
Teoría de las Gráficas

Séptima tarea
3 de diciembre de 2010

1. Muestre que un árbol tiene a lo más un apareamiento perfecto.
2. Pruebe el teorema de Hall: Sea G una gráfica bipartita con bipartición X, Y . Existe un apareamiento que satura a todo vértice de X si y sólo si $|N(S)| \geq |S|$ para todo $S \subset X$ no vacío.
3. **Algoritmo Húngaro** El siguiente algoritmo sirve para determinar si una gráfica bipartita G con bipartición X, Y posee un apareamiento que satura a todo vértice de X , y en caso de existir, al algoritmo arroja uno.

Paso 1. Sea M un pareamiento cualquiera de G .

- Paso 2.
- Si $\forall x \in X$, x está M -saturado, STOP \rightarrow
 - Si $\exists x \in X$ tal que x es M -insaturado, vaya al PASO 3.

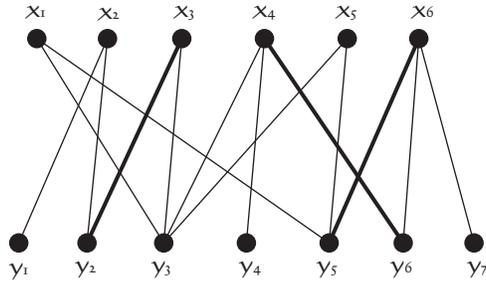
Paso 3. Sean $S = \{x\}$ y $T = \emptyset$.

- Si $N(S) = T$, STOP \rightarrow
(en este caso el teorema de Hall garantiza que no existe un vértice que sature a cada vértice de X .)
- Si $N(S) \neq T$, vaya al PASO 4.

Paso 4. Sea $y \in N(S) - T$

- Si y está M -saturado, entonces sea $yz \in M$.
 $S \cup \{z\} \rightarrow S$ y $T \cup \{y\} \rightarrow T$, regrese al PASO 3.
(actualizamos S y T , es decir, cambiamos S por $S \cup \{z\}$ y T por $T \cup \{y\}$.)
- Si y está M -insaturado, entonces existe P una xy -trayectoria M -aumentante.
 $M \Delta E(P) \rightarrow M$, regrese al PASO 1.
(actualizamos M , es decir cambiamos M por $M \Delta E(P)$, recuerde que $M \Delta E(P) = (M - E(P)) \cup (E(P) - M)$)

Realice el algoritmo Húngaro para la siguiente gráfica G , dado el apareamiento $M = \{x_3y_2, x_4y_6, x_6y_5\}$ del Paso 1.



4. a) Muestre que la gráfica de Petersen tiene exactamente 6 apareamientos perfectos.
 b) Determine $pm(K_{2n})$ y $pm(K_{n,n})$, donde $pm(G)$ denota el número de apareamientos perfectos de G .
5. Piensen en el siguiente juego: Dada una gráfica G , dos jugadores juegan sobre ella eligiendo vértices distintos v_0, v_1, v_2, \dots de manera alternada de tal forma que para toda $i > 0$ v_i $\text{ady}_G v_{i-1}$. Gana el último jugador que tiene la posibilidad de elegir un vértice. Pruebe que existe una estrategia ganadora para el jugador que comienza el juego si y sólo si G no tiene un apareamiento perfecto.
6. Pruebe que $\chi(G) = \min\{|P| : P \text{ es una partición de } V(G) \text{ en conjuntos independientes}\}$
7. Sea una gráfica G y $v \in V(G)$. Demuestre que $\chi(G - v) = \chi(G)$ ó bien $\chi(G - v) = \chi(G) - 1$.
8. Determine el número cromático de las siguientes gráficas: $K_n, C_n, K_{n,m}$, Petersen
9. VERDADERO O FALSO Si el enunciado es verdadero pruébelo, de otro modo de un contraejemplo.
 - a) Sea T un árbol de orden $n \geq 2$, entonces $\chi(G) = 2$.
 - b) Sea G una gráfica y $H \subset G$, entonces $\chi(H) \leq \chi(G)$.

c) Sean G_1 y G_2 dos gráficas arbitrarias, entonces $\chi(G_1 + G_2) = \min\{\chi(G_1), \chi(G_2)\}$

10. Muestre que la gráfica de Chvátal que se ilustra a continuación la cuál es 4-regular es 4-cromática.

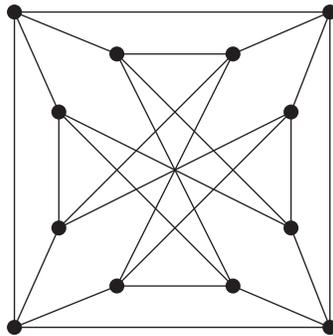


Figura 1: Chvátal

11. Muestra que en cualquier coloración minimal propia, para cualesquiera dos colores existen vértices adyacentes con esos colores.

EXTRAS:

1. Demuestre el siguiente Corolario del Teorema de Hall: Una gráfica bipartita k -regular con $k \geq 0$, tiene un apareamiento perfecto.
2. Suponga que en una fiesta cada mujer conoce exactamente a k hombres y cada hombre conoce exactamente a k mujeres. En el baile hay un único baile, pruebe que en ese baile cada mujer puede sacar a bailar a un hombre y cada hombre puede sacar a bailar a una mujer.
3. Prueba que Q_n tiene al menos un apareamiento perfecto de cardinalidad 2^{n-1} y que es 2-cromática.
4. Si v es un vértice de G tal que $\delta(v) \leq n$, muestra que G es n -coloreable si y sólo si $G - v$ es n -coloreable.

5. a) En unos laboratorios químicos hay que almacenar un pedido compuesto por un total de siete sustancias químicas diferentes que distinguiremos con los números del 1 al 7. Así mismo, la naturaleza de estas sustancias es tal que para todo $2 \leq i \leq 5$ la sustancia i no puede almacenarse en el mismo compartimento que la sustancia $i - 1$ o la $i + 2$. Determinar el mínimo número de compartimentos que se necesitan para almacenar de forma segura estas siete sustancias.
- b) Supongamos que además de las condiciones anteriores, los cuatro pares siguientes de las siete mismas sustancias requieren también compartimentos separados: 1 y 4, 2 y 5, 2 y 6, 3 y 6. ¿Cuál es el menor número de compartimentos de almacenamiento que se necesitan ahora?