

# **Conferencia Estructuras de Datos y Algoritmos II**

---

## **Teoría de Grafos**

# **Introducción a la Teoría de Grafos**

## **Grafos no dirigidos**

Bibliografía: “Introduction to Algorithms”. Third Edition.  
The MIT Press. Massachusetts Institute of Technology.  
Cambridge, Massachusetts 02142.

<http://mitpress.mit.edu>

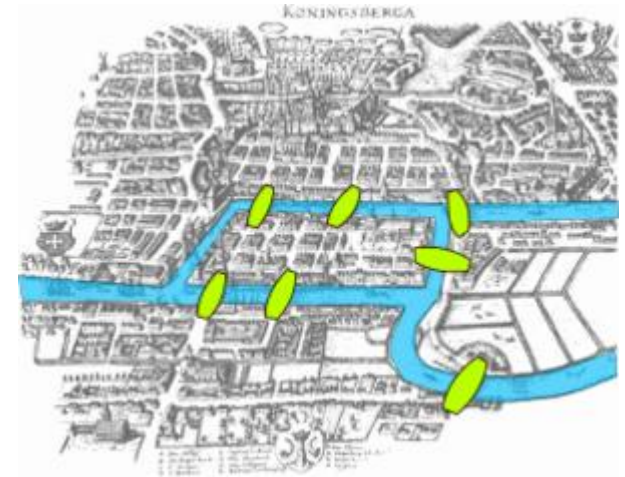
Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest,  
Clifford Stein

“ Data Structures and Algorithms “  
Aho, Hopcroft and Ullman

# Historia – El problema de los 7 puentes

La resolución del **Problema de los Siete Puentes de *Königsberg*** por **Leonhard Euler** en **1736** dio origen a la *Teoría de Grafos*

*Königsberg*, es el nombre que antiguamente recibía la ciudad rusa de *Kaliningrado*, la cual, durante el siglo XVIII formaba parte de *Prusia Oriental*



La ciudad es atravesada por el río *Pregolya*. Este río se bifurca dividiendo el terreno en cuatro regiones distintas, las que entonces estaban unidas por *7 puentes*. El **problema** fue formulado en el siglo XVIII y consistía en:

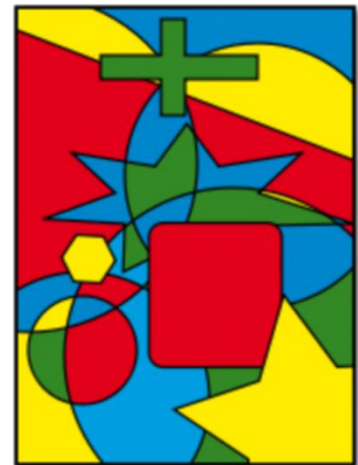
**PROBLEMA:** **Encontrar un recorrido para cruzar a pie toda la ciudad, pasando sólo una vez por cada uno de los puentes y regresando al mismo punto de partida**

# Historia – El problema de los 4 colores

En **1845** *Gustav Kirchhoff* publicó sus **leyes de los circuitos** para calcular el **voltaje** y la **corriente** en los circuitos eléctricos

En **1852** *Francis Guthrie* planteó el **Problema de los Cuatro Colores**:

Será posible, utilizando solo cuatro colores, colorear cualquier mapa de países de forma tal que dos países vecinos nunca tengan el mismo color ?



Este problema, que no fue resuelto hasta un siglo después por **Kenneth Appel** y **Wolfgang Haken**, puede ser considerado como el nacimiento de la **Teoría de Grafos**. Al tratar de resolverlo, los matemáticos definieron términos y conceptos teóricos fundamentales a dicha Teoría

# Grafos no dirigidos – vértices y aristas

Definición de **Grafo**:

$$G=(V,A)$$

V: Conjunto *finito* de **vértices**

A: Conjunto de **aristas**

Cada **arista** de A es un *par no ordenado* de vértices,  
 $v, w \in V$

$$\langle v, w \rangle = \langle w, v \rangle$$

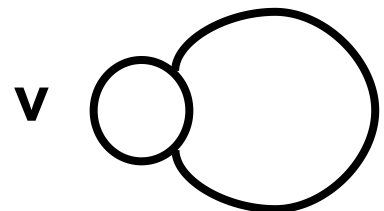
# Grafos no dirigidos – vértices y aristas

Los Grafos expresan **relaciones** entre *objetos*

- Los **objetos** están representados por los **vértices**
- Dos **objetos** están relacionados entre si, si están conectados por una **arista**

La **relación** existente entre un conjunto de **objetos**, representada por un grafo, debe cumplir, al menos:

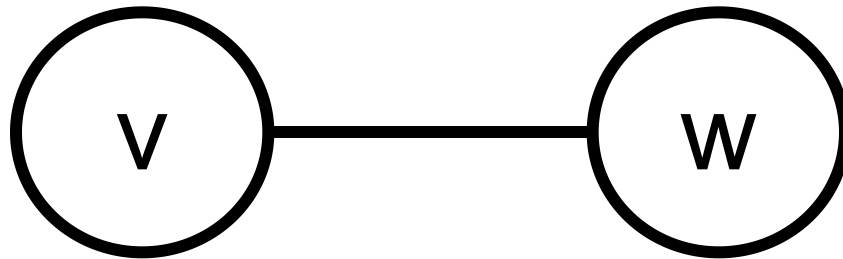
- **Simétrica** → (pues el grafo es **no dirigido**)
- **Irreflexiva** → (los grafos que veremos **no poseen lazos**)



# Grafos no dirigidos – vértices adyacentes

Dos vértices  $v, w \in V$  son **adyacentes**  $\Leftrightarrow \langle v, w \rangle \in A$

Se dice que la **arista**  $\langle v, w \rangle$  es **incidente** sobre los vértices  $v, w$



# Densidad de los Grafos no dirigidos

Un grafo con  $|V|=n$  tiene, a lo sumo,  $n(n-1)/2$  aristas

$\Rightarrow$

$n(n-1)/2$  es  $O(n^2) \rightarrow |A|$  es  $O(n^2)$

- Grafo **denso**:  $|A| \rightarrow n(n-1)/2$ , o sea, es  $O(n^2)$
- Grafo **poco denso**:  $|A|$  es  $O(n \log n)$

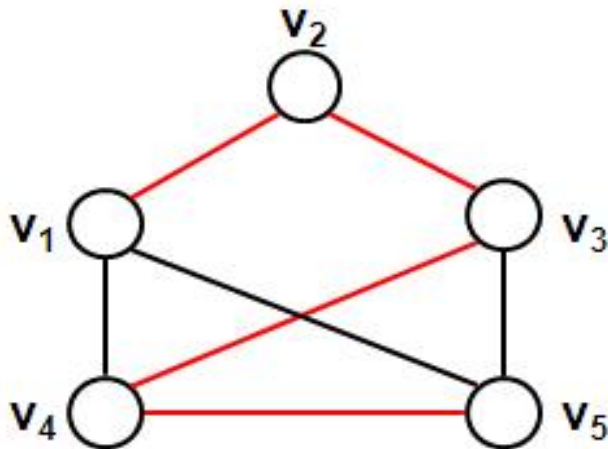


# Grafos no dirigidos – caminos

**camino:** secuencia de vértices  $v_1, \dots, v_n$  tal que  $\langle v_i, v_{i+1} \rangle \in A; 1 \leq i < n$

El **camino**  $(v_1, v_2, v_3, \dots, v_n)$ , **conecta** a  $v_1$  con  $v_n$

$u, v \in V$  están **conectados**  $\Leftrightarrow \exists$  un **camino** que los une

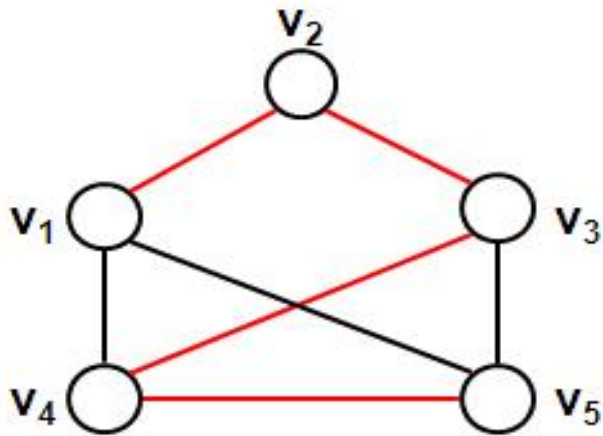


camino:  $v_1, v_2, v_3, v_4, v_5$

# Grafos no dirigidos – caminos simples

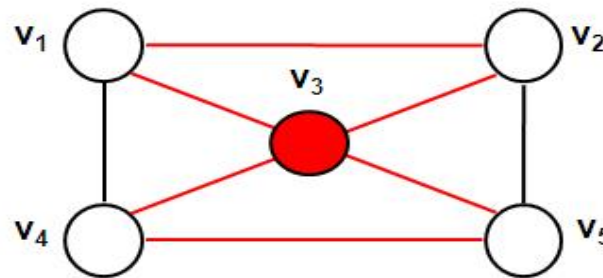
**camino simple:** es aquel en que todos sus vértices son distintos, excepto, quizás,  $v_1$  y  $v_n$

*Idea intuitiva:* un **camino** que no cruza sobre sí mismo



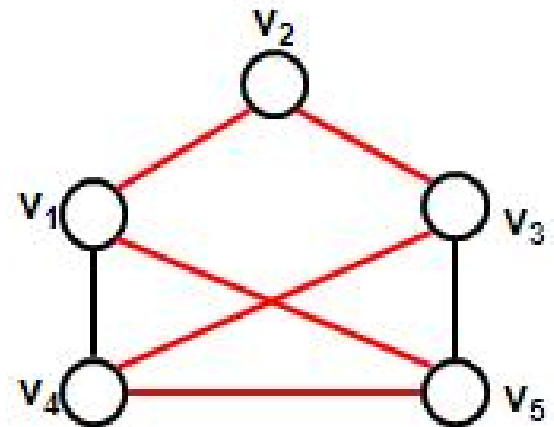
**camino simple:**

$v_1, v_2, v_3, v_4, v_5$



**camino no simple:**

$v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_3, v_1$



**camino simple:**

$v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_1$