

2. Sean ahora en el conjunto de los números naturales, las proposiciones

$$p : \text{“5 es un número primo”}, \quad q : \text{“9 divide a 639”}.$$

En este caso se tienen los predicados “ser un número primo” y “dividir a ...”.

Nótese que los predicados pueden referirse a uno o varios objetos del conjunto.

También de estos ejemplos y de la definición 3.2.1 se puede inferir que es imprescindible partir de un conjunto inicial de objetos o individuos y que los predicados no tienen valor veritativo.

### 3.2.1. Los cuantificadores lógicos

Como pudimos observar al final del epígrafe anterior, resulta de gran importancia la comprensión de los predicados que se refieren a todos los elementos o a al menos un elemento del conjunto de individuos. Este tipo de predicados se denota de manera abreviada a través de los cuantificadores lógicos que definimos a continuación:

- El símbolo  $\forall$ , se lee “para todo” y significa “para todo elemento del conjunto de individuos se cumple...”
- El símbolo  $\exists$ , se lee “existe” y significa “existe al menos un elemento del conjunto de individuos que cumple...”
- El símbolo  $\exists!$ , se lee “existe un único” y significa “existe un único elemento del conjunto de individuos que cumple...”

#### Ejemplos:

1. Sea

$$A = \{\text{Roberto, Juan, Sandra, Walkiria}\}$$

y sean las proposiciones:

$p$  : “Roberto, Juan, Sandra y Walkiria practican ajedrez,

$q$  : “De Roberto, Juan, Sandra y Walkiria, al menos uno practica ajedrez”,

$r$  : “De Roberto, Juan, Sandra y Valkiria, sólo uno practica ajedrez”.

Utilizando los cuantificadores lógicos se escribe:

$p$  :  $\forall x \in A$  se cumple que  $x$  practica ajedrez,

$q$  :  $\exists x \in A$  tal que  $x$  practica ajedrez,

$r$  :  $\exists! x \in A$  tal que  $x$  practica ajedrez.

### 3.2. El cálculo de predicados

---

2. Sean ahora en el conjunto  $\mathbb{N}$  de los números naturales, las proposiciones

- $p$  : “todo número de la forma  $2k$  con  $k \in \mathbb{N}$  es par”,
- $q$  : “existe al menos un número natural que es primo”,
- $r$  : “existe un único número natural que sólo tiene un divisor natural”.

Utilizando los cuantificadores lógicos se escribe:

- $p$  :  $\forall x \in \mathbb{N}$  tal que  $x = 2k$  con  $k \in \mathbb{N}$  se cumple que  $x$  es un número par,
- $q$  :  $\exists x \in \mathbb{N}$  tal que  $x$  es primo,
- $r$  :  $\exists! x \in \mathbb{N}$  tal que  $x$  sólo tiene un divisor natural.

Agreguemos ahora a las ya conocidas leyes del cálculo proposicional algunas en las intervienen los cuantificadores lógicos y que serán también de gran utilidad en la deducción lógica de proposiciones. Para escribirlas de manera compacta denotemos los predicados con letras mayúsculas del alfabeto latino de la siguiente manera

- $P(x)$ : denota la proposición formada por el predicado  $P$  y el individuo  $x$ ,
- $Q(x, y)$ : denota la proposición formada por el predicado  $Q$  y los individuos  $x, y$ .

De ese modo, la proposición

$$\exists x \in \mathbb{N} \text{ tal que } x \text{ es primo,}$$

se escribe

$$\exists x \in \mathbb{N}; P(x),$$

siendo  $P$  el predicado “ser un número primo” (note que usamos el símbolo de puntuación “;” para sustituir la frase “tal que”).

Existen muchas leyes del cálculo de predicados. Sin embargo, estudiaremos aquí solo algunas pocas que son muy utilizadas en la demostración de teoremas.

1. $\forall x \in A$ se cumplen $P(x)$ y $Q(x)$ $\implies$ $[\forall x \in A$ se cumple $P(x)]$ y $[\forall x \in A$ se cumple $Q(x)]$ .
---

Es decir, si para todo objeto  $x$  del conjunto  $A$  se cumplen los predicados  $P$  y  $Q$ , entonces para todo objeto  $x$  del conjunto  $A$  se cumple  $P$  y para todo objeto  $x$  del conjunto  $A$  se cumple  $Q$ .

2. 
$$\exists x \in A; P(x) \text{ y } Q(x) \implies [\exists x \in A; P(x)] \text{ y } [\exists x \in A; Q(x)].$$

Es decir, si existe un objeto  $x$  del conjunto  $A$  que cumple los predicados  $P$  y  $Q$ , entonces se puede asegurar que existe un objeto  $x$  del conjunto  $A$  que cumple  $P$  y existe un objeto  $x$  del conjunto  $A$  (el mismo) que cumple  $Q$ .

Nótese que el recíproco de esta expresión no es válido. Es decir, de la existencia de un objeto en  $A$  que cumpla  $P$  y uno que cumpla  $Q$ , no se puede deducir que exista un objeto que cumpla ambos predicados simultáneamente.

**Ejemplo:** Sea  $A$  el conjunto de los estudiantes Roberto, Juan, Sandra y Valkiria. De ellos se conoce que

Roberto practica ajedrez, futbol y baloncesto,

Juan practica natación,

Sandra practica gimnasia,

Valkiria no practica deportes.

Entonces se puede afirmar que

$$\exists x \in A; x \text{ practica natación y } \exists x \in A; \text{ practica ajedrez,}$$

Sin embargo, ningún estudiante del conjunto  $A$  practica natación y ajedrez.

3. 
$$[\forall x \in A \text{ se cumple } P(x)] \vee [\forall x \in A \text{ se cumple } Q(x)] \\ \implies \forall x \in A \text{ se cumple } [P(x) \vee Q(x)].$$

Es decir, si para todo objeto  $x$  del conjunto  $A$  se cumple el predicado  $P$  o para todo objeto  $x$  del conjunto  $A$  se cumple el predicado  $Q$ , entonces para todo objeto  $x$  del conjunto  $A$  se cumple  $P$  o  $Q$ .

4. 
$$\exists x \in A; [P(x) \vee Q(x)] \implies [\exists x \in A; P(x)] \vee [\exists x \in A; Q(x)].$$

Es decir, si existe al menos un objeto  $x$  del conjunto  $A$  que cumple el predicado  $P$  o el predicado  $Q$ , entonces existe al menos un objeto  $x$  del conjunto  $A$  que cumple  $P$  o existe al menos un objeto  $x$  del conjunto  $A$  que cumple  $Q$ .

5. 
$$\forall x \in A \text{ se cumple que } P(x) \implies Q(x) \\ \implies [(\forall x \in A \text{ se cumple } P(x)) \implies (\forall x \in A \text{ se cumple } Q(x))].$$

### 3.3. Algunas formas de la demostración de teoremas

---

Es decir, si para todo objeto  $x$  del conjunto  $A$  que cumple el predicado  $P$  se cumple el predicado  $Q$ , entonces si para todo objeto  $x$  del conjunto  $A$  se cumple  $P$ , ello implica que para todo  $x$  del conjunto  $A$  se cumple  $Q$ .

Las siguientes leyes son de gran utilidad en la decisión del valor veritativo de proposiciones con cuantificadores y expresan la forma de negar estos últimos.

6. 
$$\neg(\exists x \in A; P(x)) \implies \forall x \in A \text{ se cumple } \neg P(x).$$

Es decir, no existe ningún objeto  $x$  del conjunto  $A$  que cumpla el predicado  $P$ , si y sólo si para todo objeto  $x$  del conjunto  $A$  no se cumple  $P$ .

7. 
$$\neg(\forall x \in A \text{ se cumple } P(x)) \iff \exists x \in A; \neg P(x).$$

Es decir, no para todo objeto  $x$  del conjunto  $A$  se cumple el predicado  $P$ , si y sólo si si existe al menos un objeto  $x$  del conjunto  $A$  que no cumple  $P$ .

#### Ejemplos:

1. Sea  $\mathbb{R}$  el conjunto de los números reales. Entonces la proposición “ $\forall x \in \mathbb{R}$  se cumple que  $x \in \mathbb{Q}$ ” es falsa, pues por ejemplo,  $\pi \notin \mathbb{Q}$ , es decir, se cumple  $\exists x \in \mathbb{R}; x \notin \mathbb{Q}$ .
2. La proposición “Existe al menos un número natural  $n$  que es divisible por 4 y no es divisible por 2” (que por supuesto, es falsa) quedaría negada en la forma “Para todo número natural  $n$  se cumple que si  $n$  es divisible por 4, entonces  $n$  es divisible por 2”.

### 3.3. Algunas formas de la demostración de teoremas

En los epígrafes anteriores hemos hablado de los teoremas en la Matemática en relación con las leyes del cálculo proposicional, de predicados y la deducción lógica. Precisamente nos dedicaremos aquí a estudiar a través de ejemplos algunas formas de la demostración de teoremas que se derivan de dichas leyes.

#### La demostración directa

Este método de demostración consiste en deducir directamente la tesis del teorema a partir de las hipótesis a través del uso de las leyes de la deducción lógica. Por ejemplo, demostremos directamente el siguiente teorema: