




---



---

**ARTICULOS**


---



---

# TEOREMA DE DEDUCCION

ANTONIO GONZALEZ CARLOMAN

Oviedo

---

## Introducción

---



l teorema de deducción que sigue fue expuesto en un trabajo, pendiente de publicación, sobre una axiomatización de lógica de primer orden con identidad, en que se toman como axiomas los siguientes:

- $$\begin{array}{l}
 A_1 \quad P \rightarrow QVP \\
 A_2 \quad PVQ \rightarrow QVP \\
 A_3 \quad PV(Q \rightarrow R) \rightarrow (PVQ \rightarrow PVR) \\
 A_4 \quad \forall xP \rightarrow P \\
 A_5 \quad P \rightarrow \forall xP \text{ (Si «x» no está libre en «P»)}
 \end{array}$$

En este trabajo se define la derivación de la siguiente manera:

Dado un conjunto de fórmulas  $\alpha_1$ , y otros conjuntos de fórmulas  $\alpha_2, \dots, \alpha_n$ , llamamos derivación a la sucesión  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$  si las fórmulas del conjunto  $\alpha_{i+1}$  ( $i = 1, 2, \dots, n-1$ ) se obtienen aplicando las siguientes reglas:

R<sub>1</sub> Si «P» y «P → Q» pertenecen a  $\alpha_i$ , «Q» pertenece a  $\alpha_{i+1}$

R<sub>2</sub> Si «P → Q» pertenece a  $\alpha_i$  y «x» es una variable cualquiera, « $\forall xP \rightarrow \forall xQ$ » pertenece a  $\alpha_{i+1}$

R<sub>3</sub> Si «P» pertenece a  $\alpha_i$  y «x» es una variable libre en «P», cualquier cierre por sustitución de «x» pertenece a  $\alpha_{i+1}$



R<sub>4</sub> SI «x» es una variable libre en «P» y cualquier cierre por sustitución de «x» en «P» pertenece a  $\alpha_i$ , «P» pertenece a  $\alpha_{i+1}$

R<sub>5</sub> Si «P» pertenece a  $\alpha_i$ , «P» pertenece a  $\alpha_{i+1}$

R<sub>6</sub> Si «P» es un axioma, «P» pertenece a  $\alpha_{i+1}$

También convenimos en abreviar la expresión « $\beta$  se deriva de  $\alpha$ » mediante « $\alpha \models \beta$ », y «P → Q es tautología» mediante « $P \Rightarrow Q$ »

En la demostración de lo que sigue citamos las siguientes propiedades demostradas en el trabajo:

- III — 2  $P \rightarrow Q, Q \rightarrow R \models P \rightarrow R$
- III — 5  $P \implies P$
- III — 16  $P, Q \models P \wedge Q$
- III — 25  $P \leftrightarrow Q \models P \rightarrow Q$
  
- III — 37  $P \wedge (P \rightarrow Q) \implies Q$
- III — 69  $(P \rightarrow Q) \wedge (P \rightarrow R) \iff P \rightarrow Q \wedge R$
- III — 85  $Q \implies P \rightarrow Q$
- IV — 6  $P \rightarrow Q \models P \rightarrow \forall x Q$  (Si «x» no está libre en «P»)
- IV — 26  $\forall x (P \rightarrow Q) \implies \forall x P \rightarrow \forall x Q$



### Teorema de deducción

Si  $\alpha$  es un conjunto de fórmulas cerradas y «P» es una fórmula también cerrada, y representamos por « $\alpha, P$ » al conjunto resultante de agregar «P» a  $\alpha$ , se cumple:  $\alpha, P \models Q$  si y sólo si  $\alpha \models P \rightarrow Q$

#### De izquierda a derecha

Si suponemos se cumple  $\alpha, P \models Q$ , entonces tendremos una derivación  $\alpha, P \models \alpha_2 \models \alpha_3 \models \dots \models \alpha_n$ , en que «Q» pertenece a  $\alpha_n$ , y vamos a demostrar que si «T» es una fórmula perteneciente a cualquiera de los conjuntos posteriores a « $\alpha, P$ » en la derivación, se verificaría:  $\alpha \models P \rightarrow T$ . Con esto quedaría demostrado que  $\alpha \models P \rightarrow Q$ , ya que Q pertenece a  $\alpha_n$  que es posterior en la derivación a « $\alpha, P$ ». Haremos esta demostración por inducción sobre el número de orden de los conjuntos posteriores a « $\alpha, P$ » en la derivación, y para ello demostraremos:

- 1 — Si «T» pertenece a  $\alpha_2$ , se cumple:  $\alpha \models P \rightarrow T$
- 2 — Si se cumple, para cualquier fórmula «T» de  $\alpha_n$ , que  $\alpha \models P \rightarrow T$ ; entonces se cumpliría que, siendo «T» cualquier fórmula de  $\alpha_{n+1}$ ,  $\alpha \models P \rightarrow T$

#### Demostración de 1:

Si «T» pertenece a  $\alpha_2$ , es obtenida a partir de « $\alpha, P$ » aplicando alguna de las reglas de derivación, y puede ocurrir:

- A — Que apliquemos  $R_6$   
 En este caso «T» es un axioma y entonces:  
 $\alpha \models T \stackrel{2}{\implies} P \rightarrow T$ 
  - 1. Por  $R_6$
  - 2. Por III - 85
- B — Que apliquemos  $R_5$

En este caso «T» pertenece a « $\alpha, P$ »; y puede ocurrir que «T» sea «P», en cuyo caso tendremos:

$$\alpha \stackrel{1}{\models} P \rightarrow T$$

- 1. Por III-5 y ser «T» y «P» la misma fórmula. Puede ocurrir también que «T» pertenezca a  $\alpha$ , en cuyo caso tendremos:

$$\alpha \stackrel{1}{\models} T \stackrel{2}{\implies} P \rightarrow T$$

- 1. Por  $R_5$
- 2. Por III-85

#### C — Que apliquemos $R_4$

En este caso «T» sería abierta en una variable «x», y todos los cierres por sustitución de «x» en «T» pertenecerían a « $\alpha, P$ », y tendríamos:

$$\alpha \stackrel{1}{\models} \text{ todos los cierres por sustitución de «x» en } P \rightarrow T \stackrel{2}{\implies} P \rightarrow T$$

- 1. Por ser los cierres por sustitución de «x» en «T» pertenecientes a « $\alpha, P$ » y ser «P» fórmula cerrada

2. Por  $R_1$

D — Que apliquemos  $R_3$

Este caso no puede presentarse por ser « $\alpha, P$ » un conjunto de fórmulas cerradas.

E — Que apliquemos  $R_2$

En este caso « $T$ » sería de la forma  $\forall xR \rightarrow \forall xS$ , siendo  $R \rightarrow S$  perteneciente a « $\alpha, P$ », y entonces:

$$\alpha \stackrel{1}{=} P \rightarrow (R \rightarrow S) \stackrel{2}{=} P \rightarrow \forall x (R \rightarrow S), \forall x (R \rightarrow S) \rightarrow (\forall xR \rightarrow \forall xS) \stackrel{3}{=} P \quad / \quad (\forall xR \rightarrow \forall xS)$$

1. Por pertenecer  $R \rightarrow S$  a « $\alpha, P$ »
2. Por IV - 6 y IV - 26
3. Por III - 2

F — Que apliquemos  $R_1$

En este caso « $T$ » se obtiene a partir de dos fórmulas de « $\alpha, P$ » del tipo « $R$ » y « $R \rightarrow T$ », y entonces:

$$\alpha \stackrel{1}{=} P \rightarrow R, \quad P \rightarrow (R \rightarrow T) \stackrel{2}{=} (P \rightarrow R) \wedge (P \rightarrow (R \rightarrow T)) \stackrel{3}{=} P \quad / \quad R \wedge (R \rightarrow T), \quad R \wedge (R \rightarrow T) \rightarrow T \stackrel{4}{=} P \rightarrow T$$

1. Por pertenecer a « $\alpha, P$ », « $R$ » y « $R \rightarrow T$ »



2. Por III-16

3. Por III-69, III-25 y III-37

4. Por III-2

**Demostración de 2:**

Si « $T$ » pertenece a  $\alpha n + 1$ , es obtenida a partir de « $\alpha n$ » aplicando alguna de las reglas de derivación, y puede ocurrir:

A — Que apliquemos  $R_6$

En este caso « $T$ » sería un axioma y se razona como en I-A

B — Que apliquemos  $R_5$

En este caso « $T$ » ya se supone cumple la condición.

C — Que apliquemos  $R_4$

En este caso « $T$ » sería abierta en una variable « $x$ », y todos los cierres por sustitución de « $x$ » en « $T$ » pertenecerían a  $\alpha n$  y se razona como en I-C.

D — Que apliquemos  $R_3$

En este caso « $T$ » sería obtenido mediante un cierre por sustitución de una variable « $x$ » en una fórmula « $R$ » perteneciente a  $\alpha n$ , y entonces:

$$\alpha \stackrel{1}{=} P \rightarrow R \stackrel{2}{=} P \rightarrow T$$

1. Por cumplirse la propiedad por hipótesis, por pertenecer « $R$ » a  $\alpha n$
2. Por  $R_3$

E — Que apliquemos  $R_2$

En este caso « $T$ » sería de la forma  $\forall xR \rightarrow \forall xS$ , siendo  $R \rightarrow S$  perteneciente a  $\alpha n$ , y se razona como en I-E

F — Que apliquemos  $R_1$

En este caso « $T$ » se obtiene a partir de dos fórmulas de  $\alpha n$  del tipo  $R$  y  $R \rightarrow T$ , y se razona como en I-F.

**De derecha a izquierda:**

Si suponemos que se cumple  $\alpha \stackrel{1}{=} P \rightarrow Q$ , entonces:

$$\alpha, P \stackrel{1}{=} P, P \rightarrow Q \stackrel{2}{=} Q$$

1. Por  $R_5$  y lo supuesto
2. Por  $R_1$