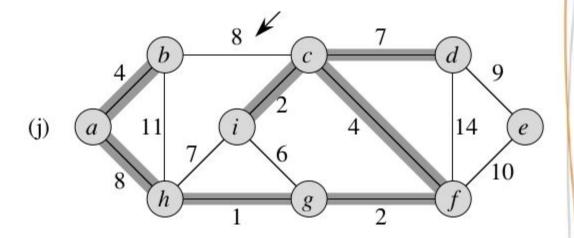


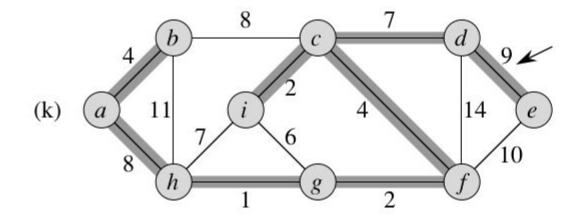


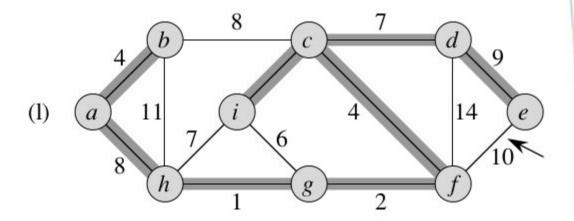




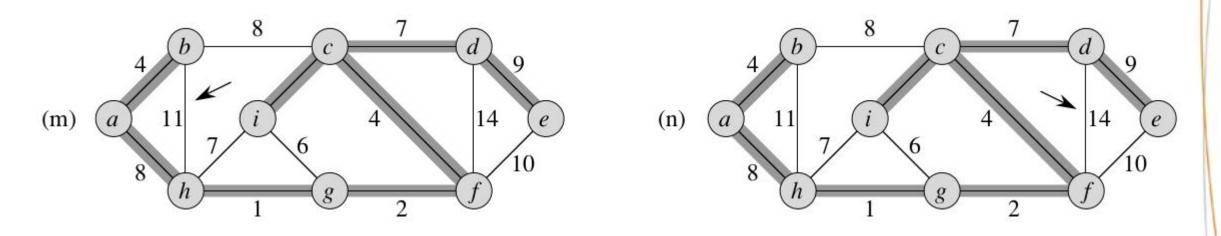


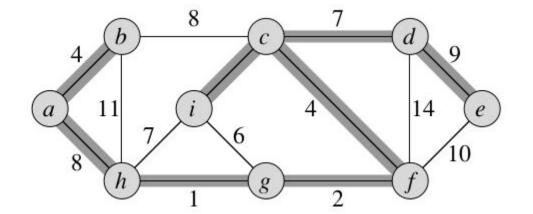














```
Kruskal(grafo G): LSE
   MST←crearListaVacia()
   colaAristas←OrdenarAristas(G)
   inicio←1
   mientras no (esColaVacia (colaAristas)) hacer
       arista←frente(colaAristas)
       descolar(colaAristas)
       si inicio=1 entonces
           insertarNodoFinal(MST, arista)
           inicio←0
       sino
           si no(existeCiclo(MST, arista)) entonces
              insertarNodoFinal(MST, arista)
   devolver (MST)
```

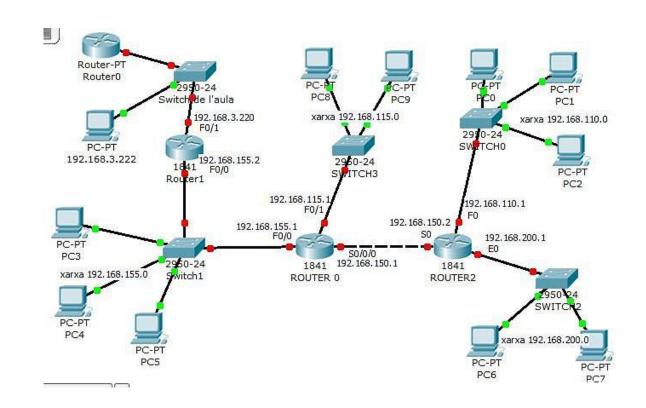
MST



Ejemplos de uso de MST

En Internet cuando se quiere hacer un broadcast (transmisión a múltiples destinos) las redes de routers calculan el MST.

Cuando se requiere hacer el broadcast, cada router reenvía paquetes a los routers en el MST.





- La ciudad de La Serena está planificando el desarrollo de un nuevo sistema de tren subterráneo. El sistema debe unir de alguna forma 5 sectores de la ciudad (zona centro, norte, sur, este y oeste), más otros 3 puntos de interés: el sector Financiero, el centro comercial y la Universidad. Se realizaron distintos estudios de factibilidad técnica de unir distintos puntos, el cual se tradujo a costos y se presenta en la tabla inferior. Los patrocinadores de la iniciativa necesitan saber cuál sería el trazado que cumpla con los requisitos y que signifique la menor inversión, además del monto requerido.
- Modelar el problema, identificando: objetos, relaciones, gráfico, pregunta puntual sobre grafo, estrategia de solución
- Escribir algoritmo
- Solucionar el problema

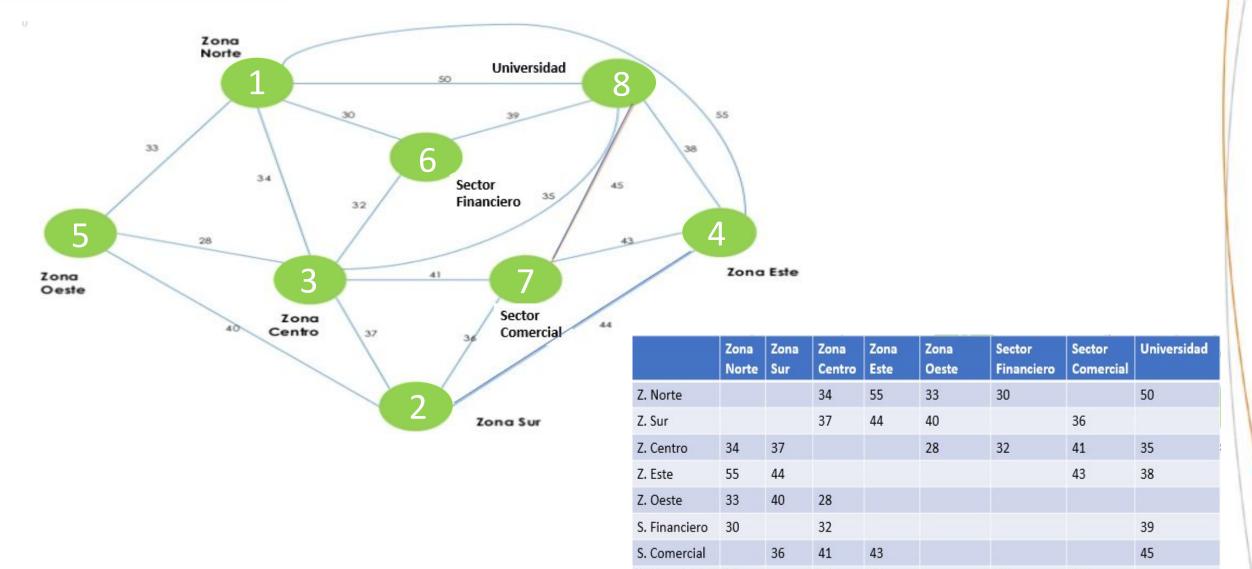
Zona Norte	Zona Sur	Zona Centro	Zona Este	Zona Oeste	Sector Financiero	Sector Comercial	Universidad
		34	55	33	30		50
		37	44	40		36	
34	37			28	32	41	35
55	44					43	38
33	40	28					
30		32					39
	36	41	43				45
50		35	38		39	45	
	34 55 33 30	34 37 55 44 33 40 30 36	Norte Sur Centro 34 37 34 37 55 44 33 40 28 30 32 36 41	Norte Sur Centro Este 34 55 37 44 34 37 55 44 33 40 28 30 32 36 41 43	Norte Sur Centro Este Oeste 34 55 33 37 44 40 34 37 28 55 44 40 33 40 28 30 32 36 41 43	Norte Sur Centro Este Oeste Financiero 34 55 33 30 37 44 40 34 37 28 32 55 44 40 40 40 33 40 28 40 40 40 30 32 40	Norte Sur Centro Este Oeste Financiero Comercial 34 55 33 30 36 34 37 44 40 36 34 37 28 32 41 55 44 43 43 30 32 40 32 36 41 43 43



La ciudad de La Serena está planificando el desarrollo de un nuevo sistema de tren subterráneo.
El sistema debe unir de alguna forma 5 sectores de la ciudad (zona centro, norte, sur, este y oeste), más otros 3 puntos de interés: el sector Financiero, el centro comercial y la Universidad.
Se realizaron distintos estudios de factibilidad técnica de unir distintos puntos, el cual se tradujo a costos y se presenta en la tabla inferior. Los patrocinadores de la iniciativa necesitan saber cuál sería el trazado que cumpla con los requisitos y que signifique la menor inversión, además del monto requerido.

	Zona Norte	Zona Sur	Zona Centro	Zona Este	Zona Oeste	Sector Financiero	Sector Comercial	Universidad
Z. Norte			34	55	33	30		50
Z. Sur			37	44	40		36	
Z. Centro	34	37			28	32	41	35
Z. Este	55	44					43	38
Z. Oeste	33	40	28					
S. Financiero	30		32					39
S. Comercial		36	41	43				45
Universidad	50		35	38		39	45	





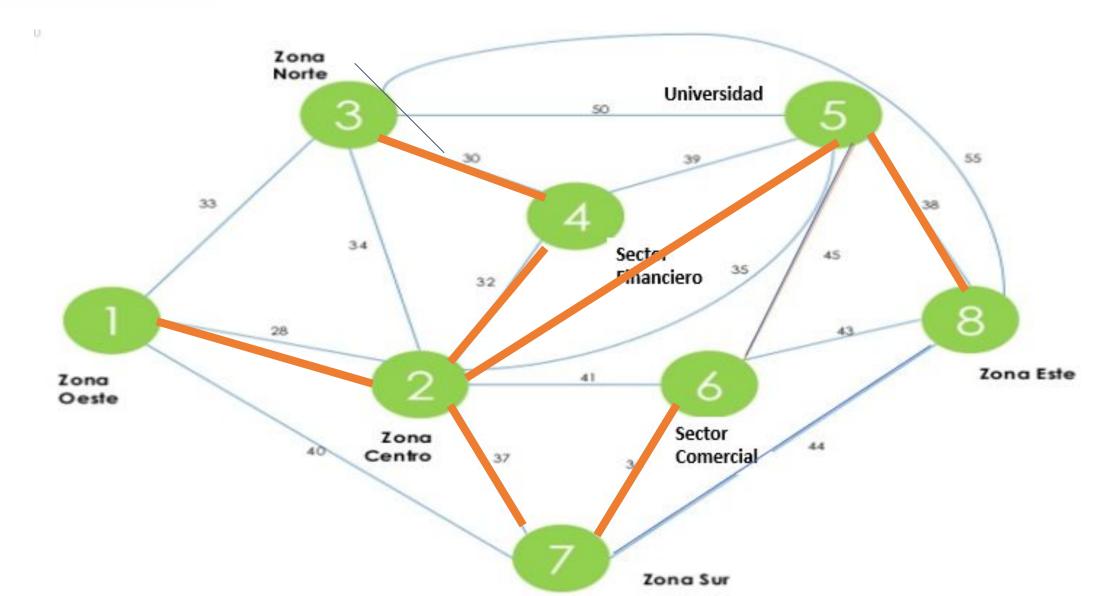
Universidad

35

38

45

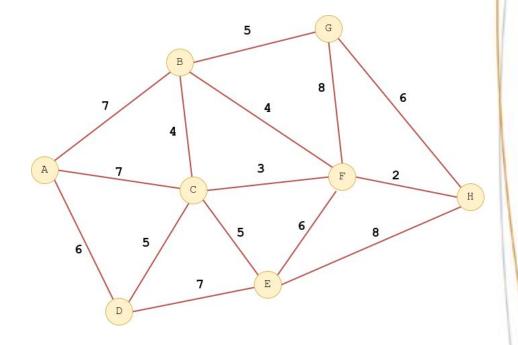






Cableado eléctrico

Se necesita implementar un sistema eléctrico para una ciudad, buscando mantener la conectividad entre centrales eléctricas ubicadas en diversas partes de la ciudad. El grafo mostrado considera un costo asociado a la instalación de conexión entre un par de centrales eléctricas en particular. ¿Cómo deberá ser la red resultante que asegure la conectividad pero tenga el menor costo de instalación? Escribir un algoritmo que permita conocer la configuración que se necesita para resolver el problema planteado. ¿Cuál es la complejidad del algoritmo propuesto?





Actividad de cierre



• Ir a menti.com e ingresar código 7763 5129



Próximas fechas...

U3 - S10

- Resumen de la semana:
 - Algoritmos de árboles de cobertura mínima (Prim y Kruskal)

- Próxima semana:
 - TDA árbol
 - TDA árbol binario
 - TDA árbol binario de búsqueda



Domingo	Lunes	Martes	Miércoles	Jueves	Viernes	Sábado
					1	2
3	4	5	6	7	8	9
10	11	12	13	14	Día de la Inmeculada Concepcia 15	16
17	18	19	20	21	22	23
24	25	26	27	28	Solsticio de diciembr	30
	Navidad			S S		