

## Universidad de Granada

### Doble Grado en Ingeniería Informática y Matemáticas

# ÁLGEBRA II

Autor: Jesús Muñoz Velasco

# Índice general

1.	. Tema 1: Combinatoria y Teoría Elemental de Grafos			
	1.1.	Definiciones	1	
	1.2.	Grafos. Introducción	6	

## Tema 1: Combinatoria y Teoría Elemental de Grafos

#### 1.1. Definiciones

**Definición 1.1.** Una **permutación** de un conjunto X es una aplicación biyectiva  $f: X \to X$ .

El conjunto de todas las permutaciones de un conjunto X se denota Perm(X). En particular, si  $X = \{1, 2, ..., n\}$  el conjunto de permutaciones se representa por  $S_n$  y su cardinal es n!. (importa el orden)

Definición 1.2. Se llaman variaciones sin repetición de n elementos, tomados de m en m a cada una de las posibles elecciones ordenadas de m elementos distintos, dentro de un conjunto de n elementos. (también importa el orden)

$$V_n^m = \frac{n!}{(n-m)!}$$

**Definición 1.3.** Se llaman variaciones con repetición de n elementos, tomados de m en m ...

En ambos casos, dos posibles elecciones se diferencian, bien en la naturaleza de los elementos elegidos, bien en el orden en el que se han elegido.

**Definición 1.4.** Una combinación sin repetición de n elementos tomados de m en m, con  $1 \le m \le n$ , es cada uno de los posibles subjconjuntos de m elementos distintos dentro de un conjunto de n elementos. (no importa el orden).

El número de combinaciones sin repetición de n elementos tomados de m a m,

**Definición 1.5.** Una combinación con repetición de n elementos tomados de m a m,  $1 \le m \le n$ , es cada una de las posibles agrupaciones de m elementos (no necesariamente distintos).

En ambos casos se tiene por tanto que dos combinaciones son iguales si y solo si tienen los mismos elementos sin importar el orden.

#### Proposición 1.1.

**Definición 1.6.** Dado  $\{a_1, a_2, \ldots, a_m\} \subset \{1, 2, \ldots, n\}$ , un ciclo de longitud m es una permutación  $\sigma \in S_n$  tal que

$$\begin{cases} \sigma(a_i) = a_{i+1} & i = 1, \dots, a_{m-1} \\ \sigma(a_m) = a_1 \\ \sigma(a_j) = a_j & \forall a_j \notin \{a_1, a_2, \dots, a_m\} \end{cases}$$

y lo representamos  $\sigma = (a_1, a_2, \dots, a_m)$ , pero también por  $(a_2, \dots, a_m, a_1) = (a_3, \dots, a_1, a_2) = \dots = (a_m, a_1, \dots, a_{m-1})$ . Hay m formas distintas de representar un ciclo de longitud m.

**Ejemplo.** En  $S_3$ , los ciclos de longitud 2 son (12), (13), (23) y los de longitud 3 son (123), (231), (312); (132), (321), (213). El número de ciclos de longitud 3, como importa el orden, hay  $V_3^3 = P_3$ , pero cada ciclo de longitud 3 se expresa de 3 maneras distintas, el número de ciclos es  $\frac{V_3^3}{3} = 2$ .

En general, el número de ciclos de longitud m en  $S_n = \frac{V_n^m}{m}$ 

#### 1.2. Grafos. Introducción

**Definición 1.7.** Un grafo G es un par (V, E), donde V y E son dos conjuntos, junto con una aplicación  $\gamma_G : E \to \{\{u, v\} : u, v \in V\}.$  V es el conjunto de vértices, E el conjunto de lados o aristas y  $\gamma_G$  aplicación de incidencia.

**Ejemplo.** Puentes de Konigsberg

**Definición 1.8.** Un grafo dirigido u orientado es un par (V, E), donde V y E son conjuntos, junto con dos aplicaciones  $s, t : E \to V$ .

**Definición 1.9.** Sea G=(V,E) un grafo con aplicación de incidencia  $\gamma_G$ . Un subgrafo de G es un nuevo grafo G'=(V',E') donde  $V'\subseteq V$ ,  $E'\subseteq E$  y se verifica que  $\gamma_{G'}(e)=\gamma_G(e)$  para cualquier  $e\in E'$ .

**Definición 1.10.** Un subgrafo G' se dice pleno si se verifica que  $e \in E$  es tal que  $\gamma(e) \subseteq (V')$  entonces  $e \in E'$ , es decir, si tiene todas las aristas de G que unen vértices de V'.

**Definición 1.11.** Un camino es una sucesión finita de lados con la propiedad de que cada lado acaba donde empieza el siguiente.

Un camino de longitud n es una sucesión de lados  $e_1, e_2, \ldots, e_n$ , junto con una sucesión de vértices  $v_0, v_1, \ldots, v_n$  tales que  $\gamma_G(e_i) = \{v_{i-1}, v_i\}$ .

Un camino puede ser:

- •) Cerrado: camino que empieza y acaba en el mismo vértice.
- •) Recorrido: camino sin lados repetidos.
- •) Simple:

Sea G un grafo, si existe un camino de u a v, entonces existe un camino simple de u a v.

Sea G un frafo y sean u y v dos vértices distintos. Si existen dos caminos simples distintos de u a v, entonces hay un ciclo en G.

En el conjunto de vértices de un frafo G se puede establecer la siguiente relación binaria R (que es de equivalencia)

$$u, v \in V, uRv \iff$$
 existe un camino de  $u$  a  $v$ 

**Definición 1.12.** Un grafo se dice conexo si todo par de vértices están relacionados por la relación anterior, es decir, están conectados por un camino. El conjunto cociente V/R es unitario.

**Definición 1.13.** Sea G un grafo cuyo conjunto de vértices es  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ . Se define su matriz de adyacencia como la matriz  $A \in M_n(\mathbb{N})$  cuyo coeficiente  $a_{ij}$  es el número de aristas que unen  $v_i$  con  $v_j$ .

Propiedades. Para un grafo sin lazos y no dirigido se verifica que:

- •) los elementos de la diagonal principal son todos 0
- •) es simétrica
- •) la matriz de adyacencia no es única, depende de la ordenación de los vértices (se pasa de una a otra mediante una permutación, matriz invertuble con un 1 por fila y los demás ceros)
- •) toda matriz cuadrada con coeficientes en  $\mathbb N$  es la matriz de adyacencia de algún grafo

•)

**Teorema 1.2.** Sea G un grafo y A su matriz de adyacencia. En la posición ij de la matriz  $A^k$  aparece el número de caminos de longitud k que unen  $v_i$  y  $v_j$ .

Se demuestra por inducción sobre n.

**Definición 1.14.** Sea G un grafo cuyo conjunto de vértices es  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ . Se define su **matriz de incidencia** como la matriz  $A \in M_{n \times m}(\mathbb{N})$  cuyo coeficiente  $a_{ij}$  vale 1 si  $v_i \in \gamma_G(e_j)$  y 0 en otro caso.

#### Propiedades.

- •) La matriz de incidencia no es única, depende de la ordenación de los vértices.
- •) Si un grafo tiene lados paralelos

Ejemplo. Supongamos que tenemos la siguiente matriz de adyacencia:

$$\begin{pmatrix}
0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\
1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\
0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\
1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\
1 & 1 & 0 & 0 & 0
\end{pmatrix}$$

Entonces el grafo asociado será:

Ejemplo. Supongamos que tenemos la siguiente matriz de adyacencia:

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Entonces el grafo asociado será:



**Definición 1.15.** Dos grafos G y G' se dice que son isomorfos si existen dos biyecciones  $h_V: V \to V'$ ,  $h_E: E \to E'$  tales que para cada lado  $e \in E$  se verifica que  $\gamma'_G(h_E(e)) = \{\}$ 

**Definición 1.16.** Una propiedad se dice invariante por isomorfismo si dados dos grafos isomorfos G y G', uno satisface la propiedad si y solo si lo satisface el otro. Los dos primeros invariantes son el número de vértices y el número de lados.

**Definición 1.17.** Sea G un grafo y v un vértice de G se define el grado de v, y lo denotaremos por gr(v), como el número de lados que son incidentes en v. Denotaremos mediante  $D_k(G)$  al número de vértices de V de grado k. A la sucesión  $D_0(G), D_1(G), \ldots, D_k(G), \ldots$  la llamaremos sucesión de grados del grafo.

Observación. El grado de un vértice es un invariante por isomorfismos, esto es,  $gr(v) = gr(h_V(v))$ .

Observación. Las sucesiones de grados de dos grafos isomorfos son iguales.

#### Propiedades.

•) La relación entre grados y lados la podemos expresar como

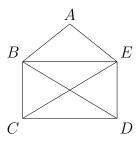
$$\sum_{i} gr(v_i) = 2 \cdot l$$

con l = |E| el número de lados.

•) En un grafo, el número de vértices de grado impar es par.

**Definición 1.18.** Un grafo se dice que es regular si todos los vértices tienen el mismo grado.

Ejercicio 1.2.1. (Ejercicio 5 de la relación)



**Definición 1.19.** Se llama grafo completo de n vértices y se denota  $K_n$  al grafo (con n vértices) que no tiene lados paralelos, y dados dos vértices hay un lado que los une. |V| = n;  $|E| = \frac{1}{2}(n-1) \cdot n$ .

Su matriz de adyacencia vale 0 en la diagonal principal y 1 en el resto (de forma que haya n-1 unos en cada fila).

**Definición 1.20.** Sea G = (V, E) un grafo. Se dice que G es bipartido si podemos descomponer V en dos subconjuntos disjuntos  $V_1$  y  $V_2$  de manera que todo lado incide en un vértice de  $V_1$  y en un vértice de  $V_2$ .  $|V| = |V_1| + |V_2|$ .

**Definición 1.21.** Un grafo G = (V, E) se dice bipartido completo si es bipartido y para cada  $v_1 \in V_1$  y  $v_2 \in V_2$  existe un único lado  $e \in E$  tal que  $\gamma(e) = \{v_1, v_2\}$ . Se denotan mediante  $K_{n,m}$ , donde  $n = |V_1|$  y  $m = |V_2|$ . En este cado, |V| = m + n y  $|E| = m \cdot n$ .

**Definición 1.22.** Un grafo G = (V, E) se dice ciclo con n vértices si cada vértice es incidente únicamente con los vértices anterior y posterior. |V| = n y |E| = n. Se denota mediante  $C_n$ .

**Definición 1.23.** Un grafo G = (V, E) se dice rueda con n vértices si cada vértice es incidente únicamente con los vértices anterior y posterior y con un tercer vértice central. |V| = n + 1 y |E| = 2n. Se denota mediante  $W_n$ .

**Definición 1.24.** Sean  $d_1, d_2, \ldots, d_n \in \mathbb{N}$ . Decimos que la sucesión  $d_1, d_2, \ldots, d_n$  es una sucesión gráfica si existe un grafo G sin lazos, ni lados paralelos con n vértices  $\{v_1, v_2, \ldots, v_n\}$  y tal que  $gr(v_i) = d_i$ . Diremos que G es una realización de la sucesión  $d_1, d_2, \ldots, d_n$ .

Teorema 1.3. (Havel-Hakini)

Sea  $d_1, d_2, \ldots, d_n$  una sucesión de números naturales ordenada  $(d_1 \geqslant d_2 \geqslant \ldots \geqslant d_n)$  y con  $d_1 < n$ . Entonces  $d_1, d_2, \ldots, d_n$  es una sucesión gráfica si y solo si  $d_2 - 1, d_3 - 1, \ldots, d_{d_1+1} - 1, d_{d_1+2}, \ldots, d_n$  es una sucesión gráfica.

**Definición 1.25.** Un camino de Euler en un grafo G es un recorrido en el que aparecen todos los lados.

Definición 1.26. Un circuito de Euler es un camino de Euler cerrado .

**Definición 1.27.** Un grafo G es un grafo de Euler si es conexo y tiene un circuito de Euler.

**Teorema 1.4.** Un grafo conexo es de Euler si y solo si todos sus vértices son de grado par.

Demostración.

- $\Rightarrow$ ) Supongamos que G es conexo y es de Euler. Sea  $\alpha$  un circuito de Euler y para cada vez que pasamos por un vértice le estamos añadiendo un grado 2 al vértice. Como cada lado aparece una sola vez, entonces el grado es múltiplo de 2.
- $\Leftarrow$ ) Se hace por inducción. Veamos qué ocurre para el caso n=4. Hagamos la siguiente partición:

$$\sigma_1 = v_1 e_1 v_2 e_2 v_3 e_6 v_1$$

$$\sigma_2 = v_3 e_3 v_4 e_4 v_5 e_1 v_3$$

$$\sigma_3 = v_2 e_9 v_4 e_{10} v_1 e_3 v_3 v_2$$

y hacemos el siguiente circuito, conectando los anteriores por  $v_3$  y  $v_4$ :

$$\sigma = v_3 e_6 v_1 e_1 v_2 e_2 v_3 e_3 v_4 e_{10} v_1 e_5 v_5 e_8 v_2 e_9 v_4 e_4 v_5 e_7 v_3$$