

Ejercicios de Lógica de Predicados

1. Representa el siguiente fragmento de conocimiento usando lógica de predicados y transformalo a forma normal conjuntiva (FNC).

- Todos los caballeros de la mesa redonda son leales a Arturo
- Arturo está casado con Ginebra
- Lanzarote es un caballero de la mesa redonda y está liado con Ginebra
- Toda mujer que estando casada se lia con otro hombre no es leal a su marido
- Los caballeros de la mesa redonda que vencen a todos sus enemigos se convierten en campeones de Arturo

Usando refutación mediante resolución comprueba si con ese conocimiento es posible demostrar que hay alguien desleal a Arturo ($\exists x \neg \text{leal}(x, \text{Arturo})$) NOTA: Podeis utilizar los siguientes predicados u otros distintos:

$\text{caballero}(X)$, $\text{vence}(X, Y)$, ...
 $\text{casado}(X, Y)$, $\text{liado}(X, Y)$, ... X está casado/liado con Y
 $\text{enemigo}(X, Y)$, $\text{campeon}(X, Y)$, ... X es enemigo/campeón de Y

Representación:

- (1) $\forall x \{ \text{caballero}(x) \rightarrow \text{leal}(x, \text{Arturo}) \}$
- (2) $\text{casado}(\text{Arturo}, \text{Ginebra})$
- (3) $\text{caballero}(\text{Lanzarote}) \wedge \text{liado}(\text{Lanzarote}, \text{Ginebra})$
- (4) $\forall x \forall y \{ [\text{casada}(x, y) \wedge [\exists z \text{liado}(z, x)]] \rightarrow \neg \text{leal}(x, y) \}$
- (5) $\forall x \{ [\text{caballero}(x) \wedge [\forall y (\text{enemigo}(x, y) \wedge \text{vence}(x, y))]] \rightarrow \text{campeon}(x, \text{Arturo}) \}$
Otra opción: $\forall x \{ \text{caballero}(x) \rightarrow [\{ \forall y [\text{enemigo}(x, y) \wedge \text{vence}(x, y)] \} \rightarrow \text{campeon}(x, \text{Arturo})] \}$

2. Representa el siguiente fragmento de conocimiento usando lógica de predicados y transformalo a forma normal conjuntiva (FNC).

- 1 - Asterix es un galo.
- 2 - Los romanos que son amigos de algún galo odian a César.
- 3 - Asterix ayudó a Marco.
- 4 - Marco es amigo de quien le ayuda.
- 5 - Quien odia a algún romano lucha contra él.
- 6 - Marco es un romano.

Usando refutación mediante resolución comprueba si con ese conocimiento es posible demostrar que Marco odia a César.

NOTA: Podeis utilizar los siguientes predicados:

$\text{amigo}(X, Y)$, $\text{ayuda}(X, Y)$, $\text{galo}(X)$, $\text{odia}(X, Y)$, $\text{lucha}(X, Y)$, $\text{romano}(X)$, ...

Representación:

- (1) $\text{galo}(\text{Asterix})$
- (2) $\forall x \{ [\text{romano}(x) \wedge [\exists y (\text{amigo}(x, y) \wedge \text{galo}(y))]] \rightarrow \text{odia}(x, \text{Cesar}) \}$
Otra opción: $\forall x \{ \text{romano}(x) \rightarrow [\{ \exists y [\text{amigo}(x, y) \wedge \text{galo}(y)] \} \rightarrow \text{odia}(x, \text{Cesar})] \}$
- (3) $\text{ayuda}(\text{Asterix}, \text{Marco})$
- (4) $\forall x \forall y \{ \text{ayuda}(x, \text{Marco}) \rightarrow \text{amigo}(\text{Marco}, x) \}$
- (5) $\forall x \exists y \{ [\text{romano}(y) \wedge \text{odia}(x, y)] \rightarrow \text{lucha}(x, y) \}$
- (6) $\text{romano}(\text{Marco})$

3. Dado el siguiente fragmento de conocimiento, represéntalo en lógica de predicados de 1er. orden y transformalo a forma normal conjuntiva (FNC).

- 1 - Todos los coyotes persiguen a algún correccaminos
- 2 - Algunos correccaminos son inteligentes
- 3 - Los coyotes que persiguen a correccaminos inteligentes no los atrapan
- 4 - Cualquier coyote que persigue a algún correccaminos pero no lo atrapa estará hambriento
- 5 - Pepe es un coyote y Ana una correccaminos y ambos son inteligentes
- 6 - Pepe persigue al correccaminos Ana

Usando refutación mediante resolución comprueba si con ese conocimiento es posible saber si ‘Pepe está hambriento’.

NOTA: Posibles predicados: $coyote(x)$, $correccaminos(x)$, $inteligente(x)$, $hambriento(x)$, $persigue(x,y)$, $atrapa(x,y)$, ...

Representación:

- (1) $\forall x \{coyote(x) \rightarrow [\exists y \{correccaminos(y) \wedge persigue(x,y)\}]\}$
- (2) $\exists x [correccaminos(x) \wedge inteligente(x)]$
- (3) $\forall x \forall y \{[coyote(x) \wedge correccaminos(y) \wedge inteligente(y) \wedge persigue(x,y)] \rightarrow \neg atrapa(x,y)\}$
- Otra opción:** $\forall x \forall y \{[coyote(x) \wedge correccaminos(y) \wedge persigue(x,y)] \rightarrow [inteligente(y) \rightarrow \neg atrapa(x,y)]\}$
- (4) $\forall x \{[coyote(x) \wedge \{\exists y [correccaminos(y) \wedge persigue(x,y) \wedge \neg atrapa(x,y)]\}] \rightarrow hambriento(x)\}$
- (5) $coyote(Pepe) \wedge correccaminos(Ana) \wedge inteligente(Pepe) \wedge inteligente(Ana)$
- (6) $persigue(Pepe, Ana)$

4. Representar el siguiente conocimiento en lógica de predicados de 1er orden.

- 1 - Todos los felinos son mamíferos.
- 2 - Todos los rumiantes son mamíferos.
- 3 - Todos los mamíferos tienen pelo.
- 4 - Todos los mamíferos cazados por carnívoros son herbívoros.
- 5 - Todos los felinos son carnívoros, tienen garras y tienen dientes.
- 6 - Los carnívoros que cazan herbívoros más lentos que ellos se los acaban comiendo.

Convertirlo a FNC y combinarlo con los siguientes átomos

caza(Silvestre, Linda)	felino(Silvestre)	rumiante(Linda)
tiene(Linda, Cuernos)	mas_lento(Linda, Silvestre)	come(Linda, Hierba)

Empleando refutación mediante resolución determinar si es posible determinar:

- a) ¿Existe alguien que tenga pelo? ($\Psi_1 = \exists w \text{ tiene}(w, \text{Pelo})$)
- b) ¿Es Linda un herbívoro? ($\Psi_2 = \text{herbivoro}(Linda)$)

Representación:

- (1) $\forall x \{felino(x) \rightarrow mamifero(x)\}$
- (2) $\forall x \{rumiante(x) \rightarrow mamifero(x)\}$
- (3) $\forall x \{mamifero(x) \rightarrow tiene(x, \text{Pelo})\}$
- (4) $\forall x \{[mamifero(x) \wedge \{\exists y [carnivoro(y) \wedge caza(y,x)]]\} \rightarrow herbivoro(x)\}$
- (5) $\forall x \{felino(x) \rightarrow [carnivoro(x) \wedge tiene(x, \text{Pelo}) \wedge tiene(x, \text{Garras}) \wedge tiene(x, \text{Dientes})]\}$
(También se puede desglosar en 4 implicaciones con consecuencias simples)
- (6) $\forall x \forall y \{[carnivoro(x) \wedge herbivoro(y) \wedge caza(x,y) \wedge mas_lento(y,x)] \rightarrow come(x,y)\}$

5. Dado el siguiente fragmento de conocimiento sobre el dominio de las compras y recomendaciones de discos

- 1 - Se considerará que los clientes estarán interesados en todos los estilos de los cuales hayan comprado algún disco.
- 2 - Los clientes con interés en un estilo musical estarán también interesados en todos los estilos relacionados con él
- 3 - Los clientes con interés en Heavy Metal o Música Clásica nunca comprarán un disco cuyo autor sea Enrique Iglesias
- 4 - Nadie tiene interés en la Jota Aragonesa y el Heavy Metal a la vez.

a) Representarlo en lógica de predicados de primer orden y transformarlo a FNC

Predicados a usar:

$interes(CLIENTE, ESTILO)$	$compra(CLIENTE, DISCO)$
$estilo(DISCO, ESTILO)$	$relacionado(ESTILO, ESTILO)$
$autor(AUTOR, DISCO)$	

b) Junto con las siguientes fórmulas atómicas (ya en FNC)

$relacionado(HeavyMetal, Rock)$	$relacionado(Ska, Reage)$	
$compra(Juan, HighwayToHell)$	$estilo(HighwayToHell, HeavyMetal)$	
$compra(Juan, TuttoPavarotti)$	$estilo(TuttoPavarotti, MusicaClasica)$	
$compra(Luis, Escape)$	$autor(EnriqueIglesias, Escape)$	
$compra(Pedro, JotaTotal)$	$estilo(JotaTotal, JotaAragonesa)$	
$interes(Luis, Pop)$	$interes(Pedro, JotaAragonesa)$	$interes(Ana, Opera)$

demostrar empleando refutación por resolución si "hay alguien con interés en Rock y Música Clásica" ($\Psi = \exists x [interes(x, Rock) \wedge interes(x, MusicaClasica)]$)

Representación:

- (1) $\forall c \forall e \{ [\exists d (compra(c, d) \wedge estilo(d, e))] \rightarrow interes(c, e) \}$
- (2) $\forall c \forall e_1 \{ interes(c, e_1) \rightarrow [\forall e_2 \{ relacionado(e_1, e_2) \rightarrow interes(c, e_2) \}] \}$
Otra opción: $\forall c \forall e_2 \{ [\exists e_1 (interes(c, e_1) \wedge relacionado(e_1, e_2))] \rightarrow interes(c, e_2) \}$
- (3) $\forall c \{ [interes(c, HeavyMetal) \vee interes(c, MusicaClasica)] \rightarrow [\forall d (autor(EnriqueIglesias, d) \rightarrow \neg compra(c, d))] \}$
Otra opción: $\forall c \{ [interes(c, HeavyMetal) \vee interes(c, MusicaClasica)] \rightarrow [\neg \exists d (autor(EnriqueIglesias, d) \wedge compra(c, d))] \}$
- (4) $\neg \exists c [interes(c, JotaAragonesa) \wedge interes(c, HeavyMetal)]$

6. Dado el siguiente fragmento de conocimiento en lógica de predicados, transformalo a forma normal conjuntiva (FNC).

$$\begin{aligned}
1 : & \exists x [P(x) \wedge S(M, x)] \\
2 : & \forall x \{ \exists y [P(y) \wedge S(x, y)] \} \rightarrow \{ \forall z [A(z) \wedge G(x, z)] \} \\
3 : & \forall x [P(x) \rightarrow A(x)] \\
4 : & \forall x \exists y \{ [A(y) \wedge G(x, y)] \rightarrow \neg M(x, y) \} \\
5 : & \forall x \{ \forall y [S(x, y) \vee R(y)] \} \rightarrow \{ \exists z [T(x, z) \vee Q(z)] \}
\end{aligned}$$

Usando refutación mediante resolución comprueba si con ese conocimiento es posible demostrar $\Psi = \exists x A(x) \wedge G(M, x)$.

NOTA: Mayúsculas \equiv constantes; Minúsculas \equiv variables

7. Dado el siguiente fragmento de conocimiento en lógica de predicados, transfórmalo a forma normal conjuntiva (FNC).

$$\begin{aligned}
1 : & \forall x \{ P(x) \rightarrow Q(x, M_1) \} \\
2 : & \forall x \forall y \{ [R(x, y) \wedge \exists z S(x, z)] \rightarrow \neg Q(x, y) \} \\
3 : & R(M_1, M_2) \wedge S(M_3, M_2) \\
4 : & \forall x \forall y \{ [P(x) \wedge \{ \forall z [Q(z) \wedge V(x, z)] \}] \rightarrow W(x, y) \} \\
5 : & \forall x \{ \{ \exists y [V(x, y) \wedge P(y)] \} \rightarrow \exists z V(x, z) \} \vee \exists y W(x, y) \}
\end{aligned}$$

Usando refutación mediante resolución comprueba si con ese conocimiento es posible demostrar $\Psi = \exists x \neg Q(x, M_1)$.

NOTA: En los predicados: mayúsculas \equiv constantes; minúsculas \equiv variables

8. Dado el siguiente fragmento de conocimiento, transfórmalo a forma normal conjuntiva (FNC).

$$\begin{aligned}
1 : & \neg \{ [S(Eva) \wedge R(Juan)] \rightarrow \neg T(Juan) \} \\
2 : & \forall x \{ S(x) \rightarrow [\forall y (R(y) \wedge Q(x, y))] \} \\
3 : & \forall x \{ S(x) \rightarrow [\forall y \{ R(y) \wedge T(y) \wedge Q(x, y) \} \rightarrow \neg P(x, y)] \} \\
4 : & \forall x \{ [S(x) \wedge \{ \exists y [R(y) \wedge Q(x, y) \wedge \neg P(x, y)] \}] \rightarrow V(x) \} \\
5 : & \forall x \exists y \{ [H(x) \wedge \neg P(y)] \vee \neg B(x) \} \rightarrow \{ [H(x) \rightarrow P(y)] \wedge C(x, y) \}
\end{aligned}$$

Usando refutación mediante resolución comprueba si con ese conocimiento es posible demostrar $\Psi = \exists y [S(y) \wedge V(y)]$