

Sea  $G = (V, E)$  un bigrafo sin flechas, el conjunto de aristas  $E$  se puede dividir en clases de equivalencia  $E_1, \dots, E_k$  de tal manera que dos aristas que se encuentran en un camino común que no contiene ningún vértice del conjunto  $\{a, b\}$  excepto como un punto final (o extremo del camino) están en la misma clase. Las clases  $E_i$  son llamadas las clases de separación de  $G$  con respecto al par  $\{a, b\}$  con  $a, b \in V$ . Si hay al menos dos clases de separación, entonces  $\{a, b\}$  es un par de separación de  $G$  a menos que:

- (i) haya exactamente dos clases de separación y una clase consista exactamente de una arista,
- (ii) haya exactamente tres clases, cada una de las cuales consiste de una arista.

Si  $G$  no contiene un par de separación,  $G$  se llama triconexo.

Sea  $G = (V, E)$  un bigrafo biconexo,  $\{a, b\}$  un par de separación de  $G$  y  $E_1, \dots, E_k$  las clases de separación de  $G$  con respecto al par  $\{a, b\}$ . Si existe una partición del conjunto  $\{1, 2, \dots, k\}$   $A, B$  tal que  $\bigcup_{i \in A} E_i = E'$  y  $E'' = \bigcup_{i \in B} E_i$  son tales que  $|E'| \geq 2$  y  $|E''| \geq 2$ . Entonces los bigrafos  $G' = (V(E'), E' \cup \{a \overset{n}{-} b\})$  y  $G'' = (V(E''), E'' \cup \{a \overset{n}{-} b\})$  son llamados bigrafos de separación de  $G$  con respecto al par  $\{a, b\}$ ,  $a \overset{n}{-} b$  es llamada arista virtual. Cada bigrafo de separación es biconexo.

Supongamos que dividimos  $G$  en sus bigrafos de separación con respecto a un par de separación, que los bigrafos de separación se dividen en sus bigrafos de separación, y así sucesivamente hasta que no sea posible realizar más operaciones de división. Los bigrafos resultantes se denominan componentes de separación de  $G$ . Cada uno de ellos es un conjunto de 3-enlaces, o un ciclo de longitud 3 (triángulo), o un bigrafo triconexo. Los componentes de separación no son necesariamente únicos.

Lema 1: Sea  $G = (V, E)$  un bigrafo

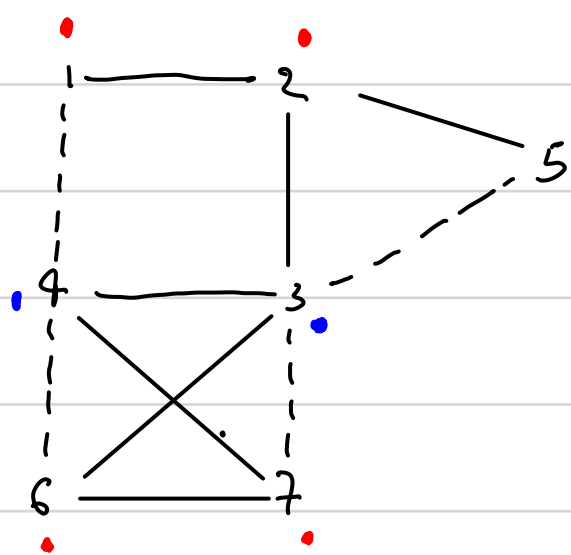
(i) Cada arista en  $E$  está contenida en exactamente un componente de separación y cada arista virtual en exactamente dos componentes

(ii) El número total de aristas en todos los componentes de separación es a lo más  $3|E| - 6$ .

Sea  $G_1 = (V_1, E_1)$  y  $G_2 = (V_2, E_2)$  dos componentes de separación conteniendo la misma arista virtual  $e$ . El bigrafo  $G' = (V_1 \cup V_2, (E_1 \cup E_2) \setminus \{e\})$  es llamado bigrafo de mezcla de  $G_1$  y  $G_2$ . Reemplazar dos componentes de separación por un bigrafo de mezcla de  $G_1$  y  $G_2$  se llama mezclar  $G_1$  y  $G_2$ . Las componentes triconexas de  $G$  se obtienen de sus componentes de separación mediante la mezcla de enlaces triples en conjuntos máximos de aristas múltiples y los triángulos en polígonos.

Lema 2: Las componentes triconexas de  $G$  son únicas.

Ejemplos con bigrafos de tipo  $\mathbb{D}_n$ .



$\{2, 3\}$  es un par de separación de  $G$

Las clases de separación son

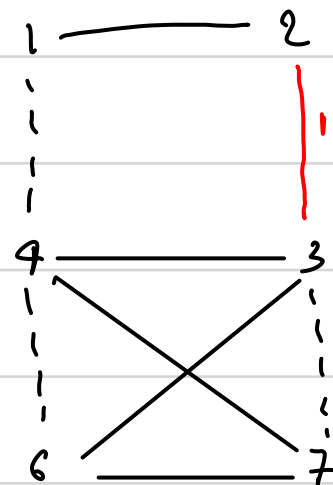
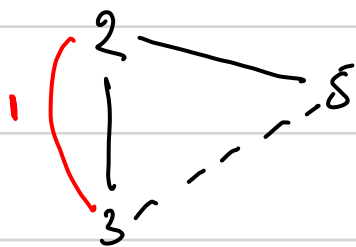
$$E_1 = \{2-5, 3---5\}.$$

$$E_2 = \{2-3\}.$$

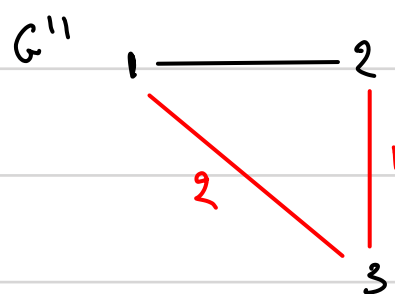
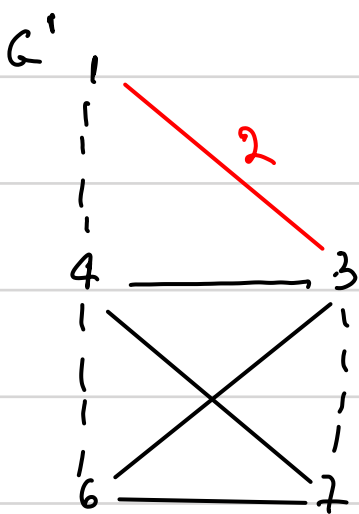
$$E_3 = \{1-2, 1---4, 4-3, 4---6, 4-7, 3-6, 3---7, 6-7\}$$

$$E' = E_1 \cup E_2, \quad E'' = E_3.$$

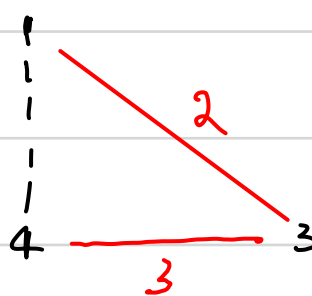
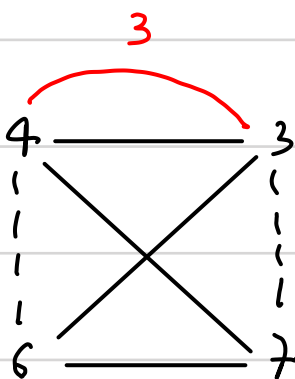
$$G' = (V(E'), E' \cup \{2 \overset{1}{-} 3\}), \quad G'' = (V(E''), E'' \cup \{2 \overset{1}{-} 3\})$$



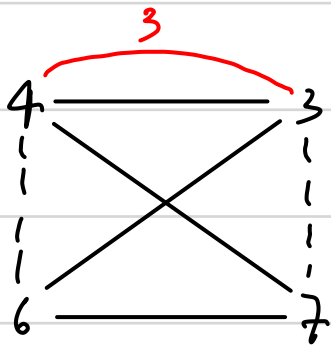
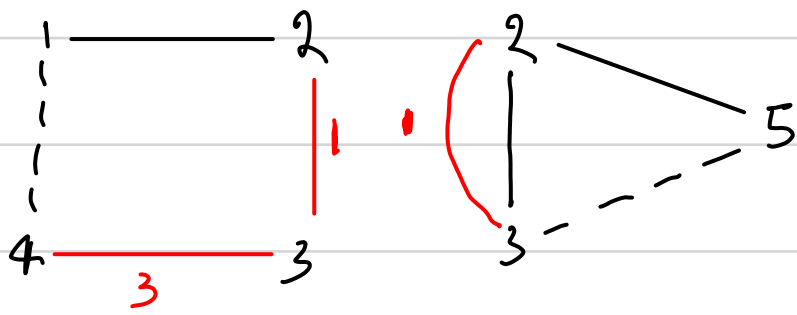
Ahora tomemos el par de separación  $\{1, 3\}$ .



Finalmente tomamos el par de separación  $\{4, 3\}$



Las componentes triconexas de  $G$  son



otro ejemplo

