

UNIVERSIDAD AUTÓNOMA DE MÉXICO

Facultad de Ciencias

Autores:

Fernanda Villafán Flores

Fernando Alvarado Palacios

Adrián Aguilera Moreno



Gráficas y Juegos

Tarea 6

1. Sea G una gráfica conexa no euleriana. Demuestre que las siguientes afirmaciones son equivalentes.
 - (a) Hay un paseo euleriano en G .
 - (b) Hay exactamente dos vértices de grado impar en G .
 - (c) Existe una familia de ciclos ajenos por aristas dos a dos $\{C_i\}_{i=1}^k$ y un paseo P tal que $E_G = E_P \cup \bigcup_{i=1}^k E_{C_i}$.

Demostración: Sea G una gráfica.

Probaremos las siguientes implicaciones:

- $(a) \implies (b)$.

Sea P un paseo euleriano en G .

Como G es conexa, podemos hacer adyacentes al vértice inicial y al vértice final de P . Esto implica que tenemos un **paseo cerrado** y por tanto, tenemos un **circuito euleriano**.

Así, obtenemos que G es una gráfica euleriana.

De aquí, notemos que todos los vértices de la gráfica euleriana tienen grado par (*por propiedades de gráficas eulerianas*) y, si borramos la arista que une al vértice inicial y al vértice final de P , obtenemos que el grado de dichos vértices disminuye en 1.

Esto implica que ambos vértices ahora tienen grado impar (ya que *número par* – *número impar* = *número impar*).

Por lo tanto, dichos vértices son los únicos dos vértices de grado impar en G .

- $(b) \implies (c)$.

Como ya probamos que G es una gráfica euleriana, *por propiedades* sabemos que G tiene una **descomposición en ciclos**, digamos C_1, C_2, \dots, C_k . Y además por el inciso (a), sabemos que existe un paseo P en G el cual (*por hipótesis*) tiene exactamente dos vértices de grado impar.

Entonces tenemos que:

$$\begin{aligned} E_G &= \bigcup_{i=1}^k E_{C_i} \cup E_P \\ &= E_P \cup \bigcup_{i=1}^k E_{C_i} \end{aligned}$$

- $(c) \implies (a)$.

Esto es inmediato ya que *por hipótesis*, existe un paseo P tal que:

$$E_G = E_P \cup \bigcup_{i=1}^k E_{C_i}$$

En particular si G no tiene ciclos, es decir, $\bigcup_{i=1}^k E_{C_i} = \emptyset$ tenemos que:

$$\begin{aligned} E_G &= E_P \cup \bigcup_{i=1}^k E_{C_i} \\ &= E_P \cup \emptyset \\ &= E_P \end{aligned}$$

Así, si $E_G = E_P$ implica que hay un paseo euleriano en G (por definición de **paseo euleriano**).

Por lo tanto, queda demostrado que las afirmaciones son equivalentes.

□

2. Sea D una digráfica conexa. Demuestre que D es euleriana si y sólo si para cada $v \in V_D$, se tiene $d^+(v) = d^-(v)$.

Demostración: • \implies .

Sea D una digráfica conexa e eucliriana \rightarrow Por definición de gráfica eucliriana existe un circuito euclidiano que une a todos los vértices, llamémosle C a este circuito.

Entonces, sea x perteneciente a V_D el inicio de este circuito.

$\rightarrow C = (x, v_i, v_{i+1}, \dots, v_{i+n}, u)$ con i y n pertenecientes a los naturales.

Como todos los vértices son consecutivos, notemos que cada vértice de C es cola y cabeza para dos flechas distintas en el circuito \rightarrow para todo V_k que pertenece a C existe d^+ y d^- que une a V_k con sus vértices adyacentes V_{k-1} y V_{k+1} .

Así, cada vértice de la trayectoria C tendrá una “arista” d^+ y una d^- (ya que D es par y por construcción de C).

Por lo tanto, $d^+ = d^-$ ya que para todo vértice de D se pueden sumar el número de veces que aparecen en la trayectoria C y preservará la igualdad anterior.

• \impliedby .

Sea D conexa y para toda v que pertenece a V_D se tiene que $d^+ = d^- \rightarrow$ para toda v que pertenece a V_D , existe al menos una d^+ y una d^- .

Por lo que para todo v que pertenece a V_D , v es mayor igual a 2. Pero el grado de v siempre debe ser par, ya que tenemos la igualdad $d^+ = d^- \rightarrow D$ es par.

Por lo tanto, por teorema visto en clase tenemos que D es una gráfica eucliriana.

□

3. La digráfica de *de Bruijn-Good* BG_n tiene como conjunto de vértices al conjunto de todas las sucesiones binarias de longitud n , y donde el vértice $a_1 a_2 \dots a_n$ es adyacente al vértice $b_1 b_2 \dots b_n$ si y sólo si $a_{i+1} = b_i$ para $1 \leq i \leq n-1$. Demuestre que BG_n es una digráfica euleriana de orden 2^n y diámetro dirigido n .
4. Demuestre que existe una forma de ordenar todas las fichas de dominó en un ciclo (respetando las reglas del juego). ¿Cómo generalizaría este resultado para dominós con n puntos? (el dominó estándar es el de 6 puntos).

5. Sean G una gráfica euleriana no trivial y $u \in V_G$. Demuestre que todo paseo en G que inicia en u se puede extender a un circuito euleriano si y sólo si $G - u$ es acíclica.

Demostración: Sean G una gráfica euleriana no trivial y $u \in V_G$.

Procedemos por doble implicación.

• \Rightarrow .

Suponemos que todo paseo en G que inicia en u se puede extender a un circuito euleriano.

Demostraremos que $G - u$ es acíclica.

Procedemos por contradicción.

Sea P un circuito euleriano de G .

Supongamos que $G - u$ no es acíclica.

Esto implica que existe un ciclo C en $G - u$

• \Leftarrow .

Suponemos que $G - u$ es acíclica.

Demostraremos que todo paseo en G que inicia en u se puede extender a un circuito euleriano.

□

Puntos Extra

- Una digráfica D es *balanceada* si $|d^+(v) - d^-(v)| \leq 1$, para cada $v \in V$. Demuestre que toda gráfica tiene una orientación balanceada.
- Una sucesión circular $s_1 s_2 \cdots s_{2^n}$ de ceros y unos es llamada una *sucesión de de Bruijn-Good* de orden n si las 2^n subsucesiones $s_i s_{i+1} \cdots s_{i+n-1}$, $1 \leq i \leq 2^n$ (con los subíndices tomados módulo 2^n son distintas, y por lo tanto constituyen todas las posibles sucesiones binarias de longitud n . Por ejemplo, la sucesión 00011101 es una una sucesión de de Bruijn-Good de orden tres. Muestre como encontrar un de estas sucesiones para cualquier orden n utilizando un circuito euleriano dirigido en la gráfica de de Bruijn-Good BG_{n-1} . Justifique su respuesta.
- Sea G una gráfica conexa, y sea X el conjunto de vértices de G de grado impar. Suponga que $|X| = 2k$, con $k \geq 1$.
 - Demuestre que hay k paseos ajenos por aristas Q_1, \dots, Q_k en G tales que $E_G = \bigcup_{i=1}^k E_{Q_i}$.
 - Deduzca que G contiene k paseos ajenos por aristas que conectan a los vértices de X en pares.