

Lógica - Informe Preliminar 4

Sistemas de Inteligencia Artificial - ITBA

Gonzalo Castiglione, Alan Karpovsky, Martín Sturla

Martes 29 de Mayo de 2012

Índice

1	Unificador más general	2
2	Resolución por refutación	3
3	Demostración 1: $\forall z \exists x H(z, x)$	4
4	Demostración 2: $\exists y Gato(y) \wedge Mata(curiosidad, y)$	6
5	Demostración 3: $\forall x Ultimo(cons(2, cons(1, Nil)), x)$	7
6	Resolución por refutación	7

1. Unificador más general

1. $p(x, b, b)$ y $p(a, y, z)$
 - $\{b/y, b/z, a/x\}$
2. $p(g(f(v)), g(u))$ y $p(x, x)$
 - $\{f(v)/u, g(f(v))/x\}$
3. $p(g(y), f(x, h(x), y))$ y $p(x, f(z, u, v))$
 - $\{g(y)/x, g(y)/z, h(g(y))/u, y/v\}$
4. $p(g(y), f(x, h(x), y))$ y $p(x, f(z, x, v))$
 - No se puede
5. $p(x, f(x))$ y $p(y, y)$
 - No se puede
6. $p(x, f(x), d)$ y $p(c, f(c), y)$
 - $\{c/x, d/y\}$
7. $p(f(g(x)), g(z))$ y $p(f(y), y)$
 - $\{x/z, g(x)/y\}$
8. $p(g(f(x)), z)$ y $p(g(y), y)$
 - $\{f(x)/y, f(x)/z\}$
9. $p(f(g(x)), x)$ y $p(g(g(h(z))), h(z))$
 - No se puede
10. $\text{conoce}(\text{padre}(u), u)$ y $\text{conoce}(x, x)$
 - No se puede
11. $\text{entre}(1, 2, 3)$ y $\text{entre}(y, s(x), 3)$
 - No se puede
12. $\text{entre}(1, z, 3)$ y $\text{entre}(y, s(y), 3)$

- $\{S(1)/z, 1/y\}$

13. $menor(x, y)$ y $mayor(u, v)$

- No se puede

2. Resolución por refutación

Dada: $\forall x \ a(x) \Rightarrow \exists x \ b(x) \vdash \exists x \ (a(x) \Rightarrow b(x))$

Conversión a **CNF** de: $\forall x \ a(x) \Rightarrow \exists x \ b(x)$

1. Eliminación de la implicación

a) $\forall x \ a(x) \Rightarrow \exists x \ b(x)$

b) $\neg(\forall x \ a(x)) \vee (\exists x \ b(x))$

2. Reducción del alcance de la negación

a) $\exists x \ \neg a(x) \vee \exists x \ b(x)$

3. Estandarización de variables

a) $\exists x \ \neg a(x) \vee \exists z \ b(z)$

Conversión a **CNF** de: $\exists x \ (a(x) \Rightarrow b(x))$

1. Eliminación de la implicación

a) $\exists x \ (a(x) \Rightarrow b(x))$

b) $\exists x \ (\neg a(x) \vee b(x))$

2. Estandarización de variables

a) $\exists x \ (\neg a(x) \vee b(x))$

b) $\exists y \ (\neg a(y) \vee b(y))$

Negación de lo que quiero demostrar (resolución por refutación):

$$\forall y (a(y) \wedge \neg b(y))$$

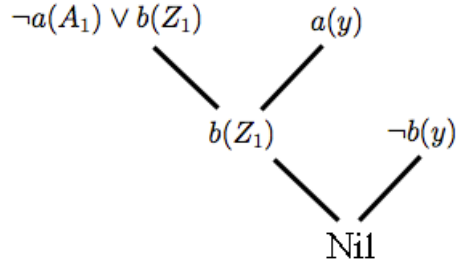
Entonces obtenemos: $\{\neg a(A_1) \vee b(Z_1), a(y), \neg b(y)\}$. Sean:

$$\neg a(A_1) \vee b(Z_1) \tag{1}$$

$$a(y) \tag{2}$$

$$\neg b(y) \tag{3}$$

Resolución:



Aclaración: En el primer nivel se utiliza la sustitución $\{A_1/y\}$ y en el segundo $\{Z_1/y\}$

3. Demostración 1: $\forall z \exists x H(z, x)$

Transformación a **CNF**:

$$F(S_1(y), y) \tag{4}$$

$$G(S_2(z), z) \tag{5}$$

$$\neg F(u, v) \vee \neg G(v, w) \vee H(u, w) \tag{6}$$

$$(\neg H(p, q) \vee F(p, S_3(p, q))) \wedge (\neg H(p, q) \vee G(S_3(p, q))) \tag{7}$$

Negación de lo que se desea probar llevado a **CNF**:

$$\neg H(a, x) \quad (8)$$

Ahora la base del conocimiento estará dada por:

$$F(S_1(y), y) \quad (9)$$

$$G(S_2(z), z) \quad (10)$$

$$\neg F(u, v) \vee \neg G(v, w) \vee H(u, w) \quad (11)$$

$$\neg H(a, x) \quad (12)$$

$$\neg H(p, q) \vee F(p, S_3(p, q)) \quad (13)$$

$$\neg H(p, q) \vee G(S_3(p, q)) \quad (14)$$

Nótese que las funciones S_1 , S_2 y S_3 son las introducidas por el proceso de *Skolemización*

Resolución:

De (11) y (13) utilizando las substituciones $\{u/p, S_3(p, q)/v\}$ se obtiene

$$\neg G(S_3(p, q), w) \vee \neg H(u, q) \vee H(v, w) \quad (15)$$

De (14) y (15) utilizando las substituciones $\{q/w\}$ se obtiene

$$\neg H(u, q) \vee H(v, q) \quad (16)$$

De (12) y (16) utilizando las substituciones $\{a/v, q/x\}$ se obtiene

$$\neg H(u, q) \quad (17)$$

De (11) y (17) utilizando las substituciones $\{w/q\}$ se obtiene

$$\neg F(u, v) \vee \neg G(v, w) \quad (18)$$

De (9) y (18) utilizando las substituciones $\{S_1(y)/u, y/v\}$ se obtiene

$$\neg G(y, w) \quad (19)$$

De (12) y (19) utilizando las substituciones $\{S_2(z)/y, z/w\}$ se obtiene **NIL**

4. Demostración 2: $\exists y \text{ Gato}(y) \wedge \text{Mata}(\text{curiosidad}, y)$

Como primer paso se convierte todo a **CNF** obteniendo:

1. $\neg \text{Animal}(y) \vee \neg \text{Mata}(x, y) \vee \neg \text{Ama}(x, z)$
2. $\neg \text{Animal}(x) \vee \text{Ama}(\text{pedro}, x)$
3. $\text{Mata}(\text{Pedro}, \text{Felix}) \vee \text{Mata}(\text{curiosidad}, \text{Felix})$
4. $\text{Gato}(\text{Felix})$
5. $\neg \text{Gato}(x) \vee \text{Animal}(x)$
6. Negación de lo que se desea probar: $\neg \text{Gato}(y) \vee \neg \text{Mata}(\text{curiosidad}, y)$

Resolución:

- De (4) + (5) con la sustitución $\{\text{Felix}/x\}$ se obtiene

$$7. \text{Animal}(\text{Felix})$$

- De (4) + (6) con la sustitución $\{\text{Felix}/y\}$ se obtiene

$$8. \neg \text{Mata}(\text{curiosidad}, \text{Felix})$$

- De (3) + (8) se obtiene

$$9. \text{Mata}(\text{Pedro}, \text{felix})$$

- De (7) + (1) con la sustitución $\{\text{Felix}/y\}$ se obtiene

$$10. \neg \text{Mata}(x, \text{Felix}) \vee \neg \text{Ama}(x, z)$$

- De (9) + (10) con la sustitución $\{\text{Pedro}/x\}$ se obtiene

$$11. \neg \text{Ama}(\text{Pedro}, z)$$

- De (7) + (2) con la sustitución $\{\text{Felix}/x\}$ se obtiene

$$12. \text{Ama}(\text{pedro}, \text{Felix})$$

- De (11) + (12) con la sustitución $\{\text{Felix}/z\}$ se obtiene

$$13. \text{NIL}$$

Como se ha visto en la demostración, se ha logrado demostrar que $\exists y \text{ Gato}(y) \wedge \text{Mata}(\text{curiosidad}, y)$.

5. Demostración 3: $\forall x \text{ Ultimo}(\text{cons}(2, \text{cons}(1, \text{Nil})), x)$

Primero se convierte todo a **CNF**:

$$\text{Ultimo}(\text{cons}(x, \text{Nil}), x) \quad (20)$$

$$\neg \text{Ultimo}(y, z) \vee \text{Ultimo}(\text{cons}(w, y), z) \quad (21)$$

$$\neg \text{Ultimo}(\text{cons}(2, \text{cons}(1, \text{Nil})), p) \quad (22)$$

Resolución:

De (21) y (22) utilizando las substituciones $\{z/w, \text{cons}(1, \text{Nil})/y, z/p\}$ se obtiene

$$\neg \text{Ultimo}(\text{cons}(1, \text{Nil}), z) \quad (23)$$

De (20) y (23) utilizando las substituciones $\{1/x, 1/z\}$ se obtiene **NIL**

6. Resolución por refutación

1. Tony, Mike y John pertenecen al Club Alpino.
2. Cada miembro del Club Alpino es, o esquiador, o alpinista o ambas cosas.
3. A ningún alpinista le gusta que llueva.
4. A todos los esquiadores les gusta que nieve.
5. A Mike no le gusta lo que le gusta a Tony, y le gusta lo que le disgusta a Tony.
6. A Tony le gusta que llueva y que nieve.
7. ¿Quién es un miembro del Club Alpino que es alpinista y no es esquiador?

Por cuestiones de practicidad se utiliza el siguiente reemplazo: $T = \text{Tony}$, $M = \text{Mike}$, $J = \text{John}$.

Definanse las siguientes funciones:

- $\text{Alpino}(x)$: x pertenece al Club Alpino
- $\text{gusta}(x,y)$: al sujeto x le gusta y
- $\text{Esquiador}(x)$: x es esquiador
- $\text{Alpinista}(x)$: x es alpinista

Luego del pasaje a **CNF** se obtiene:

$$\text{Alpino}(T) \quad (24)$$

$$\text{Alpino}(M) \quad (25)$$

$$\text{Alpino}(J) \quad (26)$$

$$\neg \text{Alpino}(x) \vee \text{Esquiador}(x) \vee \text{Alpinista}(x) \quad (27)$$

$$\neg \text{Alpinista}(y) \vee \text{gusta}(y, \text{llueve}) \quad (28)$$

$$\neg \text{Esquiador}(z) \vee \text{gusta}(z, \text{nieve}) \quad (29)$$

$$\neg \text{gusta}(T, p) \vee \neg \text{gusta}(M, p) \quad (30)$$

$$\text{gusta}(T, p) \vee \text{gusta}(M, p) \quad (31)$$

$$\text{gusta}(T, \text{llueve}) \quad (32)$$

$$\text{gusta}(T, \text{nieve}) \quad (33)$$

Resolución:

De (30) y (33) utilizando las substituciones $\{\text{nieve}/p\}$ se obtiene

$$\neg \text{gusta}(M, \text{nieve}) \quad (34)$$

De (29) y (34) utilizando las substituciones $\{M/z\}$ se obtiene

$$\neg Esquiador(M) \tag{35}$$

De (27) y (35) utilizando las substituciones $\{M/x\}$ se obtiene

$$\neg Alpino(M) \vee Alpinista(M) \tag{36}$$

De (25) y (36) se obtiene

$$\neg Alpinista(M) \tag{37}$$

De (25) y (27) utilizando las substituciones $\{M/x\}$ se obtiene

$$Esquiador(M) \vee Alpinista(M) \tag{38}$$

De (35) y (38) se obtiene

$$Alpinista(M) \tag{39}$$

De (37) y (39) se obtiene **NIL**