



## 1. Lógica binaria (Verdadero o Falso)

**Ejercicio 1.** ★ Sean  $p$  y  $q$  variables proposicionales. Siguiendo las reglas de formación de fórmulas, ¿cuáles de las siguientes expresiones son *fórmulas bien formadas*?

- |   |  |                            |
|---|--|----------------------------|
| a) $(p \neg q)$                           | d) $\neg(p)$   | g) $(\neg p)$              |
| b) $p \vee q \wedge \text{True}$          | e) $(p \vee \neg p \wedge q)$                            | h) $(p \vee \text{False})$ |
| c) $(p \rightarrow \neg p \rightarrow q)$ | f) $(\text{True} \wedge \text{True} \wedge \text{True})$ | i) $(p = q)$               |

**Ejercicio 2.** ★ Determinar el valor de verdad de las siguientes fórmulas:

- |  |  |
|--|--|
| a) $(\neg a \vee b)$   | e) $((c \vee y) \wedge (x \vee b))$  |
| b) $(c \vee (y \wedge x) \vee b)$                            | f) $((c \vee y) \wedge (x \vee b)) \leftrightarrow (c \vee (y \wedge x) \vee b)$ |
| c) $\neg(c \vee y)$  | g) $(\neg c \wedge \neg y)$  |
| d) $(\neg(c \vee y) \leftrightarrow (\neg c \wedge \neg y))$ |  |

1 Cuando el valor de verdad de  $a$ ,  $b$  y  $c$  es *verdadero*, mientras que el de  $x$  e  $y$  es *falso*.

2 Cuando el valor de verdad de  $a$ ,  $b$  y  $c$  es *falso*, mientras que el de  $x$  e  $y$  es *verdadero*.

**Ejercicio 3.** Determinar, utilizando tablas de verdad, si las siguientes fórmulas son tautologías, contradicciones o contingencias.

- |  |  |
|--|--|
| a) $(p \vee \neg p)$   | f) $((\neg p \wedge q) \leftrightarrow (\neg p \vee \neg q))$  |
| b) $(p \wedge \neg p)$                                       | g) $(p \rightarrow p)$   |
| c) $((\neg p \vee q) \leftrightarrow (p \rightarrow q))$     | h) $((p \wedge q) \rightarrow p)$  |
| d) $((p \vee q) \rightarrow p)$                              | i) $((p \wedge (q \vee r)) \leftrightarrow ((p \wedge q) \vee (p \wedge r)))$                          |
| e) $(\neg(p \wedge q) \leftrightarrow (\neg p \vee \neg q))$ | j) $((p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)))$ |

**Ejercicio 4.** ★ Dadas las proposiciones lógicas  $\alpha$  y  $\beta$ , se dice que  $\alpha$  es más fuerte que  $\beta$  si y sólo si  $\alpha \rightarrow \beta$  es una tautología. En este caso, también decimos que  $\beta$  es más débil que  $\alpha$ . Determinar la relación de fuerza de los siguientes pares de fórmulas:

- |                                |                                 |
|--------------------------------|---------------------------------|
| a) $\text{True}, \text{False}$ | e) $\text{False}, \text{False}$ |
| b) $(p \wedge q), (p \vee q)$  | f) $p, (p \vee q)$              |
| c) $\text{True}, \text{True}$  | g) $p, q$                       |
| d) $p, (p \wedge q)$           | h) $p, (p \rightarrow q)$       |

**Ejercicio 5.** ¿Cuál es la fórmula proposicional más fuerte y cuál la más débil de las que aparecen en el ejercicio anterior?

**Ejercicio 6.** ★ Demostrar, utilizando tablas de verdad, las siguientes reglas de equivalencia de la Lógica Proposicional:

- a)  $(False \wedge p) \equiv False$  (Dominación de la conjunción)      l)  $\neg(p \wedge q) \equiv (\neg p \vee \neg q)$  (Ley de Morgan para la conjunción)
- b)  $(True \vee p) \equiv True$  (Dominación de la disyunción)      m)  $\neg(p \vee q) \equiv (\neg p \wedge \neg q)$  (Ley de Morgan para la disyunción)
- c)  $(True \wedge p) \equiv p$  (Neutro de la conjunción)      n)  $(p \wedge q) \equiv (q \wedge p)$  (Conmutabilidad para la conjunción)
- d)  $(False \vee p) \equiv p$  (Neutro de la disyunción)      ñ)  $(p \vee q) \equiv (q \vee p)$  (Conmutabilidad para la disyunción)
- e)  $(p \wedge p) \equiv p$  (Idempotencia de la conjunción)      o)  $(p \wedge (q \wedge r)) \equiv ((p \wedge q) \wedge r)$  (Asociatividad de la conjunción)
- f)  $(p \vee p) \equiv p$  (Idempotencia de la disyunción)      p)  $(p \vee (q \vee r)) \equiv ((p \vee q) \vee r)$  (Asociatividad de la disyunción)
- g)  $(p \vee \neg p) \equiv True$  (Inversa de la disyunción)      q)  $(p \wedge (q \vee r)) \equiv ((p \wedge q) \vee (p \wedge r))$  (Distributividad de la conjunción)
- h)  $(p \wedge \neg p) \equiv False$  (Inversa de conjunción)      r)  $(p \vee (q \wedge r)) \equiv ((p \vee q) \wedge (p \vee r))$  (Distributividad de la disyunción)
- i)  $\neg\neg p \equiv p$  (Doble negación)      s)  $(p \rightarrow q) \equiv (\neg q \rightarrow \neg p)$  (Contraposición lógica)
- j)  $(p \wedge (p \vee q)) \equiv p$  (Absorción de la conjunción)      t)  $(p \rightarrow q) \equiv (\neg p \vee q)$  (Implicación Material)
- k)  $(p \vee (p \wedge q)) \equiv p$  (Absorción de la disyunción)      u)  $(p \leftrightarrow q) \equiv ((p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p))$  (Equivalencia material)

**Ejercicio 7.** Usando las reglas de equivalencia del ejercicio anterior, simplificar las siguientes fórmulas. Indicar en cada paso qué regla se utilizó.

- a)  $((p \wedge p) \vee p)$       d)  $(\neg p \rightarrow \neg(p \rightarrow \neg q))$
- b)  $\neg(\neg p \vee \neg q)$       e)  $((p \rightarrow q) \wedge (p \wedge \neg q)) \rightarrow q$
- c)  $((p \wedge (\neg p \vee q)) \vee q) \vee (p \wedge (p \vee q))$       f)  $\neg((\neg(p \wedge q) \vee (p \vee q)) \rightarrow (\neg\neg p \vee \neg p))$

**Ejercicio 8. ★** Usando las reglas de equivalencia determinar si los siguientes pares de fórmulas son equivalentes. Indicar en cada paso qué regla se utilizó.

- a)      ■  $((p \wedge p) \wedge p) \rightarrow p$       e)      ■  $((True \wedge p) \wedge (\neg p \vee False)) \rightarrow \neg(\neg p \vee q)$   
          ■  $True$            ■  $p \wedge \neg q$
- b)      ■  $((\neg p \vee \neg q) \vee (p \wedge q)) \rightarrow (p \wedge q)$       f)      ■  $(p \vee (\neg p \wedge q))$   
          ■  $(p \wedge q)$            ■  $\neg p \rightarrow q$
- c)      ■  $(p \vee q) \wedge (p \vee r)$       g)      ■  $\neg(p \wedge (q \wedge s))$   
          ■  $\neg p \rightarrow (q \wedge r)$            ■  $s \rightarrow (\neg p \vee \neg q)$
- d)      ■  $\neg(\neg p) \rightarrow (\neg(\neg p \wedge \neg q))$       h)      ■  $p \rightarrow (q \wedge \neg(q \rightarrow r))$   
          ■  $q$            ■  $(\neg p \vee q) \wedge (\neg p \vee (q \wedge \neg r))$

**Ejercicio 9.** Decimos que un conectivo es *expresable* mediante otros si es posible escribir una fórmula utilizando exclusivamente estos últimos y que tenga la misma tabla de verdad que el primero (es decir, son equivalentes). Por ejemplo, la disyunción es expresable mediante la conjunción más la negación, ya que  $(p \vee q)$  tiene la misma tabla de verdad que  $\neg(\neg p \wedge \neg q)$ . 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 10. ★** Sean las variables proposicionales  $f$ ,  $e$  y  $m$  con los siguientes significados:

$f \equiv$  “es fin de semana”       $e \equiv$  “Juan estudia”       $m \equiv$  “Juan escucha música”

- a) 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”
- b) Asumiendo que valen las tres proposiciones anteriores, ¿se puede deducir que Juan no estudia? Justificar usando Lógica Proposicional.

**Ejercicio 11.** En la salita verde de un jardín se sabe que las siguientes circunstancias son ciertas:

- a) Si todos conocen a Juan entonces todos conocen a Camila (podemos suponer debido a que siempre caminan juntos).
- b) Si todos conocen a Juan, entonces que todos conozcan a Camila implica que todos conocen a Gonzalo.

La pregunta que queremos responder entonces es: ¿es cierto que si todos conocen a Juan entonces todos conocen a Gonzalo? Resolver utilizando Lógica Proposicional.

**Ejercicio 12.** Siempre que Laly y Leo duermen en lo de su abuela, vuelven a su casa con un paquete de galletitas. Si un día los viéramos llegar con el paquete de galletitas, podríamos sentirnos inclinados a concluir que han dormido en lo de su abuela. ¿Puede identificar el error en el razonamiento anterior? *Pista:* Es conocido como *falacia de afirmar el consecuente*.

## 2. Lógica ternaria o trivalente (Verdadero, Falso o Indefinido)

**Ejercicio 13.** ★ Asignar un *valor de verdad* (*verdadero, falso o indefinido*) a cada una de las siguientes *expresiones aritméticas* en  $\mathbb{R}$ .

- a)  $5 > 0$
- c)  $(5 + 3 - 8)^{-1} \neq 2$
- e)  $0 \cdot \sqrt{-1} = 0$
- b)  $1 \leq 1$
- d)  $\frac{1}{0} = \frac{1}{0}$
- f)  $\sqrt{-1} \cdot 0 = 0$

**Ejercicio 14.** ★ ¿Cuál es la diferencia entre el operador  $\rightarrow$  y el operador  $\rightarrow_L$ ? Describir la tabla de verdad de ambos operadores.

**Ejercicio 15.** ★ ¿Cuál es la diferencia entre el operador  $\wedge$  y el operador  $\wedge_L$ ? Describir la tabla de verdad de ambos operadores.

**Ejercicio 16.** ★ ¿Cuál es la diferencia entre el operador  $\vee$  y el operador  $\vee_L$ ? Describir la tabla de verdad de ambos operadores.

**Ejercicio 17.** ★ Determinar los valores de verdad de las siguientes fórmulas en Lógica Ternaria cuando el valor de verdad de  $b$  y  $c$  es *verdadero*, el de  $a$  es *falso* y el de  $x$  e  $y$  es *indefinido*:

- a)  $(\neg x \vee_L b)$
- b)  $((c \vee_L (y \wedge_L a)) \vee_L b)$
- c)  $\neg(c \vee_L y)$
- d)  $(\neg(c \vee_L y) \leftrightarrow (\neg c \wedge_L \neg y))$
- e)  $((c \vee_L y) \wedge_L (a \vee_L b))$
- f)  $((c \vee_L y) \wedge_L (a \vee_L b) \leftrightarrow (c \vee_L (y \wedge_L a) \vee_L b))$
- g)  $(\neg c \wedge_L \neg y)$

**Ejercicio 18.** Determinar los valores de las siguientes fórmulas de Lógica Ternaria cuando el valor de verdad de  $p$  es *verdadero*, el de  $q$  es *falso* y el de  $r$  es *indefinido*:

- a)  $((9 \leq 9) \wedge_L p)$
- b)  $((3 \leq 2) \rightarrow_L (p \wedge_L q))$
- c)  $((3 < 4) \rightarrow_L ((3 \leq 4) \vee_L r))$
- d)  $((3 > 9) \vee_L (r \wedge_L (q \wedge_L p)))$
- e)  $((p \wedge_L q) \wedge_L r)$
- f)  $((p \vee_L q) \vee_L r)$
- g)  $((p \wedge_L r) \wedge_L ((q \rightarrow_L q) \vee_L (p \rightarrow_L (q \wedge_L r))))$
- h)  $((p \wedge_L \neg q) \rightarrow_L (1 = 0))$
- i)  $(p \wedge_L ((5 - 7 + 3 = 0) \leftrightarrow (2^2 - 1 > 3)))$
- j)  $(\neg(p \vee_L r) \rightarrow_L r)$
- k)  $((p \rightarrow_L (1 > \log 0)) \leftrightarrow (2^2 = 4 \wedge_L (p \wedge_L \neg q)))$
- l)  $((p \rightarrow_L (q \rightarrow_L r)) \rightarrow_L ((p \rightarrow_L q) \rightarrow_L (p \rightarrow_L r)))$

**Ejercicio 19.** Sean  $p$ ,  $q$  y  $r$  tres variables de las que se sabe que:

- $p$  y  $q$  nunca están indefinidas,
- $r$  se indefine sii  $q$  es *verdadera*

Proponer, para cada ítem, una fórmula que nunca se indefina, utilizando siempre las tres variables. Cada fórmula debe ser verdadera si y solo si se cumple que:

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

### 3. Fórmulas del lenguaje de especificación

**Ejercicio 20.** ★ Sean  $x, y \in \mathbb{Z}$  y  $z$  una variable proposicional, indique cuáles de las siguientes expresiones, en nuestro lenguaje de especificación, están bien formadas.

- a)  $((1 = 0) \vee (x = y))$
- b)  $(x + 10) = y$
- c)  $(x \vee y)$
- d)  $(z \leftrightarrow \text{True}) \leftrightarrow (y = x)$
- e)  $(z = 0) \vee (z = 1)$
- f)  $y + (y < 0)$

**Ejercicio 21.** La fórmula  $((3 + 7 = \pi - 8) \wedge \text{True})$  es una fórmula bien formada. ¿Por qué? Justifique su respuesta.