

UNIVERSIDAD AUTÓNOMA DE MÉXICO

Facultad de Ciencias

Autores:

Fernanda Villafán Flores

Fernando Alvarado Palacios

Adrián Aguilera Moreno



Gráficas y Juegos

Tarea 3

1. Demuestre que si $e \in E$, entonces $c(G) \leq c(G - e) \leq c(G) + 1$.

Demostración: Dado que c corresponde a la función que devuelve la cantidad de componentes conexas, analicemos dos casos posibles:

- Si “e” no es un puente, entonces:

$$c(G - e) = c(G) \quad (1)$$

Esto pues sabemos que al borrarla una arista que no es puente, G no cambia en número de componentes conexas y así:

$$c(G) \leq c(G - e) \quad (2)$$

De la dicotomía de \leq , sabemos que cumple con la igualdad.
Luego, hacemos notar que:

$$c(G) < c(G) + 1 \quad (3)$$

$$\Rightarrow c(G) \leq c(G) + 1 \quad (4)$$

De 1 y 4 se sigue que:

$$c(G - e) \leq c(G) + 1 \quad (5)$$

De 2 y 5 tenemos que:

$$c(G) \leq c(G - e) \leq c(G) + 1$$

- Si “e” es un puente, entonces:

$$c(G) < c(G - e), \text{ por la definición de arista como puente} \quad (6)$$

Así, tenemos que:

$$c(G) \leq c(G - e), \text{ pues de la dicotomía se cumple con } < \quad (7)$$

Además, sabemos que el número de componentes conexas aumenta exactamente en 1 en $G - e$ (porque estamos trabajando con gráficas simples).

De esto, se sigue que:

$$c(G - e) = c(G) + 1 \quad (8)$$

$$\Rightarrow c(G - e) \leq c(G) + 1 \quad (9)$$

De 7 y 9 se sigue que:

$$c(G) \leq c(G - e) \leq c(G) + 1$$

De lo anterior, concluimos que $c(G) \leq c(G - e) \leq c(G) + 1$.

QED

2. Una gráfica es *escindible completa* si su conjunto de vértices admite una partición (S, K) de tal forma que S es un conjunto independiente, K es un clan, y cada vértice en S es adyacente a cada vértice en K . Demuestre que una gráfica es escindible completa si y sólo si no contiene a C_4 ni a $\overline{P_3}$ como subgráfica inducida.

Demostración: Sea $C_4 = (x_0, x_1, x_2, x_3, x_0)$ y $\overline{P}_3 = \{y_0, y_1, y_2\}$ tal que $y_0 y_2 \in E_G$, $y_0 y_1, y_1 y_2 \notin E_G$ ¹, con $x_i, y_j \in V_G$ ($0 \leq i \leq 3, 0 \leq j \leq 2$). Nótese que los x_i 's, y_j 's no pueden estar contenidos en una misma parte. Es decir, C_4 y \overline{P}_3 no están contenidos en S (ya que ningún vértice en S es adyacente). De igual manera, no están contenidos en K (ya que para cualesquiera 3 o 4 vértices en K se tiene a K_3 o K_4).

Para este ejercicio analizaremos dos posibles casos:

\Rightarrow) Procedamos por reducción al absurdo.

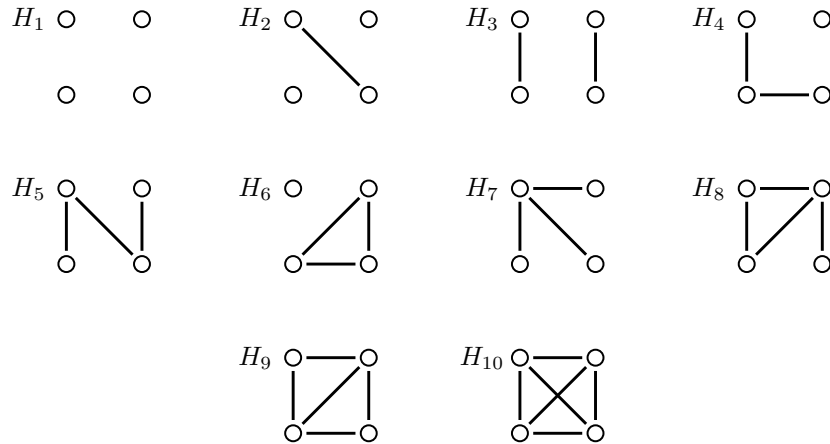
-) Si G es *escendible completa*, entonces C_4 es subgráfica inducida de G . Supongamos, sin pérdida de generalidad, que $x_0 \in S$ y $x_1 \in K$ (caso contrario, $x_1 \in S$ y x_0 no sería adyacente a x_1 !!). Luego, si $x_2 \in S$ entonces $x_3 \in K$ (caso contrario, $x_3 \in S$ y x_2 no sería adyacente a x_3 !!). Así por definición de K (clan), $x_1 x_3 \in E_G$!! (ya que $x_1, x_3 \in K$). Si $x_2 \in K$, entonces $x_3 \in S$ (caso contrario, $x_3 \in K$ y $x_1 x_3 \in E_G$!!). Pero x_0 no es adyacente a x_3 !! ($x_0, x_3 \in S$). He aquí una contradicción de suponer a C_4 como subgráfica inducida de G . Por tanto, se concluye que C_4 no está contenida como subgráfica inducida en G .
-) Si G es *escendible completa*, entonces \overline{P}_3 es subgráfica inducida de G . Supongamos, sin pérdida de generalidad, que $y_0 \in S$. Entonces: $y_1 \in S$ (pues $y_0 y_1 \notin E_G$). Luego, $y_2 \in S$!! (pues $y_1 y_2 \notin E_G$). Pero no todos los y_i 's pueden estar en S . Si $y_0 \in K$, entonces $y_1 \in S$ o $y_1 \in K$ implican que y_0 es adyacente a y_1 !! Pero $y_0 y_1 \notin E_G$ y he aquí una contradicción de suponer a \overline{P}_3 como subgráfica inducida de G . Por tanto, se concluye que \overline{P}_3 no está contenida como subgráfica inducida en G .

\Leftarrow) Para este caso, analicemos a todas las gráficas no isomorfas que no son \overline{P}_3 con 3 vértices y no son C_4 con 4 vértices.

Con 3 vértices:



Con 4 vértices:



Propongamos la partición (S, K) en G .

¹Sin pérdida de generalidad.

Notemos que H_2, H_3, H_4, H_5, H_6 , y H_8 contienen como subgráficas inducidas a $\overline{P_3}$. Luego, sólo H_1, H_7, H_9 , y H_{10} junto a G_1, G_2 , y G_3 son subgráficas inducidas de G y podemos hacer el siguiente análisis:

- 1) G_2 y H_1 están contenidas como subgráficas inducidas en S .
- 2) G_1 tiene los 2 vértices de grado 1 en S y el único vértice de grado 2 está en K .
- 3) G_3 y H_{10} están en K .
- 4) H_7 tiene a su único vértice de grado 3 en K y el resto de sus vértices está en S .
- 5) H_9 tiene a sus 2 vértices de grado 2 en S y al resto en K .

Con base a lo anterior, podemos sugerir que K es un clan y S es independiente y ambos subconjuntos de V_G . Con esto tenemos que G es *escindible*.

Por (2), (4) y (5), vemos que es necesario que haya aristas entre vértices de S y K . Como (1) y (3) no restringen la condición anterior, entonces se puede considerar a *escindible completa*.

De los casos anteriores, concluimos que una gráfica es escindible completa si y sólo si no contiene a C_4 ni a $\overline{P_3}$ como subgráfica inducida. QED

3. (a) Demuestre que si $|E| > \binom{|V|-1}{2}$, entonces G es conexa.

Demostración: Si $|E_G| = \binom{|V|-1}{2}$, entonces hay dos posibilidades:

- Si G es conexa, entonces $G + e$ (con $e \in E_G$) cumple que:

$$\begin{aligned} |E_{G+e}| &= \binom{|V|-1}{2} + 1 \\ &> \binom{|V|-1}{2} \end{aligned}$$

Además, e no es ni lazo ni arista multiple, pues sabemos de resultados vistos en clase que una gráfica es completa si $|E| = \binom{|V|}{2}$ y como

$$\binom{|V|}{2} \neq \binom{|V|-1}{2}$$

ya que

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

y

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

Luego,

$$\begin{aligned} \binom{|V|}{2} &\neq \binom{|V|-1}{2} \\ \frac{n \cdot (n-1)}{2} &\neq \frac{(n-1) \cdot (n-2)}{2} \\ n \cdot (n-1) &\neq (n-1) \cdot (n-2) \\ n &\neq n-2 \end{aligned}$$

y de hecho

$$\binom{|V|}{2} > \binom{|V|-1}{2}$$

Así, se justifica que e no sea ni lazo ni arista múltiple.

De lo anterior, se sigue que $G + e$ es una gráfica simple que además es conexa, pues G ya es conexa.

- Si G no es conexa, entonces existe un vértice aislado x , ya que:

$$\begin{aligned} \binom{|V|-1}{2} &= \frac{|V_G|^2 - |V_G| - 2 \cdot |V| + 2}{2} \\ &= \frac{|V_G|^2 - |V_G|}{2} + \frac{2 - 2|V_G|}{2} \\ &= \frac{|V_G| \cdot (|V_G| - 1)}{2} - \frac{2 \cdot (|V_G| - 1)}{2} \\ &= \binom{|V_G|}{2} - (|V_G| - 1) \end{aligned}$$

Sabemos por resultados vistos en clases que hay $\binom{|V_G|}{2}$ aristas en una gráfica completa y un vértice puede relacionarse a lo más con $|V_G| - 1$ vértices (pues estamos trabajando con gráficas simples).

Nótese que de lo anterior se infiere que $G - \{x\}$ es conexa² y así $G + e$ (con $e \in E_G$)

$$\begin{aligned} |E_{G+e}| &= \binom{|V|-1}{2} + 1 \\ &> \binom{|V|-1}{2} \end{aligned}$$

es conexa, pues no hay lazos y no hay aristas múltiples en G .

Entonces, tenemos que la nueva arista está comprendida entre x y algún otro vértice en $V_{G-\{x\}}$. Por lo que habrá una xy -trayectoria para $y \in E_G$.

De lo anterior, concluimos que $|E_G| > \binom{|V|-1}{2} \Rightarrow G$ es conexa.

QED

- (b) Para $|V| > 1$ encuentre una gráfica inconexa con $|E| = \binom{|V|-1}{2}$.

Solución:

Si $|V_G| = 2$, como $2 > 1 \Rightarrow |V_G| > 1$.

Luego la gráfica que tiene como vértices a u y v y además:

$$\begin{aligned} |E_G| &= \binom{2-1}{2} \\ &= \frac{(2-1) \cdot (2-2)}{2} \\ &= 0 \end{aligned}$$

A continuación se muestra la gráfica mencionada:

Así, observemos que la gráfica anterior es inconexa.

□

²Esto ya que $|E_{G-\{x\}}| = \binom{|V_G|}{2}$.

G_1 u
○ v
○

4. (a) Demuestre que si $\delta > \lfloor \frac{|V|}{2} \rfloor - 1$, entonces G es conexa.

Demostración: Para este inciso procedemos por inducción sobre V_G .

Sea G una gráfica con $|V_G| = 1$.

Así, $\delta = \lfloor \frac{1}{2} \rfloor = 0$, i.e.,

 v
○

donde $E_G = \emptyset$.

Luego, supongamos como hipótesis inductiva que para una cantidad n de vértices, el que se cumpla $\delta = \lfloor \frac{|V|}{2} \rfloor$ implica que G es conexa.

A continuación veamos qué pasa con $G + \{x\}$, donde $x \in V_{G+\{x\}}$. Así, G cumple con $\delta = \lfloor \frac{|V|}{2} \rfloor$.

De lo anterior, se sigue que x es vecino de al menos $\lfloor \frac{|V|}{2} \rfloor$ vértices en G (notemos que G es, de hecho, una subgráfica inducida por vértices de $G + \{x\}$). Como G es conexa, por hipótesis inductiva se sigue que $G + \{x\}$ es conexa. QED

- (b) Para $|V|$ par encuentre una gráfica $(\lfloor \frac{|V|}{2} \rfloor - 1)$ -regular e inconexa.

Solución:

Con $|V| = 4$, tenemos que:

$$\begin{aligned} \lfloor \frac{4}{2} \rfloor - 1 &= 2 - 1 \\ &= 1 \end{aligned}$$

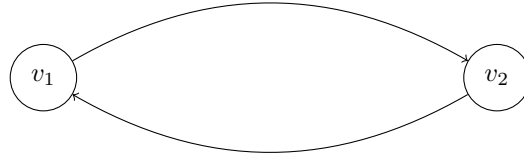
 G a b
○ ○ a b
○ ○

Así, la gráfica es 1-regular e inconexa.

□

5. Demuestre que si D no tiene lazos y $\delta^+ \geq 1$, entonces D contiene un ciclo dirigido de longitud al menos $\delta^+ + 1$.

Demostración: Para este ejercicio procedamos por inducción en V . Así, cuando $\delta^+ = 1$ y $|V| = 2$ tendremos que:



Ahora, supongamos que hay un ciclo C de al menos longitud $\delta^+ + 1$ con $\delta^+ > 1$, para $n(n > 1)$ vértices en D y además D no tiene lazos.

Luego, para $|V_D| = n + 1$ donde llamaremos x al vértice extra.

Analicemos dos casos extremos:

- Si x tiene una sola incidencia, entonces $\delta^+ = 1$ y como $\mathcal{L}(C) > 1$, tenemos que existe un ciclo de al menos $\delta^+ + 1$. En este caso, tenemos que es estrictamente mayor. De lo anterior, terminamos.
- Si para cada vértice $u_i (1 < i \leq |V_D| - 1)$ en G hay una arista que “salga” de u_i e incida en x , tenemos que δ^+ no se modifica.

Ahora notemos que, en particular, hay al menos u_i, u_{i+1} tales que existe una $u_i u_{i+1}$ -trayectoria en C (notemos que u_i y u_{i+1} son vecinos). Luego, como existe $e_1 = u_i x$ y $e_2 = u_{i+1} x$, con e_1 y e_2 en E_D , tenemos un nuevo ciclo que es de al menos $\mathcal{L}(C) + 1$ de longitud. Así, como $\mathcal{L}(C) \geq \delta^+ + 1$, tenemos que el nuevo ciclo es de al menos longitud $\delta^+ + 1$.

Del análisis anterior, concluimos que el enunciado se cumple.

QED

Puntos Extra

1. Demuestre que el número de $v_i v_j$ -caminos de longitud k en G es $(A^k)_{ij}$ donde A es la matriz de adyacencia de G .

Demostración: Inducción

Paso base ($n = 1$)

Sea $V_i V_j$ adyacentes $\implies A_{ij} = 1$ y en caso de que no sean adyacentes $A_{ij} = 0 \implies$ lo que implica que el número de caminos de longitud 1 entre $V_i V_j = A_{ij} = A_{ij}^1$

Hipótesis de inducción ($n = k$)

Supongamos que el número de $V_i V_j$ -caminos de longitud k en G es $(A^k)_{ij}$

Paso inductivo ($n = k + 1$)

Pd) El número de $V_i V_j$ -caminos de longitud $k + 1$ en G es $(A^{(k+1)})_{ij}$

Dem

Sea $A^{(k+1)} = A^k * A \implies$ por definición de multiplicación de matrices sean “t” los elementos de la matriz A^k y “a” los elementos de la matriz $A \implies A^k * A = \sum_{r=1}^n t_{ir} a_{rj}$ para toda A_{ij} que pertenece a $A^{(k+1)} \implies (A^{(k+1)})_{ij} = (A^k * A)_{ij} = \sum_{r=1}^n t_{ir} a_{rj}$ (Esta suma en específico es la multiplicación de un renglón de A^k y una columna de A)

\implies si $a_{rj} = 0 \implies V_r$ y V_j no son adyacentes y por hipótesis de inducción t_{ir} son el número de caminos que existen de longitud k de V_i a V_r

Caso 1) $a_{rj} = 0 \implies (t_{ir} * a_{rj} = 0) \implies$ existen 0 caminos de longitud $n + 1$

Caso 2) $a_{rj} = 1 \implies (t_{ir} * a_{rj} = t_{ir}) \implies$ existe 1 camino de longitud $n + 1$ que recorre de $V_i V_j$

$\implies \sum_{r=1} t_{ir} a_{rj}$ independientemente de si $a_{rj} = 0$ o $a_{rj} = 1$ nos dará el número de caminos de longitud $n + 1$ que existen entre $V_i V_j$ QED

2. Sea G una gráfica bipartita de grado máximo k . Demuestre que existe una gráfica bipartita k -regular, H , que contiene a G como subgráfica inducida.