

# LÓGICA CUANTIFICACIONAL: ENFOQUE AXIOMÁTICO

## SISTEMA FORMAL PROPOSICIONAL $SF_1 = \langle L_1, Ax_1, RT_1 \rangle$

CÁLCULO CUANTIFICACIONAL $L_1 = \langle Alf_1, RF_1 \rangle$	
ALFABETO $Alf_1$ .	
SIGNOS PRIMITIVOS	
Constantes individuales ( $A_c$ )	$a, b, c, d, e, \dots, a_i, b_i, c_i, d_i, e_i \dots$ Los subíndices $i$ son números naturales.
Variables individuales ( $A_v$ )	$u, v, x, y, z, \dots, u_i, v_i, x_i, y_i, z_i, \dots$ Los subíndices $i$ son números naturales.
Funciones ( $A_f$ )	$f, g, h, i, j, k, \dots, f_i, g_i, h_i, i_i, j_i, k_i \dots$ Los subíndices $i$ son números naturales.
Signos de puntuación	Paréntesis izquierdo ( , y derecho ); la coma ,
Conectivos lógicos primarios	$\neg, \vee$
Predicados ( $A_{p_1}$ )	$l, m, n, o, p, q, r, s, t, \dots, l_i, m_i, n_i, o_i, p_i, q_i, r_i, s_i, t_i, \dots$ Los subíndices $i$ son números naturales.
Cuantificador universal	$\forall$
SIGNOS COMPLEMENTARIOS	
Conectivos lógicos secundarios:	$\wedge, \rightarrow, \leftrightarrow$
Cuantificador existencial	$\exists$

REGLAS DE FORMACIÓN DE FÓRMAS DECLARATIVAS $RF_1$
BÁSICAS
<b>Definición de forma proposicional simple</b> RFC1. Cualquier <u>fórmula atómica</u> es una fbf
<b>Definición de forma proposicional negada</b> RFP2. Si R es una fbf, entonces $\neg R$ es una fbf.
<b>Definición de forma proposicional disyuntiva</b> RFP3. Si R y S son fbfs, entonces $R \vee S$ es una fbf.
<b>Definición de forma proposicional agrupada</b> RFP4. Si R es una fbf, entonces (R) también es una fbf
<b>Definición de forma proposicional universalmente cuantificada</b> RFC2. Si R es una fbf y $x$ pertenece a $A_v$ , entonces $\forall x R$ es una fbf.
<p>Una <i>fórmula atómica</i>, <i>átomo</i>, <i>literal</i>, <i>forma proposicional simple</i>, o <i>función proposicional simple</i><sup>1</sup>, se estructura así: <math>p(t_1, t_2, \dots, t_n)</math>; donde p es un símbolo de predicado, <math>t_1, t_2, \dots, t_n</math> son <u>términos</u>, y n es la cantidad de términos.</p> <p>Cuando al símbolo de predicado no le siguen términos encerrados en paréntesis la fbf se convierte en p. Ello significa que “cualquier elemento del conjunto <math>A_{p_0}</math> también es una fbf en el cálculo</p>

<sup>1</sup> No confundir con el concepto de signo primitivo para *función* para representar términos.

cuantificacional”.

Los **términos** son *símbolos* que se emplean para hacer referencia a objetos o individuos de cualquier índole (persona, animal o cosa). Según el conocimiento que se tenga para determinar al individuo, se recurre a:

- *Un símbolo de constante.* Se emplea para simbolizar a un individuo que está completamente determinado. Se recurre, entonces, al uso de cualquier signo perteneciente a  $A_c$ .
- *Un símbolo de variable.* Se usa para hacer referencia a un individuo que no se conoce con certeza. Se apela al uso de cualquier signo de  $A_v$ .
- Una secuencia de signos  $f(t_1, t_2, \dots, t_m)$ , donde  $t_1, t_2, \dots, t_m$  son a su vez términos;  $f$  es un símbolo de  $A_f$ , y  $m$  es el número de términos de la función. Los términos tipo función, se emplean cuando se requiere determinar al individuo  $f(\quad)$  a través de *un proceso* en el que se involucran otros individuos  $t_1, t_2, \dots, t_m$ .

#### COMPLEMENTARIAS

##### **Definición de forma proposicional conjuntiva**

RFP5. Sean  $R$  y  $S$  fbfs, entonces la fórmula  $R \wedge S$  se considera bien formada y se define como:

$$\neg(\neg R \vee \neg S)$$

##### **Definición de forma proposicional condicional**

RFP6. Sean  $R$  y  $S$  fbfs, entonces la fórmula  $R \rightarrow S$  se considera bien formada y se define como:

$$\neg R \vee S$$

##### **Definición de forma proposicional bicondicional**

RFP7. Sean  $R$  y  $S$  fbfs, entonces la fórmula  $R \leftrightarrow S$  se considera bien formada y se define como:

$$(R \rightarrow S) \wedge (S \rightarrow R)$$

##### **Definición de forma proposicional existencialmente cuantificada**

RFC3. Si  $R$  es una fbf, entonces  $\exists x R$  es una fbf; que se define como:

$$\exists x R \leftrightarrow \neg \forall x \neg R$$

RFC4. Una secuencia de símbolos del alfabeto  $Alf_1$  es una fbf del cálculo  $L_1$  si, y sólo si, puede obtenerse de las anteriores reglas de formación.