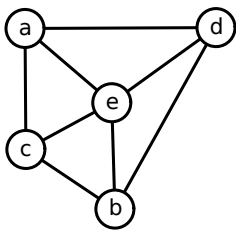


# Introducción a la Teoría de Grafos

José Luis Bravo Trinidad

Las Matemáticas en la Enseñanza Secundaria  
Curso 2018-2019

# Mapas y coloraciones

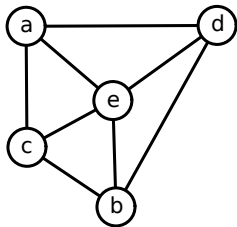


Un grafo es **plano** si admite una “representación gráfica” en el plano de modo que no se corten las aristas.

Dicha representación gráfica se denomina **mapa**.

Dado un mapa, se denomina **región** a cada una de las componentes conexas del complementario en  $\mathbb{R}^2$  del mapa.

Se denomina **grado de una región** a la longitud del “camino que la rodea”.



## Teorema

Sea  $G$  un grafo plano y  $R$  el conjunto de regiones de un mapa asociado. Entonces

$$\sum_{r \in R} gr(r_i) = 2\#E.$$

## Teorema (Fórmula de Euler)

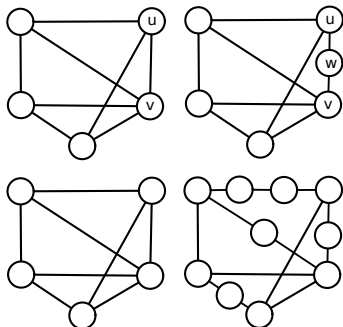
Sea  $M$  un mapa conexo, que representa al grafo  $G = (V, E)$ . Entonces

$$\#V - \#E + \#R = 2.$$

Como consecuencia, podemos determinar si un grafo no es plano:

- Si es conexo y  $\#E > 3\#V - 6$ .
- Si es conexo, no contiene un clique de tres vértices y  $\#E > 2\#V - 4$ .

# Subdivisión elemental

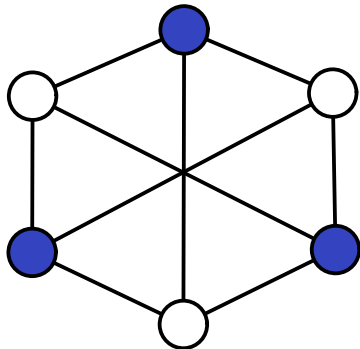
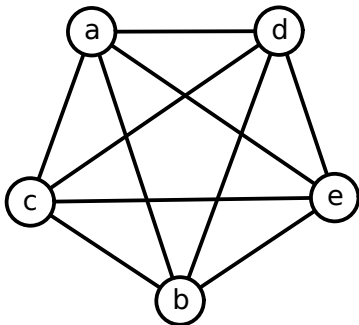


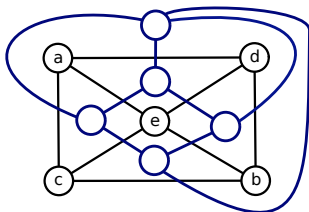
Una **subdivisión elemental** de un grafo  $G$  a partir de una arista  $\{u, v\}$  es un nuevo grafo en el que la arista  $\{u, v\}$  se sustituye por dos aristas  $\{u, w\}, \{w, v\}$ , donde  $w$  es un nuevo vértice.

Una **subdivisión** de un grafo  $G$  es un grafo resultante de hacer un número finito de subdivisiones elementales a  $G$  (puede ser 0).

## Teorema (Teorema de Kuratowsky)

*Un grafo  $G$  es plano si y solo si no contiene ningún subgrafo que sea isomorfo a una subdivisión de  $K_5$  o  $K_{3,3}$ .*



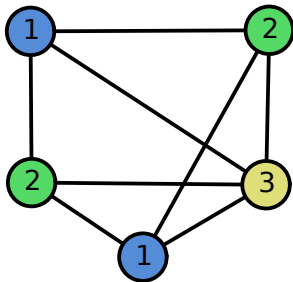


Dos regiones son **adyacentes** si tienen una arista en común.

El **pseudomultigrafo dual**  $G_M$  de un mapa  $M$  es el pseudomultigrafo (plano) construido del siguiente modo:

- 1 Los vértices de  $G_M$  son las regiones de  $M$ .
- 2 Para cada arista  $e \in E$ , definimos una arista de  $G_M$  que conecta las dos regiones adyacentes a  $e$ .

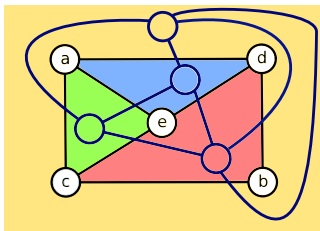




Una **coloración** de  $G$  con  $k$  colores es una aplicación  $\gamma: V \rightarrow C$  de modo que si  $u, v \in V$  son vértices adyacentes, entonces  $\gamma(u) \neq \gamma(v)$ .

Una **coloración de las regiones** de un mapa es una aplicación  $\gamma: R \rightarrow C$  de modo que si  $r, s \in R$  son regiones adyacentes, entonces  $\gamma(r) \neq \gamma(s)$ .

# Teorema de los cuatro colores



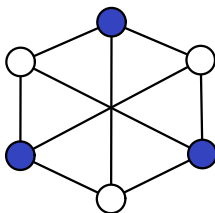
Teorema (K. Appel, W. Haken, J. Koch)

*Todo grafo plano admite una coloración con a lo sumo cuatro colores.*

Corolario

*Todo mapa admite una coloración de las regiones con a lo sumo cuatro colores de modo que dos regiones adyacentes tengan distinto color.*

# Grafos bipartitos



Un grafo se dice que es **bipartito** si admite una coloración con dos colores.

Un grafo se dice **bipartito completo** si es bipartito y todo vértice del primer color es adyacente a todo vértice del segundo color.

Los denotaremos  $K_{n_1, n_2}$  (siendo  $n_1, n_2$  el número de vértices de cada color).

## Teorema

*Un grafo es bipartito si y solo si no tiene ciclos con longitud impar.*

Denominamos **número cromático** de un grafo  $G$  al menor número de colores que son necesarios para colorearlo.

Dado un grafo  $G$  y  $n \in \mathbb{N}$ . Denotaremos  $p(G, n)$  al número de coloraciones distintas con  $n$  colores que admite el grafo  $G$ .  $p(G, x)$  es un polinomio y se denomina **polinomio cromático**.

### Teorema

*Sea  $G$  un grafo y  $u, v$  dos vértices adyacentes. Sea  $e$  el lado que los une. Entonces*

$$p(G_e, n) = p(G, n) + p(G'_e, n),$$

*donde  $G_e$  es el subgrafo de  $G$  obtenido al eliminar  $e$  de  $G$  y  $G'_e$  es el grafo obtenido al identificar en  $G_e$  los vértices  $u$  y  $v$ .*