

Grafos

Algoritmo de Prim

Estructuras de Datos

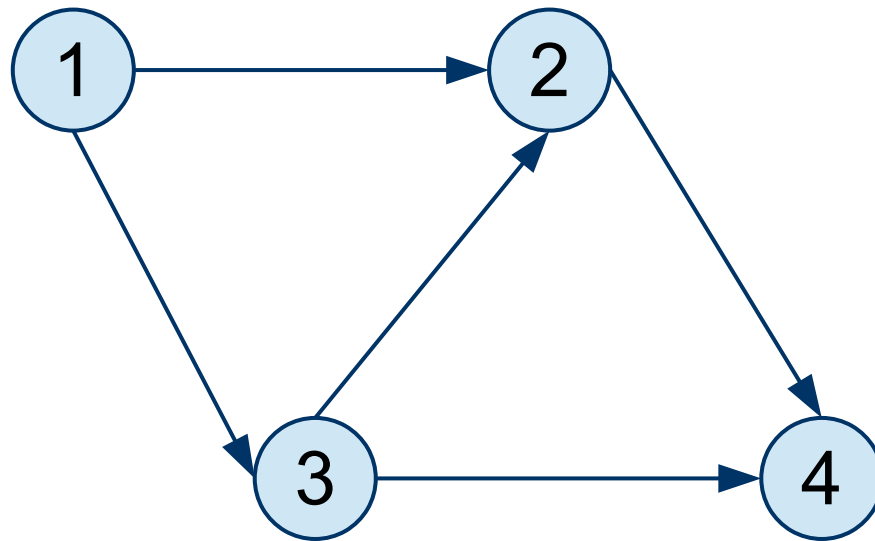
Andrea Rueda

Pontificia Universidad Javeriana
Departamento de Ingeniería de Sistemas

Matriz de Caminos

Ejercicio

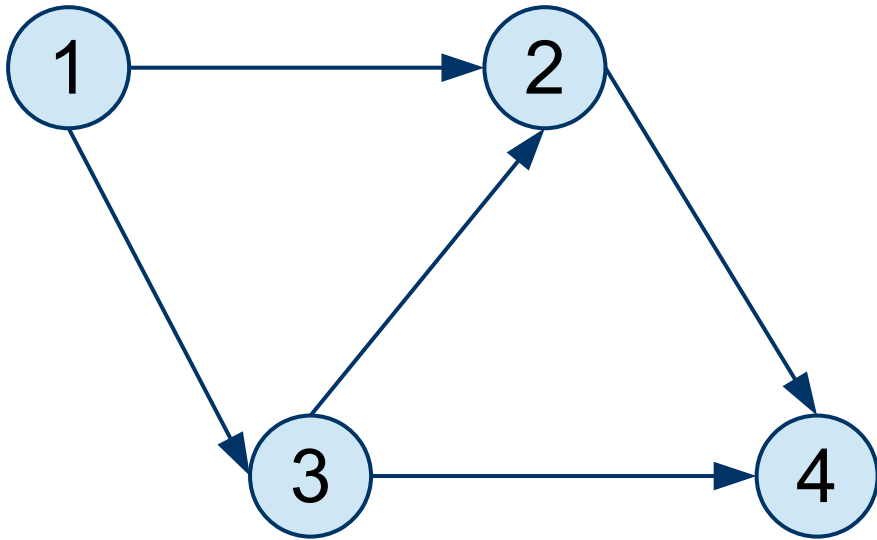
- Para el siguiente grafo:



Escribir la matriz de adyacencia A .

Ejercicio

- Matriz de adyacencia:



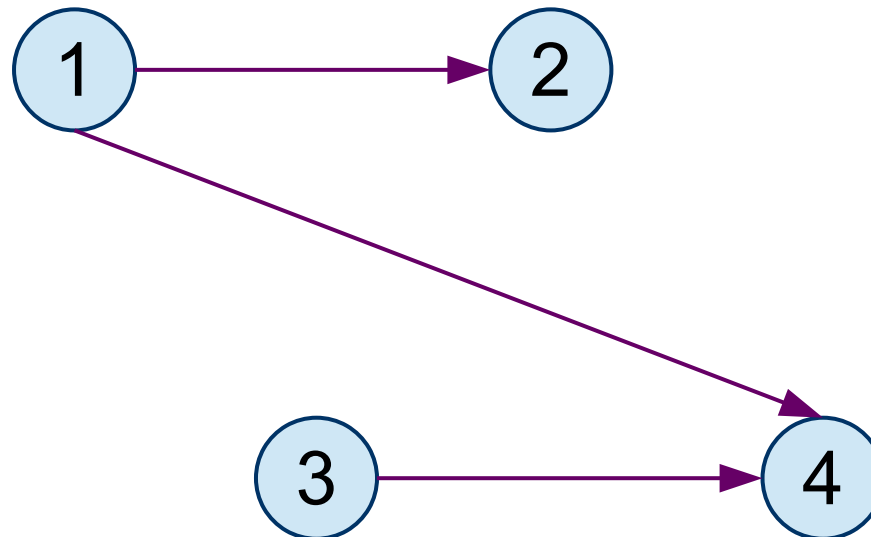
$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Ejercicio

- Calcular $A^2 = A * A$.
- Dibujar el grafo representado por A^2 .

Ejercicio

$$A^2 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

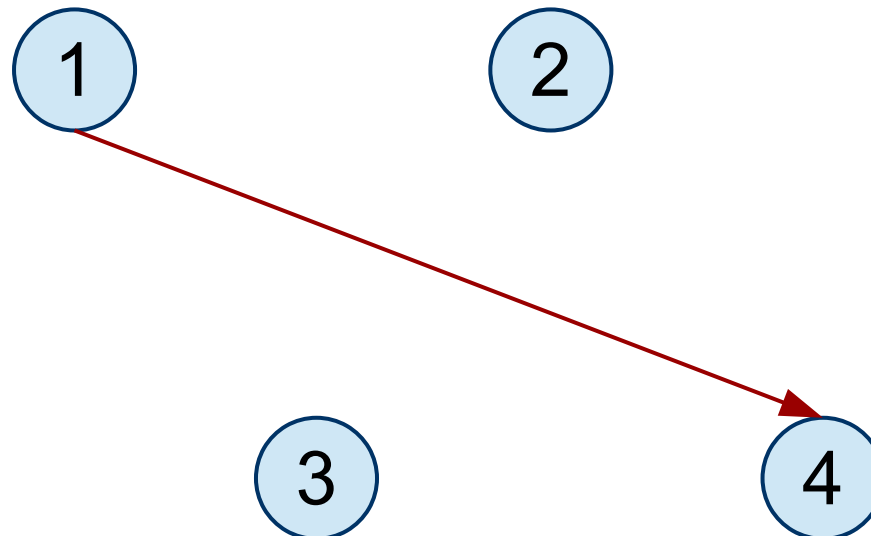


Ejercicio

- Calcular $A^3 = A * A * A$.
- Dibujar el grafo representado por A^3 .
- ¿Qué puede concluir?

Ejercicio

$$A^3 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$



Caminos en Grafos

- A^k corresponde a la matriz de adyacencia obtenida de multiplicar A por sí misma k veces.
- Las entradas o elementos de A^k representan la cantidad de caminos de longitud k entre los nodos.

Caminos en Grafos

- Grafo (fuertemente) conectado:

En términos de matrices, si existe un entero positivo k de forma que la matriz $B = I + A + A^2 + A^3 + \dots + A^k$ es positiva (todos sus elementos diferentes de cero), entonces el grafo es (fuertemente) conectado.

Si en la matriz B se reemplazan todos los valores mayores a cero por 1, se obtiene la matriz de caminos del grafo.

Caminos en Grafos

- En el ejemplo:

A^4 y sucesivas corresponden a matrices con sólo ceros, entonces $B = I + A + A^2 + A^3 + \dots + A^k$ es:

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 3 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

La matriz B no es positiva, por lo que el grafo dirigido no está fuertemente conectado.

Caminos en Grafos

- En el ejemplo:

La matriz de caminos se obtiene al reemplazar todos los valores diferentes de cero por 1:

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 3 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \longrightarrow C = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

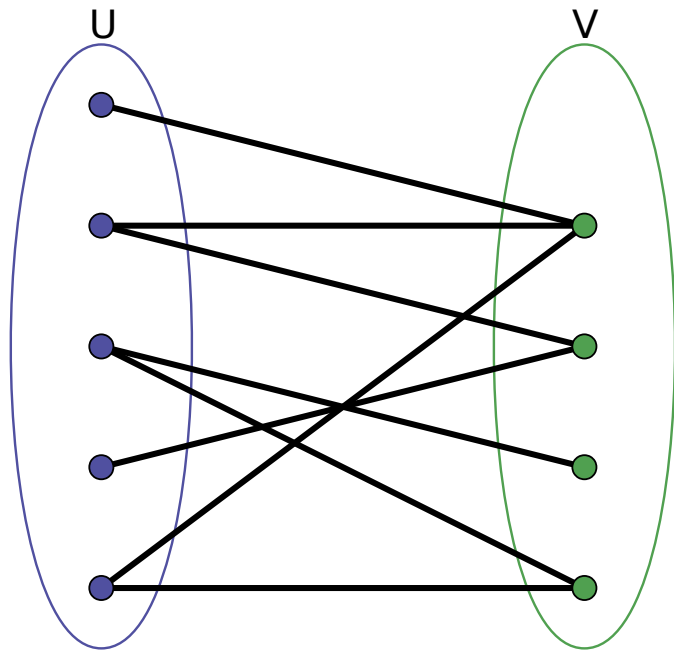
Nos indica si es posible llegar a cierto vértice desde otro. ¿Cómo será la matriz de caminos de un grafo (fuertemente) conectado?

Grafos Bipartitos

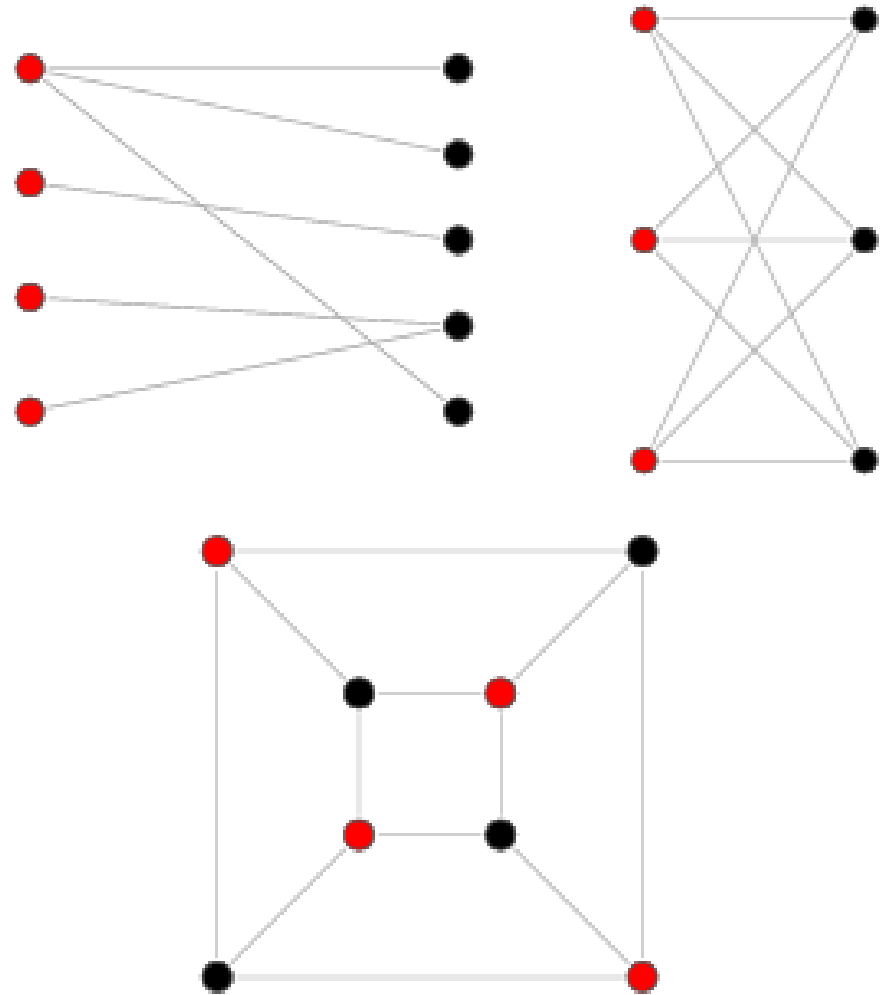
Grafos bipartitos

- Un grafo bipartito es un tipo especial de grafo que consiste en dos conjuntos de vértices.
- Cada conjunto de vértices es independiente (disyunto).
- Todas las aristas del grafo necesariamente tienen origen en uno de los conjuntos y destino en el otro conjunto de vértices.
- No hay ninguna arista que conecte vértices del mismo conjunto

Grafos bipartitos



By MistWiz - Own work, Public Domain,
<https://commons.wikimedia.org/w/index.php?curid=1814874>

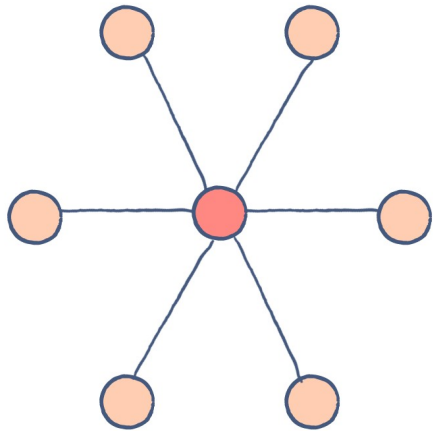


<https://mathworld.wolfram.com/BipartiteGraph.html>

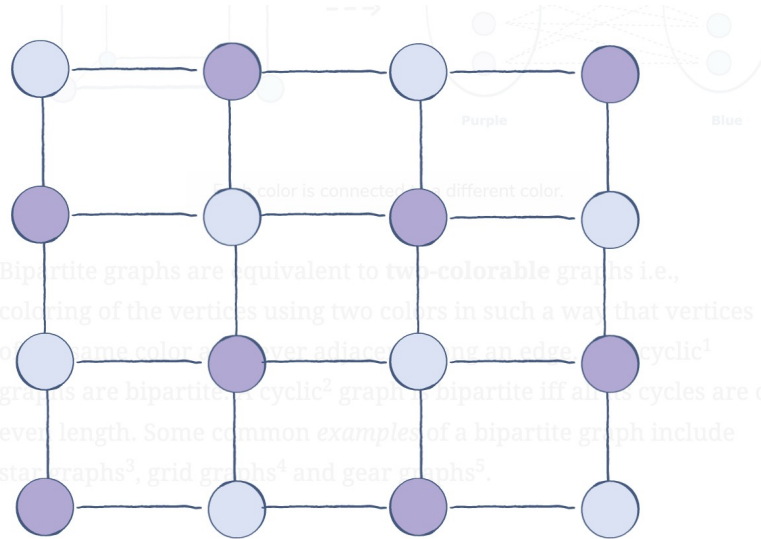
Grafos bipartitos

- Notación: $G = (U, V, E)$, con U y V los conjuntos de vértices disyuntos (partes) y E las aristas.
- Si $|U| = |V|$, entonces G es un grafo bipartito balanceado.
- Si todos los vértices en una parte tienen el mismo grado, entonces G es un grafo biregular.
- Todos los árboles son bipartitos.

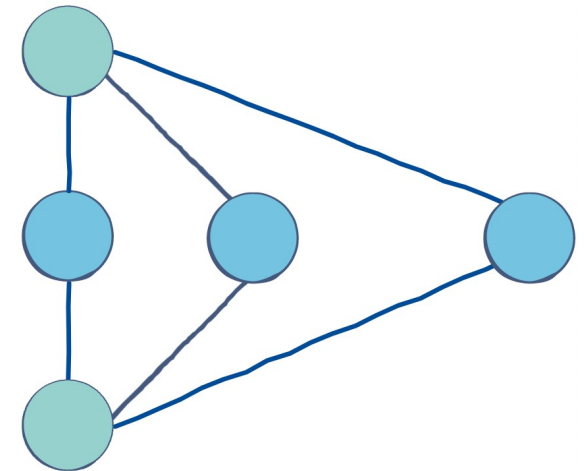
Grafos bipartitos



Star Graph



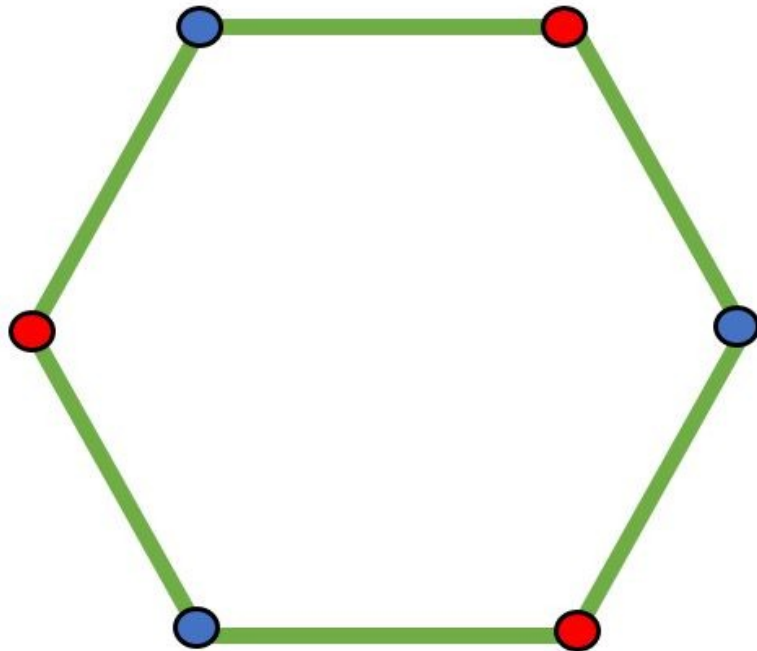
Grid Graph



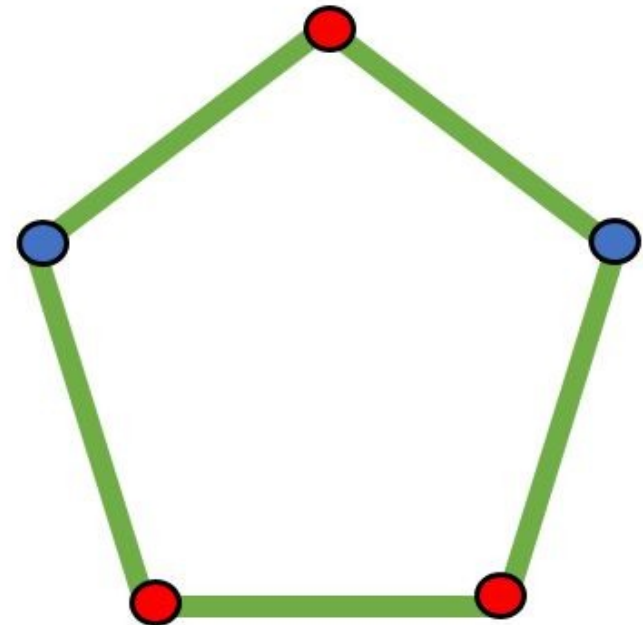
Gear Graph

Grafos bipartitos

- Grafos acíclicos son bipartitos. Un grafo bipartito no contiene ciclos de longitud impar:



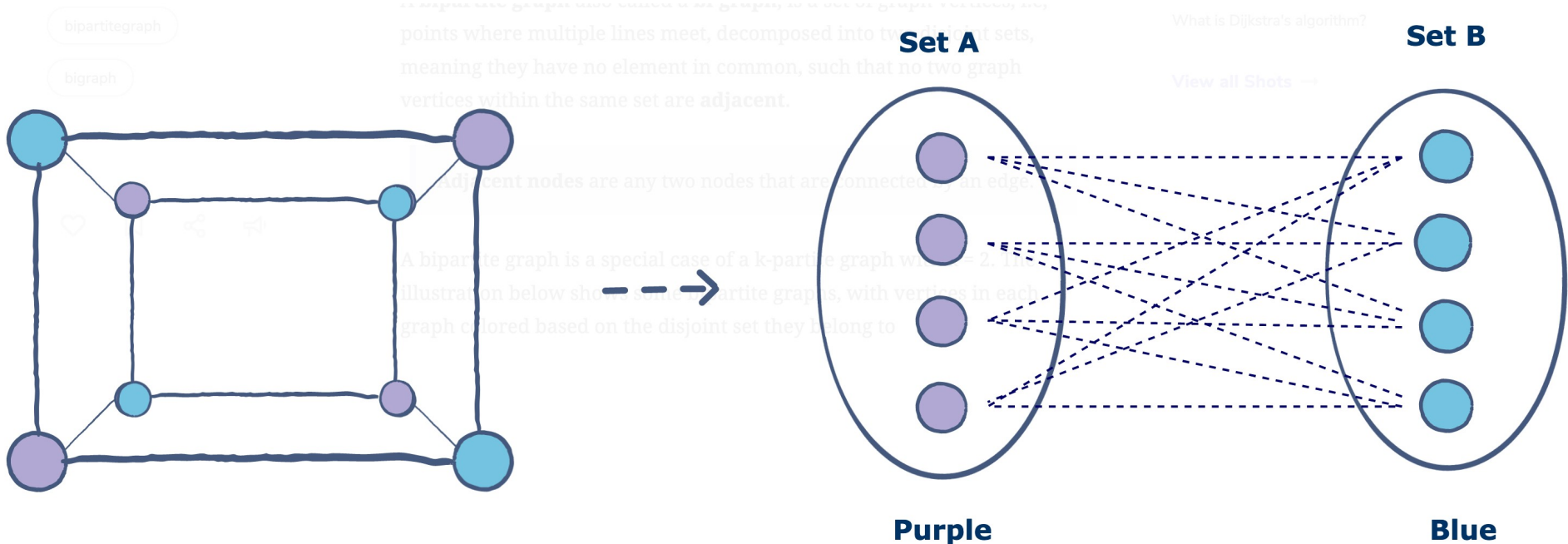
Cycle graph of length 6



Cycle graph of length 5

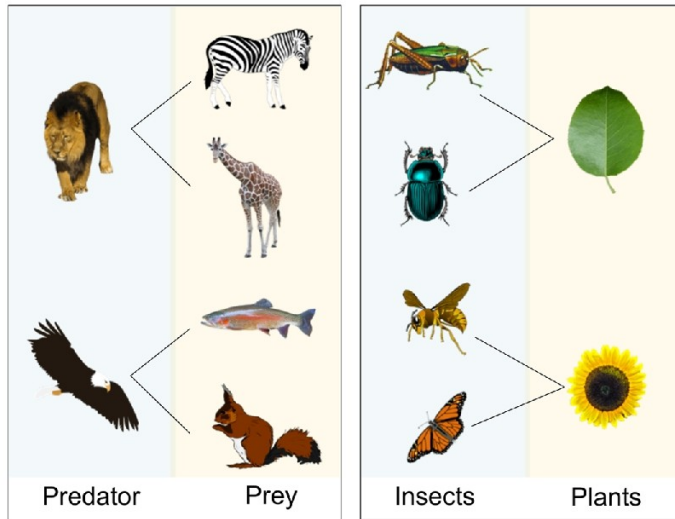
Grafos bipartitos

- Un grafo bipartito es equivalente a un grafo dos-coloreable: los vértices se pueden colorear de dos colores de forma que vértices del mismo color no sean adyacentes.

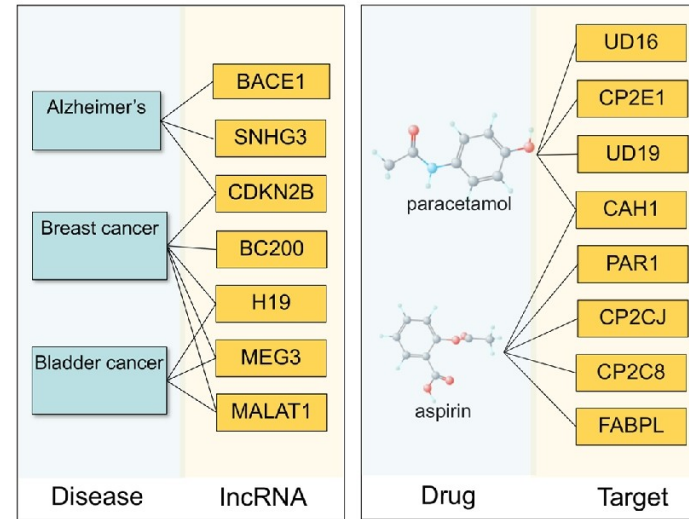


Grafos bipartitos

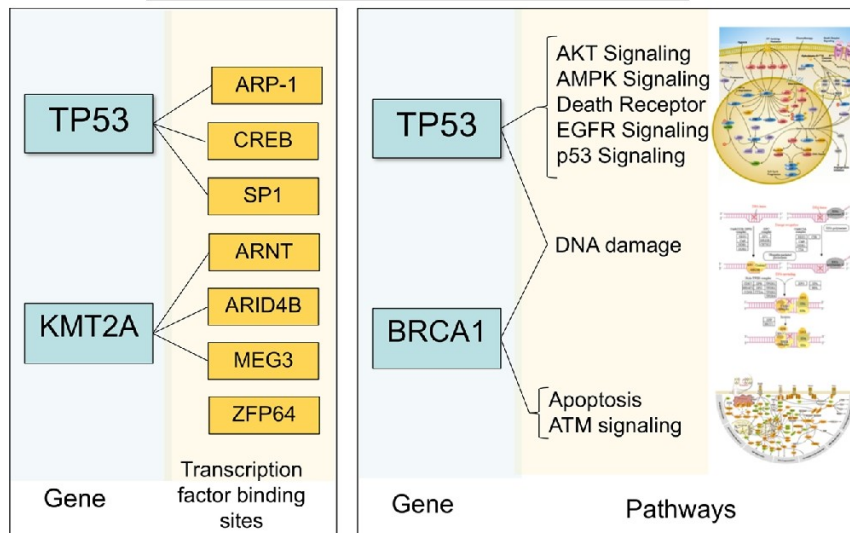
(A) Ecological Networks



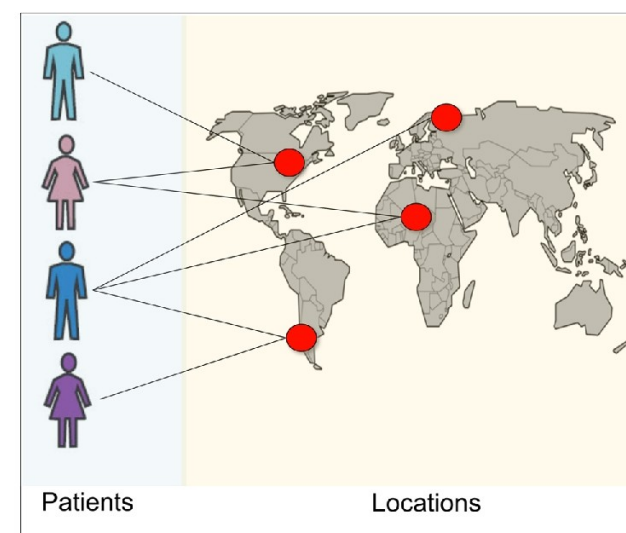
(B) Biomedical Networks



(C) Biomolecular Networks



(D) Epidemiological Network



Grafos bipartitos

- ¿Cómo identificar un grafo bipartito?

Grafo $G = \{V, E\}$ y vértice de inicio S :

- Asignar color rojo al vértice S .
- A los vecinos de S asignar color azul.
- A los vecinos de los vecinos de S asignar color rojo.
- Continuar hasta que todos los vértices tengan color asignado.
- Si un vecino llega a tener el mismo color del vértice actual, el grafo no es bipartito.

Grafos bipartitos

- ¿Cómo identificar un grafo bipartito?

Algorithm 1: Algorithm to check the Bipartiteness of a Graph

Data: $G(V, E)$, S

Result: Bipartite or Not Bipartite

$r = \text{NULL};$

$S = \text{RED};$

$r.\text{enqueue}(S);$

while r is not empty **do**

$n1 = r.\text{dequeue}();$

for each $n2$ in $n1.\text{Adj}()$ **do**

if $\text{color}.n2 == \text{NIL}$ **then**

if $\text{color}.n1 == \text{RED}$ **then**

$\text{color}.n2 = \text{BLUE};$

else

$\text{color}.n2 = \text{RED};$

$r.\text{enqueue}(n2);$

end

if $\text{color}.n2 == \text{color}.n1$ **then**

$\text{print}(\text{"Graph is not Bipartite"});$

else

$\text{print}(\text{"Graph is Bipartite"});$

end

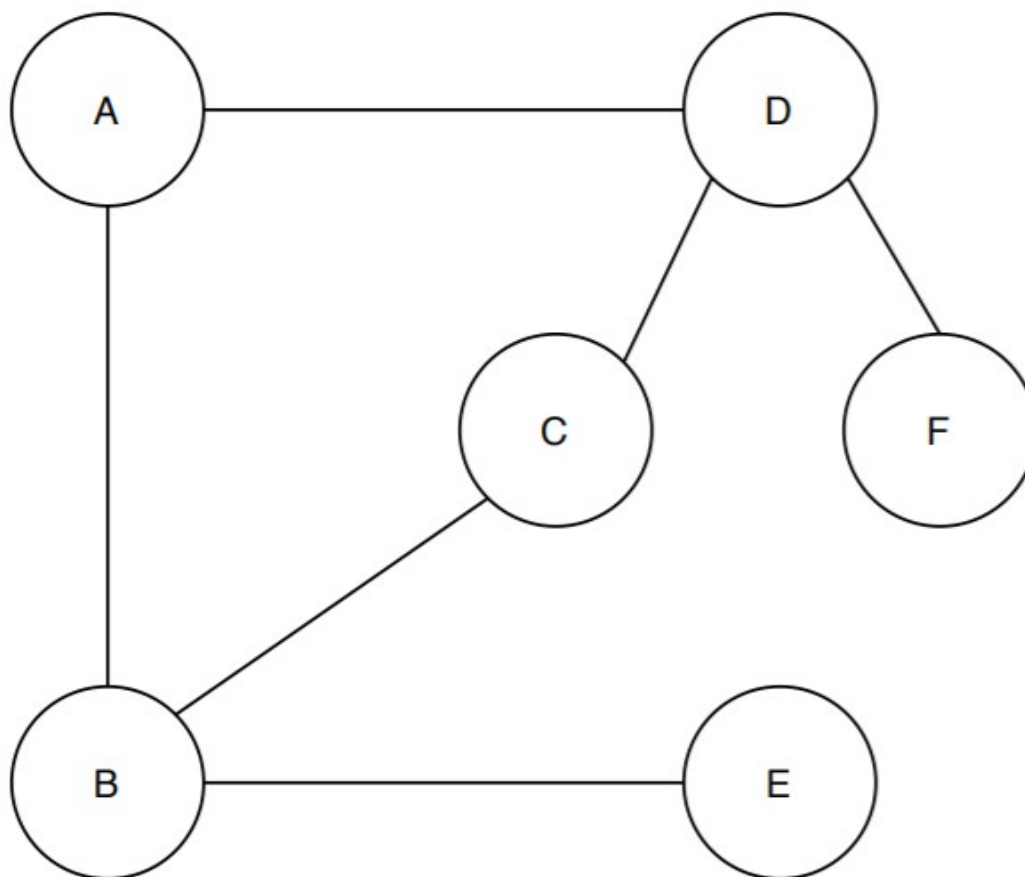
end

end

end

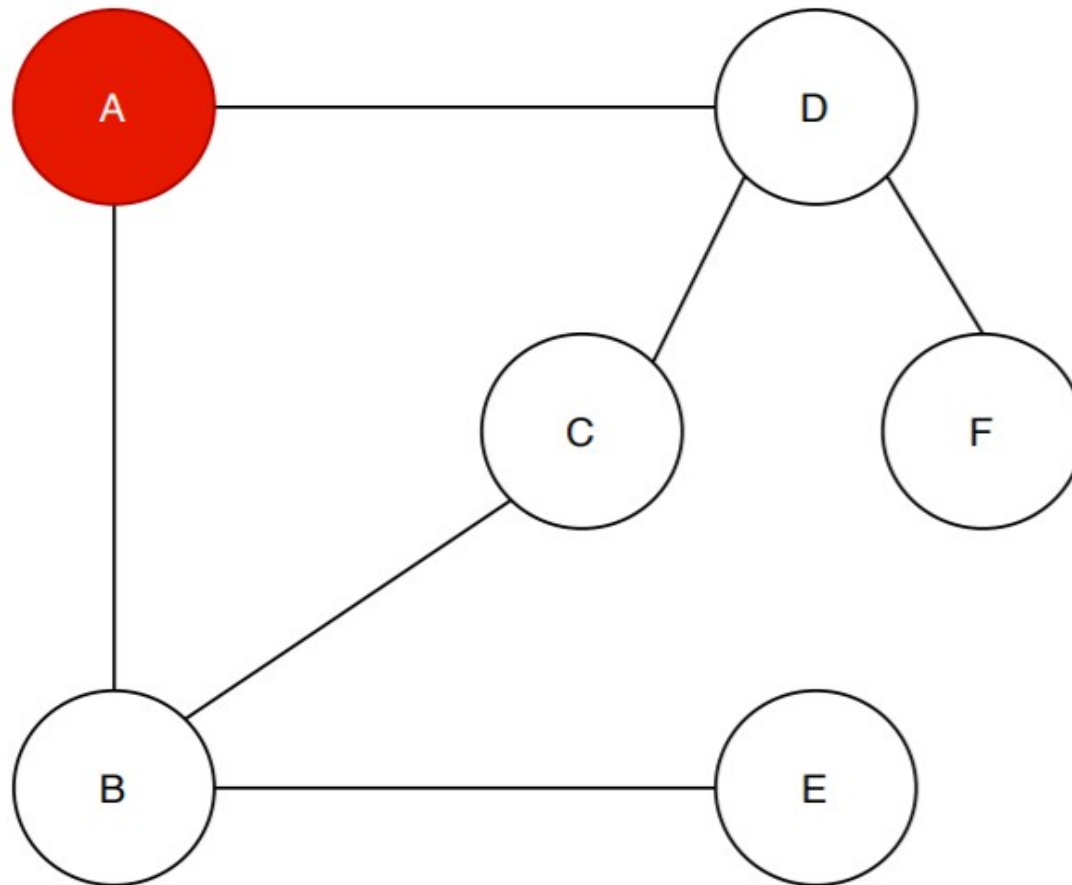
Grafos bipartitos

- ¿Cómo identificar un grafo bipartito?



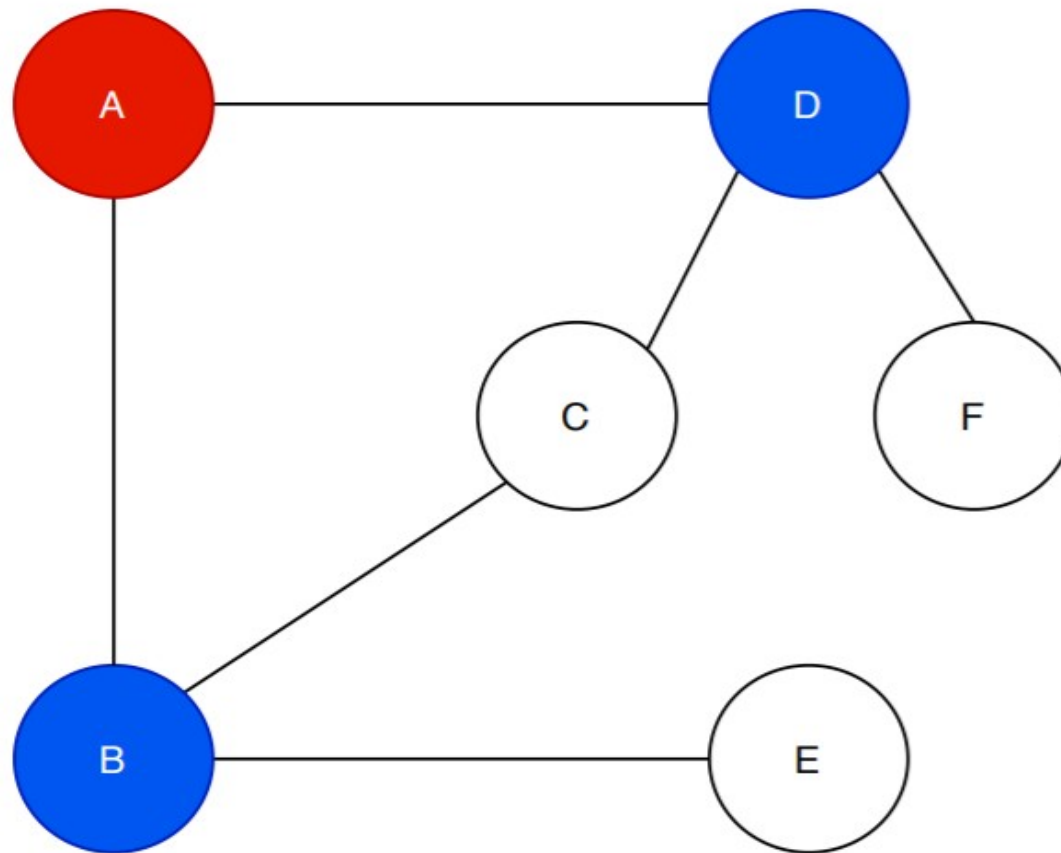
Grafos bipartitos

- ¿Cómo identificar un grafo bipartito?



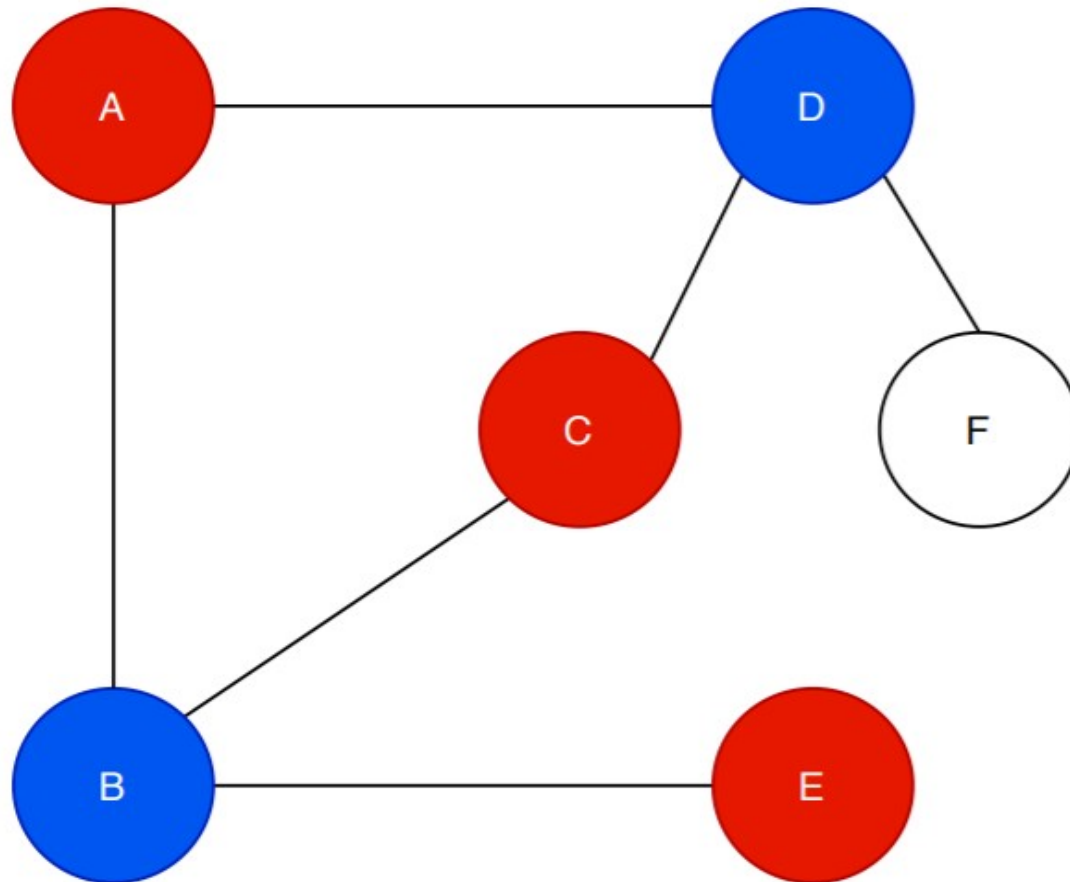
Grafos bipartitos

- ¿Cómo identificar un grafo bipartito?



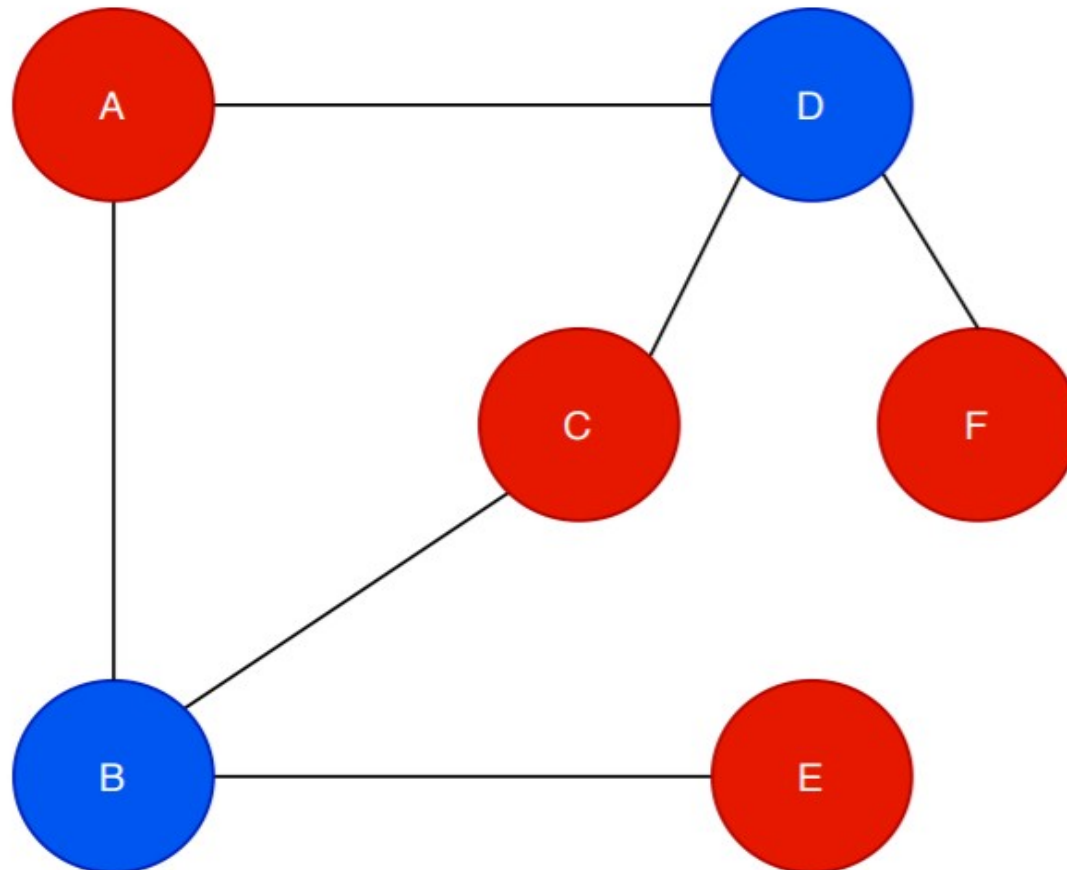
Grafos bipartitos

- ¿Cómo identificar un grafo bipartito?



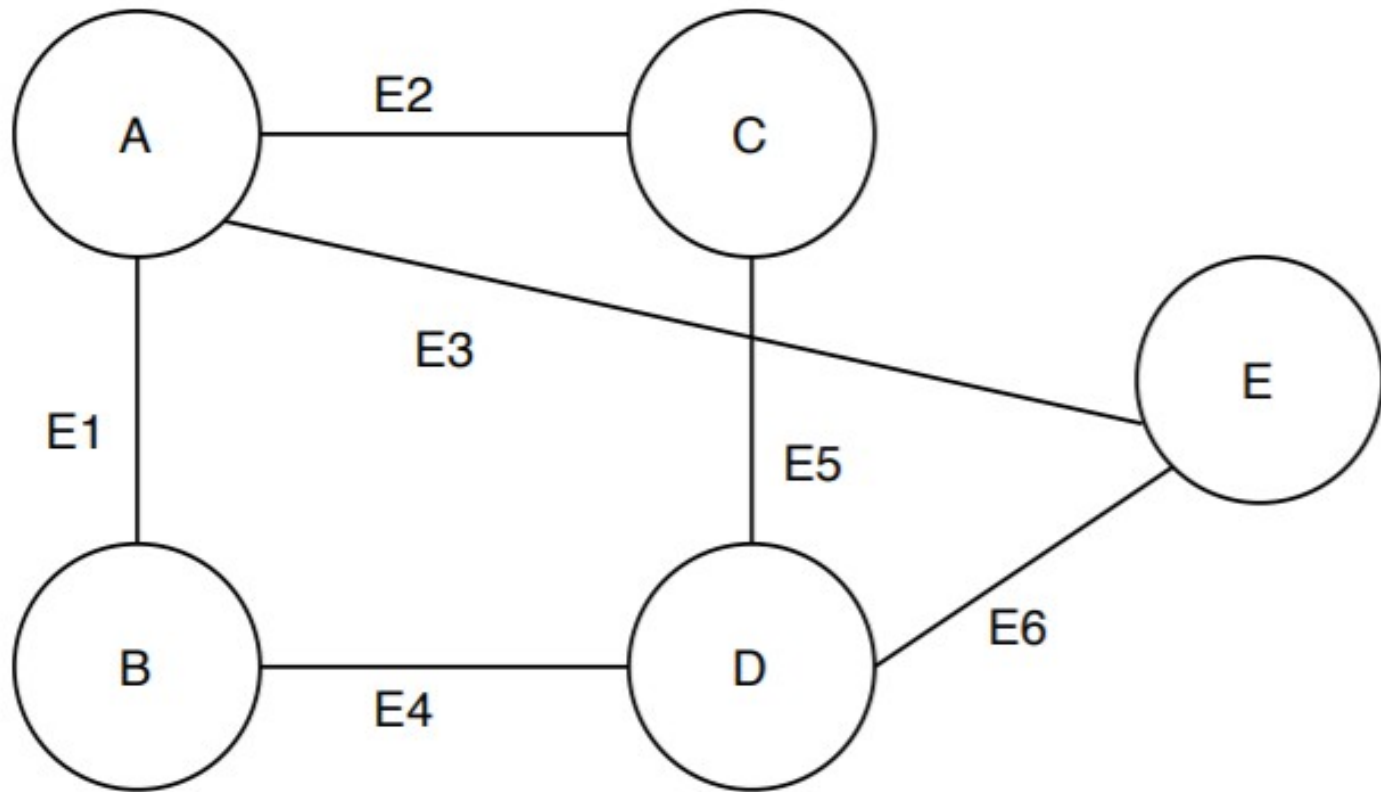
Grafos bipartitos

- ¿Cómo identificar un grafo bipartito?



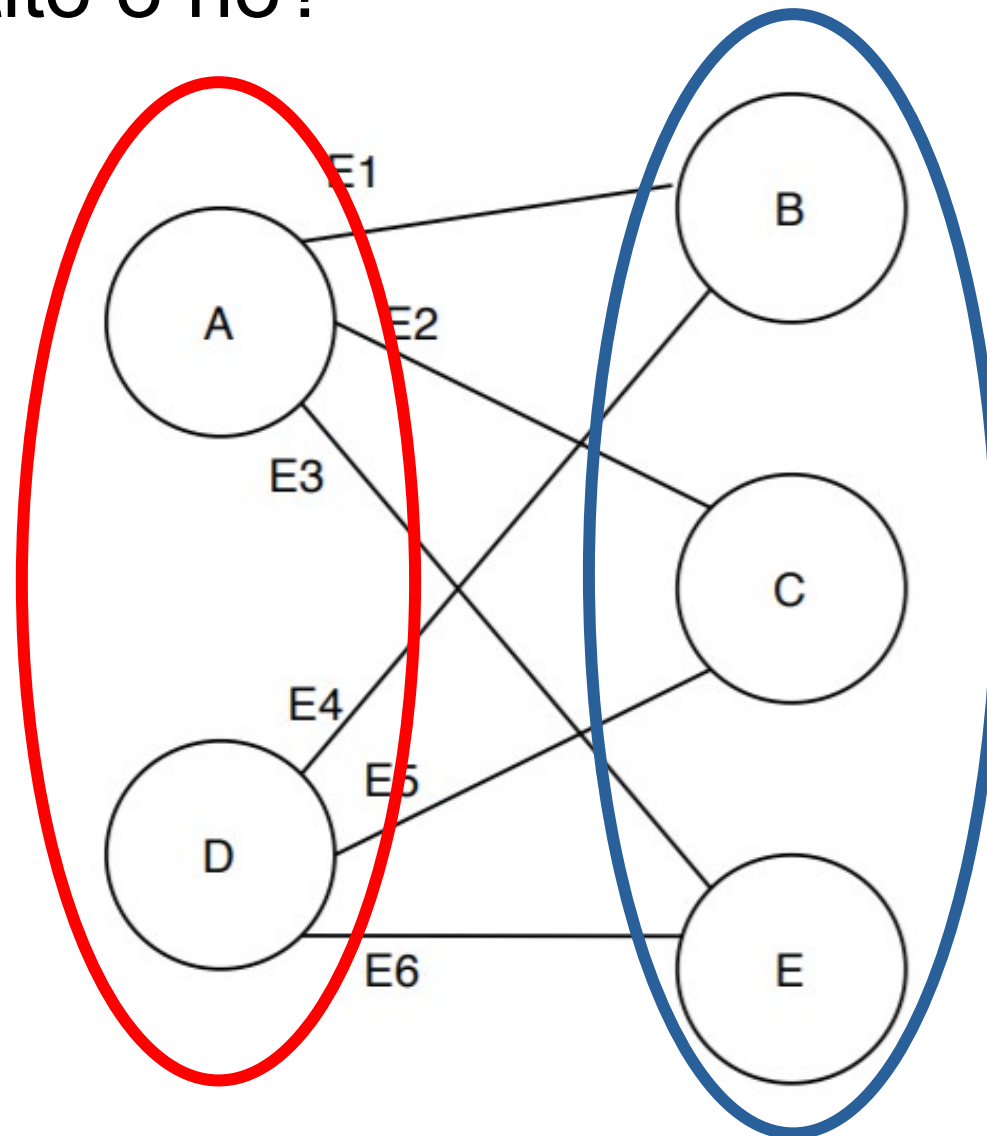
Grafos bipartitos

- ¿Es bipartito o no?



Grafos bipartitos

- ¿Es bipartito o no?



Algoritmo de Prim

Algoritmo de Prim

- 1930: Vojtěch Jarník (~30 años antes que Dijkstra).
- 1957: Robert C. Prim.
- 1959: Edsger W. Dijkstra.
- Sirve para encontrar un árbol de recubrimiento mínimo (*minimum spanning tree*).
- Soporta costos negativos.

Algoritmo de Prim

- Sigue la metodología clásica de un algoritmo voraz → hacer en cada paso lo mejor que se pueda hacer.
- Partiendo desde un vértice, va agregando en cada paso la arista con el menor peso que conecte un vértice ya visitado con otro no visitado todavía.
- Su complejidad depende de la estructura utilizada para ordenar las aristas por peso.

Algoritmo de Prim

- Seudo-algoritmo:

Prim ($G = \{V, E\}, x$)

$V_{\text{new}} = \{x\}$

$E_{\text{new}} = \{ \}$

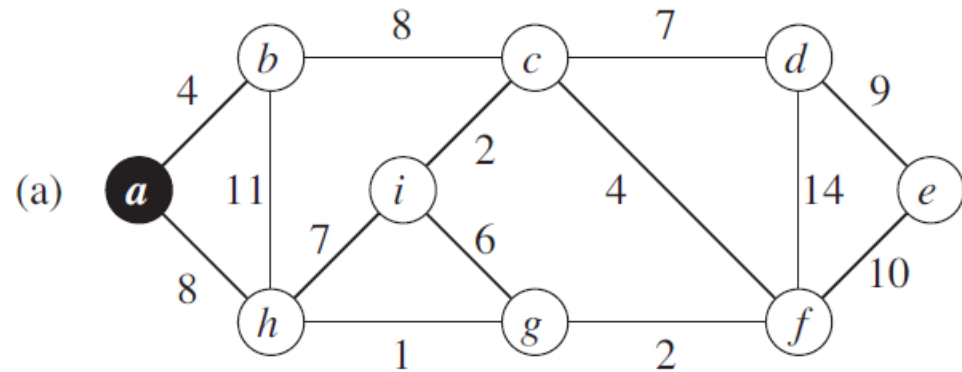
mientras ($V_{\text{new}} \neq V$)

 escoger arista $\{u, v\}$ con peso
 mínimo, u debe estar en V_{new} y v no

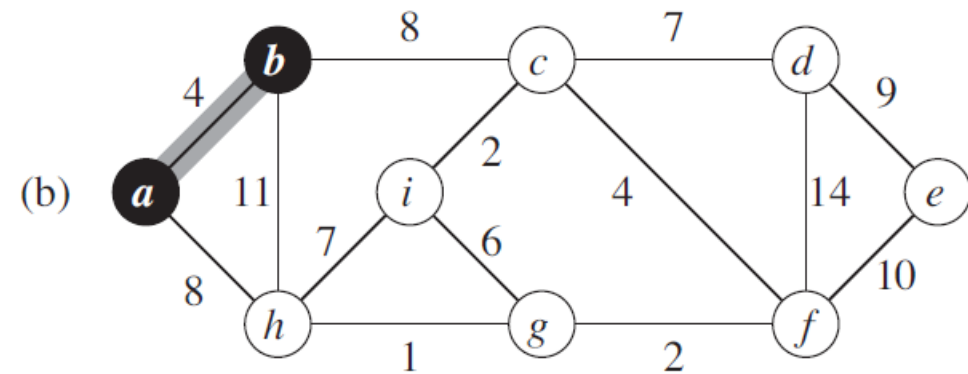
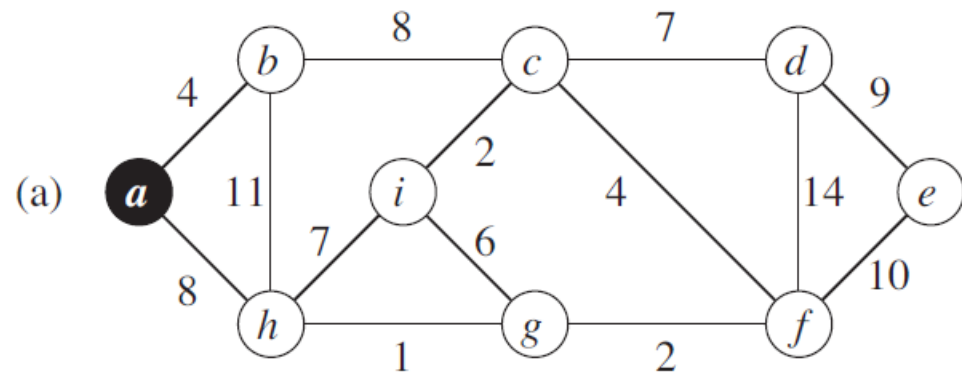
 añadir v a V_{new} y $\{u, v\}$ a E_{new}

fin_mientras

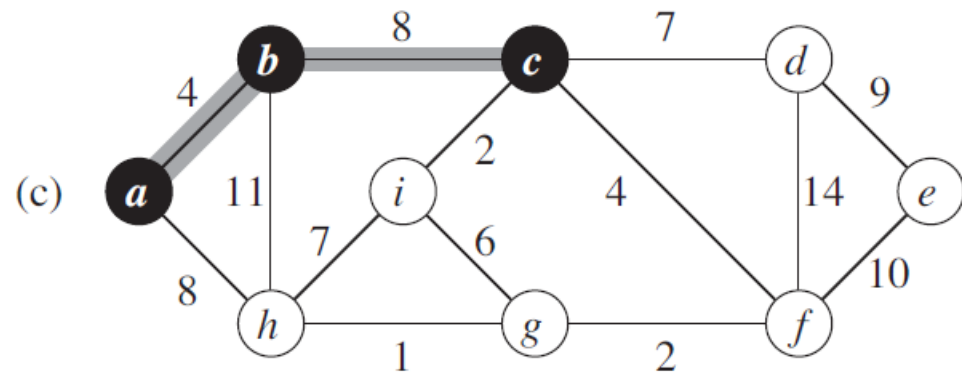
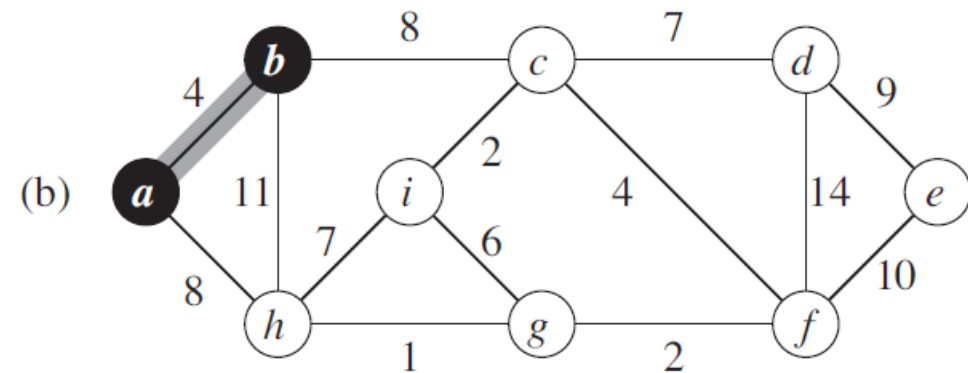
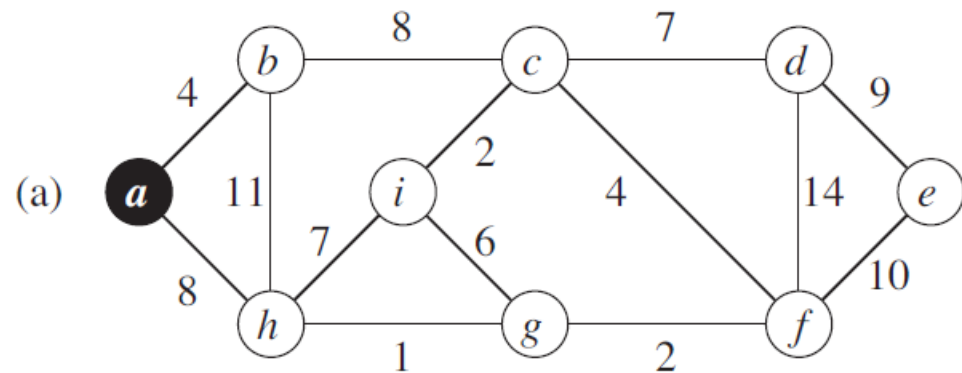
Algoritmo de Prim



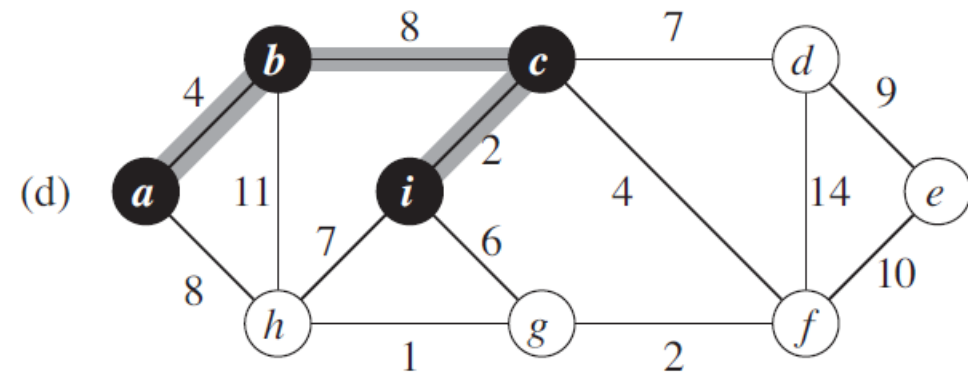
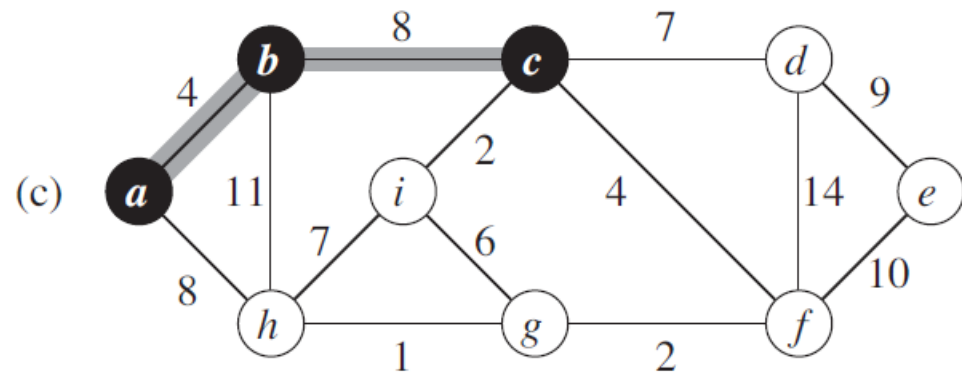
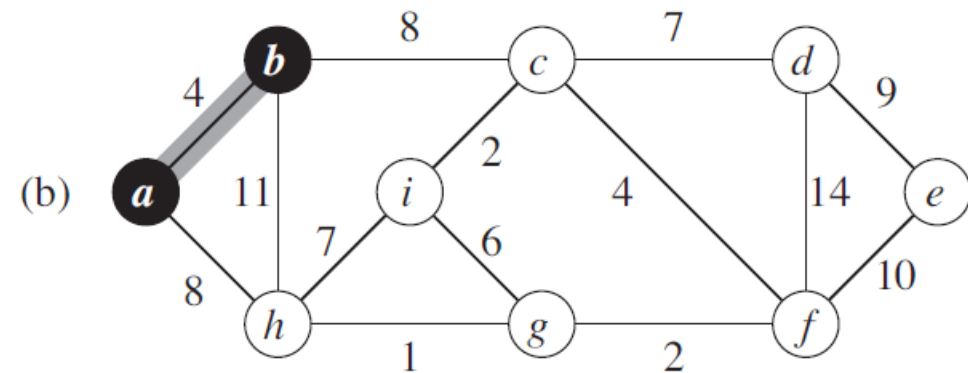
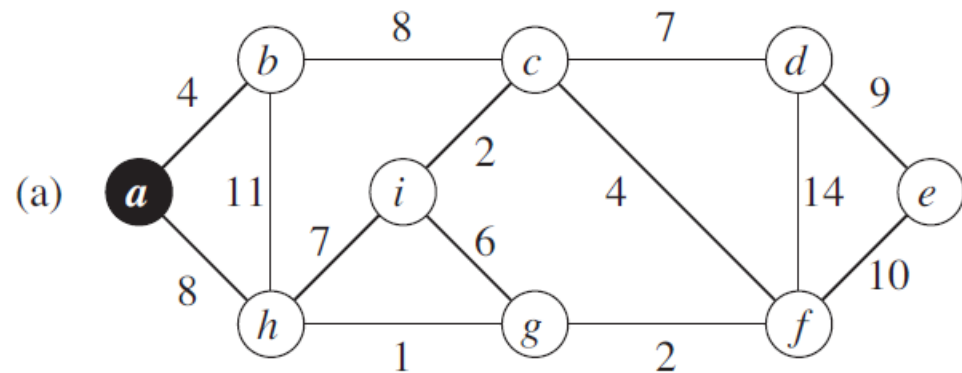
Algoritmo de Prim



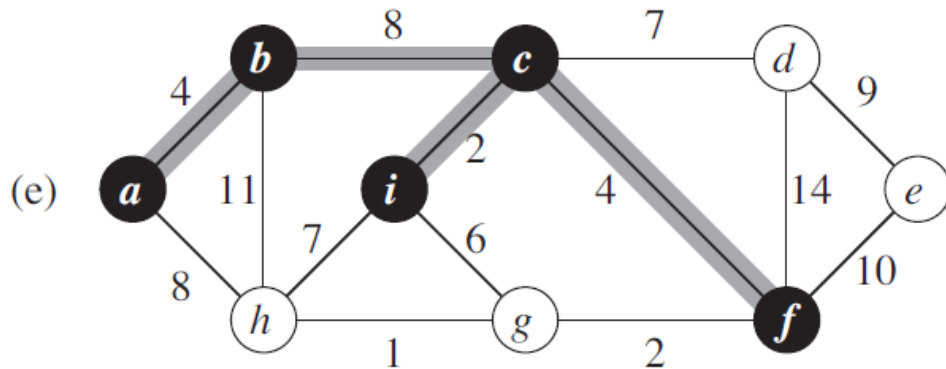
Algoritmo de Prim



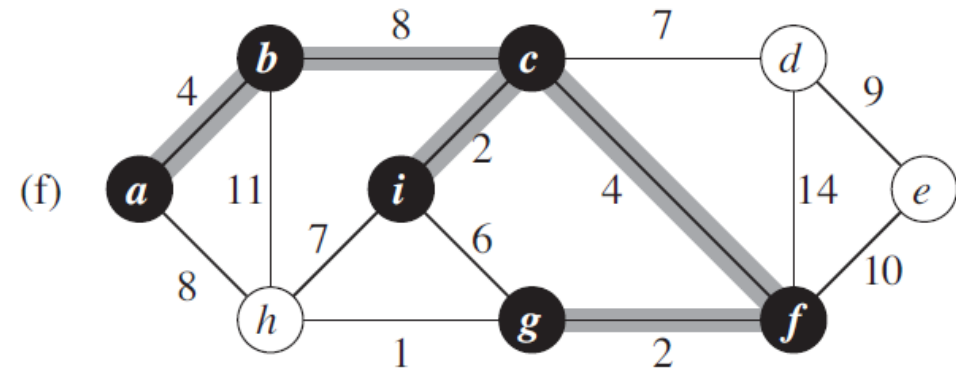
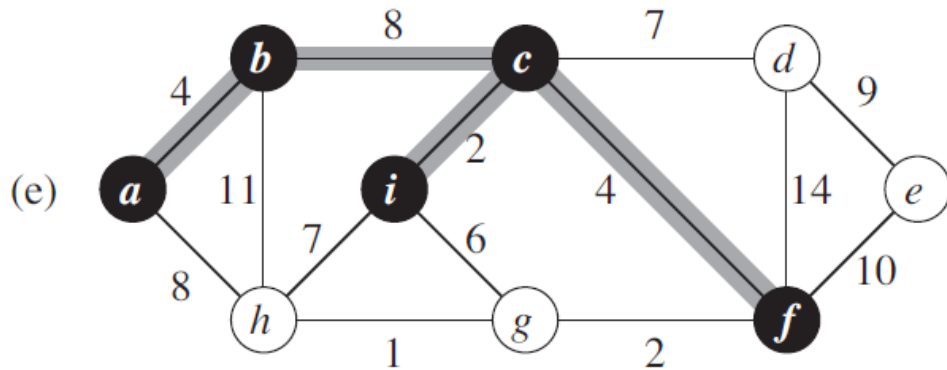
Algoritmo de Prim



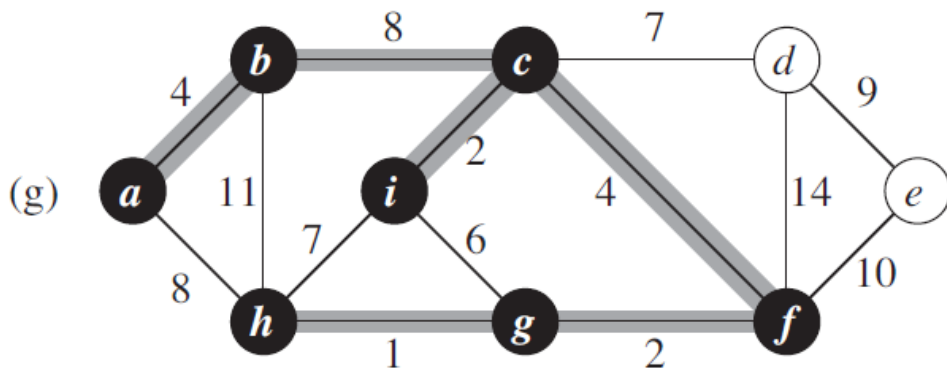
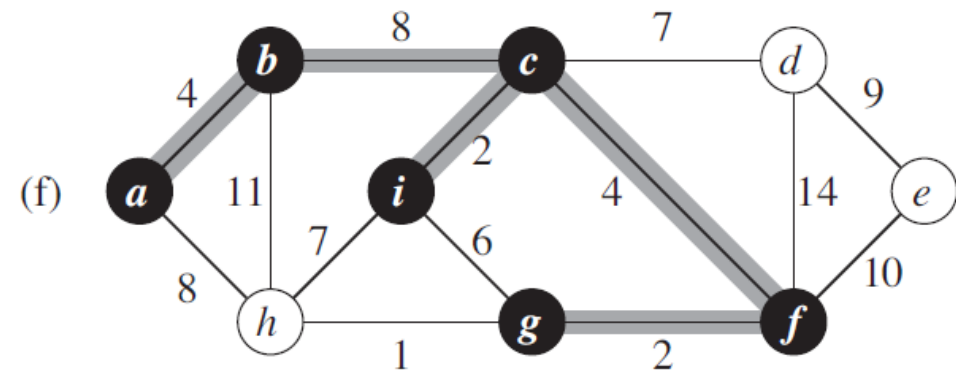
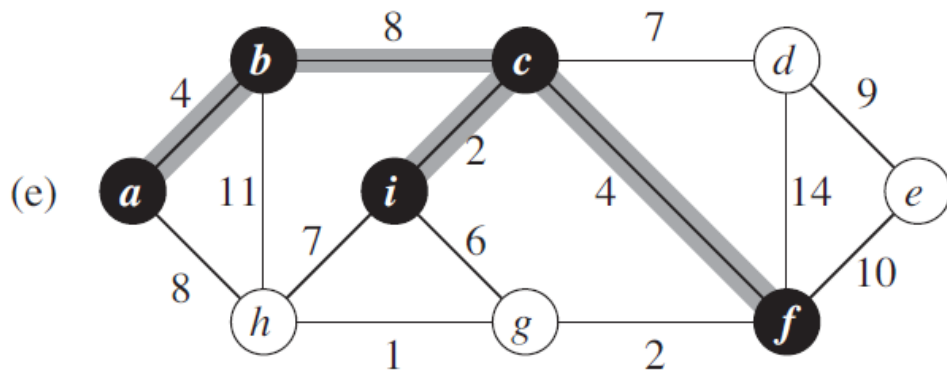
Algoritmo de Prim



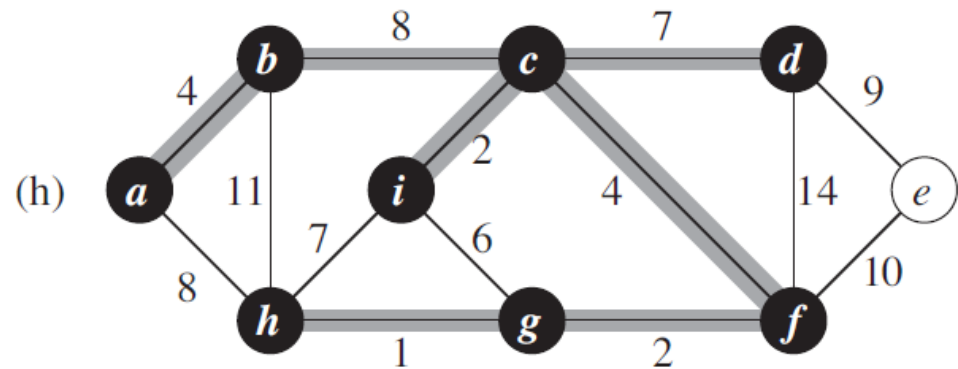
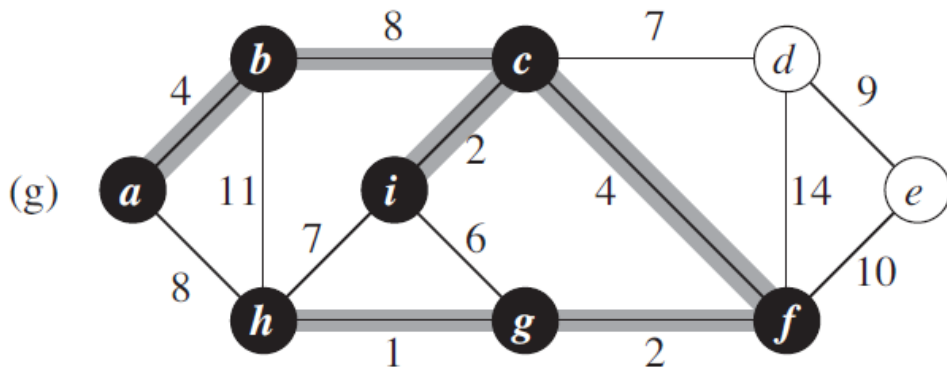
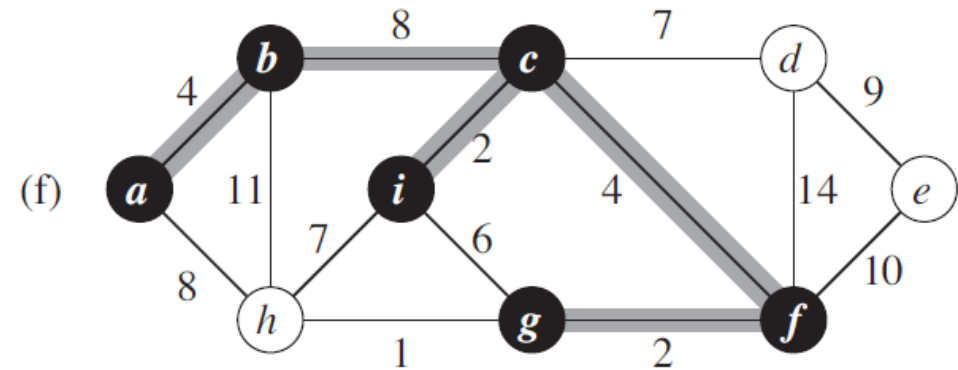
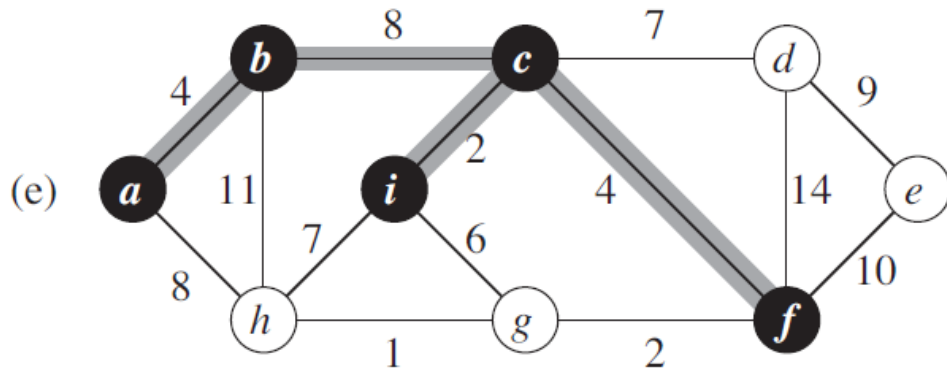
Algoritmo de Prim



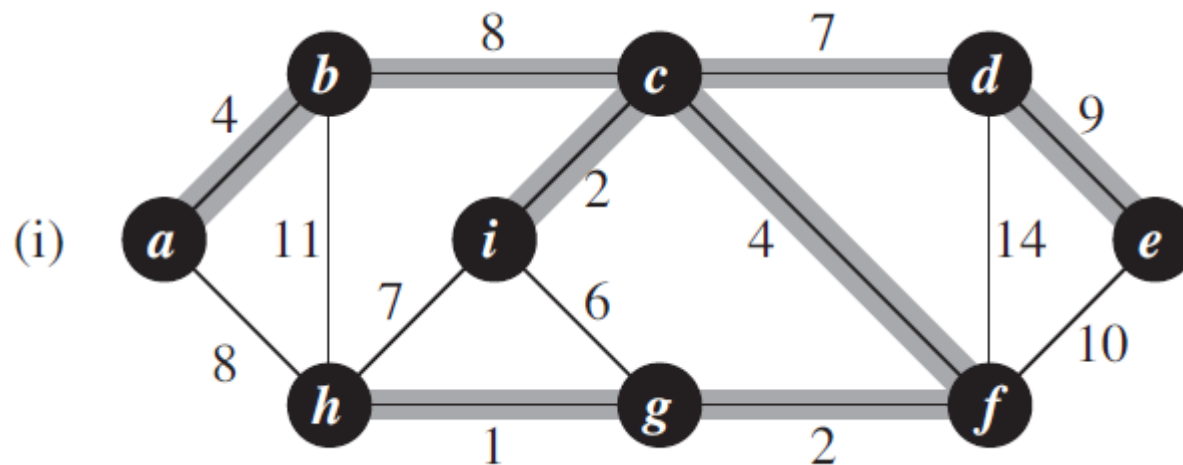
Algoritmo de Prim



Algoritmo de Prim



Algoritmo de Prim



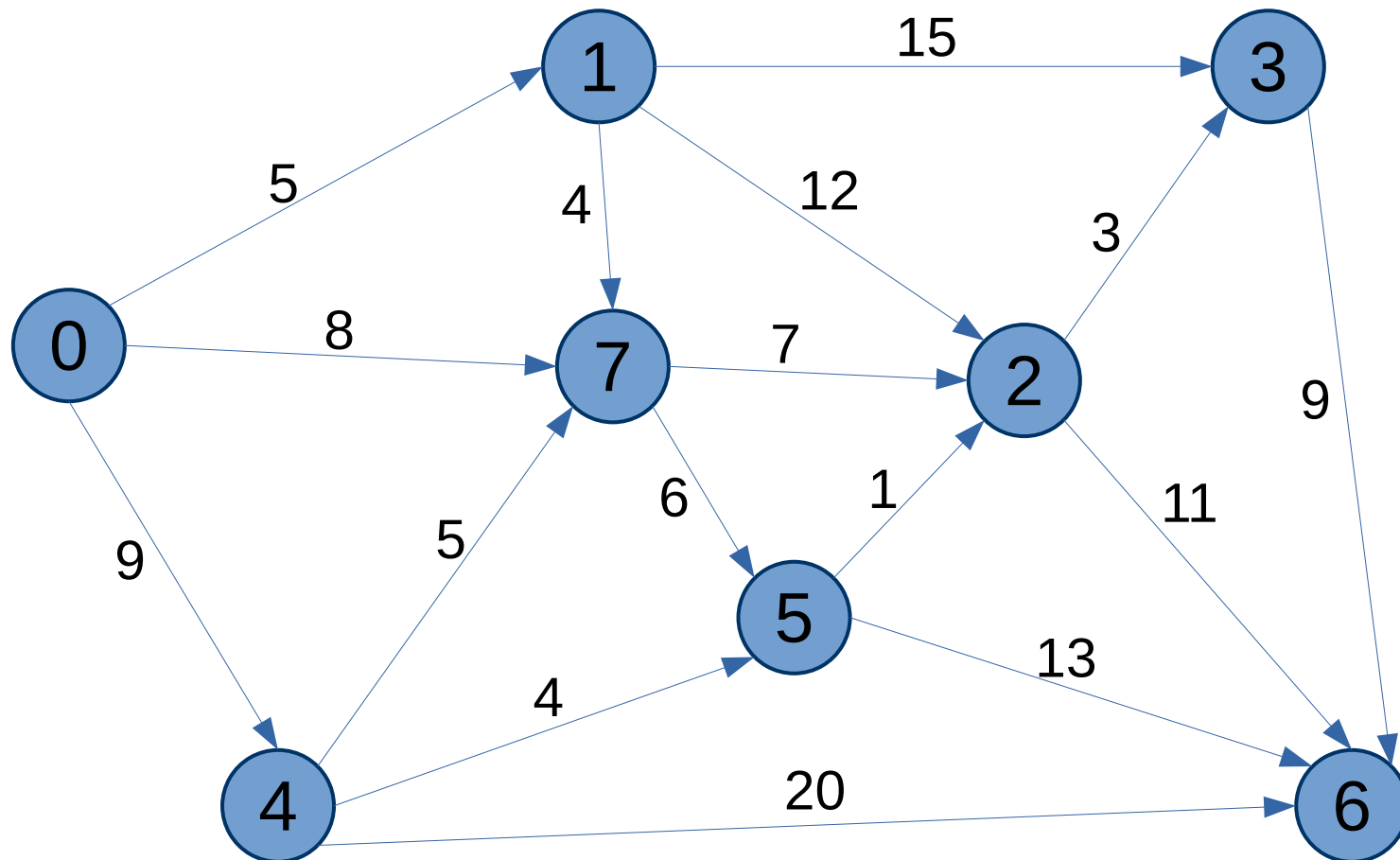
Algoritmo de Prim

- Applet de demostración:

<https://www.cs.usfca.edu/~galles/visualization/Prim.html>

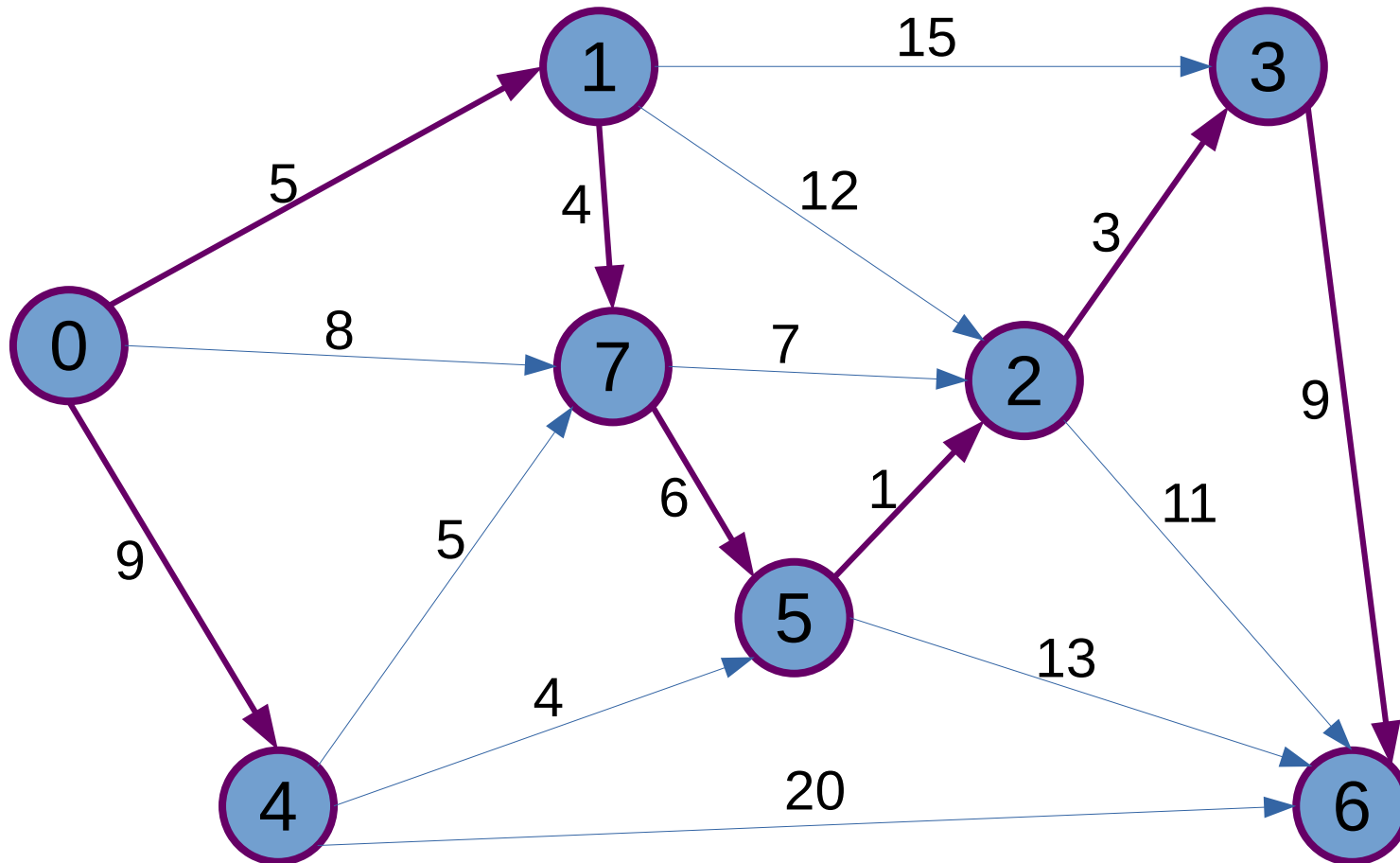
Algoritmo de Prim

- Sobre el siguiente grafo, aplique el algoritmo de Prim desde el nodo 0:



Algoritmo de Prim

- Algoritmo de Prim desde el nodo 0:



Referencias

- Joyanes, L., Zahonero, I. Algoritmos y estructuras de datos. Una perspectiva en C. McGraw-Hill.
- Kolman, B., Busby, R.C., Ross, S. Estructuras de matemáticas discretas para la computación. Prentice-Hall, Pearson Educación.
- Cormen, T., Leiserson, C., Rivest, R., & Stein, C. (2009). Introduction to Algorithms (Third Ed.).
- www.math.cornell.edu/~mec/Winter2009/RalucaRemus/Lecture2/lecture2.html

Referencias

- <https://mathworld.wolfram.com/BipartiteGraph.html>
- <https://www.baeldung.com/cs/graphs-bipartite>