

# Algebra (UNLP)

Roberth Marcano

17 de agosto de 2023



# Índice general

<b>1. Logica</b>	<b>5</b>
1.1. Escribir en el lenguaje simbólico – Tablas de verdad . . . . .	5
1.2. Esquemas lógicos - Cuantificadores . . . . .	10



# Capítulo 1

## Logica

### 1.1. Escribir en el lenguaje simbólico – Tablas de verdad

*El propósito de los siguientes ejercicios es familiarizarnos con la notación simbólica del cálculo proposicional y con el uso de esquemas y cuantificadores. Además, es importante que ejerciten el hacer tablas de verdad para poder establecer después el valor de verdad de proposiciones compuestas a partir del valor de las proposiciones atómicas que las integran.*

**Ejercicio 1.** Determinar si los siguientes enunciados son proposiciones. Escribir en lenguaje simbólico aquellos que sean proposición e indicar su valor de verdad. Y si algún enunciado no es proposición, explicar porqué.

1. 8 es par y 6 es impar.

Son proposiciones, llamando a las proposiciones como  $p = 8$  es par y  $q = 6$  es impar. Construimos la tabla de verdad para la preposición.

**Recordamos**  $\wedge$  es la **conjunción** o “y”.

$p$	$q$	$p \wedge q$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$
$F$	$V$	$F$
$F$	$F$	$F$

Encontramos que la proposición es inequívocamente falsa, debido a los valores de  $p$  y  $q$ .

2. 8 es par o 6 es impar.

Es una proposición. Llamando  $p = 8$  es par y  $q = 6$  es impar, a su vez **recordando** a la **disyunción** u .º como  $\vee$ , tenemos:

$p$	$q$	$p \vee q$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$V$
$F$	$V$	$V$
$F$	$F$	$F$

Así, encontramos que la proposición es verdadera y se cumple cuando  $p$  es verdadera o  $q$  es falsa.

3. 4 es par y 2 no divide a 5.

Es proposición. Llamando  $p = 4$  es par y  $q = 2$  no divide a 5. Se trata de una conjunción, por lo tanto,

$p$	$q$	$p \wedge q$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$
$F$	$V$	$F$
$F$	$F$	$F$

Y la proposición será verdadera siempre y cuando ambas afirmaciones sean correctas.

4.  $x < 2$ .

No es una proposición, esto se debe a que no es posible determinar el valor de verdad de la expresión sin antes fijar un valor a la variable  $x$ .

5. Si 8 es par y 6 impar, o bien 4 es par o 2 divide a 8.

Es una proposición. Nombramos a las proposiciones como:

$$\begin{array}{ll} p = 8 \text{ es par} & q = 6 \text{ es impar} \\ r = 4 \text{ es par} & s = 2 \text{ divide a } 8 \end{array}$$

La proposición tendrá la forma:  $(p \wedge q) \rightarrow (r \vee s)$  y la tabla de verdad es:

### 1.1. ESCRIBIR EN EL LENGUAJE SIMBÓLICO – TABLAS DE VERDAD 7

$p$	$q$	$r$	$s$	$p \wedge q$	$r \vee s$	$(p \wedge q) \rightarrow (r \vee s)$
$V$	$V$	$V$	$V$	$V$	$V$	$V$
$V$	$V$	$V$	$F$	$V$	$V$	$V$
$V$	$V$	$F$	$V$	$V$	$V$	$V$
$V$	$V$	$F$	$F$	$V$	$F$	$F$
$V$	$F$	$V$	$V$	$F$	$V$	$V$
$V$	$F$	$V$	$F$	$F$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$	$V$	$F$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$	$F$	$F$	$F$	$V$
$F$	$V$	$V$	$V$	$F$	$V$	$V$
$F$	$V$	$V$	$F$	$F$	$V$	$V$
$F$	$V$	$F$	$V$	$F$	$V$	$V$
$F$	$V$	$F$	$F$	$F$	$F$	$V$
$F$	$F$	$V$	$V$	$F$	$V$	$V$
$F$	$F$	$V$	$F$	$F$	$V$	$V$
$F$	$F$	$F$	$V$	$F$	$V$	$V$
$F$	$F$	$F$	$F$	$F$	$F$	$V$

Para la misma se utilizo la definición de tabla de verdad del **condicional**  $\rightarrow$  que tiene la forma:

$p$	$q$	$p \rightarrow q$
$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$
$F$	$V$	$V$
$F$	$F$	$V$

Y por lo tanto, concluimos que la proposición será siempre verdadera cuando  $q$  sea falsa.

6. Hace frío.

No es una proposición, se trata de una opinión subjetiva, implicando que no puede cuantificarse su valor de verdad.

7. 10 es múltiplo de 5 pero no de 3.

Es una proposición. Llamando las proposiciones  $p =$  10 es múltiplo de 5 y  $\neg q =$  10 es multiplo de 3. Construimos la tabla de verdad

$p$	$\neg q$	$p \wedge \neg q$
$V$	$F$	$F$
$V$	$V$	$V$
$F$	$F$	$F$
$F$	$V$	$F$

Encontramos que es verdad siempre que  $p$  sea verdad y  $q$  falso.

**Ejercicio 2.** Dadas la siguientes proposiciones, reescribirlas utilizando “necesario” y “suficiente”.

1. Si un número es múltiplo de 3 entonces su cuadrado es múltiplo de 9.

Reescribiendo como condicional y recordando que, la estructura es:  $p$  es *suficiente* para  $q$ , o,  $q$  es *necesaria* para  $p$ . Así, llamando  $p =$  un número es múltiplo de 3 y  $q =$  su cuadrado es múltiplo de 9. Las dos formas son:

- Un número múltiplo de 3 es *suficiente* para que su cuadrado sea múltiplo de 9.
- Si el cuadrado de un número es múltiplo de 9 es *necesario* que el número sea múltiplo de 3

2. Un número es múltiplo de 4 sólo si es divisible por 2.

Llamando  $p =$  número es múltiplo de 4 y  $q =$  divisible por 2. Entonces,

- Si un número es múltiplo de 4 es *suficiente* para que sea divisible por 2.
- Si un número es divisible por 2 es *necesario* que el múltiplo del número sea 4

3. Un número es múltiplo de 7 si es múltiplo de 21.

Llamando  $q =$  número es múltiplo de 7 y  $p =$  número múltiplo de 21, utilizando la estructura detallada previamente, las oraciones son

- Si un número es múltiplo de 21 es *suficiente* para que sea múltiplo de 7
- Un número es múltiplo de 7 es necesario que sea múltiplo de 21.



### 1.1. ESCRIBIR EN EL LENGUAJE SIMBÓLICO – TABLAS DE VERDAD 9

4. Enunciar el recíproco, el contrarrecíproco y el contrario del enunciado en b).

Recordando que el **recíproco** es  $q \rightarrow p$  si  $p \rightarrow q$ , el **contrarrecíproco** es  $\neg q \rightarrow \neg p$  y el **contrario** es  $\neg p \rightarrow \neg q$ . De esta manera, tenemos que las expresiones son:

- **Recíproco:** Un número es divisible por 2 si es múltiplo de 4.
- **Contrarrecíproco:** Si un número no es divisible por 2 entonces no es múltiplo de 4.
- **Contrario:** Un número no es múltiplo de 4 si no es divisible por 2.

**Ejercicio 3.** Construir las tablas de verdad de las siguientes fórmulas y clasificarlas en tautologías ,contradicciones y contingencias.

1.  $\neg p \rightarrow (q \vee \neg p)$

La tabla de verdad correspondiente es

$\neg p$	$q$	$q \vee \neg p$	$\neg p \rightarrow (q \vee \neg p)$
$F$	$V$	$V$	$F$
$F$	$F$	$F$	$V$
$V$	$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$V$	$V$

Debido a que su veracidad depende los valores de las proposiciones, concluimos que es una **contingencia**.

2.  $((p \wedge q) \rightarrow p) \rightarrow q$

Repitiendo el procedimiento previo,

$p$	$q$	$q \wedge p$	$(p \wedge q) \rightarrow p$	$((p \wedge q) \rightarrow p) \rightarrow q$
$V$	$V$	$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$	$V$	$F$
$F$	$V$	$F$	$V$	$F$
$F$	$F$	$F$	$V$	$F$

Se trata de una contingencia.

3.  $(\neg p \rightarrow q) \rightarrow (\neg q \rightarrow p)$

Construimos la tabla de verdad

$p$	$q$	$\neg p$	$\neg q$	$\neg p \rightarrow q$	$\neg q \rightarrow p$	$(\neg p \rightarrow q) \rightarrow (\neg q \rightarrow p)$
$V$	$V$	$F$	$F$	$V$	$V$	$V$
$V$	$F$	$F$	$V$	$V$	$V$	$V$
$F$	$V$	$V$	$F$	$V$	$V$	$V$
$F$	$F$	$V$	$V$	$F$	$F$	$V$

Debido que en todos los casos siempre se llega al mismo resultado de verdad y que el mismo es Verdad, concluimos que se trata de una tautología.

$$4. ((p \wedge q) \vee (r \wedge \neg q)) \leftrightarrow ((\neg p \wedge \neg q) \vee (\neg r \wedge \neg q))$$

Llamando  $P = ((p \wedge q) \vee (r \wedge \neg q)) \leftrightarrow ((\neg p \wedge \neg q) \vee (\neg r \wedge \neg q))$ , construimos la tabla.

$p$	$q$	$r$	$p \wedge q$	$r \wedge \neg q$	$\neg p \wedge \neg q$	$\neg r \wedge \neg q$	$(p \wedge q) \vee (r \wedge \neg q)$	$(\neg p \wedge \neg q) \vee (\neg r \wedge \neg q)$	$P$
$V$	$V$	$V$	$V$	$F$	$F$	$F$	$V$	$F$	$F$
$V$	$V$	$F$	$V$	$F$	$F$	$F$	$V$	$F$	$F$
$V$	$F$	$V$	$F$	$V$	$F$	$F$	$V$	$F$	$F$
$V$	$F$	$F$	$F$	$F$	$F$	$V$	$F$	$V$	$F$
$F$	$V$	$V$	$F$	$F$	$F$	$F$	$F$	$F$	$V$
$F$	$V$	$F$	$F$	$F$	$F$	$F$	$F$	$F$	$V$
$F$	$F$	$V$	$F$	$V$	$V$	$F$	$V$	$V$	$V$
$F$	$F$	$F$	$F$	$F$	$V$	$V$	$F$	$V$	$F$

Encontramos que se trata de una contingencia.

## 1.2. Esquemas lógicos - Cuantificadores

**Ejercicio 4.** Simbolizar utilizando universo, esquemas, cuantificadores y conectivos lógicos:

1. Todos los números son enteros.

Definiendo un universo con todos los números enteros  $\mathbb{N}$ , entonces:

$$(\forall n)(P(n)) \quad : P(n) = n \text{ pertenece a } \mathbb{Z}$$

2. Existen números impares o no todos los números son pares.

Definiendo los números  $n \in \mathbb{Z}$  y  $m \in \mathbb{Z}$ . Llamando a las proposiciones  $p = n$  impar y  $q = m$  par, construimos la proposición

$$p \vee \neg q$$

De esta manera, la expresión simbólica es

$$(\exists n)(\forall m)(p \vee \neg q)$$

