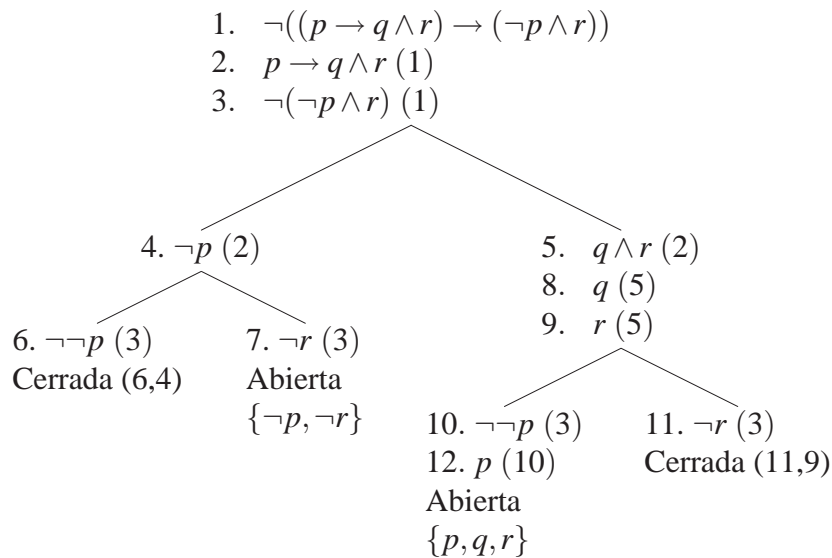


Ejercicio 1 Sea F la fórmula $(p \rightarrow q \wedge r) \rightarrow (\neg p \wedge r)$

1. Decidir por el método de los tableros semánticos si F es una tautología.
2. En el caso de que no lo sea, calcular a partir del apartado anterior los contramodelos de F , una forma normal disyuntiva de $\neg F$ y una forma normal conjuntiva de F .

Solución:

Apartado 1: Para decidir si F es una tautología construimos el tablero semántico de $\neg F$.



Como tiene ramas abiertas, F no es una tautología.

Apartado 2: Los contramodelos de F , correspondientes a las ramas abiertas del tablero de $\neg F$ son

	p	q	r
I_1	0	-	0
I_2	1	1	1

Una forma a normal disyuntiva de $\neg F$ es

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

y una forma a normal conjuntiva de F es

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

Ejercicio 2 Calcular una forma de Skolem y una forma clausal de la fórmula

$$\neg(\forall x \exists y P(x, y) \rightarrow \forall x P(x, f(x)))$$

Solución:

El cálculo de la forma de Skolem es

$$\begin{aligned}
& \neg(\forall x \exists y P(x, y) \rightarrow \forall x P(x, f(x))) \\
\equiv & \neg(\forall x \exists y P(x, y) \rightarrow \forall z P(z, f(z))) \\
\equiv & \forall x \exists y P(x, y) \wedge \neg \forall z P(z, f(z)) \\
\equiv & \forall x \exists y P(x, y) \wedge \exists z \neg P(z, f(z)) \\
\equiv & \exists z (\forall x \exists y P(x, y) \wedge \neg P(z, f(z))) \\
\equiv & \exists z \forall x (\exists y P(x, y) \wedge \neg P(z, f(z))) \\
\equiv & \exists z \forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg P(z, f(z))) \\
\equiv_{sat} & \forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg P(a, f(a))) \\
\equiv_{sat} & \forall x (P(x, g(x)) \wedge \neg P(a, f(a)))
\end{aligned}$$

La forma clausal es $\{\{P(x, g(x))\}, \{\neg P(a, f(a))\}\}$

Ejercicio 3 Sea S el conjunto formado por las siguientes cláusulas:

$$\begin{aligned}
& \{P(x, z), P(y, x), Q(f(z))\} \\
& \{\neg P(x, a), \neg P(a, x), Q(x)\} \\
& \{\neg Q(x)\} \\
& \{\neg Q(b)\}
\end{aligned}$$

Se pide:

1. Calcular el universo de Herbrand de S .
2. Decidir por resolución si S es consistente y, en el caso de que lo sea, calcular a partir de la resolución un modelo de Herbrand de S .

Solución:

Apartado 1: El universo de Herbrand de S es $\{a, b, f(a), f(b), f(f(a)), f(f(b)), \dots\}$.

Apartado 2: Una demostración de la inconsistencia de S por resolución es la siguiente

1	$\{P(x, z), P(y, x), Q(f(z))\}$	
2	$\{\neg P(x, a), \neg P(a, x), Q(x)\}$	
3	$\{\neg Q(x)\}$	
4	$\{\neg Q(b)\}$	
5	$\{P(x, z), P(y, x)\}$	resolvente de 1 y 3
6	$\{\neg P(x, a), \neg P(a, x)\}$	resolvente de 2 y 3
7	$\{P(x, x)\}$	factor de 5 con $\sigma = [y/x, z/x]$
8	$\{\neg P(a, a)\}$	factor de 6 con $\sigma = [x/a]$
9	\square	resolvente de 7 y 8 con $\sigma = [x/a]$

Ejercicio 4 Se consideran las siguientes afirmaciones:

F_1 : Los charlatanes hablan con todo el mundo.

F_2 : Los solitarios no hablan con nadie.

F_3 : Los solitarios no son charlatanes.

Se pide:

1. Formalizarlas usando la siguiente simbología: $C(x)$ significa que x es charlatán. $S(x)$ significa que x es solitario. $H(x,y)$ significa que x habla con y .
2. Decidir por resolución si $F_1, F_2 \models F_3$.

Solución:

Apartado 1: La formalización es

$$\begin{aligned} F_1 &:= \forall x(C(x) \rightarrow \forall yH(x,y)) \\ F_2 &:= \forall x(S(x) \rightarrow \forall y\neg H(x,y)) \\ F_3 &:= \forall x(S(x) \rightarrow \neg C(x)) \end{aligned}$$

Apartado 2: Para hacer la resolución, calculamos la forma clausal de la primera premisa:

$$\begin{aligned} &\forall x(C(x) \rightarrow \forall yH(x,y)) \\ \equiv &\forall x(\neg C(x) \vee \forall yH(x,y)) \\ \equiv &\forall x\forall y(\neg C(x) \vee H(x,y)) \\ \equiv &\{\{\neg C(x), H(x,y)\}^1\} \end{aligned}$$

la forma clausal de la segunda premisa

$$\begin{aligned} &\forall x(S(x) \rightarrow \forall y\neg H(x,y)) \\ \equiv &\forall x(\neg S(x) \vee \forall y\neg H(x,y)) \\ \equiv &\forall x\forall y(\neg S(x) \vee \neg H(x,y)) \\ \equiv &\{\{\neg S(x), \neg H(x,y)\}^2\} \end{aligned}$$

y la forma clausal de la negación de la conclusión

$$\begin{aligned} &\neg\forall x(S(x) \rightarrow \neg C(x)) \\ \equiv &\exists x\neg(S(x) \rightarrow \neg C(x)) \\ \equiv &\exists x(S(x) \wedge \neg\neg C(x)) \\ \equiv &\exists x(S(x) \wedge C(x)) \\ \equiv_{sat} &S(a) \wedge C(a) \\ \equiv &\{\{S(a)\}^3, \{C(a)\}^4\} \end{aligned}$$

Una demostración por resolución es

$$\begin{aligned} 1 &\{\neg C(x), H(x,y)\} \\ 2 &\{\neg S(x), \neg H(x,y)\} \\ 3 &\{S(a)\} \\ 4 &\{C(a)\} \\ 5 &\{\neg H(a,y)\} && \text{resolvente de 2 y 3 con } [x/a] \\ 6 &\{H(a,y)\} && \text{resolvente de 1 y 4 con } [x/a] \\ 7 &\square && \text{resolvente de 5 y 6} \end{aligned}$$

Por lo tanto, F_3 es consecuencia lógica de F_1 y F_2 .