

Ejercicio 1 [2 puntos] *Decidir, mediante tableros semánticos, si la fórmula*

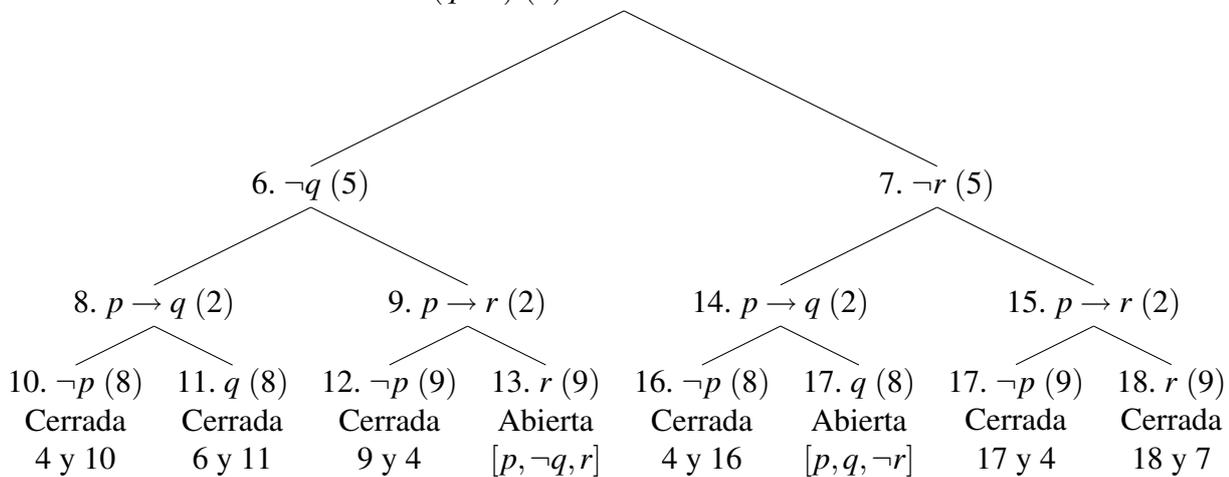
$$(p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r) \rightarrow (p \rightarrow (q \wedge r))$$

es una tautología y, a partir del tablero, calcular una forma normal conjuntiva de la fórmula.

Solución:

El problema se reduce a decidir si $\{\neg((p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r) \rightarrow (p \rightarrow (q \wedge r)))\}$ es inconsistente.

1. $\neg((p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r) \rightarrow (p \rightarrow (q \wedge r)))$
2. $(p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r)$ (1)
3. $\neg(p \rightarrow (q \wedge r))$ (1)
4. p (3)
5. $\neg(q \wedge r)$ (3)



Por tanto, $(p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r) \rightarrow (p \rightarrow (q \wedge r))$ no es una tautología.

Para calcular una forma normal conjuntiva de la fórmula dada, F , se observa que

$$\neg F \equiv (p \wedge \neg q \wedge r) \vee (p \wedge q \wedge \neg r)$$

Por tanto,

$$F \equiv (\neg p \vee q \vee \neg r) \wedge (\neg p \vee \neg q \vee r)$$

y

$$(\neg p \vee q \vee \neg r) \wedge (\neg p \vee \neg q \vee r)$$

es una forma normal conjuntiva de F ,

Ejercicio 2 [2 puntos] *Decidir por resolución si la la fórmula $\exists x(P(x, a) \wedge P(f(x), b))$ es consecuencia del conjunto de fórmulas*

$$S = \{ \forall x(P(a, x) \rightarrow P(b, f(x))), \\ \forall x(P(f(x), x) \rightarrow (\forall z P(z, b))), \\ P(a, f(a)) \wedge P(f(b), b) \}$$

En el caso de que no lo sea, construir a partir de la resolución un modelo de Herbrand de S que no sea modelo de la fórmula.

Solución:

Las formas clausales de las fórmulas del problema son:

- de $(\forall x)[P(a, x) \rightarrow P(b, f(x))]$, $S_1 = \{\{-P(a, x), P(b, f(x))\}\}$;
- de $(\forall x)[P(f(x), x) \rightarrow (\forall z)P(z, b)]$, $S_2 = \{\{-P(f(x), x), P(z, b)\}\}$;
- de $P(a, f(a)) \wedge P(f(b), b)$, $S_3 = \{\{P(a, f(a))\}, \{P(f(b), b)\}\}$;
- de $\neg(\exists x)[P(x, a) \wedge P(f(x), b)]$, $S_4 = \{\{-P(x, a), \neg P(f(x), b)\}\}$.

Vamos a calcular la saturación, por resolución y factorización, de $S_1 \cup S_2 \cup S_3 \cup S_4$. Las cláusulas iniciales son

- 1 $\{-P(a, x), P(b, f(x))\}$
- 2 $\{-P(f(x), x), P(z, b)\}$
- 3 $\{P(a, f(a))\}$
- 4 $\{P(f(b), b)\}$
- 5 $\{-P(x, a), \neg P(f(x), b)\}$

Al resolver 3 con 3 no se obtiene resolvente.

Al resolver 4 con 3 y 4 no se obtiene resolvente.

Al resolver 1 con 3, 4 y 1 se obtiene

- 6 $\{P(b, f(f(a)))\}$ (resolvente de 1 y 3).

Al resolver 6 con 3, 4, 1 y 6 no se obtiene resolvente.

Al resolver 2 con 3, 4, 1, 6 y 2 se obtiene

- 7 $\{P(z, b)\}$ (resolvente de 2 y 4) y
- 8 $\{-P(f(x), x), P(b, f(b))\}$ (resolvente de 2 y 1).

La cláusula 7 subsume a la 2 y a la 4.

Al resolver 7 con 3, 1, 6 y 7 se obtiene

- 9 $\{P(b, f(b))\}$ (resolvente de 7 y 1)

La cláusula 9 subsume a la 8

Al resolver 9 con 3, 1, 6, 7 y 9 no se obtiene resolventes.

Al resolver 5 con 3, 1, 6, 7, 9 y 5 se obtiene

- 10 $\{-P(x, a)\}$ (resolvente de 5 y 7) La cláusula 10 subsume a la 5

Por tanto, el saturado es

- 1 $\{-P(a, x), P(b, f(x))\}$
- 3 $\{P(a, f(a))\}$
- 6 $\{P(b, f(f(a)))\}$
- 7 $\{P(z, b)\}$
- 9 $\{P(b, f(b))\}$
- 10 $\{-P(x, a)\}$

El universo de Herbrand es $UH = \{a, f(a), f(f(a)), \dots, b, f(b), f(f(b)), \dots\}$ y un modelo de Herbrand es $I = \{P(a, f(a)), P(b, f(f(a))), P(b, f(b)), P(z, b) : z \in UH\}$

Ejercicio 3 [2 puntos] *Formalizar las siguientes sentencias utilizando el símbolo de relación $P(x)$ para representar que x es un planeta:*

1. Hay como máximo un planeta.
2. Hay exactamente un planeta.
3. Hay al menos dos planetas.
4. Hay a lo sumo dos planetas,
5. Hay exactamente dos planetas.

Solución:

1. Hay como máximo un planeta.
 $\forall x \forall y (P(x) \wedge P(y) \rightarrow x = y)$
2. Hay exactamente un planeta.
 $\exists x (P(x) \wedge \forall y (P(y) \rightarrow x = y))$
3. Hay al menos dos planetas.
 $\exists x \exists y (P(x) \wedge P(y) \wedge x \neq y)$
4. Hay a lo sumo dos planetas,
 $\forall x \forall y \forall z (P(x) \wedge P(y) \wedge P(z) \rightarrow (x = y \vee x = z \vee y = z))$
5. Hay exactamente dos planetas.
 $\exists x \exists y (P(x) \wedge P(y) \wedge x \neq y \wedge \forall z (P(z) \rightarrow z = x \vee z = y))$

Ejercicio 4 [2 puntos] *Demostrar o refutar las siguientes sentencias:*

1. Existe un conjunto finito de cláusulas S que es inconsistente y tiene un conjunto infinito de resolventes; es decir, existe una sucesión infinita de cláusulas C_1, C_2, \dots tal que para todo i se tiene que $C_i \in S$ o existen $j, k < i$ tales que C_i es una resolvente de C_j y C_k .
2. Todo conjunto inconsistente de cláusulas tiene una refutación por resolución positiva.

Ejercicio 5 [2 puntos] *Decidir por deducción natural si la fórmula $\forall x I(x)$ es consecuencia lógica del conjunto formado por las siguientes fórmulas:*

- $\forall x (F(x) \vee G(x) \rightarrow \neg H(x))$.
- $\forall x ((G(x) \rightarrow \neg I(x)) \rightarrow (F(x) \wedge H(x)))$.