

# Tema 4. Teoría Semántica.

## 4.1. Introducción

La teoría semántica del cálculo proposicional utiliza la misma simbolización que en los capítulos anteriores. En deducción natural, una estructura deductiva era válida (razonamiento correcto), si a partir de las premisas, usando los axiomas y reglas de inferencia, podíamos llegar a la conclusión. Ahora, para discutir sobre la validez de una estructura deductiva, lo haremos mediante la asignación de significados a las proposiciones.

La descripción de este sistema está formado por:

- Conjunto de significados de las proposiciones.
- Definición semántica de las conectivas.
- Definición semántica de deducción correcta.

## 4.2. Definición semántica de las proposiciones

A una proposición sólo se le puede asignar dos valores

V Si la proposición es verdadera

F Si la proposición es falsa

## 4.3. Definición semántica de las conectivas

- Negación

$A$	$\neg A$
$V$	$F$
$F$	$V$

- Conjunción

$A$	$B$	$A \wedge B$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$
$F$	$V$	$F$
$F$	$F$	$F$

- Disyunción

$A$	$B$	$A \vee B$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$V$
$F$	$V$	$V$
$F$	$F$	$F$

- Implicación o condicional simple

$A$	$B$	$A \rightarrow B$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$
$F$	$V$	$V$
$F$	$F$	$V$

- Equivalencia o doble condicional

$A$	$B$	$A \leftrightarrow B$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$
$F$	$V$	$F$
$F$	$F$	$V$

#### 4.4. Diagrama de valores de certeza

Debemos conocer el valor semántico de cada una de las proposiciones atómicas.

Ejemplo 1:

$$( P \vee Q ) \wedge R$$

#### 4.5. Evaluación de fórmulas. Tablas de verdad

Ejemplo 2:

$$p \wedge (q \vee r) \leftrightarrow (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$$

<i>p</i>	<i>q</i>	<i>r</i>	<i>A</i>	<i>B</i>			
<i>p</i>	<i>q</i>	<i>r</i>	<i>q</i> ∨ <i>r</i>	<i>p</i> ∧ ( <i>q</i> ∨ <i>r</i> )	<i>p</i> ∧ <i>q</i>	( <i>p</i> ∧ <i>q</i> ) ∨ ( <i>p</i> ∧ <i>r</i> )	<i>A</i> ↔ <i>B</i>
<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>
<i>V</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>
<i>V</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>
<i>V</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>V</i>
<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>V</i>
<i>F</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>V</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>V</i>	<i>V</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>V</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>	<i>V</i>

- Interpretación: Una asignación particular de significados. Se corresponde con una línea de la tabla.
- Modelo: Interpretación cuyo resultado es  $V$ .
- Tautología: Si el significado es siempre verdad.
- Contradicción: Si el significado es siempre falso.
- Falacia: Si el significado es diferente según la interpretación.

#### 4.6. Concepto semántico de deducción

Dada una estructura deductiva

$$P_1, P_2, \dots, P_n \Rightarrow Q$$

decimos que es correcta cuando no existe ninguna interpretación que simultáneamente haga a las premisas  $P_1, P_2, \dots, P_n$  verdaderas y a la conclusión  $Q$  falsa.

Ejemplo 3:

$$A, A \rightarrow B \Rightarrow B$$

$A$	$B$	$A \rightarrow B$	$B$
$V$	$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$	$F$
$F$	$V$	$V$	$V$
$F$	$F$	$V$	$F$

## 4.7. Tautología asociada a una deducción correcta

Lo que nos dice el teorema de la deducción es que si la estructura deductiva

$$P_1, P_2, \dots, P_n \Rightarrow Q$$

es correcta o válida, entonces también lo es (demostrar)

$$P_1, P_2, \dots, P_{n-1} \Rightarrow P_n \rightarrow Q$$

Si seguimos realizando la misma operación sucesivamente, también serán válidas las estructuras

$$\begin{aligned} P_1, P_2, \dots, P_{n-2} &\Rightarrow P_{n-1} \rightarrow (P_n \rightarrow Q) \\ P_1, P_2, \dots, P_{n-3} &\Rightarrow P_{n-2} \rightarrow (P_{n-1} \rightarrow (P_n \rightarrow Q)) \\ &\vdots \\ P_1 &\Rightarrow P_2 \rightarrow (P_3 \rightarrow (P_4 \rightarrow \dots (P_n \rightarrow Q) \dots)) \\ &\Rightarrow P_1 \rightarrow (P_2 \rightarrow (P_3 \rightarrow (P_4 \rightarrow \dots (P_n \rightarrow Q) \dots))) \end{aligned}$$

Y cuando tenemos algo de la forma  $\Rightarrow A$ , quiere decir que no hace falta ninguna premisa para que se deduzca  $A$ , o lo que es lo mismo,  $A$  siempre es verdad y por lo tanto debe ser una tautología.

## 4.8. Álgebra de Boole

A partir de los significados  $\{V, F\}$  o  $\{0, 1\}$  definimos las siguientes operaciones:

+	0	1	*	0	1	'	
0	0	1	0	0	0	0	1
1	1	1	1	0	1	1	0

**Definición 4.1**  $\langle \{0,1\}, +, *, ' \rangle$  es un álgebra de boole con las siguientes propiedades:

1. *Conmutativa:*

$$x + y = y + x$$
$$yx * xy$$

2. *Existencia de Elemento Neutro.*

$$x + 0 = x \quad x * 1 = x$$

3. *Distributiva*

$$x + (yz) = (x + y)(x + z)$$
$$x(y + z) = xy + xz$$

4. *Complementario*

$$x + x' = 1 \quad xx' = 0$$

5. *Idempotencia*

$$x + x = x \quad x * x = x$$

6. *Absorción*

$$x + xz = x$$

$$x(x + y) = x$$

7. *Dominación*

$$x + 1 = 1 \quad x * 0 = 0$$

8. *Doble negación*

$$(x')' = x$$

9. *Asociativa*

$$x(yz) = (xy)z$$

$$x + (y + z) = (x + y) + z$$

10. *Morgan*

$$(x + y)' = x'y'$$

$$(xy)' = x' + y'$$