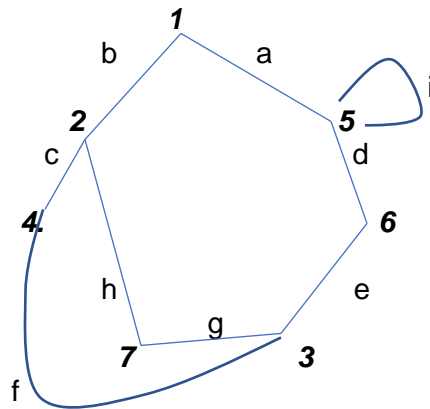


EJERCICIO DE GRAFOS PRIMERA PARTE

Dada la siguiente gráfica



a) Definirlo formalmente:

Recordemos que definir el grafo formalmente significa dar la terna $G = (V; A; \varphi)$.

Donde V : conjunto de vértices

A : Conjunto de aristas.

$\varphi: A \rightarrow V$. Función de incidencia

Def.: Una arista a es *incidente* con un vértice v , si lo toca.

Se define formalmente el Grafo $G = (\{1,2,3,4,5,6,7\}; \{a,b,c,d,e,f,g,h,i\}; \varphi)$

x	a	b	c	d	e	f	g	h	i
$\varphi(x)$	$\{1,5\}$	$\{1,2\}$	$\{2,4\}$	$\{5,6\}$	$\{6,3\}$	$\{3,4\}$	$\{7,3\}$	$\{7,2\}$	$\{5\}$

b) Indicar los grados de sus vértices:

$$\text{gr}(1) = 2 ; \text{gr}(2) = 3 ; \text{gr}(3) = 3 ; \text{gr}(4) = 2 ; \text{gr}(5) = 4 ; \text{gr}(6) = 2 ; \text{gr}(7) = 2$$

c) Verificar la propiedad fundamental:

La propiedad fundamental de los grados de los vértices de un grafo dice:

$$\sum_{i=1}^n \text{gr}(v_i) = 2 \cdot |A| , \text{ o sea que}$$

En todo grafo, la suma de los grados de todos sus vértices es el doble de la cantidad de aristas.

En este caso queda :

$$2 + 3 + 3 + 2 + 4 + 2 + 2 = 18 = 2 \cdot 9, \text{ o sea } 2 \cdot |A|$$

d) Hallar la matriz de incidencia:

$$M_i = \begin{matrix} & \begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \end{matrix} \\ \begin{matrix} a \\ b \\ c \\ d \\ e \\ f \\ g \\ h \\ i \end{matrix} & \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \end{matrix}$$

e) Hallar la matriz de adyacencia entre vértices:

Recordemos que dos vértices v_i y v_j son **adyacentes** si y solo si existe al menos una arista a que los une, o sea

$$v_i \text{ es adyacente con } v_j \Leftrightarrow \exists a \in A / \varphi(a) = \{v_i; v_j\}$$

$$M_a = \begin{matrix} & \begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \end{matrix} \\ \begin{matrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \\ 7 \end{matrix} & \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \end{matrix}$$

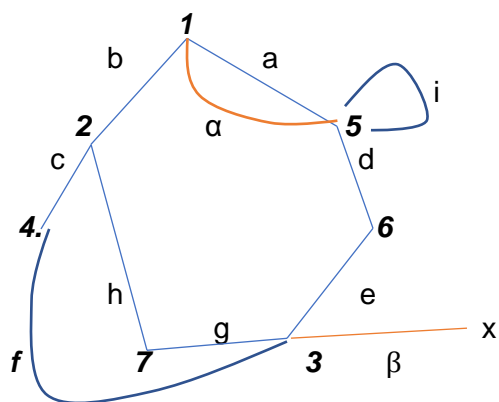
f) ¿Es G un grafo conexo? Justificar

G es un **grafo conexo** porque **existe camino desde cualquier vértice hacia cualquier vértice**, o sea todos los vértices están conectados por algún camino.

g) ¿Hay aristas paralelas, vértice colgante, vértice aislado, puente o istmo ?

El grafo G no tiene vértices colgantes ni aristas paralelas.

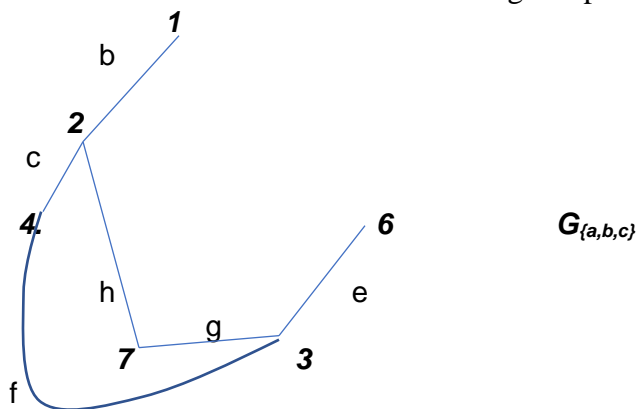
- Para que vean como se verían en la gráfica las **aristas paralelas**, agregamos la arista α en otro color. Esta no forma parte del grafo original.
- Del mismo modo agregamos la arista β y el vértice x , para que vean a qué se le llama vértice colgante.
- Quedaría entonces:



- El grafo G no tiene vértice aislado.
- Si el grafo tuviera al vértice x , entonces la arista β sería un puente, ya que al eliminarla, el grafo quedaría *desconectado* o *no conexo*.
- En el mismo caso del punto anterior, el vértice 3 sería un *istmo* ya que al eliminarlo, el grafo G_3 pasaría a ser *no conexo*.

h) Hallar la sub- gráfica G_5

Recordemos que dado un grafo $G = (V; A; \varphi)$, hay dos formas de obtener un sub grafo. Una es eliminando una o más aristas, y la otra es eliminando uno o más vértices. Tener en cuenta que cuando se elimina un vértice, también deben eliminarse todas sus aristas incidentes. El subgrafo pedido G_5 es:



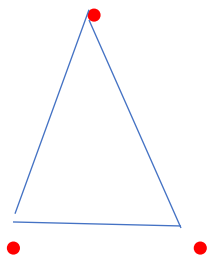
i) ¿ Es $G = (V; A; \varphi)$ un GRAFO COMPLETO ?

Hemos definido como *grafo completo de n vértices K_n* , al grafo cuyos vértices son todos adyacentes, o sea un grafo es completo cuando es simple y existe arista entre todos sus vértices tomados de a dos.

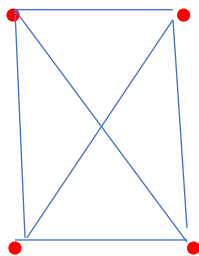
El grafo del ejercicio no es completo ya que, por ejemplo **2 y 6 no son adyacentes**.

¿ Cómo se ve un grafo completo?

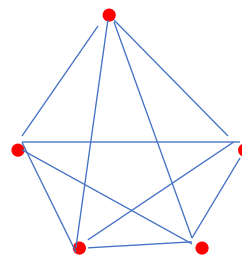
Por ejemplo K_3 sería:



K_4



K_5



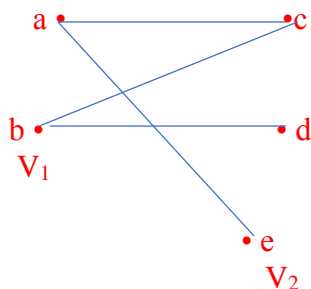
La cantidad de aristas en grafos completos siempre se calcula con la fórmula

$$|A| = \frac{n \cdot (n - 1)}{2}$$

¿ Es $G = (V; A; \varphi)$ un GRAFO BIPARTITO ?

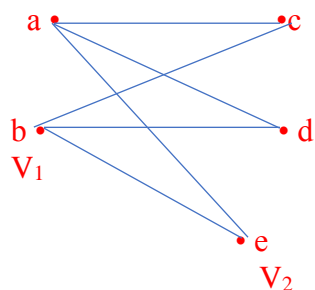
Hemos definido Grafo bipartito de orden $m;n$, o sea $K_{m;n}$, a un grafo simple tal que su conjunto de vértices puede expresarse como la unión de dos subconjuntos, o sea $V = V_1 \cup V_2$, tales que todas las aristas del grafo vayan *de* V_1 *a* V_2 y que al mismo tiempo no haya aristas en V_1 y V_2

Por ejemplo un grafo bipartito $K_{2;3}$ sería



$$V = V_1 \cup V_2 \quad / \quad V_1 = \{a; b\} \quad \text{y} \quad V_2 = \{c; d; e\}$$

GRAFO BIPARTITO COMPLETO $K'_{m;n}$



$$|V| = m + n \quad |A| = m \cdot n$$

