

Algoritmos y Estructura de Datos

Unidad 2 – Semana 13



Logro de sesión

Al finalizar la sesión, el estudiante construye aplicaciones basada en grafos para el procesamiento de grandes cantidades de datos.

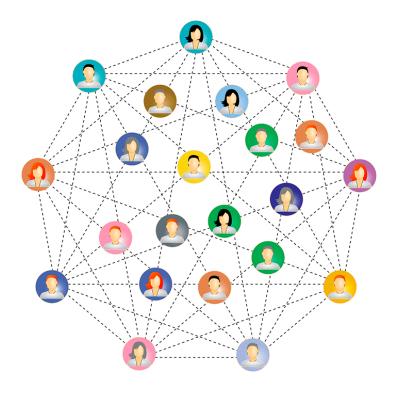


Tema: Grafos

Contenido:

- > Introducción
- > Grafos
- > Ejercicios





Introducción



Consideraciones:

- Los grafos son una estructura de datos generalizada en ciencias de la computación.
- Hay cientos de interesantes problemas de computación definidos en términos de grafos.

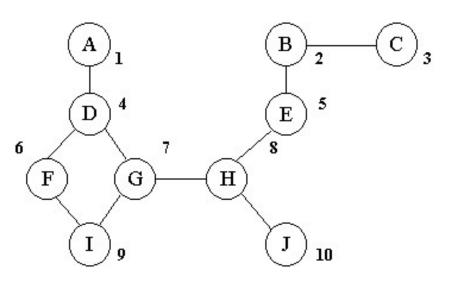


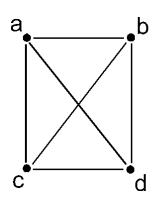
Definición:

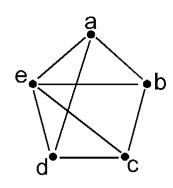
- Un grafo es una estructura de datos que permite almacenar una colección de datos en los que cada elemento puede estar relacionado mediante conexiones con otros elementos de la misma colección.
- Estas conexiones pueden ser dirigidas ó no. En el caso de que sean orientadas entonces la relación entre los elementos se puede ver con predecesores y sucesores.
- Un grafo G = (V,A) está formado por (V)értices (ó Nodos) y (A)ristas (ó Arcos) que conectan los vértices. Cada nodo es un par (v,w) donde v,w pertenecen a V.

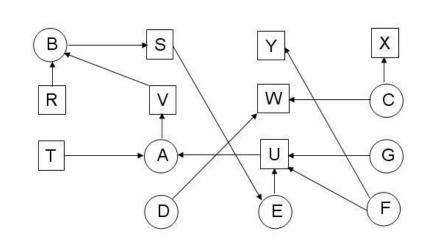


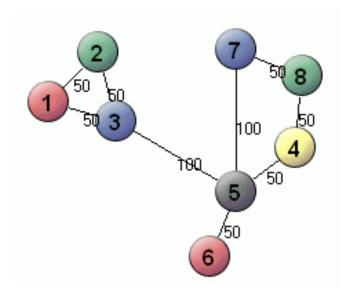
Ejemplos





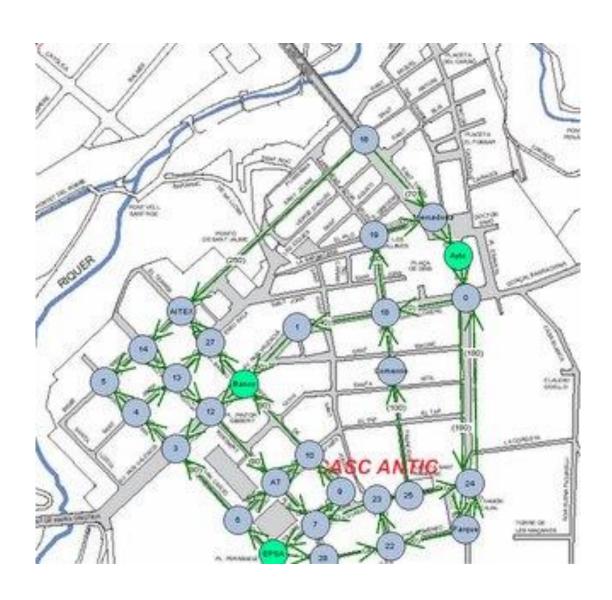






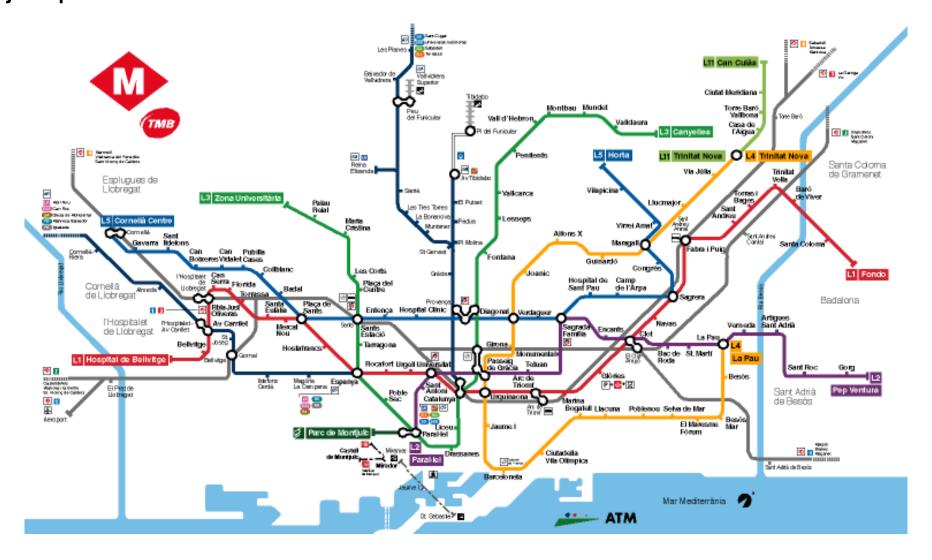


Ejemplo:



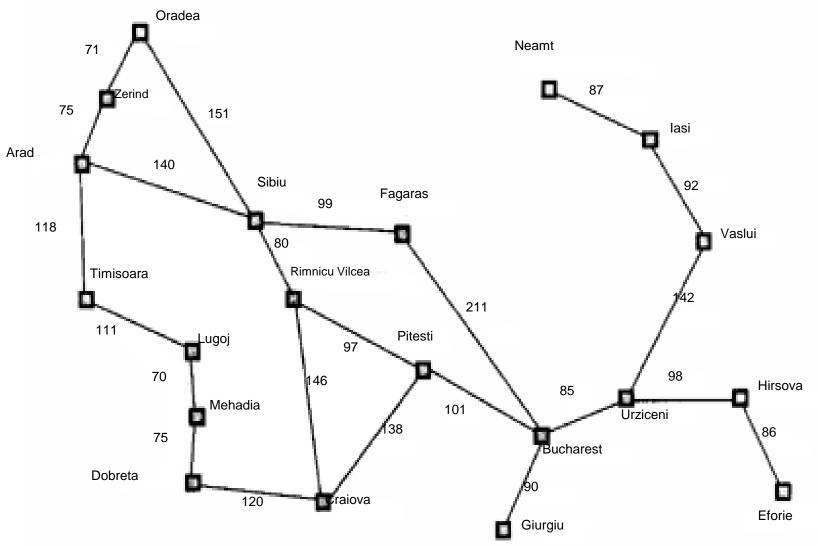


Ejemplo:





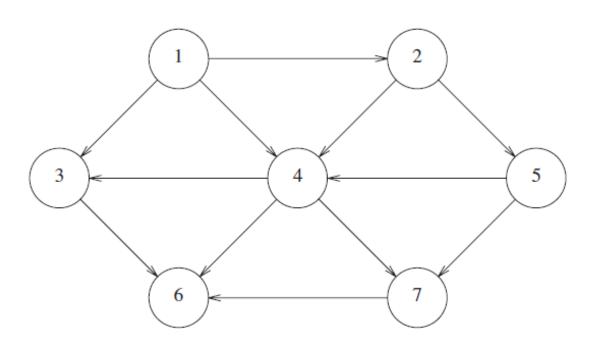
Ejemplo:





Representación:

 Consideraremos grafos dirigidos (los grafos no dirigidos tienen una representación similar).



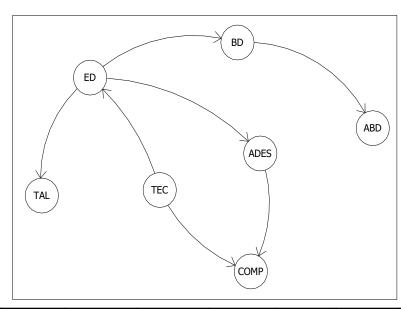


Representación:

 Una forma simple de representar un grafo es usando un arreglo bidimensionales. Eso es conocido como una matriz de adyacencia.



Matriz de adyacencia:



	ED	BD	ADB	TAL	TEC	ADES	COMP
ED	0	1	0	1	0	1	0
BD	0	0	1	0	0	0	0
ADB	0	0	0	0	0	0	0
TAL	0	0	0	0	0	0	0
TEC	1	0	0	0	0	0	1
ADES	0	0	0	0	0	0	1
COMP	0	0	0	0	0	0	0

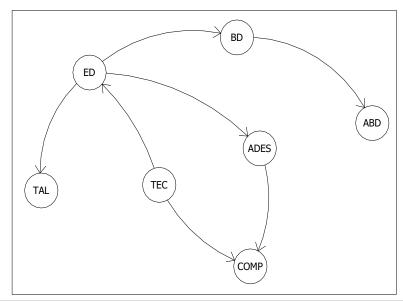


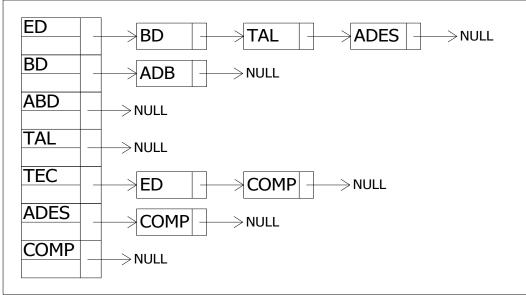
Representación:

 Si el grafo no es muy denso, en otras palabras el grafo es espaciado, la mejor solución es una lista de adyacencia. Por cada vértice, mantenemos una lista de todos los vértices adyacentes.



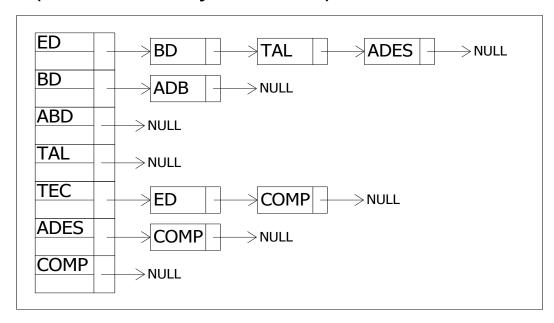
Lista de adyacencia:







Implementación (Lista de adyacencia):



Se necesita la lista de vértices

De cada vértice la información y la lista de adyacencia (de arcos) De cada arco se necesita la información y el vértice de llegada



Ordenamiento topológico

- Es un ordenamiento de vértices en un grafo acíclico dirigido, tal que si este es un camino de vi, vj, entonces vj aparece después de vi en el ordenamiento.
- La figura siguiente representa una estructura de prerrequisitos de cursos de una universidad estatal de Miami. Un arco dirigido (v,w) indica que el curso v debe ser completado antes que el curso w pueda ser aceptado.
- Un ordenamiento topológico de estos cursos es cualquier secuencia de cursos que no debe violar el requerimiento de prerrequisito.

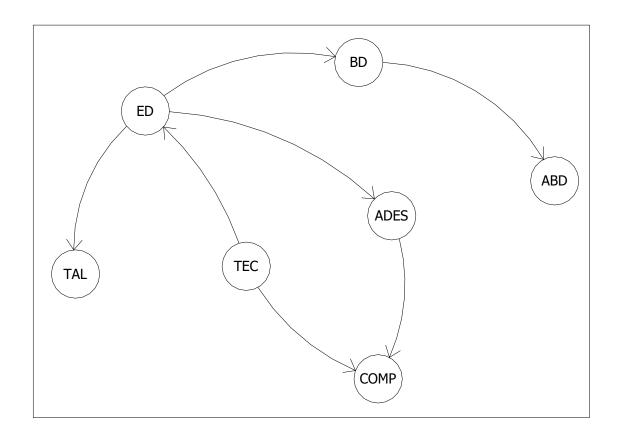


- Ordenamiento topológico
 - Asignaturas y relaciones

Asignatura	Prerrequisito de
TEC	ED
ED	BD
ED	TAL
ED	ADES
BD	ABD
TEC	COMP
ADES	COMP

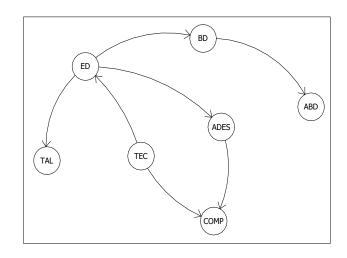


- Ordenamiento topológico
 - Grafo



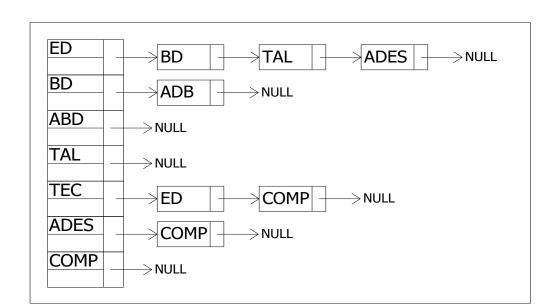


Matriz de Adyacencia



Listas de Adyacencia

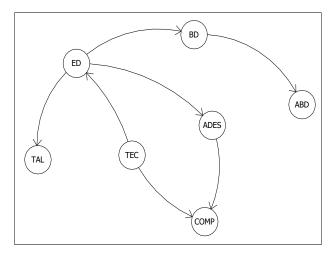
	ED	BD	ABD	TAL	TEC	ADES	COMP
ED		1		1		1	
BD			1				
ABD							
TAL							
TEC	1						1
ADES							1
COMP							

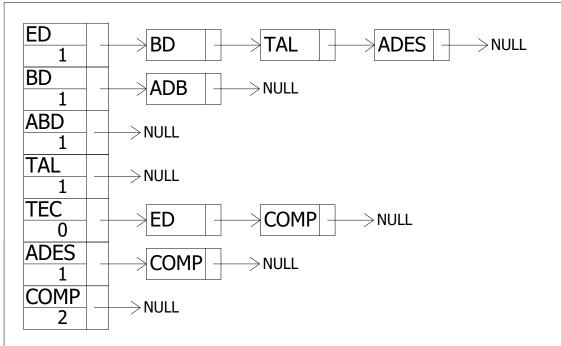




Método general:

Calcular para cada Vértice, su grado de entrada (cantidad de aristas que llegan al Vértice)

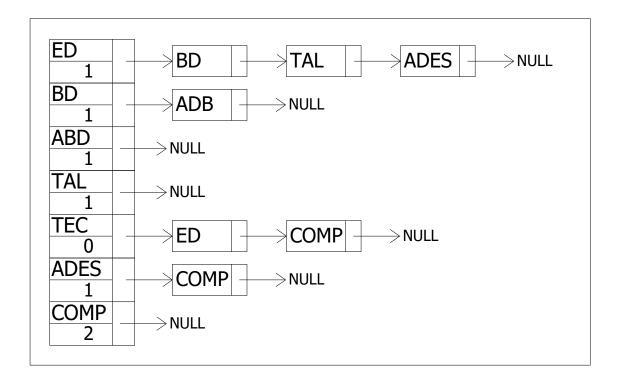






Colocar en una Cola (ó Pila) aquellos vértices con grado de entrada igual a cero

	TEC			
--	-----	--	--	--

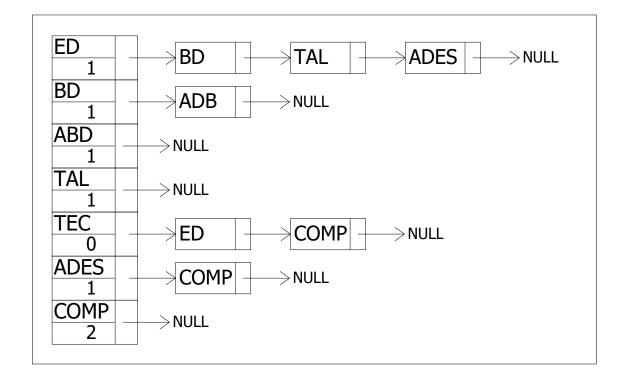




Mientras la Cola no sea vacía:

- Sacar de la cola un Vértice
- Colocarlo en el ordenamiento de salida
- Decrementar en Uno el grado de entrada de sus vértices adyacentes. Colocar en la Cola aquellos cuyos grados de entrada tomen valor Cero.





A la salida:

TEC

Decrementar en Uno los grados de Entrada de:

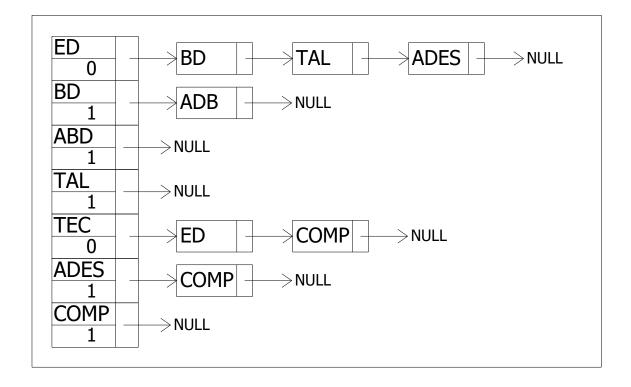
ED COMP



Mientras la Cola no sea vacía:

- Sacar de la cola un Vértice
- Colocarlo en el ordenamiento de salida
- Decrementar en Uno el grado de entrada de sus vértices adyacentes. Colocar en la Cola aquellos cuyos grados de entrada tomen valor Cero.

COLA:	TEC	ED					
-------	-----	----	--	--	--	--	--

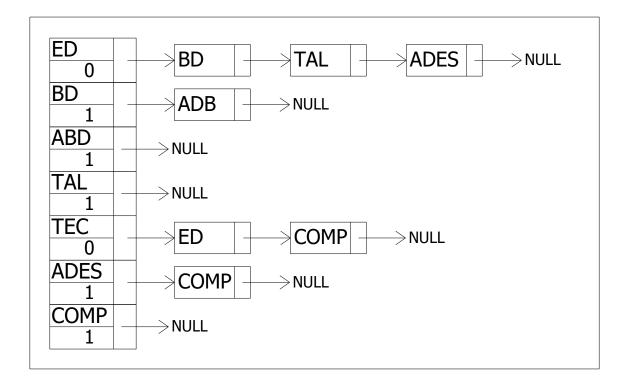




Mientras la Cola no sea vacía:

- Sacar de la cola un Vértice
- Colocarlo en el ordenamiento de salida
- Decrementar en Uno el grado de entrada de sus vértices adyacentes. Colocar en la Cola aquellos cuyos grados de entrada tomen valor Cero.

COLA: TEC ED



A la salida:

ED

Decrementar en Uno los grados de Entrada de:

BD

TAL

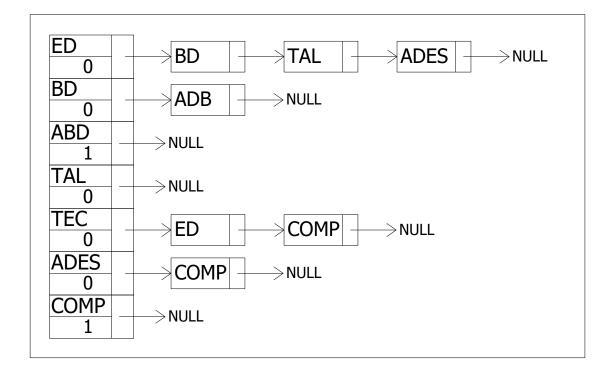
ADES



Mientras la Cola no sea vacía:

- Sacar de la cola un Vértice
- Colocarlo en el ordenamiento de salida
- Decrementar en Uno el grado de entrada de sus vértices adyacentes. Colocar en la Cola aquellos cuyos grados de entrada tomen valor Cero.

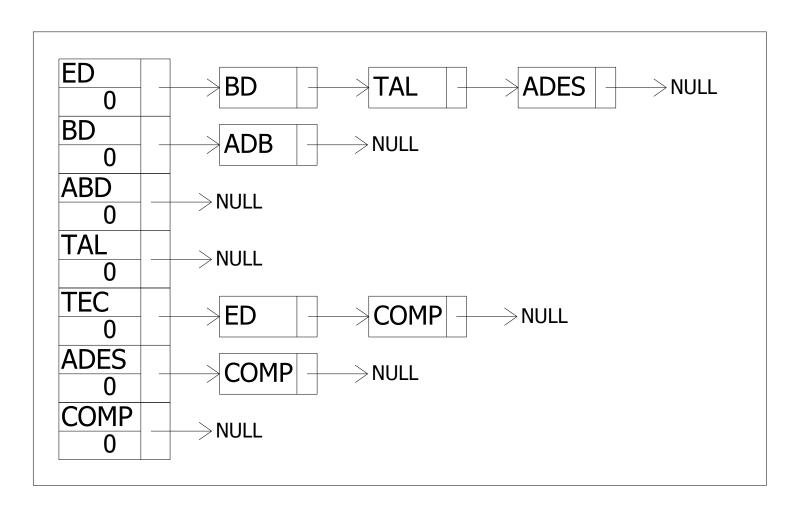
COLA: TEC ED BD TAL ADES





Configuración Final

COLA(vacía)	TEC	ED	BD	TAL	<i>ADES</i>	ABD	COMP
-------------	-----	----	----	-----	-------------	-----	------





• Implementar el algoritmo de Dijkstra

Referencias



- Sedgewick, R., et. al. (2011) Algorithms, Fourth Edition. Pearson.
- □ Cormen, H., et. al. (2009) Introduction to Algorithms, MIT Press.
- Allen, Mark (2014) Data Structures and Algorithms Analysis in C++, Fourth Edition. Pearson.

