# Teoría de grafos Estudios de Ingeniería

Juan Gabriel Gomila

Frogames

https://frogames.es

1 de julio de 2017

# Índice

- Teoría de grafos
  - Un poco de historia
- 2 El concepto de grafo
  - Definición geométrica del grafo
  - Definición algebraica del grafo
- 3 Grafos y matrices
  - Representación matricial
  - Isomorfismo de grafos
  - Grafos de Euler y grafos de Hamilton

- 1 Teoría de grafos
  - Un poco de historia
- 2 El concepto de grafo
  - Definición geométrica del grafo

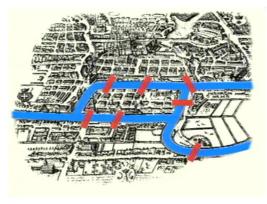
- Definición algebraica del grafo
- 3 Grafos y matrices
  - Representación matricial
  - Isomorfismo de grafos
  - Grafos de Euler y grafos de Hamilton

- 1 Teoría de grafos
  - Un poco de historia
- 2 El concepto de grafo
  - Definición geométrica del grafo

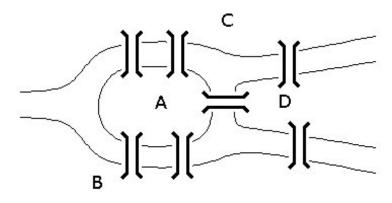
- Definición algebraica del grafo
- 3 Grafos y matrices
  - Representación matricial
  - Isomorfismo de grafos
  - Grafos de Euler y grafos de Hamilton

La teoría de grafos es una rama de la matemática que surge y se desarrolla para dar soluciones a problemas muy concretos.

El problema que la mayoría de autores señalan como el origen de la teoría de grafos es el **problema de los puentes de Königsberg** 



Durante el siglo XVIII, la ciudad de Königsberg (Prusia Oriental) estaba dividida en cuatro zonas por el rio Prevel. Había siete puentes que comunicaban estas regiones como demuestra el dibujo:



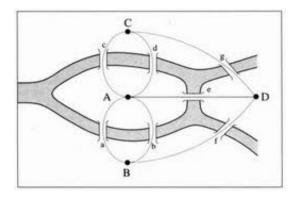
Los habitantes de la ciudad no tenían ni BioFestes ni Univerlands, en lugar de tener vuestras mismas necesidades, necesitaban encontrar una manera de pasear por la ciudad que les permitiera ir a una determinada región, cruzar cada puente una única vez y volver al lugar de partida.



https://frogames.es

Tema 8 - Introducción a la Teoría de Grafos

Para resolver este problema, Euler representó las cuatro zonas de la ciudad por cuatro puntos y los puentes por aristas que uniesen los puntos, tal y como se ve en la figura:



Actualmente, la teoría de grafos se aplica dentro y fuera de las matemáticas y sigue siendo un rama de investigación muy activa. Sus aplicaciones son muy importantes en la ingeniería y resultan de gran utilidad para la representación de datos, diseño de redes de telecomunicación...

- 1 Teoría de grafos
  - Un poco de historia
- 2 El concepto de grafo
  - Definición geométrica del grafo

- Definición algebraica del grafo
- Grafos y matrices
  - Representación matricial
  - Isomorfismo de grafos
  - Grafos de Euler y grafos de Hamilton

# ¿Qué es un grafo?

Los grafos se pueden considerar formalmente como diagramas (representaciones geométricas) o bien algebraicamente como un par de conjuntos (representación algebraica). Véanse ambos tipos de definiciones:

- 1 Teoría de grafos
  - Un poco de historia
- 2 El concepto de grafo
  - Definición geométrica del grafo

- Definición algebraica del grafo
- 3 Grafos y matrices
  - Representación matricial
  - Isomorfismo de grafos
  - Grafos de Euler y grafos de Hamilton

## Definición geométrica del grafo

#### Definición

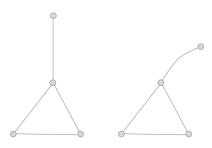
Geométricamente, un grafo G es un conjunto de puntos del espacio, algunos de los cuales están unidos entre ellos mediante líneas.

Este grafo puede simbolizar por ejemplo un mapa de carreteras donde los puntos representan ciudades y las líneas, las carreteras que las unen. En este caso, el grafo puede informar de las posibles comunicaciones que existen entre las ciudades, pero este grafo G también podría esquematizar un circuito eléctrico.



# Definición geométrica del grafo

Se ha de hacer constar que un grafo solo contiene información sobre la conectividad entre puntos y no da información geométrica en sentido euclídeo (distancias, ángulos...). Así los siguientes diagramas representan el mismo grafo.



- 1 Teoría de grafos
  - Un poco de historia
- 2 El concepto de grafo
  - Definición geométrica del grafo

- Definición algebraica del grafo
- 3 Grafos y matrices
  - Representación matricial
  - Isomorfismo de grafos
  - Grafos de Euler y grafos de Hamilton

#### Definición

Un grafo G se define como un par ordenado de conjuntos G = (V, E) = (V(G), E(G)) donde:

- V es un conjunto no vacío de puntos  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$  denominados **vértices**, y
- *E* es un conjunto de pares no ordenados de elementos de *V*, denominados **aristas**

Si dos vértices u, v están unidos por la misma arista, entonces dícese que son **adyacentes** y se representan por su arista por  $\{u, v\}$  En este caso también se dirá que u y v son **incidentes** a la arista  $\{u, v\}$ 

Para representar algebraicamente un grafo es necesario poder distinguir los vértices y las aristas. Así:



$$G=(V(G),E(G))$$
 
$$V=V(G)=\{v_1,v_2,v_3,v_4\}; \ E=E(G)=\{e_1,e_2,e_3,e_4\}$$
 Donde  $e_1=\{v_1,v_2\},e_2=\{v_2,v_3\},e_3=\{v_3,v_4\},e_4=\{v_2,v_4\}$ 

#### **Definiciones**

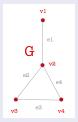
- El número de vértices del grafo G, |V(G)| se denomina el **orden del grafo**.
- El número de aristas del grafo G, |E(G)| se denomina el **tamaño del grafo**.

### Grafo trivial

Un grafo G es finito si |V(G)| y |E(G)| son finitos. Si un grafo finito tiene un vértice y no tiene ninguna arista, nos referiremos a él como grafo trivial (corresponde a un solo punto)

### Ejemplo

El siguiente diagrama no corresponde a un grafo ya que contiene:



- Aristas múltiples: las aristas  $e_4$  y  $e_5$  se unen a los vértices  $v_3$  y  $v_4$  (multigrafo).
- Bucles: la arista  $e_6$  une el vértice  $v_2$  con él mismo (pseudografo).

### Ejemplo

Nótese en este caso:

$$E(G) = \{e_1 = \{v_1, v_2\}, e_2 = \{v_2, v_3\}, e_3 = \{v_1, v_4\},$$

$$e_4 = \{v_3, v_4\}, e_5 = \{v_3, v_4\}, e_6 = \{v_2, v_3\}\}$$

E(G) no es un conjunto, ya que tiene elementos repetidos  $\{v_3, v_4\}$ ; es decir, las aristas  $e_4$  y  $e_5$  y la arista  $e_6$  comienzan y acaban en el mismo vértice.

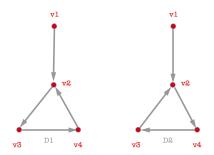
La definición de grafo dada anteriormente se corresponde con la definición que diversos autores dan de **grafo simple**. Y cuando se permiten aristas múltiples y/o bucles como los del ejemplo anterior, se clasifica como **grafo general**.

## Grafos dirigidos

Otro concepto que resulta útil es el de digrafo o grafo dirigido.

### Digrafo

Sea G un grafo simple (o grafo general). Si a cada arista se le asigna un sentido, se dirá que es un **digrafo**.



Las aristas en estos casos son pares ordenados  $D_1 \neq D_2$ .

#### Ariastas incidentes

Dícese que una arista e es **incidente** con un vértice v si v es extremo de e.

#### Grado de un vértice

El grado de un vértice v, gr(v) es igual al número de aristas que son incidentes con v.

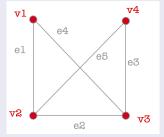
Como cada arista es incidente a ambos vértices, se tiene el siguiente resultado útil:

#### Teorema

Sea G = (V, E) un grafo,  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ , entonces la suma de los grados de los vértices de G es igual al doble del número de aristas:

$$\sum_{i=1}^{n} gr(v_i) = 2|E|$$

### Ejemplo



$$gr(v_1) = 2$$
  $gr(v_2) = 3$   $gr(v_3) = 3$   $gr(v_4) = 2$ 

$$\sum_{i=1}^{n} gr(v_i) = 2 + 3 + 3 + 2 = 10 = 2 \cdot 5 = 2|E|$$

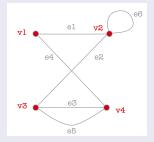
#### Teorema

Un vértice es par o impar según su grado sea par o impar.

#### Nota

El teorema anterior tambén es válido para grafos generales.

### Ejemplo



$$gr(v_1) = 2$$
  $gr(v_2) = 4$   $gr(v_3) = 3$   $gr(v_4) = 4$   
$$\sum_{i=1}^{n} gr(v_i) = 2 + 4 + 3 + 3 = 12 = 2 \cdot 6 = 2|E|$$

### **Ejercicios**

- Dibújese, si es posible, un grafo con 5 vértices, de manera que el grado de cada vértice sea 3.
- 2 Dibújese, si es posible, un grafo con 5 vértices, de manera que el grado de cada vértice sea 2.

En un grafo que represente, por ejemplo, una red de comunicaciones es importante conocer la existencia de caminos que recorren todas las aristas o todos los vértices y que, en cierta manera, sean los más económicos. Para eso se van a ver las siguientes definiciones básicas (la nomenclatura que se da aquí no es única, hay autores que dan nombres diferentes):

#### Definición

Un camino en un grafo G es una secuencia finita alternada de vértices y aristas de G:

$$v_0 \to e_1 = \{v_0, v_1\} \to v_1 \to e_2 = \{v_1, v_2\} \cdots e_n = \{v_{n-1}, v_n\} \to v_n$$
  
 $v_0, e_1, v_1, e_2 \cdots e_n, v_n$ 

Donde cada arista tiene por extremo los vértices inmediatamente precedentes o siguientes de la secuencia. Por lo que el camino también se puede representar por la secuencia de vértices  $v_0, v_1, \dots, v_n$ .

#### Extremos del camino

Los vértices  $v_0$  y  $v_n$  se denomina extremos del camino y se dice que el camino va de  $v_0$  a  $v_n$  o que conecta  $v_0$  con  $v_n$ .

### Longitud del camino

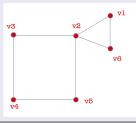
La longitud del camino es el número de aristas que contiene.

#### Clasificación de los caminos

- Recorrido: camino sin aristas repetidas.
- Camino simple: recorrido sin vértices repetidos excepto el primero y el último.
- Camino cerrado: camino en el cual sus dos extremos coinciden. Es decir, comienza y acaba en el mismo vértice. en caso contrario el camino es abierto.
- Circuito: recorrido cerrado.
- Ciclo: circuito que también es camino simple.

### Clasificación de los caminos

Dado el grafo, clasifíquense los siguientes caminos:



### Clasificación de los caminos

- V2 V3 V4 V5 V2
- $V_2V_3V_4V_5$
- $V_6 V_2 V_3 V_4 V_5 V_2 V_1 V_6$
- $V_1 V_2 V_6 V_1$

## Conectividad

Existen grafos en los cuales para cada par de vértices  $v_i$ ,  $v_j$  hay, al menos, un posible camino que los conecta y otros casos en los cuales es imposible unir dos vértices dados.

## Conectividad

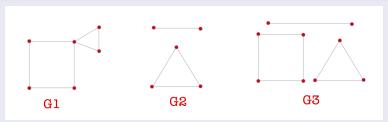
#### Grafo conexo

Un grafo G dícese conexo si existe un camino simple entre cualquier par de vértices  $v_i$ ,  $v_i$ .

En caso contrario, el grafo es no conexo y los vértices  $v_i$  y  $v_j$  pertenecen a diferentes componentes conexas del grafo. El número de componentes conexos de un grafo se denota por K(G).

## Conectividad

### Ejemplo



 ${\it G}_1$  es un grafo conexo, mientras que  ${\it G}_2$  y  ${\it G}_3$  no lo son.

$$K(G_1) = 1, K(G_2) = 2, K(G_3) = 3.$$

- 1 Teoría de grafos
  - Un poco de historia
- 2 El concepto de grafo
  - Definición geométrica del grafo

- Definición algebraica del grafo
- 3 Grafos y matrices
  - Representación matricial
  - Isomorfismo de grafos
  - Grafos de Euler y grafos de Hamilton

- 1 Teoría de grafos
  - Un poco de historia
- 2 El concepto de grafo
  - Definición geométrica del grafo

- Definición algebraica del grafo
- **3** Grafos y matrices
  - Representación matricial
  - Isomorfismo de grafos
  - Grafos de Euler y grafos de Hamilton

#### Definición

Sea G = (V, E) un grafo simple con  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ . Se define su matriz de adyacencia como la matriz cuadrada:

$$A(G) = (a_{ij})_{n \times n} = \begin{cases} 1 & \text{si } v_i \text{ y } v_j \text{ son advacentes} \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

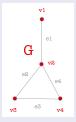
Nótese que A(G) es una matriz simétrica y que  $a_{ii} = 0 \ \forall \ i = 1, \dots, n$ .

La matriz de adyacencia no es única (depende de la ordenación de los vértices).

#### Definición

- Si G = (V, E) es un grafo general  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ , se define  $A(G) = (a_{ij})_{n \times n}$  donde  $a_{ij}$  es el número de aristas que unen  $v_i$  con  $v_j$ . Entonces, A(G) es simétrica.
- Si G = (V, E) es un digrafo  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ , se define  $A(G) = (a_{ij})_{n \times n}$  donde  $a_{ij}$  es el número de aristas que unen  $v_i$  con  $v_i$ . Entonces, A(G) no es simétrica.

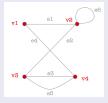
## Ejemplo



$$A(G) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Con  $a_{ij} \in \{0,1\}$  y  $a_{ii} = 0$ 

## Ejemplo



$$A(G) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 2 \\ 1 & 0 & 2 & 0 \end{pmatrix}$$

En este caso  $a_{ij}$  puede ser más grande que 1 ya que el grafo tiene aristas múltiples y  $a_{ii} \neq 0$  (bucles)

#### Teorema

Sea A(G) la matriz de adyacencia de un grafo con n vértices. Entonces la entrada (i,j) de la matriz  $A^m$  nos dará el número de caminos de longitud m que conecten los vértices  $v_i$  y  $v_i$ .

### Ejemplo

Si se considera la matriz del ejemplo anterior:

$$A(G) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Se tiene que:

$$A^{2}(G) = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 3 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 2 \end{pmatrix}; A^{3}(G) = \begin{pmatrix} 0 & 3 & 1 & 4 \\ 3 & 2 & 4 & 4 \\ 1 & 4 & 2 & 3 \\ 1 & 4 & 3 & 2 \end{pmatrix}$$

### Ejemplo

Considérese por ejemplo el elemento  $a_{14}$  de estas tres matrices.

- El elemento  $a_{14}$  de A(G) es cero, eso indica que no hay ningún camino entre los vértices  $v_1$  y  $v_4$ , pero eso no indica que no se puedan conectar estos vértices.
- El elemento  $a_{14} \in A^2(G)$  toma el valor 1, indicando así que existe un camino de longitud 2 que conecta  $v_1$  y  $v_4$ . Este camino será:  $v_1v_2v_4$ .
- El elemento  $a_{14} \in A^3(G)$  toma el valor 1, entonces existe un camino de longitud 3 que conecta  $v_1$  y  $v_4$ . Este camino será  $v_1 v_2 v_3 v_4$ .

- 1 Teoría de grafos
  - Un poco de historia
- 2 El concepto de grafo
  - Definición geométrica del grafo

- Definición algebraica del grafo
- 3 Grafos y matrices
  - Representación matricial
  - Isomorfismo de grafos
  - Grafos de Euler y grafos de Hamilton

## Isomorfismo de grafos

#### Definición

Sean G(V, E) y G'(V', E') dos grafos (o grafos generales sin bucles) y  $f: V \longrightarrow V'$  una aplicación biyectiva tal que

$${u,v} \in E \iff {f(u),f(v)} \in E'$$

Entonces se dirá que f es un isomorfismo entre G y G' o que G y G' son grafos isomorfos.

En general no es fácil determinar cuando dos grafos son o no son isomorfos.

Es claro que si dos grafos son isomorfos han de tener el mismo número de vértices e igual número de aristas, pero eso no es suficiente.

# Isomorfismo de grafos

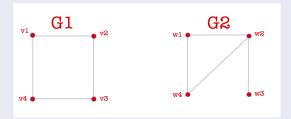
#### Teorema

Si G y G' son grafos isomorfos, entonces:

$$si \ v \in V \Longrightarrow gr(v) = gr(f(v))$$

# Isomorfismo de grafos

### Ejemplo



G y G' tienen el mismo número de vértices y el mismo número de aristas.

 $\forall v \in V(G), gr(v) = 2$ , pero en cambio  $gr(w_3) = 1$ , por tanto G y G' no pueden ser isomorfos.

- 1 Teoría de grafos
  - Un poco de historia
- 2 El concepto de grafo
  - Definición geométrica del grafo

- Definición algebraica del grafo
- 3 Grafos y matrices
  - Representación matricial
  - Isomorfismo de grafos
  - Grafos de Euler y grafos de Hamilton

#### Definición

Sea G un grafo conexo

- Un camino euleriano es un recorrido en el cual aparecen todas las aristas.
- Un circuito euleriano es un camino euleriano cerrado.
- Un grafo euleriano es un grafo con un circuito euleriano.

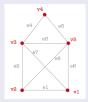
#### Teorema

Sea *G* un grafo entonces:

- Si *G* tiene un circuito euleriano, el grado de cada vértice es par.
- Si G tiene un camino euleriano, el grafo G tiene exactamente dos vértices de grado impar (exactamente los vértices donde comienza y acaba el camino).

### **Ejemplos**

Considérese el grafo siguiente:



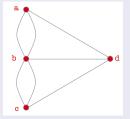
La secuencia  $e_2$   $e_4$   $e_5$   $e_8$   $e_1$   $e_7$   $e_3$   $e_6$  es un camino euleriano.

$$gr(v_1) = 3$$
,  $gr(v_2) = 3$ ,  $gr(v_3) = 4$ ,  $gr(v_4) = 2$ ,  $gr(v_5) = 4$ 

Teniendo dos vértices de grado 3, el camino comienza en uno de ellos y acaba en el otro.

### Ejemplo

Considérese el grafo que representa los puentes de Königsberg.



Se observa que a, c y d tienen grado 3 y que b tiene grado 5. Como todos los vértices tienen grado impar se puede deducir que no existe ningún circuito euleriano. Por tanto el problema de los puentes de Königsberg no tiene solución.

## Grafos de Hamilton

#### **Definición**

Sea *G* un grafo:

- Un camino de Hamilton es un camino que recorre todos los vértices solo una vez.
- Un circuito de Hamilton es un camino de Hamilton cerrado (recorre todos los vértices solo una vez salvo los extremos).
- Un grafo con un circuito de Hamilton se denomina un grafo de Hamilton.