

## Cuantificadores

Ahora simbolizaremos expresiones cuantificadas por ejemplo del tipo:

1. Todos los  $S$  son  $P$
2. Ningún  $S$  es  $P$
3. Algunos  $S$  son  $P$
4. Algunos  $S$  no son  $P$
5. Hay uno y sólomente uno que, ...
6. Hay almenos uno que, ...
7. Para a lo más uno, ...

Así pues necesitamos introducir nueva simbología. En lo que sigue, sean  $\varphi$  y  $\psi$   $\rho$ -expresiones aceptadas como bien escritas, en nuestro Lenguaje Formal y sean  $x, y, z$  variables (estrictamente hablando, meta-variables).

I. Pasemos ahora a simbolizar expresiones del tipo:

“Todos los ... , son ...”

**Símbolos:**  $(\_)$ ,  $\forall$

Nosotros:  $\forall$

**Nombre:** *Cuantificador Universal.*

**Sintaxis:**  $(\forall x \varphi)$

A  $\varphi$  se le llama el *Alcance del cuantificador*  $\forall x$ .

**Lectura:** La expresión “ $(\forall x \varphi)$ ” debe leerse de cualquiera de las siguientes maneras:

1. Para toda  $x$ ,  $\varphi$ .
2. Para cada  $x$ ,  $\varphi$ .
3. Todos los  $x$ ,  $\varphi$ .
4. Todos,  $\varphi$ .
5. Dada  $x$ ,  $\varphi$ .
6. Cualquiera sea  $x$ ,  $\varphi$ .

## II. Pasemos ahora a simbolizar expresiones del tipo:

“Algunos ... , son ...”

**Símbolo:**  $\exists$

**Nombre:** *Cuantificador Existencial.*

**Sintaxis:**  $(\exists x \varphi)$

A  $\varphi$  se le llama el *Alcance del cuantificador*  $\exists x$

**Lectura:** La expresión “ $(\exists x \varphi)$ ” debe leerse de cualquiera de las siguientes maneras:

1. Existe un(a)  $x$  tal, que  $\varphi$ .
2. Hay una  $x$  tal, que  $\varphi$ .
3. Para una  $x$  se tiene que,  $\varphi$ .
4. Hay al menos una  $x$  tal, que  $\varphi$ .
5. Para al menos una  $x$  se tiene que  $\varphi$ .
6. Algunos,  $\varphi$ .

## Semántica de los cuantificadores

Al dar una interpretación, las variables recorrerán sobre los elementos del universo de interpretación y siendo consecuentes con ello, las interpretaciones de “ $\forall x$ ” y “ $\exists x$ ” serán "para todo elemento del universo de interpretación" y "existe un elemento del universo de interpretación", respectivamente.

### Ejemplos:

- a). Para todo número real, ...
- b). Hay un natural tal, que ...
- c). Para cada función se tiene que ...

Ahora, si fuera el caso en que la variable  $x$  no aparece en  $\varphi$  ¿ qué ocurre con las expresiones  $(\forall x \varphi)$  y  $(\exists x \varphi)$  ? Resulta que al interpretarlas son sinónimos de  $\varphi$ , es decir, éstas no nos dicen nada sobre  $x$ .

Supongamos pues que, en  $\varphi$  aparece  $x$  y escribamos este hecho, por lo pronto,

como  $\varphi(x)$ .

Al interpretar  $\varphi(x)$  y no decir cómo se interpretará la variable  $x$ , ésta la podemos pensar como una propiedad para los elementos del universo de interpretación; a saber el conjunto de todos los  $x$  que cumplen con la propiedad  $\varphi(x)$ .

### Sinonimia:

Supongamos que la variable  $x$  aparece en la expresión  $\varphi$ , es decir tenemos a  $\varphi(x)$  y que en ella **no** aparece la variable  $y$ . Escribiremos  $\varphi(y)$  para denotar a la nueva expresión que se obtiene al reemplazar, en  $\varphi$ , todas las ocurrencias de  $x$  por  $y$ . También supongamos que en la expresión  $\psi$  aparecen las variables  $x$  e  $y$ , para lo cual pondremos  $\psi(x,y)$ . Tenemos los siguientes sinónimos.

$$\begin{aligned} (\forall x \varphi(x)) & \text{ sinónimo } (\forall y \varphi(y)) \\ (\exists x \varphi(x)) & \text{ sinónimo } (\exists y \varphi(y)) \\ (\forall x (\forall y \psi(x,y))) & \text{ sinónimo } (\forall y (\forall x \psi(x,y))) \\ (\exists x (\exists y \psi(x,y))) & \text{ sinónimo } (\exists y (\exists x \psi(x,y))) \end{aligned}$$

**Observación:** *No son sinónimos:*

$$(\forall x (\exists y \psi(x,y))) \text{ y } (\exists y (\forall x \psi(x,y)))$$

Lo más que podemos afirmar, bajo interpretación, es:

$$\text{Si } (\exists y (\forall x \psi(x,y))), \text{ entonces } (\forall x (\exists y \psi(x,y))).$$

Otros Sinónimos:

$$\begin{aligned} (\neg(\forall x \varphi(x))) & \text{ sinónimo } (\exists x (\neg\varphi(x))) \\ (\neg(\exists x \varphi(x))) & \text{ sinónimo } (\forall x (\neg\varphi(x))) & \text{ (“ninguno”)} \\ (\neg(\forall x (\neg\varphi(x)))) & \text{ sinónimo } (\exists x \varphi(x)) \\ (\neg(\exists x (\neg\varphi(x)))) & \text{ sinónimo } (\forall x \varphi(x)) \end{aligned}$$

**Pasemos ahora a simbolizar algunas expresiones del español.  
(Clasificación Aristotélica de los Juicios)**

Por lo pronto, sean  $S$  y  $P$   $\rho$ -expresiones aceptadas como bien escritas, en nuestro Lenguaje Formal, en las cuales aparece la variable  $x$ .

**(A : Universal Afirmativo) Todos los  $S$  son  $P$  :**

$$\left( \forall x \left( S(x) \rightarrow P(x) \right) \right)$$

**(I : Particular Afirmativo) Algunos  $S$  son  $P$  :**

$$\left( \exists x \left( S(x) \ \& \ P(x) \right) \right)$$

En cambio:

$$\left( \forall x \left( S(x) \ \& \ P(x) \right) \right)$$

dice: *Todos, son  $S$  y son  $P$ . Y*

$$\left( \exists x \left( S(x) \rightarrow P(x) \right) \right)$$

dice: *Hay alguien que en el caso en que tuviera la propiedad  $S$ , tendría forzosamente la propiedad  $P$ .*

**(O : Particular Negativo) Algunos  $S$  no son  $P$  :**

$$\left( \exists x \left( S(x) \ \& \ (\neg P(x)) \right) \right)$$

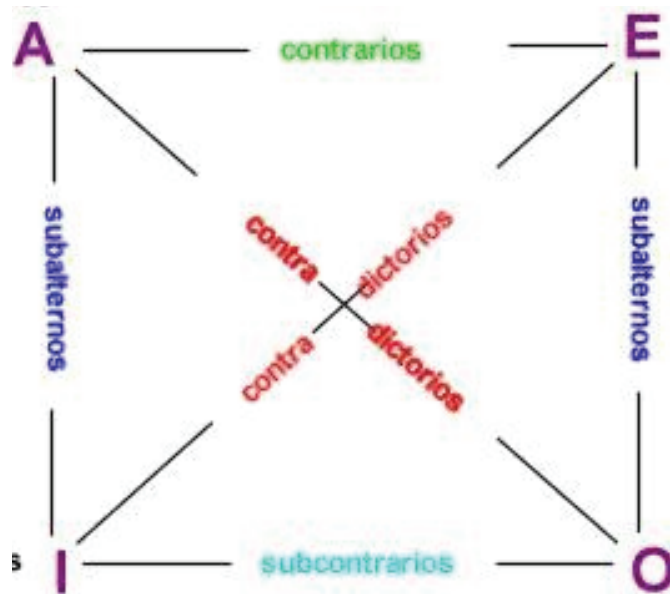
**(E : Universal Negativo) Ningún  $S$  es  $P$  :**

$$\left( \forall x \left( S(x) \rightarrow (\neg P(x)) \right) \right)$$

**NOTA:** La asignación de estas letras para representar las formas del juicio categórico es posterior a Aristóteles y procede de las palabras latinas:

**"Afirmo" y "nEgO".**

En la Lógica Aristotélica, entre los tipos de juicios se establecen distintas relaciones de oposición: Contrarios, Contradictorios, Subcontrarios y Subalternos:



**Obsérvese que:**

$\neg A \Leftrightarrow O$  : La negación de un Universal Afirmativo es un Particular Negativo

$$\begin{aligned} \left( \neg \left( \forall x \left( S(x) \rightarrow P(x) \right) \right) \right) &\Leftrightarrow \left( \exists x \neg \left( S(x) \rightarrow P(x) \right) \right) \\ &\Leftrightarrow \left( \exists x \left( S(x) \ \& \ (\neg P(x)) \right) \right) \end{aligned}$$

$\neg O \Leftrightarrow A$  : La negación de un Particular Negativo es un Universal Afirmativo

$$\begin{aligned} \left( \neg \left( \exists x \left( S(x) \ \& \ (\neg P(x)) \right) \right) \right) &\Leftrightarrow \left( \forall x \left( (\neg S(x)) \vee P(x) \right) \right) \\ &\Leftrightarrow \left( \forall x \left( S(x) \rightarrow P(x) \right) \right) \end{aligned}$$

$\neg I \Leftrightarrow E$ . La negación de un Particular Afirmativo es un Universal Negativo

$$\begin{aligned} \left( \neg \left( \exists x \left( S(x) \ \& \ P(x) \right) \right) \right) &\Leftrightarrow \left( \forall x \left( (\neg S(x)) \vee (\neg P(x)) \right) \right) \\ &\Leftrightarrow \left( \forall x \left( S(x) \rightarrow (\neg P(x)) \right) \right) \end{aligned}$$

$\neg E \Leftrightarrow I$ . La negación de un Universal Negativo es un Particular Afirmativo

$$\begin{aligned} \left( \neg \left( \forall x \left( S(x) \rightarrow (\neg P(x)) \right) \right) \right) &\Leftrightarrow \left( \exists x \left( \neg \left( S(x) \rightarrow (\neg P(x)) \right) \right) \right) \\ &\Leftrightarrow \left( \exists x \left( S(x) \ \& \ P(x) \right) \right) \end{aligned}$$

Para finalizar esta sección, como un ejemplo más, simbolizaremos una expresión usada con mucha frecuencia:

**“Hay un único individuo tal, que ...”**

Con lo que tenemos hasta ahora es posible dar una simbolización: Sea  $\varphi$  una expresión aceptada en la cual aparece la variable  $x$  y no aparecen las variables  $y$  y  $z$ . Así, la expresión: hay un único individuo tal, que cumple la propiedad  $\varphi$ , que comunmente se denota por  $\exists!x\varphi(x)$  lo podemos simbolizar de almenos dos maneras, obviamente sinónimas, como sigue:

$$\begin{aligned} (\exists!x\varphi(x)) &\Leftrightarrow \left( \exists x \left( \varphi(x) \ \& \ \left( \forall y \left( \varphi(y) \rightarrow (x \approx y) \right) \right) \right) \right) \\ &\Leftrightarrow \left( (\exists x\varphi(x)) \ \& \ \left( \forall y \left( \forall z \left( \varphi(y) \ \& \ \varphi(z) \rightarrow (y \approx z) \right) \right) \right) \right) \end{aligned}$$

Obsérvese que la segunda simbolización la podemos leer en dos partes, las que están separadas por la conjunción, la primera afirma que hay *al menos un individuo* que cumple la propiedad  $\varphi$  y la segunda afirma que *a lo más un individuo* la cumple.