

# Matemática Discreta: relaciones

Grado en Ingeniería

Asignatura de Matemática Discreta

UDIMA

CLASES PARTICULARES, TUTORÍAS TÉCNICAS ONLINE  
LLAMA O ENVÍA WHATSAPP: 689 45 44 70  
--  
ONLINE PRIVATE LESSONS FOR SCIENCE STUDENTS  
CALL OR WHATSAPP:689 45 44 70

arias

es de equivalencia [[Aritmética modular](#)]

s de equivalencia

unto cociente

es de orden [[Organización de tareas en un proyecto](#)]

untos parcial y totalmente ordenados

ramas de Hasse

entos extremales

--

CLASES PARTICULARES, TUTORÍAS TÉCNICAS ONLINE  
LLAMA O ENVÍA WHATSAPP: 689 45 44 70  
--  
ONLINE PRIVATE LESSONS FOR SCIENCE STUDENTS  
CALL OR WHATSAPP: 689 45 44 70

dos objetos están relacionados si satisfacen un cierto criterio (y no lo satisfacen dicha regla).

Así como con dos personas podemos establecer la relación “*ser hijo/a de*”.

Definiremos relaciones *binarias* entre los elementos de un conjunto  $V$  y los elementos de otro conjunto  $W$  (que puede ser el mismo  $V$ ).

Las relaciones binarias se usan para estudiar objetos:

• Relaciones de equivalencia en aritmética modular (Tema 5).

• Lenguajes y máquinas de estados finitos.

• Encontrar máquinas con el mínimo número de estados internos que realicen una cierta tarea.

• Organización de tareas en un proyecto complejo: tenemos muchas tareas que dependen unas de otras. ¿Cómo realizarlas de manera secuencial?

Las relaciones de equivalencia son un tipo particular de relaciones binarias.

binaria  $\mathcal{R}$  del conjunto  $V$  al conjunto  $W$  es un subconjunto del producto cartesiano  $V \times W$ .

$$V \times W = \{(v, w) \mid (v \in V) \wedge (w \in W)\}.$$

$V \times W$ . El dominio de  $\mathcal{R}$  es:

$$\text{Dom } \mathcal{R} = \{v \in V \mid (v, w) \in \mathcal{R} \text{ para algún } w \in W\}.$$

El rango de  $\mathcal{R}$  es:

$$\text{Imag } \mathcal{R} = \{w \in W \mid (v, w) \in \mathcal{R} \text{ para algún } v \in V\}.$$

Si  $(v, w) \in \mathcal{R}$ , lo escribiremos  $v\mathcal{R}w$ .

Sea  $A = \{2, 4, 6\}$  y  $B = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  y la relación “menor que” ( $<$ ) entonces

$$\mathcal{R} = “<” = \{(2, 3), (2, 4), (2, 5), (2, 6), (4, 5), (4, 6)\}$$

$$\mathcal{R} = “<” \Rightarrow 2\mathcal{R}4 = 2 < 4.$$

Una relación binaria  $\mathcal{R}$  sobre un conjunto  $V$  es un subconjunto del producto cartesiano  $V \times V$ . El dominio de  $\mathcal{R}$  es:

$$\text{Dom } \mathcal{R} = \{v \in V \mid (v, w) \in \mathcal{R} \text{ para algún } w \in V\}$$

El rango de  $\mathcal{R}$  es:

$$\text{Imag } \mathcal{R} = \{w \in V \mid (v, w) \in \mathcal{R} \text{ para algún } v \in V\}.$$

Sea  $A = \{2, 4, 6\}$  y la relación “menor que” ( $<$ ) sobre  $A$ . Entonces

$$\mathcal{R} = “<” = \{(2, 4), (2, 6), (4, 6)\}.$$

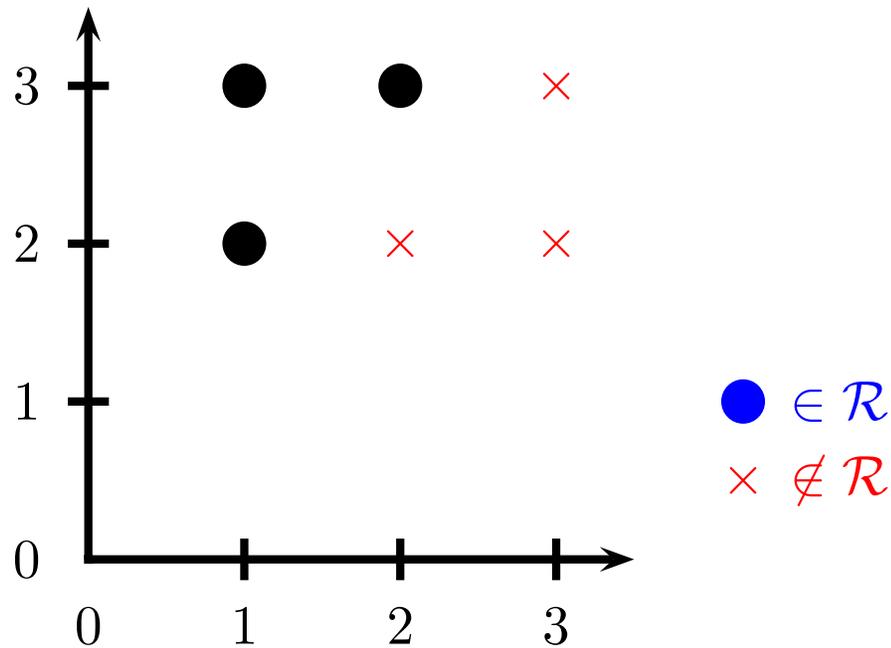
**Importante:** una función  $f: A \rightarrow B$  es una relación entre los conjuntos  $A$  y  $B$  tal que para cada elemento  $x \in \text{Dom}(f)$  le corresponde un único elemento de  $B$  (i.e.,

## Representación gráfica de una relación

Conjuntos  $A = \{1, 2, 3\}$  y  $B = \{2, 3\}$  y la relación “menor que” ( $<$ ).

$$\mathcal{R} = \{(1, 2), (1, 3), (2, 3)\}.$$

Gráfica cartesiana:

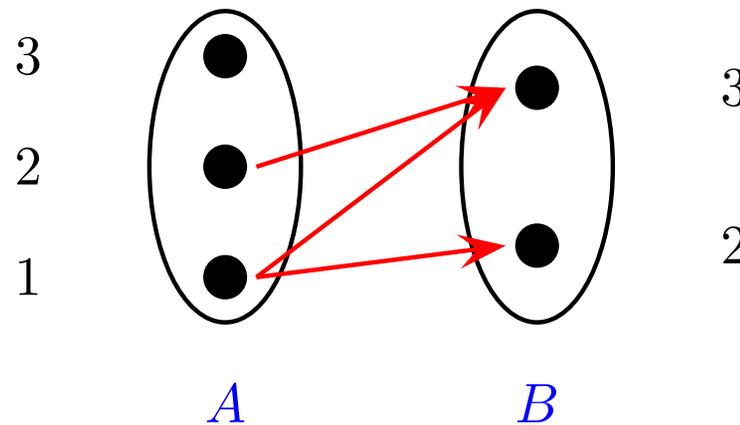


## Representación gráfica de una relación

$B = \{2, 3\}$  y  $\mathcal{R} = "<"$ . Entonces,

$$\mathcal{R} = \{(1, 2), (1, 3), (2, 3)\}.$$

Representación con diagramas de Venn:



Matriz de incidencia de  $\mathcal{R}$ :

Sea  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_{|V|}\}$  y  $W = \{w_1, w_2, \dots, w_{|W|}\}$ . La entrada  $(i, j)$  de  $A_{\mathcal{R}}$  es 1 si  $(v_i, w_j) \in \mathcal{R}$ , y 0 en caso contrario.

$$V = \{1, 2, 3\}, \quad W = \{2, 3\}, \quad A_{<} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

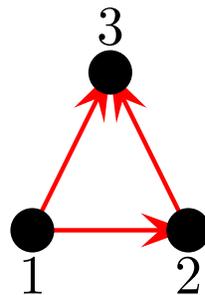
y  $\mathcal{R} = "<".$  Entonces,

$$\mathcal{R} = \{(1, 2), (1, 3), (2, 3)\}.$$

o  $G_{\mathcal{R}}$  asociado a  $\mathcal{R}$ :

$G_{\mathcal{R}} = (V, E)$  son los elementos del conjunto  $V$  sobre el que está definida la relación  $\mathcal{R}$ . El conjunto de aristas (dirigidas) está dado por

$$E = \{(v_i, v_j) \in V \times V \mid v_i \mathcal{R} v_j\}.$$



$V = \{\text{ciudades de España}\}$ ,  $W = \{\text{comunidades autónomas}\}$  y definimos la siguiente regla:  $v\mathcal{R}w$  si la ciudad  $v$  está ubicada en la comunidad

, Lérída  $\mathcal{R}$  Cataluña, La Coruña  $\mathcal{R}$  Galicia, Fuenlabrada  $\mathcal{R}$  Madrid, etc.

$V = \{1, 2, 3, 4\}$  y sea la relación  $\mathcal{R}$  definida por  $v\mathcal{R}w$  si  $v$  divide a  $w$ .

Representar  $\mathcal{R}$  mediante la matriz de adyacencia y el grafo orientado asociado.

$V = \{x \in \mathbb{R} \mid -2 \leq x \leq 2\}$  y  $x\mathcal{R}y$  si  $x^2 + y^2 = 1$ , representar  $\mathcal{R}$ .

Determinar el dominio, la imagen y la representación matricial de las siguientes

relaciones:

$V = \{1, 2, 3, 4, 8\}$ ,  $W = \{1, 4, 6, 9\}$  y  $v\mathcal{R}w$  si  $v$  divide a  $w$ .

$V = W = \{1, 2, 3, 4\}$  y  $v\mathcal{R}w$  si  $v \leq w + 1$ .

$V = W = \mathbb{R}$  y  $v\mathcal{R}w$  si  $w = |v|$ .

$V = W = \{1, 2, 3, 4\}$  y  $v\mathcal{R}w$  si  $v \leq w$ .

Para una relación  $\mathcal{R}$  sobre  $V$ , se define su **relación inversa**  $\mathcal{R}^{-1}$  como la relación en  $V$  tal que  $(v_1, v_2) \in \mathcal{R}^{-1} \Leftrightarrow (v_2, v_1) \in \mathcal{R}$  ó bien como  $v_1 \mathcal{R}^{-1} v_2 \Leftrightarrow v_2 \mathcal{R} v_1$ .

El grafo dirigido  $G_{\mathcal{R}^{-1}}$  asociado a la relación inversa  $\mathcal{R}^{-1}$  se obtiene del grafo  $G_{\mathcal{R}}$  asociado a  $\mathcal{R}$  cambiando el sentido de todas las aristas.

La matriz de adyacencia  $A_{\mathcal{R}^{-1}}$  asociada a la relación inversa  $\mathcal{R}^{-1}$  es la **traspuesta** de la matriz  $A_{\mathcal{R}}$  asociada a  $\mathcal{R}$ :

$$A_{\mathcal{R}^{-1}} = A_{\mathcal{R}}^T.$$

Para una relación  $\mathcal{R}$  sobre  $V$ , se define su **relación complementaria**  $\overline{\mathcal{R}}$  como la relación en  $V$  tal que  $(v_1, v_2) \in \overline{\mathcal{R}} \Leftrightarrow (v_1, v_2) \notin \mathcal{R}$ .

La matriz de adyacencia  $A_{\overline{\mathcal{R}}}$  asociada a la relación complementaria  $\overline{\mathcal{R}}$  se obtiene de la matriz  $A_{\mathcal{R}}$  asociada a  $\mathcal{R}$  intercambiando  $1 \leftrightarrow 0$ .

son subconjuntos del conjunto  $V \times W$ , luego podemos efectuar las operaciones que con un conjunto cualquiera

$\mathcal{R}_1 = \{(1, 2), (1, 3), (2, 2)\}$  y  $\mathcal{R}_2 = \{(1, 2), (1, 3), (2, 4)\}$ , entonces:

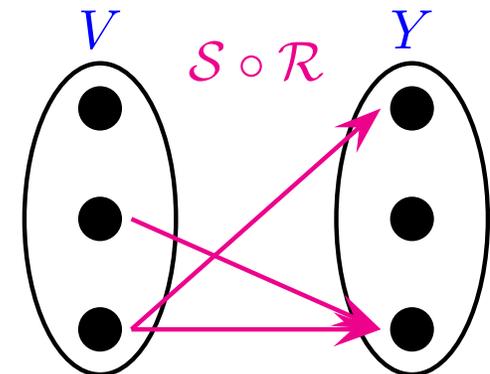
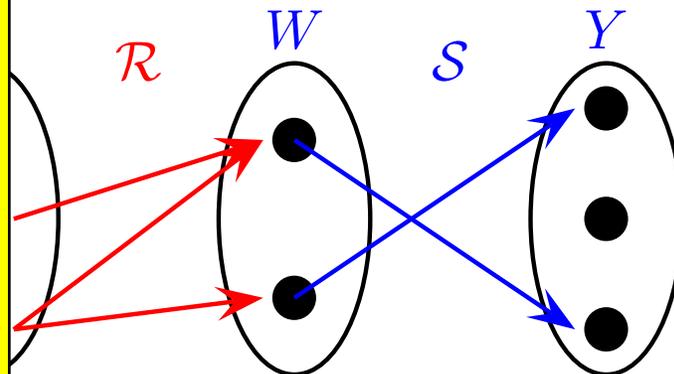
$$\mathcal{R}_1 \cup \mathcal{R}_2 = \{(1, 2), (1, 3), (2, 2), (2, 4)\}$$

$$\mathcal{R}_1 \cap \mathcal{R}_2 = \{(1, 2), (1, 3)\}$$

$$\mathcal{R}_1 \setminus \mathcal{R}_2 = \{(2, 2)\}$$

$$\mathcal{R}_2 \setminus \mathcal{R}_1 = \{(2, 4)\}$$

Sea  $\mathcal{R}$  una relación de  $V$  en  $W$  y sea  $\mathcal{S}$  una relación de  $W$  en  $Y$ . La **relación compuesta**  $\mathcal{S} \circ \mathcal{R}$  de  $V$  en  $Y$  es un subconjunto del producto cartesiano  $V \times Y$  tal que  $v(\mathcal{S} \circ \mathcal{R})y$  con  $v \in V$  y  $y \in Y$  si existe algún  $w \in W$  tal que  $v\mathcal{R}w$  y  $w\mathcal{S}y$ .



Si  $A_{\mathcal{R}}$  es la matriz de adyacencia de la relación  $\mathcal{R}$  de  $V$  en  $W$  y  $A_{\mathcal{S}}$  es la matriz de adyacencia de la relación  $\mathcal{S}$  de  $W$  en  $Y$ , la matriz de adyacencia  $A_{\mathcal{S} \circ \mathcal{R}}$  de la relación  $\mathcal{S} \circ \mathcal{R}$  viene dada por:

$$A_{\mathcal{S} \circ \mathcal{R}} = A_{\mathcal{R}} \odot A_{\mathcal{S}},$$

donde  $\odot$  es el **producto booleano** de matrices.

Las entradas de las matrices a multiplicar son variables binarias 0 y 1.

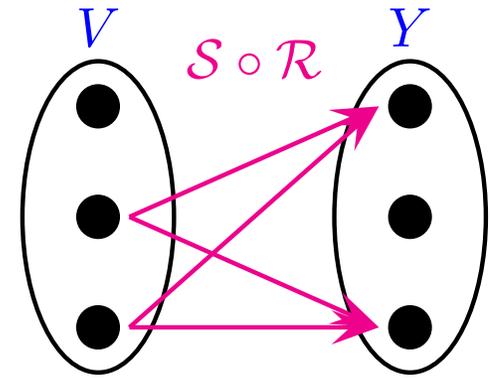
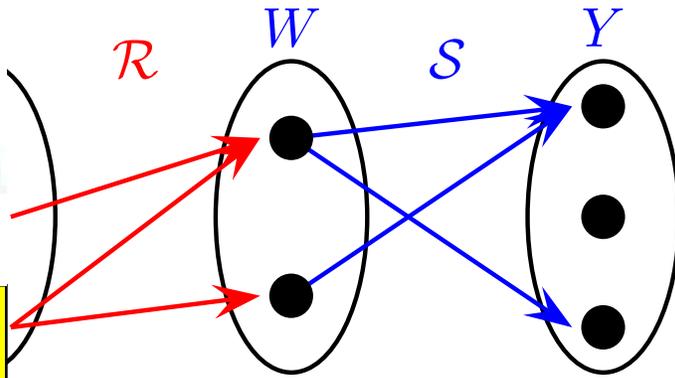
Al multiplicar las matrices la suma y la multiplicación de dichas variables binarias se rigen por las reglas de las operaciones booleanas.

El producto booleano de dos variables binarias es siempre 1 a menos que ambas sean 0 (OR lógico  $\vee$ ).

El producto booleano de dos variables binarias es siempre 0 a menos que ambas sean 1 (AND lógico  $\wedge$ ).

El producto booleano tiene las entradas binarias.

La entrada  $(A_{\mathcal{S} \circ \mathcal{R}})_{v,y}$  es 1 si y sólo si  $(A_{\mathcal{S} \circ \mathcal{R}})_{v,y} = 1$ . Esta condición se cumple si y sólo si existe  $w \in W$  tal que  $(A_{\mathcal{R}})_{v,w} = 1$  y  $(A_{\mathcal{S}})_{w,y} = 1$ .



$$A_{\mathcal{R}} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$A_{\mathcal{S}} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$A_{\mathcal{S} \circ \mathcal{R}} = A_{\mathcal{R}} \odot A_{\mathcal{S}} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

CLASES PARTICULARES, TUTORÍAS TÉCNICAS ONLINE  
 LLAMA O ENVÍA WHATSAPP: 689 45 44 70  
 ...  
 ONLINE PRIVATE LESSONS FOR SCIENCE STUDENTS  
 CALL OR WHATSAPP: 689 45 44 70

$\mathcal{R}$  es **reflexiva** si para todo  $v \in V$  se cumple que  $v\mathcal{R}v$ .

o  $G_{\mathcal{R}}$  de una relación reflexiva debe tener un bucle en cada vértice.

de adyacencia  $A_{\mathcal{R}}$  de una relación reflexiva debe tener todos sus diagonales iguales a 1.

$\mathcal{R}$  es **anti-reflexiva** si para todo  $v \in V$  se cumple que  $v\overline{\mathcal{R}}v$ .

o  $G_{\mathcal{R}}$  de una relación anti-reflexiva no debe tener ningún bucle.

de adyacencia  $A_{\mathcal{R}}$  de una relación anti-reflexiva debe tener todos sus diagonales iguales a 0.

**Nota:** Una relación no reflexiva no tiene por qué ser anti-reflexiva.

$\mathcal{R}$  es **simétrica** si  $\mathcal{R} = \mathcal{R}^{-1}$ , es decir, si  $v\mathcal{R}w \Rightarrow w\mathcal{R}v$ .

Una relación es simétrica si y sólo si su matriz de adyacencia  $A_{\mathcal{R}}$  es simétrica.

$\mathcal{R}$  es **anti-simétrica** si  $(v_1\mathcal{R}v_2) \wedge (v_2\mathcal{R}v_1) \Rightarrow v_1 = v_2$ .

La matriz de adyacencia  $A_{\mathcal{R}}$  de una relación anti-simétrica debe ser tal que si  $A_{ii} = 1$  para algún  $i \neq j$ , entonces  $(A_{\mathcal{R}})_{j,i} = 0$ .

Condición alguna sobre los elementos diagonales.

$\mathcal{R}$  es **transitiva** si  $(v_1 \mathcal{R} v_2) \wedge (v_2 \mathcal{R} v_3) \Rightarrow v_1 \mathcal{R} v_3$ .

2 Una relación  $\mathcal{R}$  es transitiva si y sólo si  $\mathcal{R}^n \subseteq \mathcal{R}$  para  $n \in \mathbb{N}$ . La **potencia**  $\mathcal{R}^n$  se define recursivamente como sigue:

$$\mathcal{R}^1 = \mathcal{R}, \quad \mathcal{R}^n = \mathcal{R} \circ \mathcal{R}^{n-1}.$$

Una relación  $\mathcal{R}$  es transitiva si y sólo si para toda entrada no nula  $(A_{\mathcal{R}^2})_{i,j} = 1$  de adyacencia de  $\mathcal{R}^2$ , la correspondiente entrada de la matriz de adyacencia de  $\mathcal{R}$  también no nula  $(A_{\mathcal{R}})_{i,j} = 1$ .

2 sobre el conjunto  $V$  es una **relación de equivalencia** si es reflexiva, simétrica

2 es una relación de equivalencia,  $a\mathcal{R}b$  se suele denotar por  
 $a \equiv b \pmod{\mathcal{R}}$ .

lación de equivalencia sobre  $V$ . El conjunto de todos los elementos relaciona-  
 erto  $v \in V$  se denomina **clase de equivalencia de  $v$**  y se denota por  $[v]_{\mathcal{R}}$  ó  
 or  $[v]$ . Luego

$$[v]_{\mathcal{R}} = \{w \in V \mid v\mathcal{R}w\} .$$

mento  $w \in [v]_{\mathcal{R}}$  (en particular,  $v$ ) se denomina **representante** de la clase de  
 $[v]_{\mathcal{R}}$ .

$\mathbb{Z}$  y tal que  $a\mathcal{R}b \Leftrightarrow a + b$  es par. Demostrar que es una relación de  
 calcular sus clases de equivalencia.

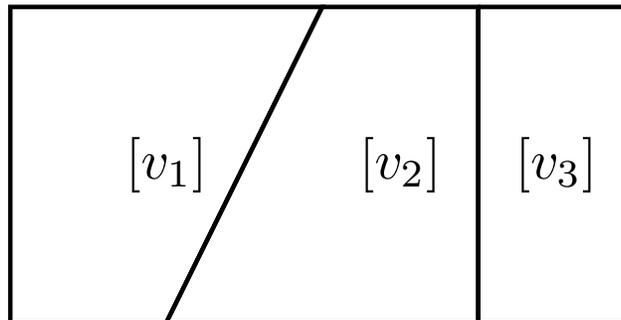
Sea  $\mathcal{R}$  una relación de equivalencia sobre  $V$ . Entonces dos clases de equivalencia son iguales o bien son disjuntas. Es decir:

$$\Leftrightarrow a\mathcal{R}b$$

$$\Rightarrow [a] \cap [b] = \emptyset$$

Las clases de equivalencia  $[v]$  no son vacías. ¿Por qué?

Sea  $\mathcal{R}$  una relación de equivalencia sobre  $V$ . Entonces dicha relación determina una partición del conjunto  $V$ .



Sea  $\mathcal{R}$  una relación de equivalencia sobre  $V$ . Entonces las clases de  $\mathcal{R}$  constituyen una partición de  $V$ . Recíprocamente, dada una partición de  $V$ , existe una relación de equivalencia  $\mathcal{R}$  tal que sus clases de equivalencia son conjuntos  $V_i$ .

Relación de equivalencia sobre  $V$ . El conjunto de todas las clases de equivalencia forma el **conjunto cociente de  $A$  por  $\mathcal{R}$**  y se denota por  $V/\mathcal{R}$ :

$$V/\mathcal{R} = \{[v]_{\mathcal{R}} \mid v \in V\} .$$

Las siguientes relaciones son de equivalencia. Encontrar las correspondientes relaciones de equivalencia y el conjunto cociente  $V/\mathcal{R}$ :

$v\mathcal{R}w$  si  $|v - w|$  es múltiplo de 2.

$v\mathcal{R}w$  si  $v^2 - w^2 = v - w$ . Describir la clase de equivalencia de 2005.

$(x, y)\mathcal{R}(u, w)$  si  $xy = uw$ .

$(x, y)\mathcal{R}(u, w)$  si  $(x - y)(x + y) = (u - w)(u + w)$ .

$(x, y)\mathcal{R}(u, w)$  si  $x^2 + y^2 = u^2 + w^2$ .

$\mathcal{R}$  definida sobre  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  de manera que  $(a, b)\mathcal{R}(c, d)$  si y sólo si

Demostrar que  $\mathcal{R}$  es una relación de equivalencia y que existe una biyección entre el cociente  $(\mathbb{N} \times \mathbb{N})/\mathcal{R}$  y  $\mathbb{N}$ .

En  $(\mathbb{R} \setminus \{0\})$  se define la relación  $(a, b)\mathcal{R}(c, d)$  si y sólo si  $ad = bc$ . Demostrar que  $\mathcal{R}$  es una relación de equivalencia y encontrar las clases de equivalencia y el conjunto cociente.

definida en  $V$  es **circular** si verifica

$$(aRb) \wedge (bRc) \Rightarrow cRa.$$

Una relación  $R$  es de equivalencia si y sólo si es circular y reflexiva.

definida en  $V$  es **débilmente transitiva** si para todo  $a, b, c, d \in V$  se verifica que

$$(aRb) \wedge (bRc) \wedge (cRd) \Rightarrow aRd.$$

Verdadería o falsedad de las siguientes afirmaciones:

Una relación simétrica y débilmente transitiva es transitiva.

Una relación reflexiva, simétrica y débilmente transitiva es de equivalencia.

sobre un conjunto  $V$  se denomina **orden parcial** (o **relación de orden**) si es reflexiva, antisimétrica y transitiva.

Las relaciones de orden se suelen denotar por el símbolo  $\preceq$ .

Un conjunto  $V$  equipado con una relación de orden  $\preceq$  se denomina **conjunto parcialmente ordenado** (o **poset**).

La relación  $\leq$  es una relación de orden en el conjunto  $\mathbb{N}$ .

Una relación de orden parcial  $\preceq$  nada garantiza que dos elementos cualesquiera sean comparables (al contrario de lo que ocurre con e.g.  $\leq$  en  $\mathbb{N}$ ).

En un conjunto parcialmente ordenado. Dos elementos  $a, b \in V$  son **comparables** si  $a \preceq b$  ó bien  $b \preceq a$ . Si no se verifican ninguna de estas condiciones, dichos elementos se denominan **no comparables**.

Un conjunto parcialmente ordenado  $(V, \preceq)$  está **totalmente ordenado** cuando cualquier par de elementos  $a, b \in V$  son comparables. Se dice entonces que  $(V, \preceq)$  es un conjunto **totalmente ordenado** (o cadena).

La relación  $\mathcal{R}$  sobre  $\mathbb{N}$  definida como  $a\mathcal{R}b$  si y sólo si  $a$  divide a  $b$  es una relación de

Las relaciones representadas por las siguientes matrices de adyacencia son de orden parcial o total. Para aquellos casos que representen relaciones de orden, indicar si son asociado y discutir cómo se podría simplificar la representación.

$$A_1 = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$A_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$A_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$A_4 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

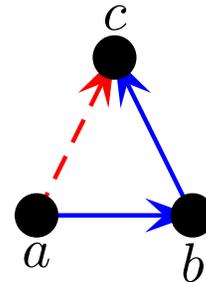
CLASES PARTICULARES, TUTORÍAS TÉCNICAS ONLINE  
 LLAMA O ENVÍA WHATSAPP: 689 45 44 70  
 ...  
 ONLINE PRIVATE LESSONS FOR SCIENCE STUDENTS  
 CALL OR WHATSAPP: 689 45 44 70

diado a una relación de orden  $\preceq$  se puede simplificar eliminando las derivadas de las propiedades de orden

Para obtener el diagrama de Hasse del orden parcial  $\preceq$ :

es reflexiva, hay un bucle en cada vértice. Eliminar todos los bucles.

Transitividad de  $\preceq$  se refleja en la posible existencia de subgrafos del tipo:

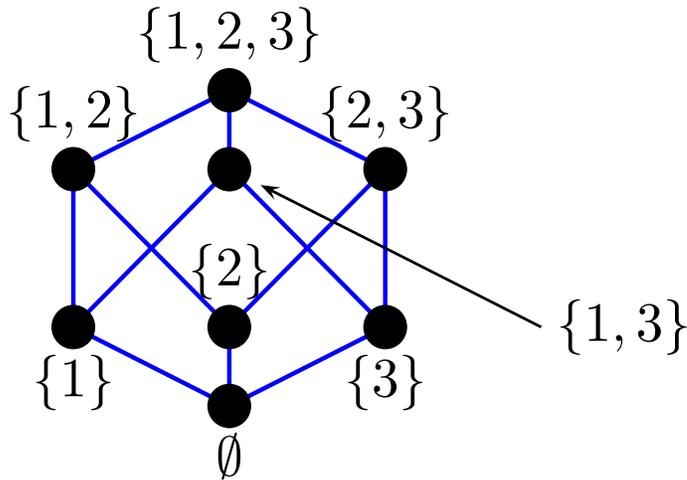


Si  $a \preceq b$  y  $b \preceq c$ , eliminar la arista superflua asociada a  $a \preceq c$ .

que todas las aristas apunten hacia arriba. Eliminar el sentido de las

Diagrama de Hasse de la relación  $\subseteq$  sobre el conjunto  $\mathcal{P}(A)$  con  $A = \{1, 2, 3\}$ .

El Hasse asociado a  $(\mathcal{P}(\{1, 2, 3\}), \subseteq)$  es



En un conjunto parcialmente ordenado.  $M \in V$  es un **elemento maximal** si para  $M \preceq v$  implica que  $M = v$ . Es decir, no hay ningún elemento por encima de  $M$ .  
 $m \in V$  es un **elemento minimal** si para todo  $v \in V$ ,  $v \preceq m$  implica que  $m = v$ . Es decir, no hay ningún elemento por debajo de  $m$ .

**práctico:** los elementos maximales y minimales ocupan respectivamente los “valles” del diagrama.

En el diagrama anterior,  $\emptyset$  es el elemento minimal y  $A$ , el maximal.

CLASES PARTICULARES, TUTORÍAS TÉCNICAS ONLINE  
 LLAMA O ENVÍA WHATSAPP: 689 45 44 70  
 ONLINE PRIVATE LESSONS FOR SCIENCE STUDENTS  
 CALL OR WHATSAPP:689 45 44 70

En un conjunto parcialmente ordenado.  $M^* \in V$  es un **elemento máximo** si para todo  $v \in V$ . Es decir,  $M^*$  está encima de todos los elementos de  $V$ .  
 un **elemento mínimo** si  $m^* \preceq v$  para todo  $v \in V$ . Es decir,  $m^*$  está por encima de todos los elementos de  $V$ .

Elementos extremales pueden no existir.

El elemento anterior,  $\emptyset$  es el elemento mínimo ya que  $\emptyset \subseteq X$  para todo  $X \in \mathcal{P}(A)$  y el elemento posterior,  $A$  es el elemento máximo ya que para todo  $X \in \mathcal{P}(A)$ ,  $X \subseteq A$ .

El elemento máximo  $M^*$  de un conjunto ordenado  $A$ , si existe, es único.  
 El elemento mínimo es maximal.

En un conjunto parcialmente ordenado y  $B \subset V$ .  $u \in V$  es una **cota superior** o **mayor** de  $B$  si  $b \preceq u$  para todo  $b \in B$ . El conjunto de las cotas superiores de  $B$  se denota  $\text{mayor}(B)$ .

El **supremo** de  $B$  si es la menor de las cotas superiores:  $u^* = \min(\text{mayor}(B))$ .

$d \in V$  es una **cota inferior** o **minorante** de  $B$  si  $d \preceq b$  para todo  $b \in B$ . El conjunto de las cotas inferiores de  $B$  se denota  $\text{minor}(B)$ .

El **ínfimo** de  $B$  si es la mayor de las cotas inferiores:  $d^* = \max(\text{minor}(B))$ .

Elementos extremales pueden no existir.

$$\begin{aligned} \text{maximal}(V) &= 1, & \text{max}(V) &= 1 \\ \text{minimal}(V) &= \{7, 8\}, & \text{no existe } \text{min}(V) & \end{aligned}$$

$$\text{Sea } B = \{4, 5, 6\}$$

$$\text{mayor}(B) = \{1, 2, 3\}, \quad \text{no existe } \text{sup}(B)$$

$$\text{minor}(B) = \{6, 7, 8\}, \quad \text{inf}(B) = 6$$

## al compatible con un orden parcial

ue un proyecto consta de distintas tareas y que algunas de ellas sólo estarse una vez que otras tareas han concluido. ¿Cómo se puede ejecución secuencial de dichas tareas?

de desarrolló y usó por la marina de EE.UU. en la construcción del aris en los años 50].

s un orden parcial  $\preceq_P$  (dependencia de las tareas) de tal modo que:

$$v_i \preceq_P v_j \iff v_j \text{ necesita que } v_i \text{ haya acabado .}$$

mos un orden total  $\preceq_T$  compatible con  $\preceq_P$ .

$\preceq_T$  es **compatible** con el orden parcial  $\preceq_P$  si para todo  $v, w \in V$ ,  $v \preceq_P w$   $\preceq_T w$ .

# al compatible con un orden parcial

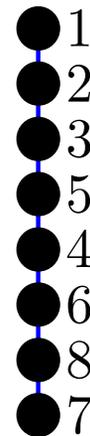
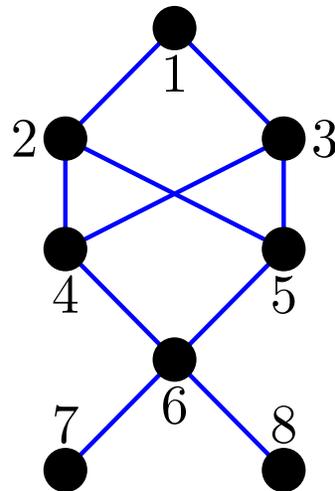
Ordenación topológica)

Order(  $(V, \preceq_P)$  : conjunto finito parcialmente ordenado)

... conjunto minimal de  $(V, \preceq_P)$

$\{v_1, \dots, v_k\}$

...  $\preceq_T v_n$  es un orden **total** compatible con  $\preceq_P$



CLASES PARTICULARES, TUTORÍAS TÉCNICAS ONLINE  
 LLAMA O ENVÍA WHATSAPP: 689 45 44 70  
 ONLINE PRIVATE LESSONS FOR SCIENCE STUDENTS  
 CALL OR WHATSAPP:689 45 44 70

**conjunto bien ordenado** si  $\preceq$  es un orden total y cualquier subconjunto no vacío siempre tiene un mínimo.

un conjunto bien ordenado.

$(\mathbb{Q}_+, \leq)$  no son conjuntos bien ordenados.

Los conjuntos bien ordenados satisfacen el **Principio de inducción**.

**Principio de inducción para conjuntos bien ordenados** Sea  $(V, \preceq)$  un conjunto bien ordenado. Entonces, la propiedad  $P$  se cumple para todos los elementos de  $V$  si se satisfacen las condiciones:

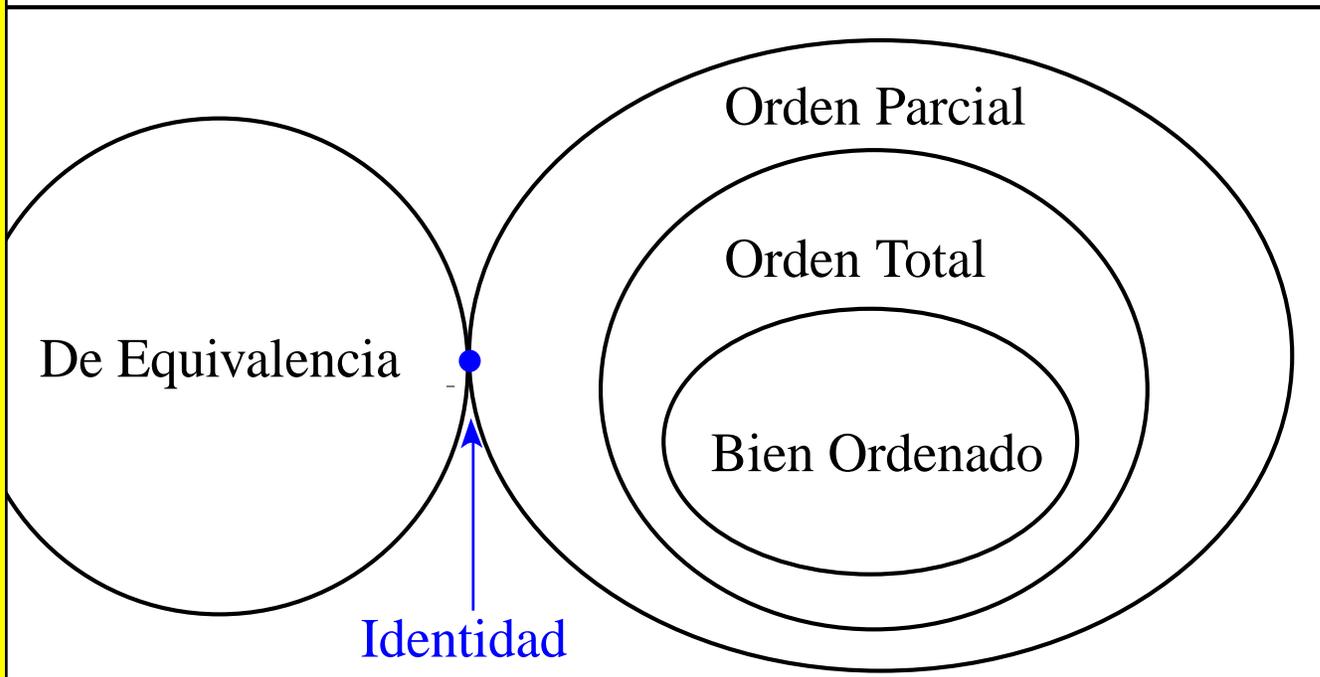
**Base:**  $P(v_0)$  es verdadera para el mínimo de  $V$ .

**Inducción:** si  $P(w)$  es verdadera para todo  $w \prec v$ , entonces  $P(v)$  es verdadera.

## Tipos de relaciones

Reflexiva	Simétrica	Antisimétrica	Transitiva	
SI	SI	NO	SI	
SI	NO	SI	SI	
SI	NO	SI	SI	Todo par es comparable
SI	NO	SI	SI	Todo subconjunto no vacío tiene mínimo

### Relaciones



CLASES PARTICULARES, TUTORÍAS TÉCNICAS ONLINE  
 LLAMA O ENVÍA WHATSAPP: 689 45 44 70  
 ONLINE PRIVATE LESSONS FOR SCIENCE STUDENTS  
 CALL OR WHATSAPP: 689 45 44 70