

## Proposición lógica

Afirmación matemática que es verdadera o falsa

## Función proposicional

Afirmación matemática que involucra variables y que es verdadera o falsa según los valores que tomen las variables.

Tanto funciones proposicionales como proposiciones pueden combinarse mediante conectores lógicos:  $\neg$ ,  $\wedge$ ,  $\vee$ . También pueden contener cuantificadores.

Los cuantificadores deben ir a la izquierda, separados por “,”, y el orden en que aparecen importa.

Cada cuantificador DEBE cuantificar una variable DISTINTA, y las variables no cuantificadas se llaman **variables libres**

## Cuantificador *universal*

Una expresión de la forma:

$\forall \langle \text{variable} \rangle \text{ en } \langle \text{conjunto} \rangle, \langle \text{función proposicional} \rangle$

Afirma que la función proposicional se hace verdadera en *todos* los valores de la variable dentro del conjunto especificado. Aquí la “,” se puede leer como “cumple que”.

## Cuantificador *existencial*

Una expresión de la forma:

$\exists \langle \text{variable} \rangle \text{ en } \langle \text{conjunto} \rangle, \langle \text{función proposicional} \rangle$

Afirma que la función proposicional se hace verdadera en *alguno* de los valores de la variable dentro del conjunto especificado. Aquí la “,” se puede leer como “tal que”.

## Definición intuitiva de conjunto

Un *conjunto* es una colección bien definida de objetos bien definidos.

**Conjunto vacío** El conjunto que no tiene ningún elemento se llama *conjunto vacío*, y se denota por  $\phi$ .

**Notación** En un conjunto, llamamos *elementos* a los objetos que lo constituyen, en ese caso decimos que los elementos *pertenecen* al conjunto.

Si  $C$  es un conjunto, y  $x$  es elemento de  $C$  escribimos  $x \in C$ .

## Descripción por extensión (o extensiva)

Consiste en *listar* todos los elementos del conjunto, encerrados entre llaves “{” “}” y separados por comas “,”. El uso de las llaves es esencial a los conjuntos.

**Ejemplo:**  $\{14, -5, 0\}$

## Descripción por comprensión (o intensiva) de un conjunto

Consiste en ofrecer una propiedad que *caracteriza* a sus elementos.

### Sintaxis

$$A = \{x : p(x)\}$$

$x \in A \Leftrightarrow p(x)$  es una proposición verdadera

o bien, si  $f(x)$  es una expresión algebraica.

$$B = \{f(y) : p(y)\}$$

$x \in B \Leftrightarrow \exists y, x = f(y) \wedge p(y)$  es una proposición verdadera

## Relación binaria interna

Dado un conjunto  $A$ , una *relación binaria interna* en  $A$  es un conjunto  $R \subseteq A \times A$ .

Cuando  $(a, b) \in R$ , escribimos  $a R b$ , y leemos “ $a$  está relacionado con  $b$ ”.

- $R$  es **refleja** si  $\forall a \in A, a R a$ .
- $R$  es **simétrica** si  $\forall a, b \in A, a R b \Rightarrow b R a$ .
- $R$  es **antisimétrica** si  $\forall a, b \in A, (a R b \wedge a \neq b) \Rightarrow b \not R a$ .
- $R$  es **transitiva** si  $\forall a, b, c \in A, (a R b \wedge b R c) \Rightarrow a R c$ .

$R$  es **relación de orden** si es refleja, antisimétrica y transitiva.

$R$  es **relación de equivalencia** si es refleja, simétrica y transitiva.

Dada una relación de orden  $R$  en  $A$  se define lo siguiente.

- $a$  es **comparable** con  $b$  si  $a R b \vee b R a$ .
- $R$  es **relación de orden total** si  $\forall a, b \in A$ ,  $a$  es comparable con  $b$ .
- $R$  es **relación de orden parcial** si no es de orden total.
- $a$  es **sucesor** de  $b$  si  $a R b$ ,  $a \neq b$  y  $\forall z \in A$ ,  $(a R z \wedge z R b) \Rightarrow (a = z \vee b = z)$  (*no hay nadie entremedio*).
- $m$  es **mínimo** de  $A$ , si  $\forall b \in A$ ,  $m R b$  (*está relacionado con todos*).
- $m$  es **minimal** de  $A$ , si  $\forall b \in A$ ,  $b R m \Rightarrow b = m$  (*no hay otro relacionado con él*).
- $M$  es **máximo** de  $A$ , si  $\forall b \in A$ ,  $b R M$  (*todos están relacionados con él*).
- $M$  es **maximal** de  $A$ , si  $\forall b \in A$ ,  $M R b \Rightarrow b = M$  (*no está relacionado con nadie más*).

## Propiedades

- El mínimo y el máximo, cuando existen, son únicos.
- Si  $m$  es mínimo, también es minimal.
- Si  $M$  es máximo, también es maximal.
- Si  $m \neq m'$  son minimales, entonces no existe mínimo.
- Si  $M \neq M'$  son maximales, entonces no existe máximo.
- Si  $R$  es de orden total y  $m$  es minimal, entonces  $m$  también es mínimo.
- Si  $R$  es de orden total y  $M$  es maximal, entonces  $M$  también es máximo.

Dada una relación de equivalencia  $R$  en  $A$  se define lo siguiente.

## Clases de equivalencia

La *clase de equivalencia* de un elemento  $a \in A$  es el conjunto:

$$[a] = \{b \in A \mid b R a\}$$

## Propiedades

- $\forall a \in A, a \in [a]$
- $\forall a, b \in A, [a] \cap [b] \neq \emptyset \Rightarrow a R b$
- $\forall a, b \in A, a R b \Rightarrow [a] = [b]$
- El conjunto de las clases de equivalencias confirma una partición de  $A$ .



## Conjunto cuociente

El conjunto de las clases de equivalencias de  $A$  relativo a una relación  $R$  se llama *conjunto cuociente de  $A$* , y se denota  $A/R$ :

$$A/R = \{[a] \mid a \in A\}$$

La función  $f$  que a cada elemento de  $A$  le asocia su clase de equivalencia se llama *sobreyección canónica de  $A$  en  $A/R$* :

$$\begin{aligned} f : A &\rightarrow A/R \\ f(a) &= [a] \end{aligned}$$

La relación  $R$  puede ser caracterizada por esta función, es decir:

$$\forall a, b \in A, \quad a R b \Leftrightarrow f(a) = f(b)$$

## Congruencias módulo $p$

Dado un natural  $p \geq 2$ , la relación  $\sim_p$  en  $\mathbb{Z}$  se llama *congruencia módulo  $p$*  y se define como sigue.

$$\forall a, b \in \mathbb{Z}, \quad a \sim_p b \Leftrightarrow \exists m \in \mathbb{Z}, \quad a + mp = b$$

Se tiene que  $\sim_p$  es una relación de equivalencia, y las clases de equivalencia que genera se llaman *clases de congruencia módulo  $p$* .

$$[a] = \{mp + a \mid m \in \mathbb{Z}\}$$

El conjunto cociente  $\mathbb{Z} / \sim_p$  tiene exactamente  $p$  clases  $\{[0], [1], \dots, [p-1]\}$ .

En  $\mathbb{Z} / \sim_p$  se puede definir la suma y la multiplicación, y se resulta tener inverso aditivo, pero no inverso multiplicativo.

$$[a] + [b] = [a + b] \quad \wedge \quad -[a] = [-a] \quad \wedge \quad [a][b] = [ab]$$

## Divisibilidad

Dados  $a, b \in \mathbb{N}$ , se dice que  $a$  *divide* a  $b$  si  $\exists m \in \mathbb{N}, am = b$ , en tal caso escribimos  $a|b$  y decimos que  $a$  es divisor de  $b$ .

## Primos

Un número  $p$  se dice *primo* si sus divisores son solo 1 y  $p$ .

## Teorema de división entera

Dados  $a \in \mathbb{N}, b \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ , existen únicos  $q \in \mathbb{N}$  y  $r \in \{0, \dots, b-1\}$  tales que  $a = qb + r$ .

El número  $q$  se llama *cuociente* y el número  $r$  se llama *resto*.

## Propiedades

- Se tiene que  $b|a$  si y solo si la división entera de  $a$  por  $b$  arroja resto igual a 0.
- Si  $a = qb + r$ , entonces  $[a] = [r]$  bajo la relación  $\sim_b$ .

## Máximo divisor común

$D(a) = \{n \in \mathbb{N} : n|a\}$  es el conjunto de los divisores de  $a$ . Consideremos  $A = D(a) \cap D(b)$ , el conjunto de los divisores comunes de  $a$  y  $b$ , con la relación de orden *divide*  $a$ . Resulta que  $A$  tiene máximo para esa relación y a ese máximo le llamamos  $\text{mcd}(a, b)$ .

## Algoritmo de Euclides

Dados  $a, b \in \mathbb{N}$  hacer la siguiente secuencia de divisiones enteras, hasta obtener resto nulo.

$$\begin{aligned}a &= q_1 b + r_1 \\b &= q_2 r_1 + r_2 \\r_1 &= q_3 r_2 + r_3 \\&\dots \\r_{k-1} &= q_{k+1} r_k + r_{k+1} \\r_k &= q_{k+2} r_{k+1} + 0\end{aligned}$$

## Teorema

El último resto no nulo,  $r_{k+1}$ , que se obtiene al aplicar el Algoritmo de Euclides a dos naturales  $a, b$  es igual a  $\text{mcd}(a, b)$ .

## Teorema de Bezout

Para todo  $a, b \in \mathbb{N}$ , existen  $e, f \in \mathbb{Z}$  tales que  $\text{mcd}(a, b) = ea + fb$ .

## Lema de Euclides

Dados  $a, b, c \in \mathbb{N}$  tales que  $a|bc$  y  $\text{mcd}(a, c) = 1$ , se cumple que  $a|b$ .

## Teorema de descomposición única en números primos

Para todo natural  $n \geq 2$ , existe una única forma de escribirlo como producto de números primos, esto es, existen únicos  $p_1, \dots, p_k$  primos, y  $r_1, \dots, r_k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$  tales que

$$n = p_1^{r_1} p_2^{r_2} \cdots p_k^{r_k}.$$