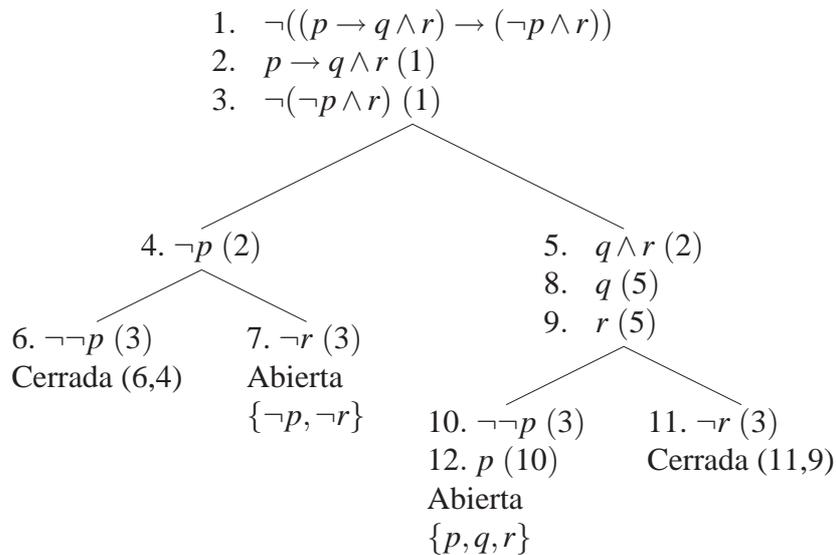


**Ejercicio 1** Sea  $F$  la fórmula  $(p \rightarrow q \wedge r) \rightarrow (\neg p \wedge r)$

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

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

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