

Un operador relacionado al operador de clanes

Rafael Villarroel Flores, UAEH
Trabajo conjunto con Paco Larrión y Miguel Pizaña

COLOQUIO VÍCTOR NEUMANN-LARA

8 de marzo de 2013

Nuestras gráficas:

*En esta plática consideraremos
sólo gráficas simples*

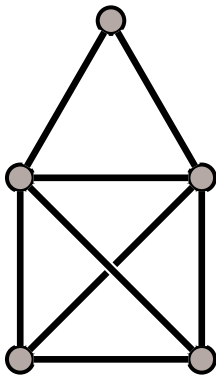
Nuestras gráficas:

*En esta plática consideraremos
sólo gráficas simples*

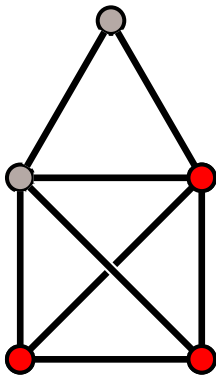
i.e. sin aristas dirigidas, sin lazos, sin aristas múltiples

Decimos que un conjunto de vértices X es una **completa** si para todos $x, y \in X$ con $x \neq y$ se tiene que $x \sim y$.

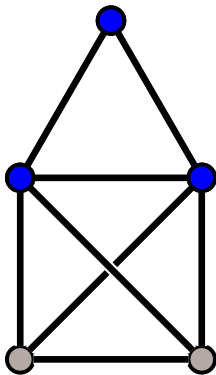
Decimos que un conjunto de vértices X es una **completa** si para todos $x, y \in X$ con $x \neq y$ se tiene que $x \sim y$.



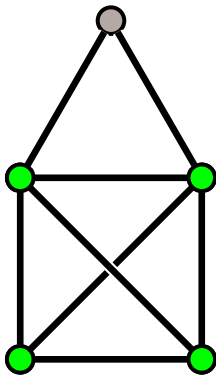
Decimos que un conjunto de vértices X es una **completa** si para todos $x, y \in X$ con $x \neq y$ se tiene que $x \sim y$.



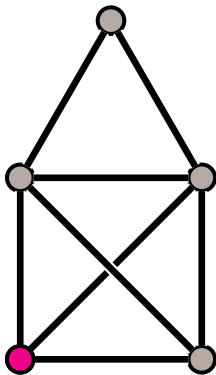
Decimos que un conjunto de vértices X es una **completa** si para todos $x, y \in X$ con $x \neq y$ se tiene que $x \sim y$.



Decimos que un conjunto de vértices X es una **completa** si para todos $x, y \in X$ con $x \neq y$ se tiene que $x \sim y$.

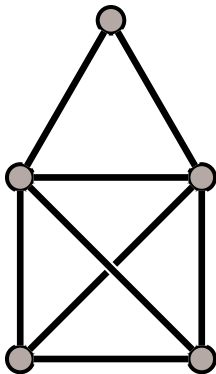


Decimos que un conjunto de vértices X es una **completa** si para todos $x, y \in X$ con $x \neq y$ se tiene que $x \sim y$.

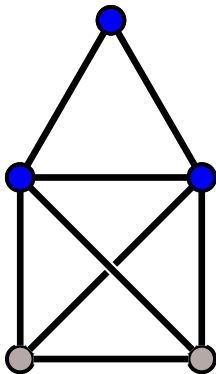


Un **clan** es una completa maximal.

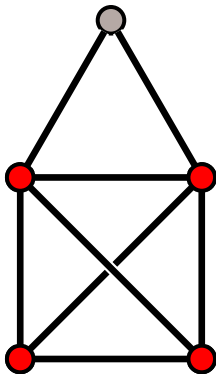
Un **clan** es una completa maximal.



Un **clan** es una completa maximal.



Un **clan** es una completa maximal.



La **gráfica de clanes** de G es la gráfica $K(G)$ tal que:

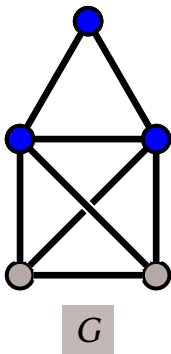
- ▶ $V(K(G)) = \{ Q \subseteq V(G) \mid Q \text{ es clan de } G \}$,

La **gráfica de clanes** de G es la gráfica $K(G)$ tal que:

- ▶ $V(K(G)) = \{ Q \subseteq V(G) \mid Q \text{ es clan de } G \}$,
- ▶ $E(K(G)) = \{ \{Q_1, Q_2\} \mid Q_1 \neq Q_2, Q_1 \cap Q_2 \neq \emptyset \}$.

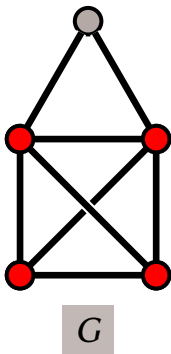
La **gráfica de clanes** de G es la gráfica $K(G)$ tal que:

- ▶ $V(K(G)) = \{ Q \subseteq V(G) \mid Q \text{ es clan de } G \}$,
- ▶ $E(K(G)) = \{ \{Q_1, Q_2\} \mid Q_1 \neq Q_2, Q_1 \cap Q_2 \neq \emptyset \}$.



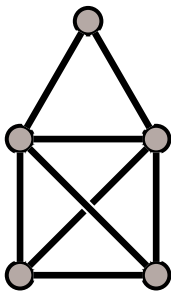
La **gráfica de clanes** de G es la gráfica $K(G)$ tal que:

- ▶ $V(K(G)) = \{ Q \subseteq V(G) \mid Q \text{ es clan de } G \}$,
- ▶ $E(K(G)) = \{ \{Q_1, Q_2\} \mid Q_1 \neq Q_2, Q_1 \cap Q_2 \neq \emptyset \}$.



La **gráfica de clanes** de G es la gráfica $K(G)$ tal que:

- ▶ $V(K(G)) = \{ Q \subseteq V(G) \mid Q \text{ es clan de } G \}$,
- ▶ $E(K(G)) = \{ \{Q_1, Q_2\} \mid Q_1 \neq Q_2, Q_1 \cap Q_2 \neq \emptyset \}$.



G



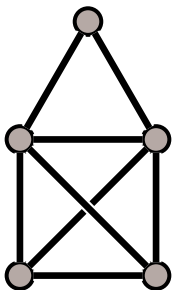
$K(G)$

Las **gráficas iteradas de clanes** se definen como:

$$K^0(G) = G, \quad K^n(G) = K(K^{n-1}(G)), \quad n \geq 1.$$

Las **gráficas iteradas de clanes** se definen como:

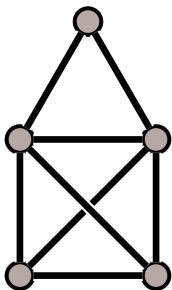
$$K^0(G) = G, \quad K^n(G) = K(K^{n-1}(G)), \quad n \geq 1.$$



G

Las **gráficas iteradas de clanes** se definen como:

$$K^0(G) = G, \quad K^n(G) = K(K^{n-1}(G)), \quad n \geq 1.$$



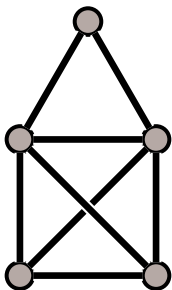
G



$K(G)$

Las **gráficas iteradas de clanes** se definen como:

$$K^0(G) = G, \quad K^n(G) = K(K^{n-1}(G)), \quad n \geq 1.$$



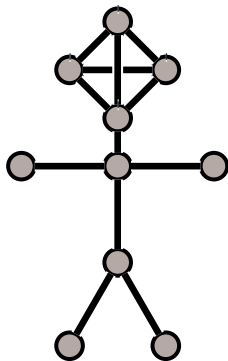
G



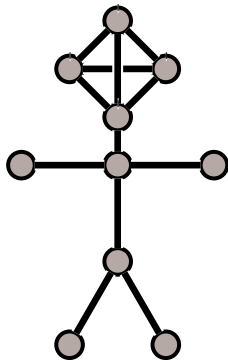
$K(G)$



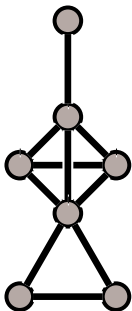
$K^2(G)$



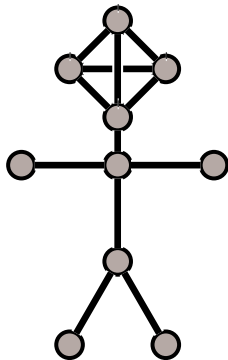
G



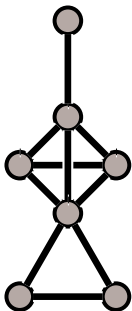
G



$K(G)$



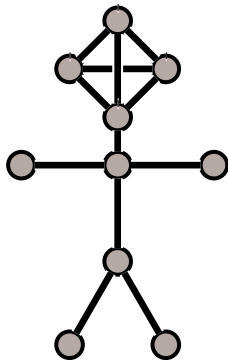
G



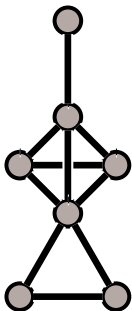
$K(G)$



$K^2(G)$



G



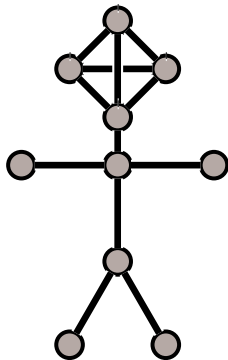
$K(G)$



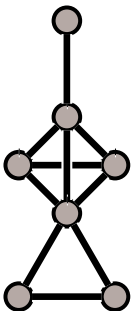
$K^2(G)$



$K^3(G)$



G



$K(G)$



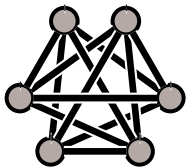
$K^2(G)$



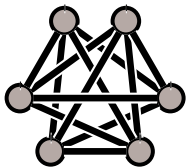
$K^3(G)$



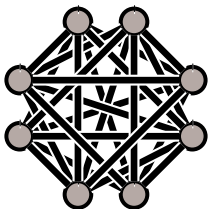
$K^4(G)$



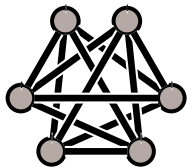
G



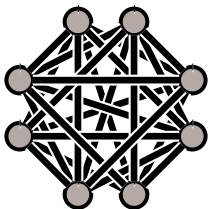
G



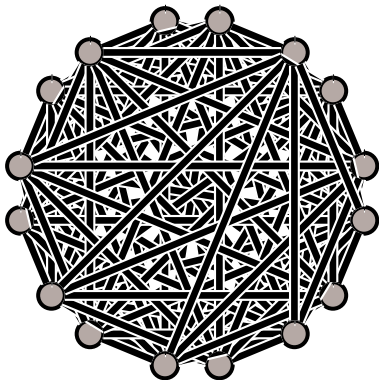
$K(G)$



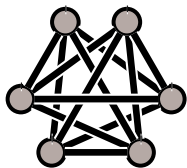
G



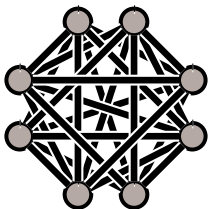
$K(G)$



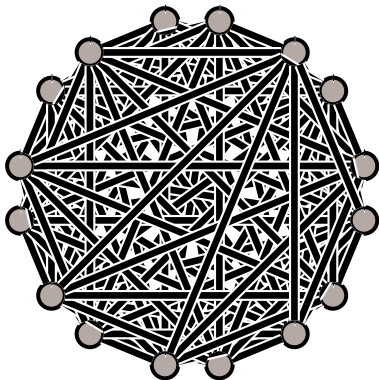
$K^2(G)$



G

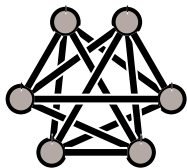


$K(G)$

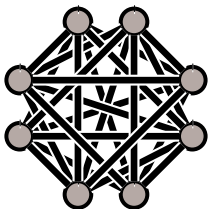


$K^2(G)$

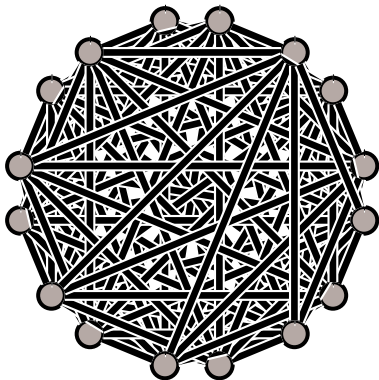
$$|K^3(G)| = 256,$$



G



$K(G)$



$K^2(G)$

$$|K^3(G)| = 256,$$

$$|K^4(G)| = 2^{128}$$

Gráfica divergente:

Si el conjunto

$$\{ |K^n(G)| \mid n = 0, 1, 2, \dots \}$$

no está acotado superiormente,

*G es **divergente**.*

Gráfica divergente:

Si el conjunto



$$\{ |K^n(G)| \mid n = 0, 1, 2, \dots \}$$

no está acotado superiormente,

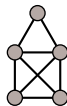
*G es **divergente**.*

Gráfica convergente:

Si G no es divergente, entonces es convergente.

Gráfica convergente:

*Si G no es divergente, entonces
es convergente.*



Una colección \mathcal{C} de subconjuntos de X es **intersecante** si $Q_1, Q_2 \in \mathcal{C}$ implica $Q_1 \cap Q_2 \neq \emptyset$.

Una colección \mathcal{C} de subconjuntos de X es **intersecante** si $Q_1, Q_2 \in \mathcal{C}$ implica $Q_1 \cap Q_2 \neq \emptyset$.

$$\mathcal{C} = \{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}\}$$

Una colección C de subconjuntos de X es **intersecante** si $Q_1, Q_2 \in C$ implica $Q_1 \cap Q_2 \neq \emptyset$.

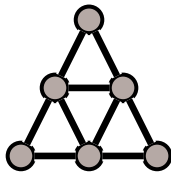
$$C = \{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}\}$$

Una gráfica G es **Helly** si cualquier colección C intersecante de clanes es tal que $\bigcap C \neq \emptyset$.

Una colección \mathcal{C} de subconjuntos de X es **intersecante** si $Q_1, Q_2 \in \mathcal{C}$ implica $Q_1 \cap Q_2 \neq \emptyset$.

$$\mathcal{C} = \{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}\}$$

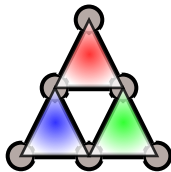
Una gráfica G es **Helly** si cualquier colección \mathcal{C} intersecante de clanes es tal que $\bigcap \mathcal{C} \neq \emptyset$.



Una colección C de subconjuntos de X es **intersecante** si $Q_1, Q_2 \in C$ implica $Q_1 \cap Q_2 \neq \emptyset$.

$$C = \{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}\}$$

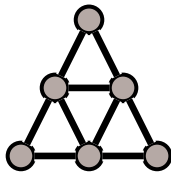
Una gráfica G es **Helly** si cualquier colección C intersecante de clanes es tal que $\bigcap C \neq \emptyset$.



Una colección C de subconjuntos de X es **intersecante** si $Q_1, Q_2 \in C$ implica $Q_1 \cap Q_2 \neq \emptyset$.

$$C = \{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}\}$$

Una gráfica G es **Helly** si cualquier colección C intersecante de clanes es tal que $\bigcap C \neq \emptyset$.



No Helly



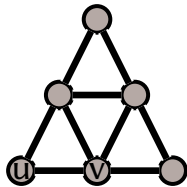
Teorema:

***Si G es Helly, entonces G es
convergente.***

— F. Escalante (1973)

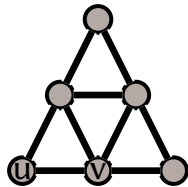
- ▶ Si $u \in V(G)$,
 $N[u] = \{v \mid v \sim u\} \cup \{u\}$.
- ▶ u es **dominado** por v si
 $N[u] \subseteq N[v]$.

- ▶ Si $u \in V(G)$,
 $N[u] = \{v \mid v \sim u\} \cup \{u\}$.
- ▶ u es **dominado** por v si
 $N[u] \subseteq N[v]$.



v domina a u

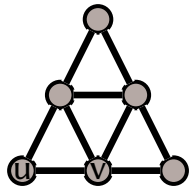
- ▶ Si $u \in V(G)$,
 $N[u] = \{v \mid v \sim u\} \cup \{u\}$.
- ▶ u es **dominado** por v si
 $N[u] \subseteq N[v]$.



v domina a u

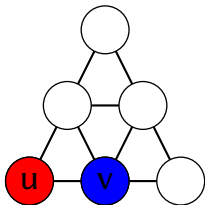
Una gráfica G es **desmante-
lable** si removiendo sucesiva-
mente vértices dominados se
llega a la gráfica de un vértice.

- ▶ Si $u \in V(G)$,
 $N[u] = \{v \mid v \sim u\} \cup \{u\}$.
- ▶ u es **dominado** por v si
 $N[u] \subseteq N[v]$.

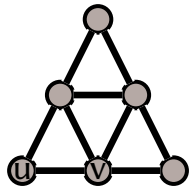


v domina a u

Una gráfica G es **desmante-
lable** si removiendo sucesiva-
mente vértices dominados se
llega a la gráfica de un vértice.

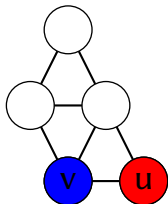


- ▶ Si $u \in V(G)$,
 $N[u] = \{v \mid v \sim u\} \cup \{u\}$.
- ▶ u es **dominado** por v si
 $N[u] \subseteq N[v]$.

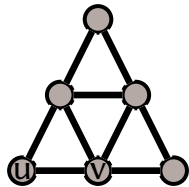


v domina a u

Una gráfica G es **desmantenable** si removiendo sucesivamente vértices dominados se llega a la gráfica de un vértice.

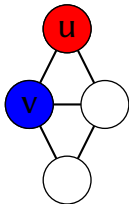


- ▶ Si $u \in V(G)$,
 $N[u] = \{v \mid v \sim u\} \cup \{u\}$.
- ▶ u es **dominado** por v si
 $N[u] \subseteq N[v]$.

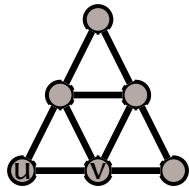


v domina a u

Una gráfica G es **desmantenable** si removiendo sucesivamente vértices dominados se llega a la gráfica de un vértice.

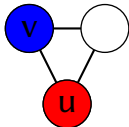


- ▶ Si $u \in V(G)$,
 $N[u] = \{v \mid v \sim u\} \cup \{u\}$.
- ▶ u es **dominado** por v si
 $N[u] \subseteq N[v]$.

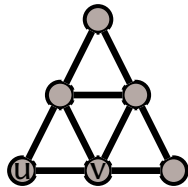


v domina a u

Una gráfica G es **desmantenable** si removiendo sucesivamente vértices dominados se llega a la gráfica de un vértice.

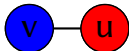


- ▶ Si $u \in V(G)$,
 $N[u] = \{v \mid v \sim u\} \cup \{u\}$.
- ▶ u es **dominado** por v si
 $N[u] \subseteq N[v]$.

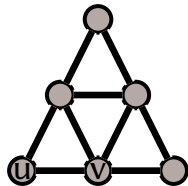


v domina a u

Una gráfica G es **desmante-
lable** si removiendo sucesiva-
mente vértices dominados se
llega a la gráfica de un vértice.



- ▶ Si $u \in V(G)$,
 $N[u] = \{v \mid v \sim u\} \cup \{u\}$.
- ▶ u es **dominado** por v si
 $N[u] \subseteq N[v]$.

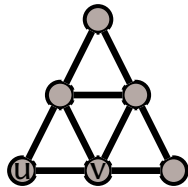


v domina a u

Una gráfica G es **desmantenable** si removiendo sucesivamente vértices dominados se llega a la gráfica de un vértice.

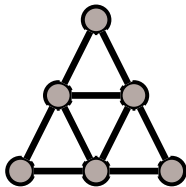


- ▶ Si $u \in V(G)$,
 $N[u] = \{v \mid v \sim u\} \cup \{u\}$.
- ▶ u es **dominado** por v si
 $N[u] \subseteq N[v]$.



v domina a u

Una gráfica G es **desmantelable** si removiendo sucesivamente vértices dominados se llega a la gráfica de un vértice.



Desmantelable



Teorema:

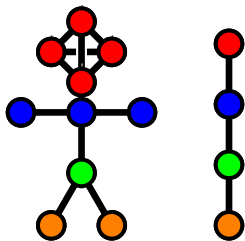
Si G es desmantelable, entonces G es convergente (más aún, es **nula**, i.e.

$|K^n(G)| = 1$ para alguna n).

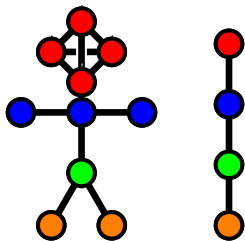
— E. Prisner (1992)

Un morfismo de gráficas $f: G \rightarrow L$ es una función tal que $x \sim y$ implica $f(x) \sim f(y)$ o $f(x) = f(y)$.

Un morfismo de gráficas $f: G \rightarrow L$ es una función tal que $x \sim y$ implica $f(x) \sim f(y)$ o $f(x) = f(y)$.

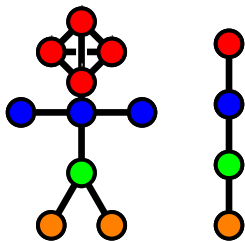


Un **morfismo de gráficas** $f: G \rightarrow L$ es una función tal que $x \sim y$ implica $f(x) \sim f(y)$ o $f(x) = f(y)$.

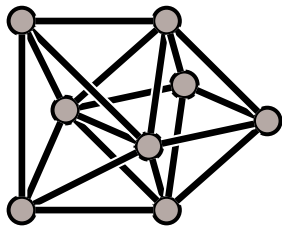


Si L es una subgráfica de G , una **retracción** $r: G \rightarrow L$ es un morfismo tal que $r(x) = x$ para todo $x \in L$.

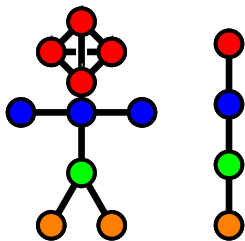
Un **morfismo de gráficas** $f: G \rightarrow L$ es una función tal que $x \sim y$ implica $f(x) \sim f(y)$ o $f(x) = f(y)$.



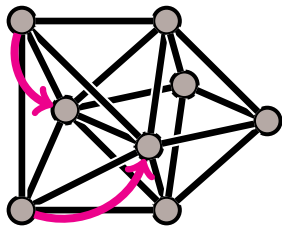
Si L es una subgráfica de G , una **retracción** $r: G \rightarrow L$ es un morfismo tal que $r(x) = x$ para todo $x \in L$.



Un **morfismo de gráficas** $f: G \rightarrow L$ es una función tal que $x \sim y$ implica $f(x) \sim f(y)$ o $f(x) = f(y)$.



Si L es una subgráfica de G , una **retracción** $r: G \rightarrow L$ es un morfismo tal que $r(x) = x$ para todo $x \in L$.



retracción



Teorema:

Si $r: G \rightarrow L$ es una retracción, existe una retracción $K(r): K(G) \rightarrow K(L)$.

En particular, si L es divergente, G es divergente

— V. Neumann-Lara (1976)

La gráfica $H(G)$ se define como:

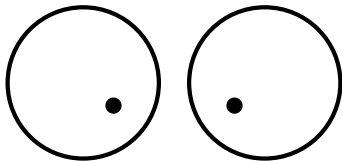
► $V(H(G)) = \{ (x, Q) \mid Q \text{ es clan de } G, x \in Q \},$

La gráfica $H(G)$ se define como:

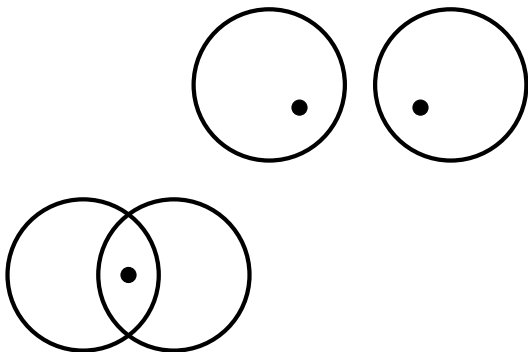
- ▶ $V(H(G)) = \{ (x, Q) \mid Q \text{ es clan de } G, x \in Q \}$,
- ▶ $(x_1, Q_1) \sim (x_2, Q_2)$ si $(x_1, Q_1) \neq (x_2, Q_2)$, $x_1 \in Q_2$ y $x_2 \in Q_1$.

- ▶ $V(H(G)) = \{ (x, Q) \mid Q \text{ es clan de } G, x \in Q \},$
- ▶ $(x_1, Q_1) \sim (x_2, Q_2)$ si $(x_1, Q_1) \neq (x_2, Q_2), x_1 \in Q_2$ y $x_2 \in Q_1.$

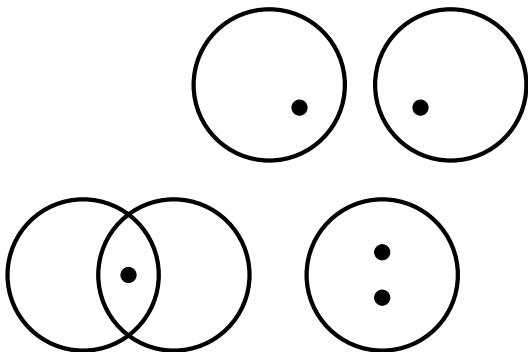
- ▶ $V(H(G)) = \{ (x, Q) \mid Q \text{ es clan de } G, x \in Q \},$
- ▶ $(x_1, Q_1) \sim (x_2, Q_2)$ si $(x_1, Q_1) \neq (x_2, Q_2), x_1 \in Q_2$ y $x_2 \in Q_1.$



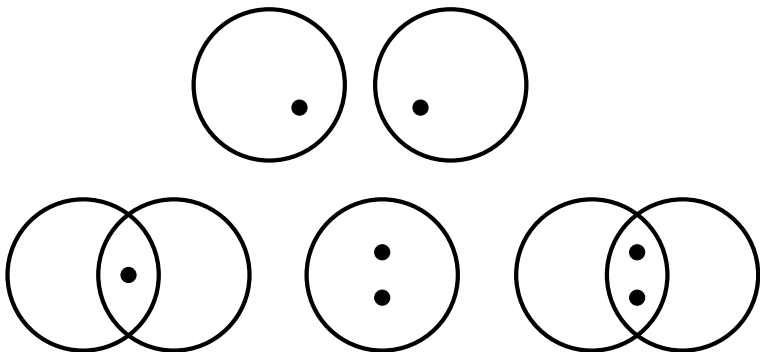
- ▶ $V(H(G)) = \{ (x, Q) \mid Q \text{ es clan de } G, x \in Q \}$,
- ▶ $(x_1, Q_1) \sim (x_2, Q_2)$ si $(x_1, Q_1) \neq (x_2, Q_2)$, $x_1 \in Q_2$ y $x_2 \in Q_1$.

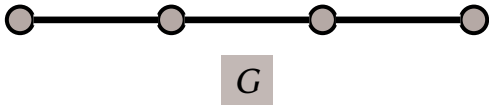


- ▶ $V(H(G)) = \{ (x, Q) \mid Q \text{ es clan de } G, x \in Q \}$,
- ▶ $(x_1, Q_1) \sim (x_2, Q_2)$ si $(x_1, Q_1) \neq (x_2, Q_2)$, $x_1 \in Q_2$ y $x_2 \in Q_1$.



- ▶ $V(H(G)) = \{ (x, Q) \mid Q \text{ es clan de } G, x \in Q \}$,
- ▶ $(x_1, Q_1) \sim (x_2, Q_2)$ si $(x_1, Q_1) \neq (x_2, Q_2)$, $x_1 \in Q_2$ y $x_2 \in Q_1$.













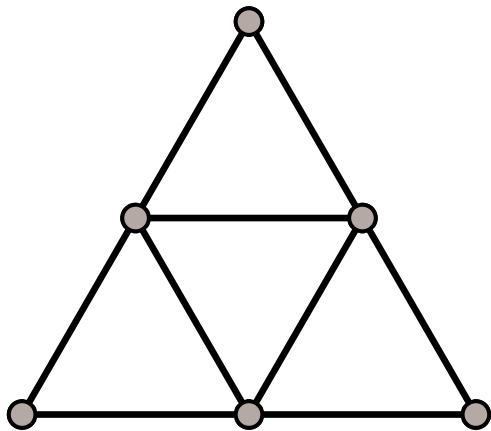
G



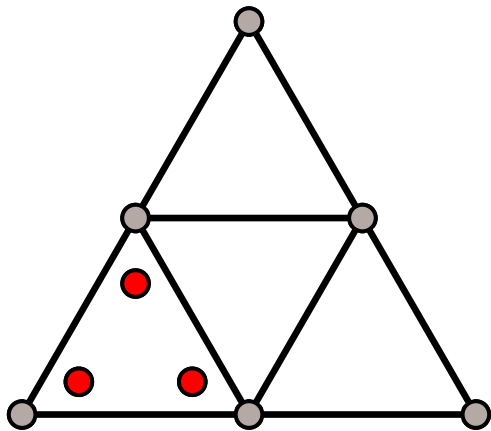
G

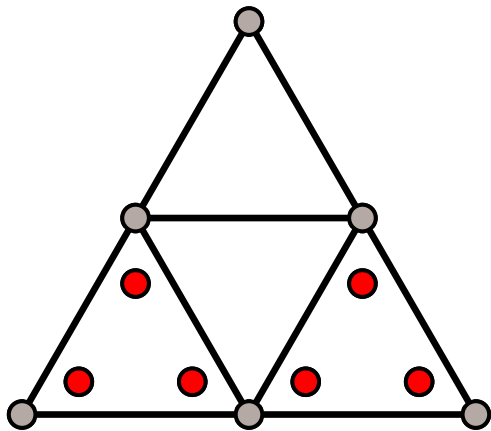


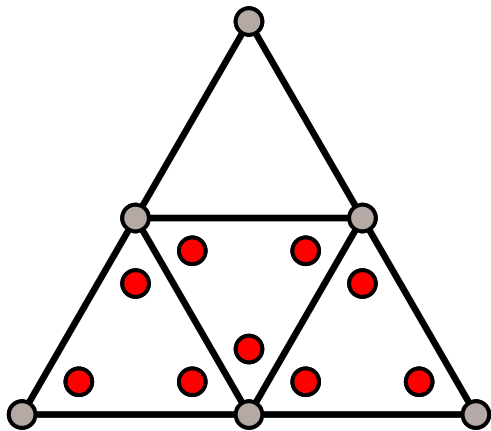
$H(G)$

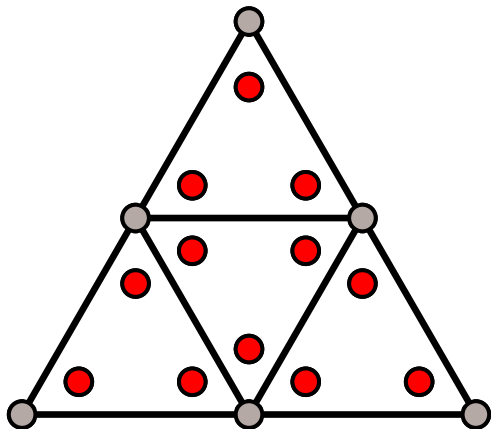


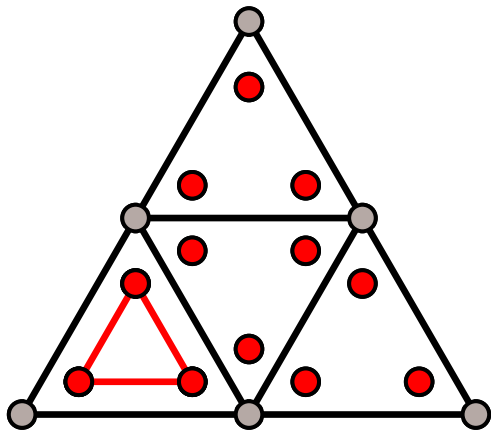
G

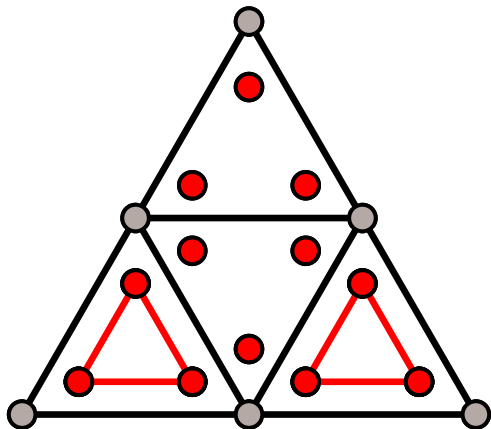


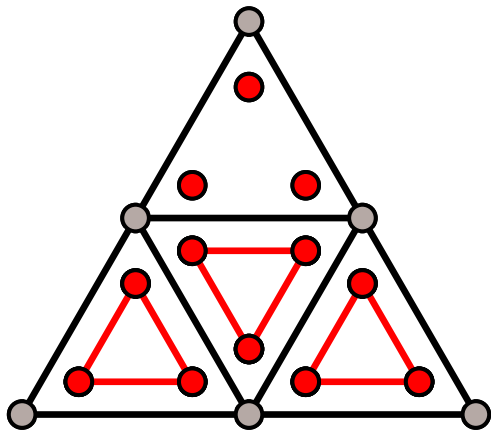


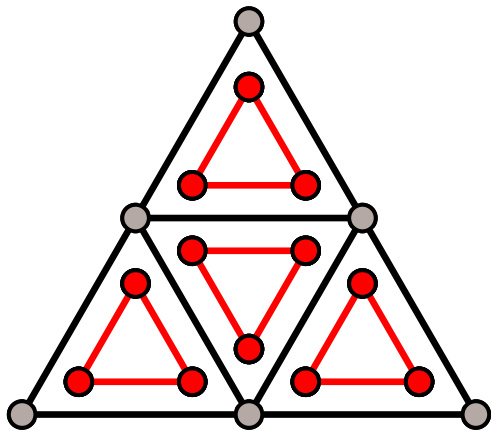


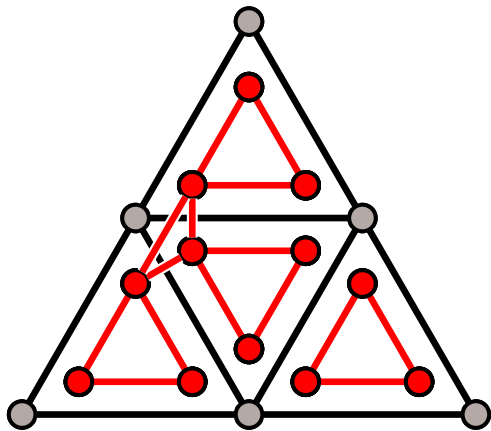


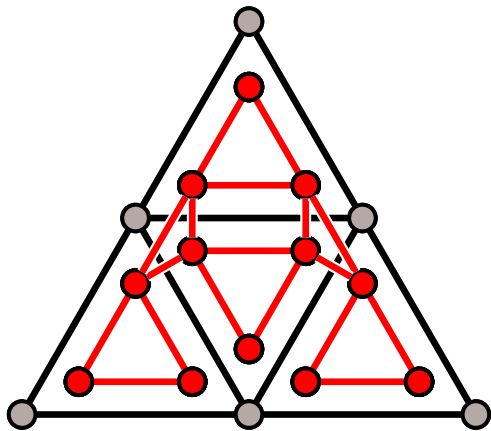


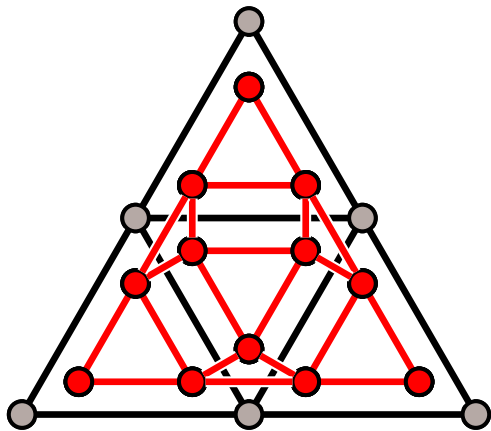


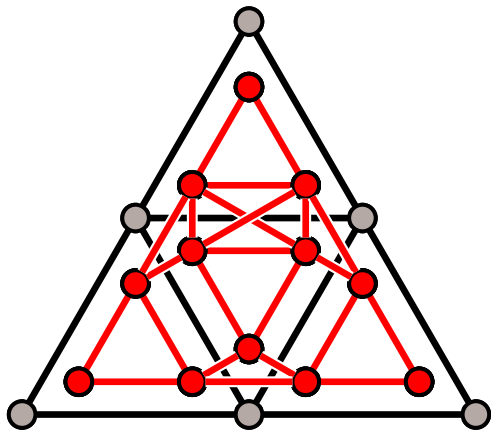


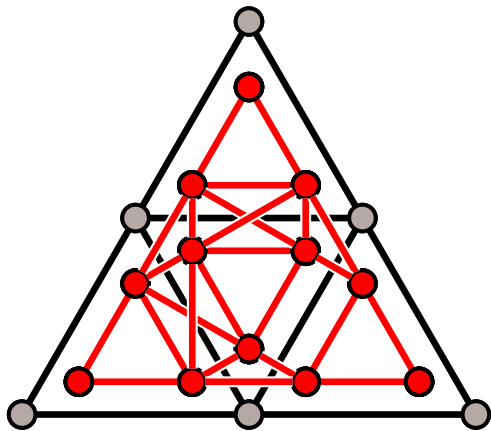


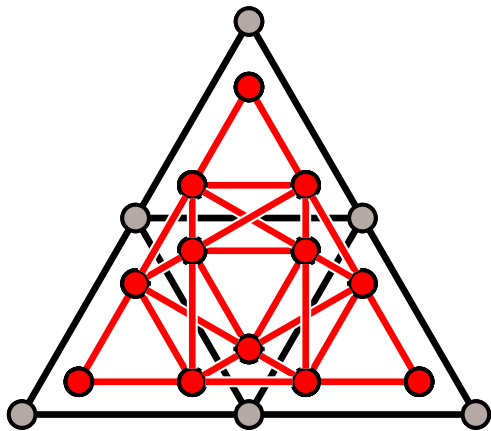


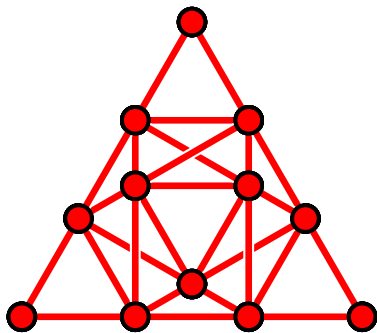












$H(G)$

El operador H apareció explícitamente en un trabajo publicado en el 2008 por Larrión, Pizaña y V., sin embargo puede obtenerse como composición de dos operadores definidos por Bandelt, Farber y Hell en 1993.

Proposición

Para toda gráfica G , $|G| \leq |H(G)|$.

Proposición

Para toda gráfica G , $|G| \leq |H(G)|$.

Proposición

Los siguientes enunciados son equivalentes:

- ▶ G es completa
- ▶ $H(G)$ es completa
- ▶ $|H(G)| = |G|$.

Por lo tanto, toda gráfica no completa es H -divergente.



Teorema:

- ▶ ***G es Helly si y sólo si $H(G)$ es Helly.***
- ▶ ***G es desmantelable si y sólo si $H(G)$ es desmantelable.***

— ***Bandelt, Farber, Hell (1993)***

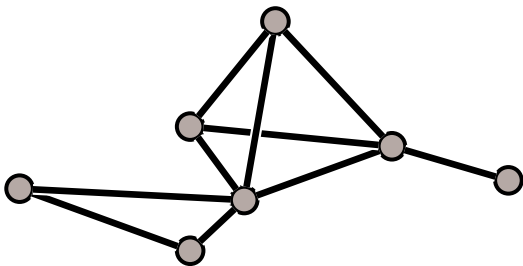


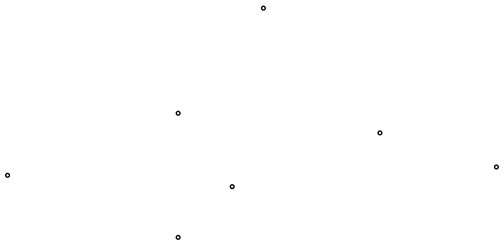
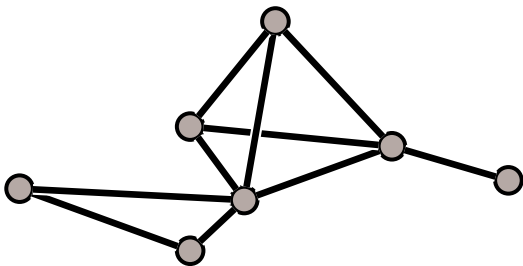
Teorema:

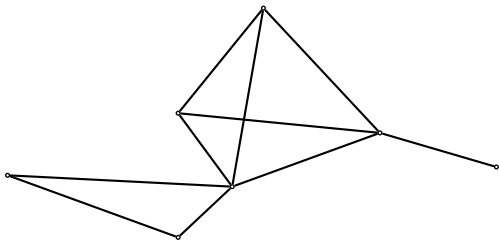
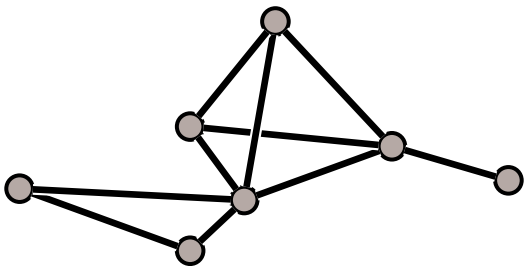
Para toda gráfica G se tiene que:

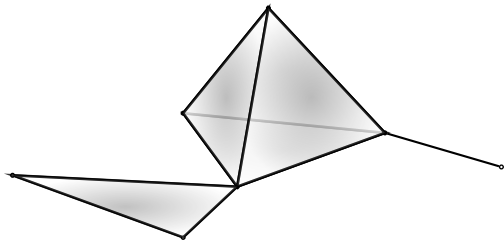
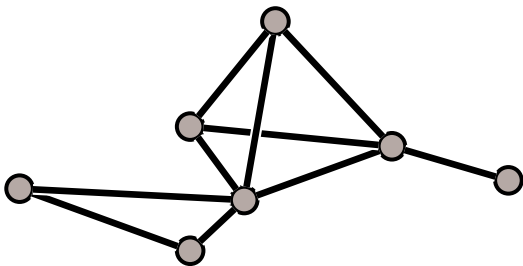
$$G \simeq H(G) \simeq K(H(G)).$$

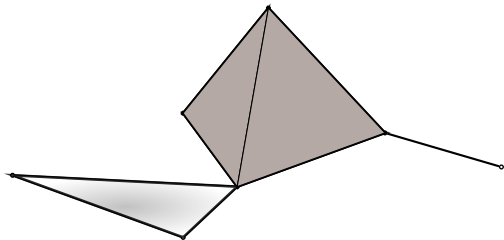
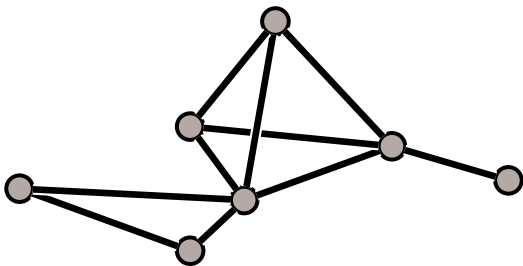
— Larrión, Pizaña, V. (2008)







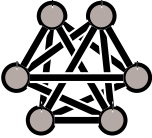




Sabemos que $G \simeq H(G) \simeq K(H(G))$.

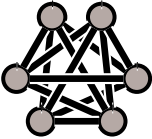
Pregunta

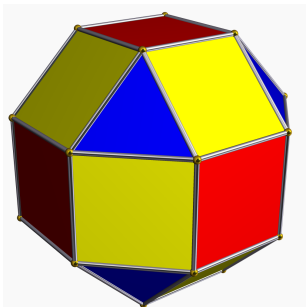
¿Existen G y n tales que $K^n(H(G)) \neq G$?

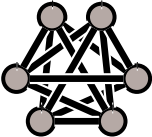


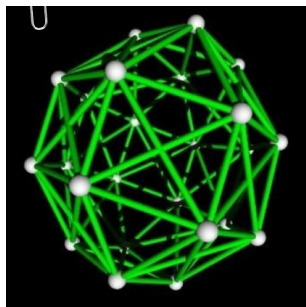
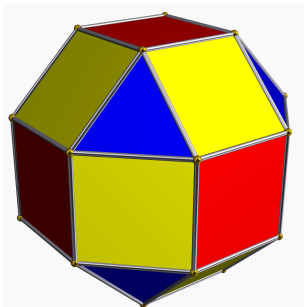
A complete graph K_5 with 5 nodes and 10 edges. The nodes are arranged in a regular pentagon shape, with a horizontal edge connecting the two nodes on the left and right sides. Every node is connected to every other node by a straight line edge.

$$H(\text{ }) =$$


$$H(\text{ }) =$$




$$H(\text{ }) =$$



Si G es el octaedro.

índice	0	1	2	3	4	5
iteradas de G	6	8	16	$2^8 = 256$	2^{128}	$2^{2^{127}}$
iteradas de $H(G)$	24	26	32	50	80	234

Recordemos:

- ▶ Si $r: G \rightarrow L$ es retracto, hay un retracto $K(r): K(G) \rightarrow K(L)$. (Neumann-Lara)

Recordemos:

- ▶ Si $r: G \rightarrow L$ es retracto, hay un retracto $K(r): K(G) \rightarrow K(L)$. (Neumann-Lara)

Por otro lado:

- ▶ Si $r: G \rightarrow L$ es retracto, hay un retracto $H(r): H(G) \rightarrow H(L)$.
- ▶ $H(O_3)$ es divergente. (LPV, 2012)

Pregunta

¿Se tiene que G es convergente si y sólo si $H(G)$ es convergente?

Si G es el disenoide chato

índice	0	1	2	3	4	5
iteradas de G	8	12	20	56	1076	$> 737 \cdot 10^7$
iteradas de $H(G)$	36	38	48	74	124	286

(aún $|K^6(H(G))| = 824$).

Aunque parece que $H(G)$ es divergente para toda G divergente, sólo hemos demostrado que $H(G)$ es divergente si G se retrae al octaedro O_3 .

Aunque parece que $H(G)$ es divergente para toda G divergente, sólo hemos demostrado que $H(G)$ es divergente si G se retrae al octaedro O_3 .

¡Gracias!