

Ayudantía Unidad 1: Lógica

Teoría de la Computación 1-2025

1. Tablas de verdad

1.1. Reglas generales

- La cantidad de filas que tendrá la tabla es 2^n , siendo n el número de proposiciones simples que hay en la fórmula.
- Para establecer todas las combinaciones posibles de valores de verdad asignaremos a la primera mitad de las filas de p el valor 0, y a la otra mitad, el valor 1. Luego, a q le asignaremos 0 a la mitad de la mitad de p , luego 1 a la otra mitad de la mitad y así sucesivamente. **Ejemplo:**

p	q
0	0
0	1
1	0
1	1

- Para cada fórmula, indique si corresponde a una tautología, a una contingencia o a una contradicción.

1.2. Problema 1

- $\sim (p \vee \sim p) \wedge (q \wedge (\sim p \vee r))$ (Contradicción)

p	q	r	$\sim p$	$\sim (p \vee \sim p)$ Ⓐ	$\sim p \vee r$	$q \wedge (\sim p \vee r)$ Ⓑ	Ⓐ ∧ Ⓑ
0	0	0	1	0	1	0	0
0	0	1	1	0	1	0	0
0	1	0	1	0	1	1	0
0	1	1	1	0	1	1	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	0	1	0	0
1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	1	0	0	1	1	0

1.3. Problema 2

- $\sim (p \wedge \sim q) \leftrightarrow (p \rightarrow q)$ (Tautología)

p	q	$\sim q$	$\sim (p \wedge \sim q)$ Ⓐ	$p \rightarrow q$ Ⓑ	$\text{Ⓐ} \leftrightarrow \text{Ⓑ}$
0	0	1	1	1	1
0	1	0	1	1	1
1	0	1	0	0	1
1	1	0	1	1	1

1.4. Problema 3

- $(p \vee q) \wedge ((r \leftrightarrow \sim s) \rightarrow (\sim r \wedge p))$ (Contingencia)

p	q	r	s	$\sim r$	$\sim s$	$p \vee q$ Ⓐ	$r \leftrightarrow \sim s$ Ⓑ	$\sim r \wedge p$ Ⓒ	$\text{Ⓑ} \rightarrow \text{Ⓒ}$	$\text{Ⓐ} \wedge (\text{Ⓑ} \rightarrow \text{Ⓒ})$
0	0	0	0	1	1	0	0	0	1	0
0	0	0	1	1	0	0	1	0	0	0
0	0	1	0	0	1	0	1	0	0	0
0	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0
0	1	0	0	1	1	1	0	0	1	1
0	1	0	1	1	0	1	1	0	0	0
0	1	1	0	0	1	1	1	0	0	0
0	1	1	1	0	0	1	0	0	1	1
1	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1
1	0	0	1	1	0	1	1	1	1	1
1	0	1	0	0	1	1	1	0	0	0
1	0	1	1	0	0	1	0	0	1	1
1	1	0	0	1	1	1	0	1	1	1
1	1	0	1	1	0	1	1	1	1	1
1	1	1	0	0	1	1	1	0	0	0
1	1	1	1	0	0	1	0	0	1	1

2. Deducción natural

Demuestre los siguientes secuentes utilizando deducción natural. En cada paso, debe indicar exactamente cuál fue la regla utilizada y sobre qué fórmulas se aplicó.

$$1. p \wedge (q \rightarrow (p \rightarrow s)), p \rightarrow (q \wedge r) \vdash p \rightarrow s$$

(1)	$p \wedge (q \rightarrow (p \rightarrow s))$	(premisa)
(2)	$p \rightarrow (q \wedge r)$	(premisa)
(3)	p	(EC1(1))
(4)	$q \rightarrow (p \rightarrow s)$	(EC2(1))
(5)	$q \wedge r$	(EI(3, 2))
(6)	q	(EC1(5))
<hr/>		
	$p \rightarrow s$	(EI(6, 4))

$$2. p \rightarrow (q \rightarrow r \vee s), p, r \rightarrow t, s \rightarrow t, q \wedge m \vdash t$$

(1)	$p \rightarrow (q \rightarrow r \vee s)$	(premisa)
(2)	p	(premisa)
(3)	$r \rightarrow t$	(premisa)
(4)	$s \rightarrow t$	(premisa)
(5)	$q \wedge m$	(premisa)
(6)	$q \rightarrow (r \vee s)$	(EI(2, 1))
(7)	q	(EC1(5))
(8)	$r \vee s$	(EI(7, 6))
(9)	r	(supuesto)
(10)	t	(EI(9, 3))
(11)	s	(supuesto)
(12)	t	(EI(11, 4))
<hr/>		
	t	(ED(8, 9 – 10, 11 – 12))

3. $(p \vee q) \vee (\sim r \rightarrow s), q \rightarrow r, \sim s \vdash p \vee r$

(1)	$(p \vee q) \vee (\sim r \rightarrow s)$	(premisa)
(2)	$q \rightarrow r$	(premisa)
(3)	$\sim s$	(premisa)
(4)	$p \vee q$	(supuesto)
(5)	p	(supuesto)
(6)	$p \vee r$	(ID1(5))
(7)	q	(supuesto)
(8)	r	(EI(7, 2))
(9)	$p \vee r$	(ID2(8))
(10)	$p \vee r$	(ED(4, 5 – 6, 7 – 9))
(11)	$\sim r \rightarrow s$	(supuesto)
(12)	$\sim (\sim r)$	(MT(3, 11))
(13)	r	(EDN(12))
(14)	$p \vee r$	(ID2(13))
<hr/>		
	$p \vee r$	(ED(1, 4 – 10, 11 – 14))