

1. Proximos eventos

Sem	Clase	Fecha		Tema	Slides
1	1	Martes	12/8	Introducción al curso	✓
	2	Jueves	14/8	Logica proposicional - Parte 1	✓
2	3	Martes	19/8	Logica proposicional - Parte 2	✓
	4	Jueves	21/8	Tablas de verdad	✓
3	5	Martes	26/8	Enfoque Axiomatico	✓
	6	Jueves	28/8	Metodos de demostración - Parte 1 (09/09/2025)	X
4	7	Martes	29	Metodos de demostración - Parte 2 (11/11/2025)	X
	8	Jueves	4/9	Logica cuantificacional {1}	
5	9	Martes	9/9	Parcial 1 - Logica proposicional {2} Definir Fecha	
	10	Jueves	11/9	Alcance y precedencia de operaciones lógicas	

① La semana entrante acabaríamos el tema del primer parcial

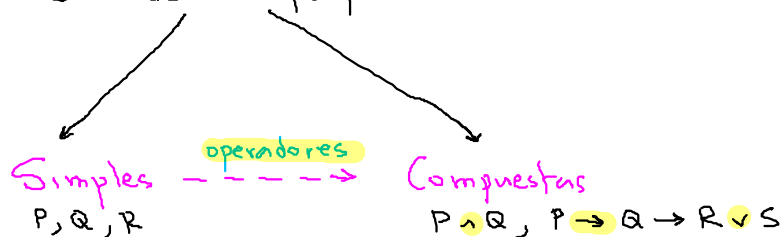
②

Semana	Fecha	Plan
5	sep 9	Clase LP 1 ✓
	sep 11	Clase LP 2 ✓
6	sep 16	Clase LC 1
	sep 18	Clase LC 2
7	sep 23	Parcial 1
	sep 25	Clase LC 3
		⋮

2. Que hemos visto hasta el momento.

Logica proposicional

1. Que son las proposiciones (Enunciados F/V)
2. Clasificación de las proposiciones



3. Operadores logicos y sus tablas de verdad

$\neg, \wedge, \vee, \oplus, \rightarrow, \leftrightarrow$

Condicional
 $P \rightarrow Q$

Reciproco: $Q \rightarrow P$

Contrareciproco: $\neg Q \rightarrow \neg P$

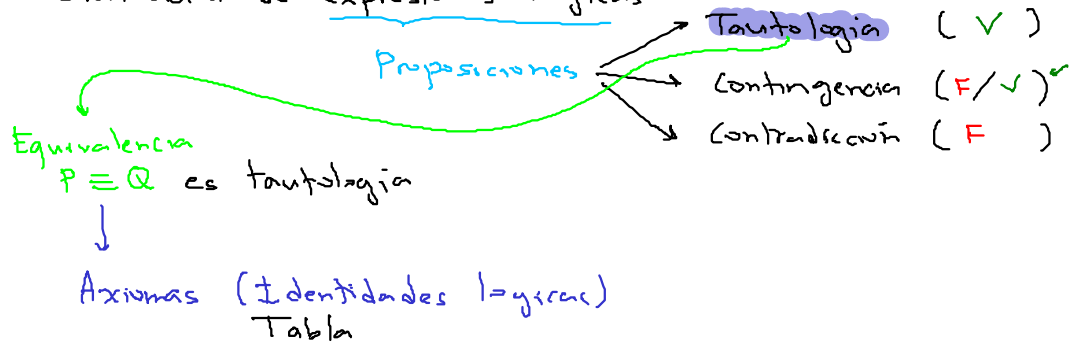
Contrario: $\neg P \rightarrow Q$

4. Evaluacion de expresiones logicas

Reglas de prioridad y asociatividad

5. Tablas de verdad (Enfoque basado en modelos)

→ Evaluación de expresiones lógicas



6. Axiomas (Enfoque axiomático)

3. Formulas para tener a la mano

Tablas de verdad para los operadores lógicos

Negación	Conjunción	Disyunción inclusiva																																													
<table><tr><th>p</th><th>$\neg p$</th></tr><tr><td>F</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td></tr></table>	p	$\neg p$	F	V	V	F	<table><tr><th>p</th><th>q</th><th>$p \wedge q$</th></tr><tr><td>F</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>F</td><td>V</td><td>F</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>V</td><td>V</td><td>V</td></tr></table>	p	q	$p \wedge q$	F	F	F	F	V	F	V	F	F	V	V	V	<table><tr><th>p</th><th>q</th><th>$p \vee q$</th></tr><tr><td>F</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>F</td><td>V</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>V</td><td>V</td></tr></table>	p	q	$p \vee q$	F	F	F	F	V	V	V	F	V	V	V	V									
p	$\neg p$																																														
F	V																																														
V	F																																														
p	q	$p \wedge q$																																													
F	F	F																																													
F	V	F																																													
V	F	F																																													
V	V	V																																													
p	q	$p \vee q$																																													
F	F	F																																													
F	V	V																																													
V	F	V																																													
V	V	V																																													
Disyunción exclusiva	Condicional	Bicondicional																																													
<table><tr><th>p</th><th>q</th><th>$p \oplus q$</th></tr><tr><td>F</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>F</td><td>V</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>V</td><td>F</td></tr></table>	p	q	$p \oplus q$	F	F	F	F	V	V	V	F	V	V	V	F	<table><tr><th>p</th><th>q</th><th>$p \rightarrow q$</th></tr><tr><td>F</td><td>F</td><td>V</td></tr><tr><td>F</td><td>V</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>V</td><td>V</td><td>V</td></tr></table>	p	q	$p \rightarrow q$	F	F	V	F	V	V	V	F	F	V	V	V	<table><tr><th>p</th><th>q</th><th>$p \leftrightarrow q$</th></tr><tr><td>F</td><td>F</td><td>V</td></tr><tr><td>F</td><td>V</td><td>F</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>V</td><td>V</td><td>V</td></tr></table>	p	q	$p \leftrightarrow q$	F	F	V	F	V	F	V	F	F	V	V	V
p	q	$p \oplus q$																																													
F	F	F																																													
F	V	V																																													
V	F	V																																													
V	V	F																																													
p	q	$p \rightarrow q$																																													
F	F	V																																													
F	V	V																																													
V	F	F																																													
V	V	V																																													
p	q	$p \leftrightarrow q$																																													
F	F	V																																													
F	V	F																																													
V	F	F																																													
V	V	V																																													

Reglas de precedencia y asociatividad

Prioridad	Símbolo	Asociatividad
1 (más alta)	\neg	No aplica (unitario)
2	\wedge	Izquierda ($I \rightarrow D$)
3	\vee	Izquierda ($I \rightarrow D$)
4	\oplus	Izquierda ($I \rightarrow D$)
5	\rightarrow	Derecha ($I \leftarrow D$)
6 (más baja)	\leftrightarrow	Derecha ($I \leftarrow D$)

Equivalencias lógicas

Nombre	Equivalencia lógica
Conmutatividad	$P \wedge Q \equiv Q \wedge P$ $P \vee Q \equiv Q \vee P$
Asociatividad	$P \wedge (Q \wedge R) \equiv (P \wedge Q) \wedge R$ $P \vee (Q \vee R) \equiv (P \vee Q) \vee R$
Distributividad	$P \wedge (Q \vee R) \equiv (P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$ $P \vee (Q \wedge R) \equiv (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$
Idempotencia	$P \wedge P \equiv P$ $P \vee P \equiv P$
Doble negación	$\neg(\neg P) \equiv P$
Leyes de Morgan	$\neg(P \wedge Q) \equiv \neg P \vee \neg Q$ $\neg(P \vee Q) \equiv \neg P \wedge \neg Q$
Identidad	$P \wedge V \equiv P$ $P \vee F \equiv P$
Dominación	$P \wedge F \equiv F$ $P \vee V \equiv V$
Absorción	$P \wedge (P \vee Q) \equiv P$ $P \vee (P \wedge Q) \equiv P$
Complemento	$P \wedge \neg P \equiv F$ $P \vee \neg P \equiv V$
Implicación	$P \rightarrow Q \equiv \neg P \vee Q$
Contrarrecíproco	$P \rightarrow Q \equiv \neg Q \rightarrow \neg P$
Equivalencia	$P \leftrightarrow Q \equiv (P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P)$

Enfoque axiomático

Demostrar: $A \leftrightarrow B$ ($A \equiv B$)

#	Procedimiento	Justificación
①	$A \equiv A_1$	
②	$\equiv A_2$	
⋮	⋮	
②	$\equiv B$	

Aplicar las identidades lógicas

4. Ejemplos de repaso:

Ejemplo 1: Demostrar la ley de la absorción para la conjunción:

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

Use:

- Enfoque basado en modelos (Tabla de verdad)
- Enfoque axiomático (Tabla de identidades lógicas)

Solución:

a. Enfoque basado en modelos: $P \equiv Q$ es una tautología

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

i. Variables: P, Q

ii. Filas: $n=2 \rightarrow \text{filas} = 2^2 = 4$

iii. Tabla de verdad

Tablas de verdad para los operadores lógicos

Negación	Conjunción	Disyunción inclusiva																																													
<table><tr><th>p</th><th>$\neg p$</th></tr><tr><td>F</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td></tr></table>	p	$\neg p$	F	V	V	F	<table><tr><th>p</th><th>q</th><th>$p \wedge q$</th></tr><tr><td>F</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>F</td><td>V</td><td>F</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>V</td><td>V</td><td>V</td></tr></table>	p	q	$p \wedge q$	F	F	F	F	V	F	V	F	F	V	V	V	<table><tr><th>p</th><th>q</th><th>$p \vee q$</th></tr><tr><td>F</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>F</td><td>V</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>V</td><td>V</td></tr></table>	p	q	$p \vee q$	F	F	F	F	V	V	V	F	V	V	V	V									
p	$\neg p$																																														
F	V																																														
V	F																																														
p	q	$p \wedge q$																																													
F	F	F																																													
F	V	F																																													
V	F	F																																													
V	V	V																																													
p	q	$p \vee q$																																													
F	F	F																																													
F	V	V																																													
V	F	V																																													
V	V	V																																													
Disyunción exclusiva	Condicional	Bicondicional																																													
<table><tr><th>p</th><th>q</th><th>$p \oplus q$</th></tr><tr><td>F</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>F</td><td>V</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>V</td><td>F</td></tr></table>	p	q	$p \oplus q$	F	F	F	F	V	V	V	F	V	V	V	F	<table><tr><th>p</th><th>q</th><th>$p \rightarrow q$</th></tr><tr><td>F</td><td>F</td><td>V</td></tr><tr><td>F</td><td>V</td><td>V</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>V</td><td>V</td><td>V</td></tr></table>	p	q	$p \rightarrow q$	F	F	V	F	V	V	V	F	F	V	V	V	<table><tr><th>p</th><th>q</th><th>$p \leftrightarrow q$</th></tr><tr><td>F</td><td>F</td><td>V</td></tr><tr><td>F</td><td>V</td><td>F</td></tr><tr><td>V</td><td>F</td><td>F</td></tr><tr><td>V</td><td>V</td><td>V</td></tr></table>	p	q	$p \leftrightarrow q$	F	F	V	F	V	F	V	F	F	V	V	V
p	q	$p \oplus q$																																													
F	F	F																																													
F	V	V																																													
V	F	V																																													
V	V	F																																													
p	q	$p \rightarrow q$																																													
F	F	V																																													
F	V	V																																													
V	F	F																																													
V	V	V																																													
p	q	$p \leftrightarrow q$																																													
F	F	V																																													
F	V	F																																													
V	F	F																																													
V	V	V																																													

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

$$P \wedge (1) \leftrightarrow P$$

$$(2) \leftrightarrow P$$

$$(3) \leftrightarrow P$$

P	Q	$P \vee Q$	$P \wedge (P \vee Q)$	$P \wedge (P \vee Q) \leftrightarrow P$
0	0	0	0	1
0	1	1	0	1
1	0	1	1	1
1	1	1	1	1

Es una tautología

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

b. Enfoque axiomático

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

$$A \equiv B$$

Equivalencias lógicas

$$\wedge \equiv \cdot / \vee \equiv +$$

Nombre	Equivalencia lógica	
Commutatividad	$P \wedge Q \equiv Q \wedge P$	$P \vee Q \equiv Q \vee P$
Asociatividad	$P \wedge (Q \wedge R) \equiv (P \wedge Q) \wedge R$	$P \vee (Q \vee R) \equiv (P \vee Q) \vee R$
Distributividad	$P \wedge (Q \vee R) \equiv (P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$	$P \vee (Q \wedge R) \equiv (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$
Idempotencia	$P \wedge P \equiv P$	$P \vee P \equiv P$
Doble negación	$\neg(\neg P) \equiv P$	
Leyes de Morgan	$\neg(P \wedge Q) \equiv \neg P \vee \neg Q$	$\neg(P \vee Q) \equiv \neg P \wedge \neg Q$
Identidad	$P \wedge V \equiv P$	$P \vee F \equiv P$
Dominación	$P \wedge F \equiv F$	$P \vee V \equiv V$
Absorción	$P \wedge (P \vee Q) \equiv P$	$P \vee (P \wedge Q) \equiv P$
Complemento	$P \wedge \neg P \equiv F$	$P \vee \neg P \equiv V$
Implicación	$P \rightarrow Q \equiv \neg P \vee Q$	
Contrarrecíproco	$P \rightarrow Q \equiv \neg Q \rightarrow \neg P$	
Equivalencia	$P \leftrightarrow Q \equiv (P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P)$	

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

Procedimiento

Justificación

- $P \wedge (P \vee Q) \equiv (P \wedge P) \vee (P \wedge Q)$
- $\equiv P \vee (P \wedge Q)$
- $\equiv (P \wedge V) \vee (P \wedge Q)$
- $\equiv P \wedge (V \vee Q)$

Distributividad para el \vee (1)

Idempotencia para el \vee (1)

Identidad para el \vee (1)

Distributividad de $I \leftarrow D$ para el \vee (1)

5

$$\equiv P \wedge V$$

Dominación para el \wedge (V)

6

$$\equiv P$$

Identidad para el \vee (1)

Hemos demostrado: $P \wedge (P \vee Q) \equiv P$

Ejemplo 2: Demostrar que:

$$P \rightarrow (Q \vee R) \equiv (P \wedge \neg Q) \rightarrow R$$

Solución:

$$P \rightarrow (Q \vee R) \equiv (P \wedge \neg Q) \rightarrow R$$

$A \equiv B$

Equivalencias lógicas

Nombre	Equivalencia lógica	
Commutatividad	$P \wedge Q \equiv Q \wedge P$	$P \vee Q \equiv Q \vee P$
Asociatividad	$P \wedge (Q \wedge R) \equiv (P \wedge Q) \wedge R$	$P \vee (Q \vee R) \equiv (P \vee Q) \vee R$
Distributividad	$P \wedge (Q \vee R) \equiv (P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$	$P \vee (Q \wedge R) \equiv (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$
Idempotencia	$P \wedge P \equiv P$	$P \vee P \equiv P$
Doble negación	$\neg(\neg P) \equiv P$	
Leyes de Morgan	$\neg(P \wedge Q) \equiv \neg P \vee \neg Q$	$\neg(P \vee Q) \equiv \neg P \wedge \neg Q$
Identidad	$P \wedge V \equiv P$	$P \vee F \equiv P$
Dominación	$P \wedge F \equiv F$	$P \vee V \equiv V$
Absorción	$P \wedge (P \vee Q) \equiv P$	$P \vee (P \wedge Q) \equiv P$
Complemento	$P \wedge \neg P \equiv F$	$P \vee \neg P \equiv V$
Implicación	$P \rightarrow Q \equiv \neg P \vee Q$	
Contrarreciproco	$P \rightarrow Q \equiv \neg Q \rightarrow \neg P$	
Equivalencia	$P \leftrightarrow Q \equiv (P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P)$	

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

$$P \rightarrow Q \equiv \neg P \vee Q$$

Leyes de Morgan

Para el \wedge : $\neg(P \wedge Q) = \neg P \vee \neg Q$

Para el \vee : $\neg(P \vee Q) = \neg P \wedge \neg Q$

Ley de la doble negación: $\neg(\neg P) = P$

Procedimiento

$$\begin{aligned}
 P \rightarrow (Q \vee R) &\equiv \neg P \vee (Q \vee R) \\
 &\equiv (\neg P \vee Q) \vee R \\
 &\equiv (\neg P \vee \neg(\neg Q)) \vee R \\
 &\equiv \neg(P \wedge \neg Q) \vee R \\
 &\equiv (P \wedge \neg Q) \rightarrow R
 \end{aligned}$$

Justificación

Implicación

Asociatividad para el \vee

Ley de doble negación

Ley de Morgan para el \wedge (\neg)

Implicación

Luego: $P \rightarrow (Q \vee R) \equiv (P \wedge \neg Q) \rightarrow R$

Tarea: 1. Demostrar $P \rightarrow (Q \rightarrow R) \equiv (P \wedge Q) \rightarrow R$

2. Mirar los ejemplos resueltos en las diapositivas y entenderlos