

Práctica 1

Lógica Proposicional

1. Sintaxis y tablas de verdad

Ejercicio 1

Sean p y q variables proposicionales. ¿Cuáles de las siguientes expresiones son *fórmulas bien formadas*?

- | | |
|---|-------------------------------|
| 1. $(p \neg q)$ | 5. $\neg(p)$ |
| 2. $p \vee q \wedge r$ | 6. $(p \vee \neg p \wedge q)$ |
| 3. $(p \rightarrow \neg p \rightarrow q)$ | 7. $(\neg p)$ |
| 4. $(p \wedge \neg(p \rightarrow q))$ | 8. $(p == q)$ |

Ejercicio 2

Determinar el valor de verdad de las siguientes proposiciones

- | | |
|---|---|
| 1. $(\neg p \vee q)$ | 5. $((p \vee s) \wedge (t \vee q))$ |
| 2. $(p \vee (s \wedge t) \vee q)$ | 6. $((((p \vee s) \wedge (t \vee q)) \leftrightarrow (p \vee (s \wedge t) \vee q))$ |
| 3. $\neg(q \vee s)$ | |
| 4. $(\neg p \vee s) \leftrightarrow (\neg p \wedge \neg s)$ | 7. $(\neg q \wedge \neg s)$ |

cuando el valor de verdad de p y q es **T**, mientras que el de s y t es **F**.

Ejercicio 3

Determinar, utilizando tablas de verdad, si las siguientes fórmulas son tautologías, contradicciones o contingencias.

- | | |
|--|--|
| 1. $(p \vee \neg p)$ | 6. $(p \rightarrow p)$ |
| 2. $(p \wedge \neg p)$ | 7. $((p \wedge q) \rightarrow p)$ |
| 3. $((\neg p \vee q) \leftrightarrow (p \rightarrow q))$ | 8. $((p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)))$ |
| 4. $((p \vee q) \rightarrow p)$ | 9. $((((p \wedge (q \vee r)) \leftrightarrow ((p \wedge q) \vee (p \wedge r))))$ |
| 5. $(\neg(p \wedge q) \leftrightarrow (\neg p \vee \neg q))$ | |

Ejercicio 4

Mostrar que cualquier fórmula de la lógica proposicional que utilice los conectivos \neg (negación), \wedge (conjunción), \vee (disyunción), \rightarrow (implicación), \leftrightarrow (equivalencia) puede reescribirse utilizando sólo los conectivos \neg y \vee .

Ejercicio 5

Sean las variables proposicionales f , e y m con los siguientes significados:

$$\begin{aligned} f &\equiv \text{"es fin de semana"} & e &\equiv \text{"Juan estudia"} \\ m &\equiv \text{"Juan escucha música"} \end{aligned}$$

Escribir usando lógica proposicional las siguientes oraciones:

- “Si es fin de semana, Juan estudia o escucha música, pero no ambas cosas”
- “Si no es fin de semana entonces Juan no estudia”
- “Cuando Juan estudia los fines de semana, lo hace escuchando música”

Ejercicio 6

Probar utilizando inducción en la estructura que para cualquier fórmula de lógica proposicional la cantidad de símbolos “(” es igual a la cantidad de símbolos “)”.

Nota: en los siguientes ejercicios de esta sección, recomendamos utilizar la semántica dada por la definición de valuación para proposiciones, y no tablas de verdad.

Ejercicio 7

Probar que si las proposiciones $\phi \rightarrow \psi$ y ϕ son tautologías, entonces ψ también lo es.

Ejercicio 8

Sean las proposiciones ϕ , ψ , ξ y ζ tales que $\phi \rightarrow \psi$ es tautología y $\xi \rightarrow \zeta$ es contradicción, probar si las siguientes proposiciones son tautologías, contradicciones o contingencias.

1. $(\phi \rightarrow \psi) \vee (\xi \rightarrow \zeta)$
2. $(\phi \rightarrow \xi) \vee (\psi \rightarrow \zeta)$
3. $(\phi \rightarrow \zeta) \vee (\psi \rightarrow \zeta)$
4. $(\xi \rightarrow \psi) \vee (\zeta \rightarrow \psi)$

Ejercicio 9

Probar que cualquier proposición que sea una tautología contiene un \neg o una \rightarrow .

Ejercicio 10

Probar que si una proposición ϕ no contiene otro conectivo que \leftrightarrow , y cada variable proposicional aparece una cantidad de veces par, entonces ϕ es una tautología.

Ejercicio 11

Probar que los siguientes conjuntos son satisfactibles o insatisfactibles.

1. $\{p \rightarrow q, q \rightarrow p, r \vee s, s \rightarrow \neg q, \neg q \rightarrow s\}$
2. $\{p \vee q \vee \neg r, p \vee q \vee r, p \vee \neg q, \neg p\}$
3. $\{a \vee \neg c, \neg b \vee \neg a, c \vee a, b \vee \neg a\}$
4. $\{a \vee \neg b \vee c, c \rightarrow b, b \vee c, a \rightarrow c, \neg b\}$

Ejercicio 12

Dados dos conjuntos satisfactibles de proposiciones Γ_1 y Γ_2 , probar que los siguientes conjuntos son satisfactibles o insatisfactibles.

1. $\{\phi \vee \psi \mid \psi \in \Gamma_1, \phi \in \Gamma_2\}$
2. $\{\phi \mid \phi \in \Gamma_1\}$
3. $\{\phi \wedge \psi \mid \psi \in \Gamma_1, \phi \in \Gamma_2\}$

2. Semántica trivaluada**Ejercicio 13**

Asignar un valor de verdad (*verdadero*, *falso* o *indefinido*) a cada una de las siguientes expresiones aritméticas en los reales.

- | | |
|------------------------------|--------------------------------|
| 1. $5 > 0$ | 5. $\frac{1}{0} = \frac{1}{0}$ |
| 2. $1 > 1$ | 6. $0 > \log_2(2^{2^0-1} - 1)$ |
| 3. $(5 + 3 - 8)^{-1} \neq 2$ | 7. $0 \cdot \sqrt{-1} = 0$ |
| 4. $0 \geq 5$ | 8. $\sqrt{-1} \cdot 0 = 0$ |

Ejercicio 14

La semántica de circuito-corto se basa en una forma particular de evaluar las expresiones booleanas. ¿Puede identificarla? ¿Cuál es la motivación?

Ejercicio 15

Determinar los valores de verdad de las proposiciones del ejercicio 2 cuando el valor de verdad de q es verdadero, s es falso y p y t es indefinido.

Ejercicio 16

Mostrar que, a diferencia de lo que sucede en lógica proposicional clásica, $(p \wedge q)$ no es lógicamente equivalente a $(q \wedge p)$.

Ejercicio 17

Mostrar que, sin embargo, $(p \leftrightarrow q)$, $((p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p))$ y $((q \rightarrow p) \wedge (p \rightarrow q))$ son lógicamente equivalentes.

Ejercicio 18

Sean p, q y r tres variables proposicionales tales que

- p y q nunca están indefinidas,
- r está indefinida si q es *verdadera*

Escribir una fórmula que nunca esté indefinida y que sea verdadera si y sólo si se cumple que:

- | | |
|---|----------------------------------|
| a) Al menos una es verdadera | d) Ninguna es verdadera |
| b) Exactamente una de las tres es verdadera | e) Sólo p y q son verdaderas |
| c) No todas al mismo tiempo son verdaderas | f) r es verdadera |

3. Forma normal conjuntiva**Ejercicio 19**

Convertir a Forma Normal Conjuntiva y luego a Forma Clausal (notación de conjuntos) las siguientes fórmulas proposicionales:

- | | |
|-------------------------------------|--|
| 1. $p \rightarrow p$ | 5. $\neg(p \wedge q) \rightarrow (\neg p \vee \neg q)$ |
| 2. $(p \wedge q) \rightarrow p$ | 6. $(p \wedge q) \vee (p \wedge r)$ |
| 3. $(p \vee q) \rightarrow p$ | 7. $(p \wedge q) \rightarrow r$ |
| 4. $\neg(p \leftrightarrow \neg p)$ | 8. $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ |