

Razonamiento automático con OTTER

José A. Alonso Jiménez
José L. Ruiz Reina

Dpto. de Ciencias de la Computación e Inteligencia Artificial
UNIVERSIDAD DE SEVILLA

Inconsistencia proposicional y resolución binaria

- Problema 1: Determinar si el conjunto
 $\{P \vee Q, \neg P \vee Q, P \vee \neg Q, \neg P \vee \neg Q\}$
es inconsistente.

- Resolución binaria proposicional

$L1 \mid \dots \mid Li \mid A \mid L\{i+1\} \mid \dots \mid Ln$

$M1 \mid \dots \mid Mj \mid - A \mid M\{j+1\} \mid \dots \mid Mk$

 $L1 \mid \dots \mid Li \mid L\{i+1\} \mid \dots \mid Ln \mid M1 \mid \dots \mid Mj \mid M\{j+1\} \mid \dots \mid Mk$

Inconsistencia proposicional y resolución binaria

- **Entrada ej1.in**

```
list(sos).  
P | Q.  
-P | Q.  
P | -Q.  
-P | -Q.  
end_of_list.
```

```
set(binary_res).
```

- **Demostración con OTTER**

```
otter <ej1.in >ej1.out
```

Inconsistencia proposicional y resolución binaria

- Salida ej1.out

- Procesamiento de la entrada

```
----- Otter 3.0.5, Feb 1998 -----
```

```
list(sos).
```

```
1 [] P|Q.
```

```
2 [] -P|Q.
```

```
3 [] P| -Q.
```

```
4 [] -P| -Q.
```

```
end_of_list.
```

```
set(binary_res).
```

```
    dependent: set(factor).
```

```
    dependent: set(unit_deletion).
```

```
===== end of input processing =====
```

Inconsistencia proposicional y resolución binaria

- Búsqueda de la prueba

```
===== start of search =====
```

```
given clause #1: (wt=2) 1 [] P|Q.
```

```
given clause #2: (wt=2) 2 [] -P|Q.
```

```
** KEPT (pick-wt=1): 5 [binary,2.1,1.1,factor_simp] Q.
```

```
5 back subsumes 2.
```

```
5 back subsumes 1.
```

```
given clause #3: (wt=1) 5 [binary,2.1,1.1,factor_simp] Q.
```

```
given clause #4: (wt=2) 3 [] P| -Q.
```

```
** KEPT (pick-wt=1): 6 [binary,3.2,5.1] P.
```

```
6 back subsumes 3.
```

```
given clause #5: (wt=1) 6 [binary,3.2,5.1] P.
```

```
given clause #6: (wt=2) 4 [] -P| -Q.
```

```
** KEPT (pick-wt=1): 7 [binary,4.1,6.1] -Q.
```

```
----> UNIT CONFLICT at 0.06 sec ----> 8 [binary,7.1,5.1] $F.
```

Inconsistencia proposicional y resolución binaria

- Demostración

Length of proof is 3. Level of proof is 3.

----- PROOF -----

```
1 [] P|Q.  
2 [] -P|Q.  
3 [] P| -Q.  
4 [] -P| -Q.  
5 [binary,2.1,1.1,factor_simp] Q.  
6 [binary,3.2,5.1] P.  
7 [binary,4.1,6.1] -Q.  
8 [binary,7.1,5.1] $F.
```

----- end of proof -----

Inconsistencia de cláusulas de primer orden y unificación

- Problema 2: Demostrar que el conjunto

$$\{\neg P(x) \vee Q(x), P(a), \neg Q(z)\}$$

es inconsistente.

- Resolución binaria de primer orden

$L_1 \mid \dots \mid L_i \mid A \mid L_{\{i+1\}} \mid \dots \mid L_n$

$M_1 \mid \dots \mid M_j \mid - B \mid M_{\{j+1\}} \mid \dots \mid M_k$

 $(L_1 \mid \dots \mid L_i \mid L_{\{i+1\}} \mid \dots \mid L_n \mid M_1 \mid \dots \mid M_j \mid M_{\{j+1\}} \mid \dots \mid M_k)s$

$s = \text{u.m.g.}(A,B)$

Inconsistencia de cláusulas de primer orden y unificación

- Entrada ej2.in

```
list(sos).  
-P(x) | Q(x).  
P(a).  
-Q(z).  
end_of_list.  
  
set(binary_res).
```


Inconsistencia de cláusulas de primer orden y unificación

- Salida ej2.out

- Preprocesamiento

```
----- Otter 3.0.5, Feb 1998 -----
```

```
list(sos).
```

```
1 [] -P(x)|Q(x).
```

```
2 [] P(a).
```

```
3 [] -Q(z).
```

```
end_of_list.
```

```
set(binary_res).
```

```
    dependent: set(factor).
```

```
    dependent: set(unit_deletion).
```

```
===== end of input processing =====
```

Inconsistencia de cláusulas de primer orden y unificación

- Búsqueda

===== start of search =====

given clause #1: (wt=2) 2 [] P(a).

given clause #2: (wt=2) 3 [] -Q(z).

given clause #3: (wt=4) 1 [] -P(x)|Q(x).

** KEPT (pick-wt=2): 4 [binary,1.1,2.1] Q(a).

----> UNIT CONFLICT at 0.07 sec ----> 5 [binary,4.1,3.1] \$F.

Inconsistencia de cláusulas de primer orden y unificación

- Prueba

Length of proof is 1. Level of proof is 1.

----- PROOF -----

1 [] $\neg P(x) \mid Q(x)$.

2 [] $P(a)$.

3 [] $\neg Q(z)$.

4 [binary,1.1,2.1] $Q(a)$.

5 [binary,4.1,3.1] \$F.

----- end of proof -----

Inconsistencia de fórmulas de primer orden y skolemización

- **Problema 3:** Demostrar que el conjunto de fórmulas $\{(\forall x)[P(x) \rightarrow Q(x)], P(a), \neg(\exists z)Q(z)\}$ es inconsistente.

- **Entrada**

```
formula_list(sos).  
all x (P(x) -> Q(x)).  
P(a).  
-(exists z Q(z)).  
end_of_list.  
  
set(binary_res).
```

Inconsistencia de fórmulas de primer orden y skolemización

- Salida

- Preprocesamiento

-----> sos clasifies to:

```
list(sos).
1 [] -P(x)|Q(x).
2 [] P(a).
3 [] -Q(z).
end_of_list.
set(binary_res).
  dependent: set(factor).
  dependent: set(unit_deletion).
```

Inconsistencia de fórmulas de primer orden y skolemización

- **Búsqueda**

given clause #1: (wt=2) 2 [] P(a).

given clause #2: (wt=2) 3 [] -Q(z).

given clause #3: (wt=4) 1 [] -P(x)|Q(x).

** KEPT (pick-wt=2): 4 [binary,1.1,2.1] Q(a).

----> UNIT CONFLICT at 0.07 sec ----> 5 [binary,4.1,3.1] \$F.

- **Prueba**

1 [] -P(x)|Q(x).

2 [] P(a).

3 [] -Q(z).

4 [binary,1.1,2.1] Q(a).

5 [binary,4.1,3.1] \$F.

Consecuencia lógica

- El problema de la inconsistencia: Dado un conjunto de fórmulas S determinar si es inconsistente
- El problema de consecuencia lógica: Dado un conjunto de fórmulas S determinar si la fórmula F es consecuencia lógica de S
- Reducción de problemas: Son equivalentes
 1. F es consecuencia lógica de S
 2. $S \cup \{\neg F\}$ es inconsistente

Argumentaciones y representación del conocimiento

- Nuevos problemas en la decisión de la validez de una argumentación:
 - Problema de la representación del conocimiento
 - Problema de la explicitación del conocimiento implícito
- Problema 4: Demostrar la validez del siguiente argumento:
Los caballos son más rápidos que los perros. Algunos galgos son más rápidos que los conejos. Lucero es un caballo y Orejón es un conejo. Por tanto, Lucero es más rápido que Orejón.

Argumentaciones y representación del conocimiento

- Lenguaje del problema:

Símbolos:	Significado:
Lucero	Lucero
Orejon	Orejón
CABALLO(x)	x es un caballo
CONEJO(x)	x es un conejo
GALGO(x)	x es un galgo
PERRO(x)	x es un perro
MAS_RAPIDO(x,y)	x es más rápido que y

Argumentaciones y representación del conocimiento

- Entrada ej-4a1.in

```
formula_list(sos).  
% Los caballos son más rápidos que los perros.  
all x y (CABALLO(x) & PERRO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y)).  
  
% Algunos galgos son más rápidos que los conejos  
exists x (GALGO(x) & (all y (CONEJO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y)))).  
  
% Lucero es un caballo  
CABALLO(Lucero).  
  
% Orejón es un conejo.  
CONEJO(Orejon).  
  
% Lucero no es más rápido que Orejón  
-MAS_RAPIDO(Lucero,Orejon).  
end_of_list.  
  
set(binary_res).
```

Argumentaciones y representación del conocimiento

- Salida

- Preprocesamiento

-----> sos clasifies to:

```
list(sos).
1 [] -CABALLO(x) | -PERRO(y) | MAS_RAPIDO(x,y).
2 [] GALGO($c1).
3 [] -CONEJO(y) | MAS_RAPIDO($c1,y).
4 [] CABALLO(Lucero).
5 [] CONEJO(Orejon).
6 [] -MAS_RAPIDO(Lucero,Orejon).
end_of_list.
set(binary_res).
  dependent: set(factor).
  dependent: set(unit_deletion).
```

Argumentaciones y representación del conocimiento

- **Búsqueda**

given clause #1: (wt=2) 2 [] GALGO(\$c1).

given clause #2: (wt=2) 4 [] CABALLO(Lucero).

given clause #3: (wt=2) 5 [] CONEJO(Orejon).

given clause #4: (wt=3) 6 [] -MAS_RAPIDO(Lucero,Orejon).

given clause #5: (wt=5) 3 [] -CONEJO(y)|MAS_RAPIDO(\$c1,y).

** KEPT (pick-wt=3): 7 [binary,3.1,5.1] MAS_RAPIDO(\$c1,Orejon).

given clause #6: (wt=3) 7 [binary,3.1,5.1] MAS_RAPIDO(\$c1,Orejon).

given clause #7: (wt=7) 1 [] -CABALLO(x)| -PERRO(y)|MAS_RAPIDO(x,y).

** KEPT (pick-wt=5): 8 [binary,1.1,4.1] -PERRO(x)|MAS_RAPIDO(Lucero,x).

** KEPT (pick-wt=2): 9 [binary,1.3,6.1,unit_del,4] -PERRO(Orejon).

given clause #8: (wt=2) 9 [binary,1.3,6.1,unit_del,4] -PERRO(Orejon).

given clause #9: (wt=5) 8 [binary,1.1,4.1] -PERRO(x)|MAS_RAPIDO(Lucero,x).

Search stopped because sos empty.

Argumentaciones y representación del conocimiento

- Búsqueda de modelos con MACE

```
mace -n2 -p -m1 <ej-4a1.in
```

- Modelo encontrado

```
===== Model #1 at 0.03 seconds:
```

```
Lucero: 1      Orejon: 0      $c1: 0
```

```
CABALLO :      PERRO :      GALGO :      CONEJO :
      0 1      0 1      0 1      0 1
      -----      -----      -----      -----
      F T      F F      T F      T F
```

```
MAS_RAPIDO :
      | 0 1
      ---+----
      0 | T F
      1 | F F
end_of_model
```

Argumentaciones y representación del conocimiento

- **Entrada ej-4a2.in**

```
formula_list(sos).
all x y (CABALLO(x) & PERRO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y)).
exists x (GALGO(x) & (all y (CONEJO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y))))).
CABALLO(Lucero).
CONEJO(Orejon).
-MAS_RAPIDO(Lucero,Orejon).

% Los galgos son perros
all x (GALGO(x) -> PERRO(x)).
end_of_list.

set(binary_res).
```

- **Salida**

Search stopped because sos empty.

Argumentaciones y representación del conocimiento

- **Búsqueda de modelos con MACE**

```
mace -n2 -p -m1 <ej-4a2.in
```

- **Modelo encontrado**

```
Lucero: 1      Orejon: 1      $c1: 0
```

```
CABALLO :      PERRO :      GALGO :      CONEJO :
      0 1          0 1          0 1          0 1
      -----      -----      -----      -----
      F T          T F          T F          F T
```

```
MAS_RAPIDO :
      | 0 1
      ---+----
      0 | F T
      1 | T F
```

Argumentaciones y representación del conocimiento

- Entrada ej-4a3.in

```
formula_list(sos).
all x y (CABALLO(x) & PERRO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y)).
exists x (GALGO(x) & (all y (CONEJO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y))))).
CABALLO(Lucero).
CONEJO(Orejon).
-MAS_RAPIDO(Lucero,Orejon).
all x (GALGO(x) -> PERRO(x)).

% Si x es más rápido que y e y es más rápido que z, entonces x es más rápido
% que z.
all x y z (MAS_RAPIDO(x,y) & MAS_RAPIDO(y,z) -> MAS_RAPIDO(x,z)).
end_of_list.

set(binary_res).
```


Argumentaciones y representación del conocimiento

• Prueba

- 1 [] $\neg \text{CABALLO}(x) \mid \neg \text{PERRO}(y) \mid \text{MAS_RAPIDO}(x, y)$.
- 2 [] $\text{GALGO}(\$c1)$.
- 3 [] $\neg \text{CONEJO}(y) \mid \text{MAS_RAPIDO}(\$c1, y)$.
- 4 [] $\text{CABALLO}(\text{Lucero})$.
- 5 [] $\text{CONEJO}(\text{Orejon})$.
- 6 [] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero}, \text{Orejon})$.
- 7 [] $\neg \text{GALGO}(x) \mid \text{PERRO}(x)$.
- 8 [] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(x, y) \mid \neg \text{MAS_RAPIDO}(y, z) \mid \text{MAS_RAPIDO}(x, z)$.
- 9 [binary,7.1,2.1] $\text{PERRO}(\$c1)$.
- 10 [binary,3.1,5.1] $\text{MAS_RAPIDO}(\$c1, \text{Orejon})$.
- 11 [binary,1.1,4.1] $\neg \text{PERRO}(x) \mid \text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero}, x)$.
- 16 [binary,11.1,9.1] $\text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero}, \$c1)$.
- 19 [binary,8.1,16.1] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(\$c1, x) \mid \text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero}, x)$.
- 36 [binary,19.1,10.1] $\text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero}, \text{Orejon})$.
- 37 [binary,36.1,6.1] \$F.

La estrategia del conjunto soporte

- Entrada ej-4b.in

```
formula_list(usable).
all x y (CABALLO(x) & PERRO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y)).
exists x (GALGO(x) & (all y (CONEJO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y))))).
CABALLO(Lucero).
CONEJO(Orejon).
all x (GALGO(x) -> PERRO(x)).
all x y z (MAS_RAPIDO(x,y) & MAS_RAPIDO(y,z) -> MAS_RAPIDO(x,z)).
end_of_list.
```

```
formula_list(sos).
-MAS_RAPIDO(Lucero,Orejon).
end_of_list.
```

```
set(binary_res).
```

La estrategia del conjunto soporte

• Prueba

- 1 [] $\neg \text{CABALLO}(x) \mid \neg \text{PERRO}(y) \mid \text{MAS_RAPIDO}(x,y)$.
- 2 [] $\text{GALGO}(\$c1)$.
- 3 [] $\neg \text{CONEJO}(y) \mid \text{MAS_RAPIDO}(\$c1,y)$.
- 4 [] $\text{CABALLO}(\text{Lucero})$.
- 5 [] $\text{CONEJO}(\text{Orejon})$.
- 6 [] $\neg \text{GALGO}(x) \mid \text{PERRO}(x)$.
- 7 [] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(x,y) \mid \neg \text{MAS_RAPIDO}(y,z) \mid \text{MAS_RAPIDO}(x,z)$.
- 8 [] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero},\text{Orejon})$.
- 9 [binary,8.1,7.3] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero},x) \mid \neg \text{MAS_RAPIDO}(x,\text{Orejon})$.
- 14 [binary,9.2,3.2,unit_del,5] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero},\$c1)$.
- 16 [binary,14.1,1.3,unit_del,4] $\neg \text{PERRO}(\$c1)$.
- 17 [binary,16.1,6.2] $\neg \text{GALGO}(\$c1)$.
- 18 [binary,17.1,2.1] $\$F$.

Resolución UR

- Resolución UR

$L_1 \mid \dots \mid L_n.$

$M_1.$

\dots

$M_{\{i-1\}}.$

$M_{\{i+1\}}.$

\dots

$M_n.$

$(L_i)s.$

donde s es u.m.g de $\{L_j = M'_j: j \text{ en } \{1, \dots, i-1, i+1, \dots, n\}\}$

M'_i es el complementario de M_i

Resolución UR

- Entrada ej-4c.in

```
formula_list(sos).
all x y (CABALLO(x) & PERRO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y)).
exists x (GALGO(x) & (all y (CONEJO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y)))).
CABALLO(Lucero).
CONEJO(Orejon).
-MAS_RAPIDO(Lucero,Orejon).
all x (GALGO(x) -> PERRO(x)).
all x y z (MAS_RAPIDO(x,y) & MAS_RAPIDO(y,z) -> MAS_RAPIDO(x,z)).
end_of_list.

set(ur_res).
```

Resolución UR

● Prueba

- 1 [] $\neg \text{CABALLO}(x) \mid \neg \text{PERRO}(y) \mid \text{MAS_RAPIDO}(x,y)$.
- 2 [] $\text{GALGO}(\$c1)$.
- 3 [] $\neg \text{CONEJO}(y) \mid \text{MAS_RAPIDO}(\$c1,y)$.
- 4 [] $\text{CABALLO}(\text{Lucero})$.
- 5 [] $\text{CONEJO}(\text{Orejon})$.
- 6 [] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero},\text{Orejon})$.
- 7 [] $\neg \text{GALGO}(x) \mid \text{PERRO}(x)$.
- 8 [] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(x,y) \mid \neg \text{MAS_RAPIDO}(y,z) \mid \text{MAS_RAPIDO}(x,z)$.
- 9 [ur,7,2] $\text{PERRO}(\$c1)$.
- 10 [ur,3,5] $\text{MAS_RAPIDO}(\$c1,\text{Orejon})$.
- 12 [ur,1,4,9] $\text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero},\$c1)$.
- 14 [ur,8,10,6] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero},\$c1)$.
- 15 [binary,14.1,12.1] \$F.

Hiper-resolución

- Regla de hiper-resolución

$-A_1 \mid \dots \mid -A_n \mid B_1 \mid \dots \mid B_m.$

$M_1.$

\dots

$M_n.$

$(B_1 \mid \dots \mid B_m)s.$

donde $A_1, \dots, A_n, B_1, \dots, B_m$ son átomos
y s es un u.m.g. de $\{A_1 = M_1, \dots, A_n = M_n\}$

Hiper-resolución

- Entrada ej-4d.in

```
formula_list(sos).
all x y (CABALLO(x) & PERRO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y)).
exists x (GALGO(x) & (all y (CONEJO(y) -> MAS_RAPIDO(x,y)))).
CABALLO(Lucero).
CONEJO(Orejon).
-MAS_RAPIDO(Lucero,Orejon).
all x (GALGO(x) -> PERRO(x)).
all x y z (MAS_RAPIDO(x,y) & MAS_RAPIDO(y,z) -> MAS_RAPIDO(x,z)).
end_of_list.

set(hyper_res).
```


Hiper-resolución

- Prueba

- 1 [] $\neg \text{CABALLO}(x) \mid \neg \text{PERRO}(y) \mid \text{MAS_RAPIDO}(x,y)$.
- 2 [] $\text{GALGO}(\$c1)$.
- 3 [] $\neg \text{CONEJO}(y) \mid \text{MAS_RAPIDO}(\$c1,y)$.
- 4 [] $\text{CABALLO}(\text{Lucero})$.
- 5 [] $\text{CONEJO}(\text{Orejon})$.
- 6 [] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero},\text{Orejon})$.
- 7 [] $\neg \text{GALGO}(x) \mid \text{PERRO}(x)$.
- 8 [] $\neg \text{MAS_RAPIDO}(x,y) \mid \neg \text{MAS_RAPIDO}(y,z) \mid \text{MAS_RAPIDO}(x,z)$.
- 9 [hyper,7,2] $\text{PERRO}(\$c1)$.
- 10 [hyper,3,5] $\text{MAS_RAPIDO}(\$c1,\text{Orejon})$.
- 11 [hyper,1,4,9] $\text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero},\$c1)$.
- 12 [hyper,8,11,10] $\text{MAS_RAPIDO}(\text{Lucero},\text{Orejon})$.
- 13 [binary,12.1,6.1] \$F.

Obtención de respuestas

- Problema: Dado un conjunto de fórmulas S y una fórmula $F(x_1, \dots, x_n)$, cuyas variables libres son x_1, \dots, x_n , encontrar términos t_1, \dots, t_n tales que $F(t_1, \dots, t_n)$ sea consecuencia de S
- Procedimiento de solución
 - Introducir un nuevo símbolo de predicados ($\$ANS$)
 - Considerar el conjunto de las cláusulas correspondientes a las fórmulas de $S \cup \{(\forall x_1) \dots (\forall x_n)[F(x_1, \dots, x_n) \rightarrow \$ANS(x_1, \dots, x_n)]\}$
 - Aplica el procedimiento de resolución hasta encontrar una cláusula cuyo único literal contenga el predicado $\$ANS$
 - Los términos que aparecen en dicho literal forman una respuesta a la cuestión planteada.

Obtención de respuestas

- Problema 5a: Dado $\{\forall(P(x) \rightarrow Q(x)), P(a)\}$ determinar un z tal que $Q(z)$ sea consecuencia del conjunto.

- Entrada

```
formula_list(sos).  
all x (P(x) -> Q(x)).  
P(a).  
all z (Q(z) -> $ANS(z)).  
end_of_list.
```

```
set(binary_res).
```

Obtención de respuestas

- Prueba

- 1 [] $\neg P(x) \mid Q(x)$.
- 2 [] $P(a)$.
- 3 [] $\neg Q(z) \mid \$ANS(z)$.
- 4 [binary,1.1,2.1] $Q(a)$.
- 5 [binary,4.1,3.1] $\$ANS(a)$.

- Problema 5b: Dado $\{\forall(P(x) \rightarrow Q(x)), P(a) \wedge P(b)\}$ determinar un z tal que $Q(z)$ sea consecuencia del conjunto.

- Entrada ej-5b1.in

```
formula_list(sos).  
all x (P(x) -> Q(x)).  
P(a) & P(b).  
all z (Q(z) -> $ANS(z)).  
end_of_list.
```

```
set(binary_res).  
assign(max_proofs,2).
```

Obtención de respuestas

- Pruebas

```
----> UNIT CONFLICT at 0.06 sec ----> 6 [binary,5.1,4.1] $ANS(b).
```

```
----- PROOF -----
```

```
1 [] -P(x)|Q(x).
```

```
3 [] P(b).
```

```
4 [] -Q(z)|$ANS(z).
```

```
5 [binary,1.1,3.1] Q(b).
```

```
6 [binary,5.1,4.1] $ANS(b).
```

```
----- end of proof -----
```

```
----> UNIT CONFLICT at 0.07 sec ----> 8 [binary,7.1,4.1] $ANS(a).
```

```
----- PROOF -----
```

```
1 [] -P(x)|Q(x).
```

```
2 [] P(a).
```

```
4 [] -Q(z)|$ANS(z).
```

```
7 [binary,1.1,2.1] Q(a).
```

```
8 [binary,7.1,4.1] $ANS(a).
```

```
----- end of proof -----
```

Search stopped by max_proofs option.

Obtención de respuestas

- Entrada ej-5b2.in

```
formula_list(sos).  
all x (P(x) -> Q(x)).  
P(a) & P(b).  
all z (Q(z) -> $ANS(z)).  
end_of_list.
```

```
set(binary_res).  
assign(max_proofs,-1).
```

- Respuestas

```
----- PROOF ----- 6 [binary,5.1,4.1] $ANS(b).  
----- PROOF ----- 8 [binary,7.1,4.1] $ANS(a).  
----- PROOF ----- 10 [binary,9.1,3.1] $ANS(b).  
----- PROOF ----- 11 [binary,9.1,2.1] $ANS(a).  
----- PROOF ----- 12 [binary,5.1,4.1] $ANS(b).  
----- PROOF ----- 13 [binary,7.1,4.1] $ANS(a).  
----- PROOF ----- 14 [binary,9.1,3.1] $ANS(b).  
----- PROOF ----- 15 [binary,9.1,2.1] $ANS(a).  
Search stopped because sos empty.
```

Obtención de respuestas

- Entrada ej-5b3.in

```
formula_list(sos).  
all x (P(x) -> Q(x)).  
P(a) & P(b).  
end_of_list.
```

```
formula_list(passive).  
all z (Q(z) -> $ANS(z)).  
end_of_list.
```

```
set(binary_res).  
assign(max_proofs,-1).
```

Obtención de respuestas

- Pruebas

```
----- PROOF -----  
1 [] -P(x)|Q(x).  
3 [] P(b).  
4 [] -Q(z)|$ANS(z).  
5 [binary,1.1,3.1] Q(b).  
6 [binary,5.1,4.1] $ANS(b).  
----- end of proof -----
```

```
----- PROOF -----  
1 [] -P(x)|Q(x).  
2 [] P(a).  
4 [] -Q(z)|$ANS(z).  
7 [binary,1.1,2.1] Q(a).  
8 [binary,7.1,4.1] $ANS(a).  
----- end of proof -----
```

Search stopped because sos empty.

Obtención de respuestas

- Problema 5–1: De las siguientes personas Juan, Jorge, Víctor, María, Agata y Carla se sabe que María, Jorge y Victor son ricos y que María y Juan se aman, que Víctor ama a María y que Jorge y Víctor se aman. Admitiendo que dos personas pueden casarse si son de distintos sexo y se aman o una es rica y ama a la otra, determinar las parejas que pueden casarse.

- Entrada

```
list(usable).  
Hombre(Juan).      Hombre(Jorge).      Hombre(Victor).  
Mujer(Maria).      Mujer(Agata).       Mujer(Carla).  
Rico(Maria).       Rico(Jorge).        Rico(Victor).  
Ama(Maria, Juan).  Ama(Juan, Maria).   Ama(Victor, Maria).  
Ama(Jorge, Victor). Ama(Victor, Jorge).
```

Obtención de respuestas

```
% Los hombres y las mujeres son de sexos distintos:
-Mujer(x) | -Hombre(y) | Distinto_sexo(x,y).
-Mujer(x) | -Hombre(y) | Distinto_sexo(y,x).

% Dos personas de distintos sexo pueden casarse si se aman o una es rica y ama
% a la otra:
-Distinto_sexo(x,y) | -Ama(x,y) | -Ama(y,x) | Pueden_casarse(x,y).
-Distinto_sexo(x,y) | -Ama(x,y) | -Rico(x) | Pueden_casarse(x,y).
end_of_list.

list(sos).
-Pueden_casarse(x,y) | $ans(x,y).
end_of_list.

set(ur_res).
assign(max_proofs, -1).
```

Obtención de respuestas

- Respuesta 1

```
----- PROOF -----  
3 [] Hombre(Victor).  
4 [] Mujer(Maria).  
9 [] Rico(Victor).  
12 [] Ama(Victor,Maria).  
16 [] -Mujer(x) | -Hombre(y) | Distinto_sexo(y,x).  
18 [] -Distinto_sexo(x,y) | -Ama(x,y) | -Rico(x) | Pueden_casarse(x,y).  
19 [] -Pueden_casarse(x,y) | $ans(x,y).  
22 [ur,19,18,12,9] $ans(Victor,Maria) | -Distinto_sexo(Victor,Maria).  
27 [ur,22,16,3] $ans(Victor,Maria) | -Mujer(Maria).  
28 [binary,27.1,4.1] $ans(Victor,Maria).
```

Obtención de respuestas

- Respuesta 2

```
----- PROOF -----  
1 [] Hombre(Juan).  
4 [] Mujer(Maria).  
7 [] Rico(Maria).  
10 [] Ama(Maria,Juan).  
15 [] -Mujer(x) | -Hombre(y) | Distinto_sexo(x,y).  
18 [] -Distinto_sexo(x,y) | -Ama(x,y) | -Rico(x) | Pueden_casarse(x,y).  
19 [] -Pueden_casarse(x,y) | $ans(x,y).  
23 [ur,19,18,10,7] $ans(Maria,Juan) | -Distinto_sexo(Maria,Juan).  
31 [ur,23,15,4] $ans(Maria,Juan) | -Hombre(Juan).  
32 [binary,31.1,1.1] $ans(Maria,Juan).
```

Obtención de respuestas

- Problema 5–2 A partir de las siguientes sentencias:
 - Toda persona es hijo de su padre.
 - Si x es hijo de y e y es hijo de z , entonces x es nieto de z .

Obtener la respuesta a la siguiente pregunta:

- Si a es nieto de x , ¿quién es x ?

Obtención de respuestas

- Entrada

```
formula_list(usable).  
% Toda persona es hijo de su padre:  
all x exists y Hijo(x,y).  
  
% Si x es hijo de y e y es hijo de z, entonces x es nieto de z:  
all x y z (Hijo(x,y) & Hijo(y,z) -> Nieto(x,z)).  
end_of_list.  
  
formula_list(sos).  
% Si a es nieto de x, ¿quién es x?:  
all x (Nieto(a,x) -> $Ans(x)).  
end_of_list.  
  
set(ur_res).
```

Obtención de respuestas

- Respuesta

```
----> UNIT CONFLICT at 0.05 sec ----> 5 [binary,4.1,1.1] $Ans($f1($f1(a))).
```

```
----- PROOF -----
```

```
1 [] Hijo(x,$f1(x)).  
2 [] -Hijo(x,y) | -Hijo(y,z) | Nieto(x,z).  
3 [] -Nieto(a,x) | $Ans(x).  
4 [ur,3,2,1] $Ans($f1(x)) | -Hijo(a,x).  
5 [binary,4.1,1.1] $Ans($f1($f1(a))).
```

```
----- end of proof -----
```

- Problema 5–3: Si Luna es una persona y todas las personas están solteras o casadas, ¿cómo está Luna?

Obtención de respuestas

- **Entrada**

```
formula_list(usable).  
Persona(Luna).  
all x (Persona(x) -> Estado(x,Soltero) | Estado(x,Casado)).  
end_of_list.
```

```
formula_list(sos).  
all x (Estado(Luna, x) -> $ans(x)).  
end_of_list.
```

```
set(ur_res).
```

- **Respuesta**

```
1 [] Persona(Luna).  
2 [] -Persona(x)|Estado(x,Soltero)|Estado(x,Casado).  
3 [] -Estado(Luna,x)|$ans(x).  
4 [ur,3,2,3] $ans(Casado)|-Persona(Luna)|$ans(Soltero).  
5 [binary,4.1,1.1] $ans(Casado)|$ans(Soltero).
```


Razonamiento con igualdad

- **Problema 6:** Demostrar que si Francisco es igual a Curro y a Paco, entonces Curro y Paco son iguales

- Entrada ej-6a.in

```
list(sos).  
francisco = curro.  
francisco = paco.  
paco != curro.  
end_of_list.
```

```
set(binary_res).
```

- Salida

```
Search stopped because sos empty.
```

Razonamiento con igualdad

- Axiomas de igualdad ej-6b.in

```
list(sos).  
x=x.                % Reflexividad  
x!=y | y=x.        % Simetría  
x!=y | y!=z | x=z. % Transisitividad  
francisco = curro.  
francisco = paco.  
paco != curro.  
end_of_list.  
  
set(binary_res).
```

Razonamiento con igualdad

- Prueba

```
2 [] x!=y|y=x.
3 [] x!=y|y!=z|x=z.
4 [] francisco=curro.
5 [] francisco=paco.
6 [] paco!=curro.
8 [binary,2.1,4.1] curro=francisco.
9 [binary,2.2,6.1] curro!=paco.
10 [binary,3.1,8.1] francisco!=x|curro=x.
24 [binary,10.1,5.1] curro=paco.
25 [binary,24.1,9.1] $F.
```

Razonamiento con igualdad

- Mejora con soporte y resolución UR

```
list(usable).
x=x.                % Reflexividad
x!=y | y=x.        % Simetría
x!=y | y!=z | x=z. % Transisitividad
francisco = curro.
francisco = paco.
end_of_list.

list(sos).
paco != curro.
end_of_list.

set(ur_res).
```

Razonamiento con igualdad

- Prueba

2 [] $x \neq y \mid y = x$.

3 [] $x \neq y \mid y \neq z \mid x = z$.

4 [] `francisco=curro`.

5 [] `francisco=paco`.

6 [] `paco!=curro`.

7 [`ur,6,3,4`] `paco!=francisco`.

9 [`ur,7,2`] `francisco!=paco`.

10 [`binary,9.1,5.1`] `$F`.

- Problema 7: Demostrar que si la opuesta de la derecha es la izquierda y la opuesta de la izquierda es la derecha, entonces la opuesta a la opuesta de la derecha es la derecha

Razonamiento con igualdad

- Entrada ej-7a.in

```
list(usable).
x=x.                % Reflexividad
x!=y | y=x.        % Simetría
x!=y | y!=z | x=z. % Transisitividad
opuesta(derecha) = izquierda.
opuesta(izquierda) = derecha.
end_of_list.

list(sos).
opuesta(opuesta(derecha)) != derecha.
end_of_list.

set(ur_res).
```

Razonamiento con igualdad

- Salida

```
1 [] x=x.
2 [] x!=y|y=x.
3 [] x!=y|y!=z|x=z.
4 [] opuesta(derecha)=izquierda.
5 [] opuesta(izquierda)=derecha.
6 [] opuesta(opuesta(derecha))!=derecha.
** KEPT 7 [ur,6,3,5] opuesta(opuesta(derecha))!=opuesta(izquierda).
** KEPT 8 [ur,6,2] derecha!=opuesta(opuesta(derecha)).
** KEPT 9 [ur,7,2] opuesta(izquierda)!=opuesta(opuesta(derecha)).
```

Razonamiento con igualdad

- Axioma de sustitución ej-7b.in

```
list(usable).
x=x.                % Reflexividad
x!=y | y=x.        % Simetría
x!=y | y!=z | x=z. % Transisitividad
x!=y | opuesta(x)=opuesta(y). % Sustitución
opuesta(derecha) = izquierda.
opuesta(izquierda) = derecha.
end_of_list.

list(sos).
opuesta(opuesta(derecha)) != derecha.
end_of_list.

set(ur_res).
```


Razonamiento con igualdad

- Prueba

3 [] $x \neq y \mid y \neq z \mid x = z$.

4 [] $x \neq y \mid \text{opuesta}(x) = \text{opuesta}(y)$.

5 [] $\text{opuesta}(\text{derecha}) = \text{izquierda}$.

6 [] $\text{opuesta}(\text{izquierda}) = \text{derecha}$.

7 [] $\text{opuesta}(\text{opuesta}(\text{derecha})) \neq \text{derecha}$.

8 [ur,7,3,6] $\text{opuesta}(\text{opuesta}(\text{derecha})) \neq \text{opuesta}(\text{izquierda})$.

10 [ur,8,4] $\text{opuesta}(\text{derecha}) \neq \text{izquierda}$.

11 [binary,10.1,5.1] \$F.

- Problema 8: Demostrar que si Luis es el padre de Juan, entonces Luis es mayor que Juan.

Razonamiento con igualdad

- Entrada ej-8a.in

```
list(sos).
x=x.                                % Reflexividad
x!=y | y=x.                          % Simetría
x!=y | y!=z | x=z.                  % Transitividad
x!=y | padre(x)=padre(y).           % Sustitución
x1!=x2 | -MAYOR(x1,y) | MAYOR(x2,y). % Sustitución
y1!=y2 | -MAYOR(x,y1) | MAYOR(x,y2). % Sustitución
padre(juan)=luis.
MAYOR(padre(x),x).
-MAYOR(luis,juan).
end_of_list.

set(binary_res).
```

Razonamiento con igualdad

- Prueba

```
1 [] x=x.
2 [] x!=y|y=x.
3 [] x!=y|y!=z|x=z.
5 [] x1!=x2| -MAYOR(x1,y)|MAYOR(x2,y).
7 [] padre(juan)=luis.
8 [] MAYOR(padre(x),x).
9 [] -MAYOR(luis,juan).
26 [binary,3.1,7.1] luis!=x|padre(juan)=x.
53 [binary,26.1,2.2] padre(juan)=x|x!=luis.
303 [binary,5.3,9.1] x!=luis| -MAYOR(x,juan).
312 [binary,303.1,53.1,unit_del,8,1] $F.
```

Razonamiento con igualdad

- Estadísticas

Length of proof is 3. Level of proof is 2.

clauses given	55
clauses generated	671
binary_res generated	628
factors generated	43
tautologies deleted	17
clauses forward subsumed	351
unit deletions	66
clauses kept	302
usable size	55
sos size	256
user CPU time	2.27 sec

Razonamiento con igualdad

- Estrategia del conjunto soporte ej-8b.in

```
list(usable).
x=x.                                % Reflexividad
x!=y | y=x.                          % Simetría
x!=y | y!=z | x=z.                  % Transisitividad
x!=y | padre(x)=padre(y).           % Sustitución
x1!=x2 | -MAYOR(x1,y) | MAYOR(x2,y). % Sustitución
y1!=y2 | -MAYOR(x,y1) | MAYOR(x,y2). % Sustitución
padre(juan)=luis.
MAYOR(padre(x),x).
end_of_list.

list(sos).
-MAYOR(luis,juan).
end_of_list.

set(binary_res).
```

Razonamiento con igualdad

- Prueba

```
5 [] x1!=x2 | -MAYOR(x1,y) | MAYOR(x2,y) .
7 [] padre(juan)=luis .
8 [] MAYOR(padre(x),x) .
9 [] -MAYOR(luis,juan) .
11 [binary,9.1,5.3] x!=luis | -MAYOR(x,juan) .
15 [binary,11.1,7.1] -MAYOR(padre(juan),juan) .
16 [binary,15.1,8.1] $F .
```

Razonamiento con igualdad

- Estadísticas

Length of proof is 2. Level of proof is 2.

clauses given	3
clauses generated	12
binary_res generated	11
factors generated	1
tautologies deleted	0
clauses forward subsumed	4
unit deletions	1
clauses kept	8
usable size	11
sos size	6
user CPU time	0.06 sec

Razonamiento con igualdad

- Regla de resolución UR ej-8c1.in

```
list(sos).
x=x.                                     % Reflexividad
x!=y | y=x.                             % Simetría
x!=y | y!=z | x=z.                     % Transisitividad
x!=y | padre(x)=padre(y).              % Sustitución
x1!=x2 | -MAYOR(x1,y) | MAYOR(x2,y).   % Sustitución
y1!=y2 | -MAYOR(x,y1) | MAYOR(x,y2).   % Sustitución
padre(juan)=luis.
MAYOR(padre(x),x).
-MAYOR(luis,juan).
end_of_list.

set(ur_res).
```


Razonamiento con igualdad

- Prueba

```
5 [] x1!=x2 | -MAYOR(x1,y) | MAYOR(x2,y) .
7 [] padre(juan)=luis .
8 [] MAYOR(padre(x),x) .
9 [] -MAYOR(luis,juan) .
17 [ur,5,8,9] padre(juan)!=luis .
18 [binary,17.1,7.1] $F .
```

Razonamiento con igualdad

- Estadísticas

Length of proof is 1. Level of proof is 1.

clauses given	13
clauses generated	34
tautologies deleted	0
clauses forward subsumed	26
unit deletions	0
clauses kept	8
usable size	13
sos size	4
user CPU time	0.09

Razonamiento con igualdad

- Regla de resolución UR y estrategia soporte ej-8c2.in

```
list(usable).
x=x.                                % Reflexividad
x!=y | y=x.                          % Simetría
x!=y | y!=z | x=z.                   % Transisitividad
x!=y | padre(x)=padre(y).            % Sustitución
x1!=x2 | -MAYOR(x1,y) | MAYOR(x2,y). % Sustitución
y1!=y2 | -MAYOR(x,y1) | MAYOR(x,y2). % Sustitución
padre(juan)=luis.
MAYOR(padre(x),x).
end_of_list.

list(sos).
-MAYOR(luis,juan).
end_of_list.

set(ur_res).
```

Razonamiento con igualdad

- Prueba

```
5 [] x1!=x2 | -MAYOR(x1,y) | MAYOR(x2,y) .
7 [] padre(juan)=luis.
8 [] MAYOR(padre(x),x) .
9 [] -MAYOR(luis,juan) .
10 [ur,9,5,8] padre(juan)!=luis.
11 [binary,10.1,7.1] $F.
```

Razonamiento con igualdad

- Estadísticas

Length of proof is 1. Level of proof is 1.

clauses given	1
clauses generated	2
tautologies deleted	0
clauses forward subsumed	1
unit deletions	0
clauses kept	1
usable size	9
sos size	1
user CPU time	0.05 sec

Razonamiento con igualdad

- Axiomas de igualdad

- Mediante fórmulas

```
all x (x=x).           % Reflexividad
all x y (x=y -> y=x). % Simetría
all x y z (x=y & y=z -> x=z). % Transitividad

% Sustitución:
all x1 ... xn z (xj=z & P(x1,...,xj,...,xn) -> P(x1,...,z,...,xn)).
all x1 ... xn z (xj=z -> f(x1,...,xj,...,xn) = f(x1,...,z,...,xn)).
```

Razonamiento con igualdad

- Mediante cláusulas

```
x = x.                % Reflexividad
x != y | y = x.       % Simetría
x != y | y! = z | x=z. % Transitividad

% Sustitución:
xj != z | -P(x1,...,xj,...,xn) | P(x1,...,z,...,xn).
xj != z | f(x1,...,xj,...,xn) = f(x1,...,z,...,xn)).
```

Paramodulación

- Regla de paramodulación

$L1 \mid \dots \mid Li[t1] \mid \dots \mid Ln.$

$M1 \mid \dots \mid M\{j-1\} \mid t2=t3 \mid M\{j+1\} \mid \dots \mid Mk.$

 $(L1 \mid \dots \mid Li[t3] \mid \dots \mid Ln \mid M1 \mid \dots \mid M\{j-1\} \mid t2=t3 \mid M\{j+1\} \mid \dots \mid Mk)s$

donde s es u.m.g. de $t1$ y $t2$

Paramodulación

- Problema 8 mediante paramodulación

- Entrada ej-8d.in

```
x=x.                % Reflexividad
padre(juan)=luis.
MAYOR(padre(x),x).
end_of_list.

list(sos).
-MAYOR(luis,juan).
end_of_list.

set(para_into).
```

Paramodulación

- Prueba

```
2 [] padre(juan)=luis.  
3 [] MAYOR(padre(x),x).  
4 [] -MAYOR(luis,juan).  
5 [para_into,4.1.1,2.1.2] -MAYOR(padre(juan),juan).  
6 [binary,5.1,3.1] $F.
```

- Cláusula 5

```
from 2.1.2           padre(juan)='luis'  
into 4.1.1           -MAYOR('luis',juan)  
[para_into,4.1.1,2.1.2] -MAYOR(padre(juan),juan)
```

Paramodulación

- Estadísticas

Length of proof is 1. Level of proof is 1.

clauses given	1
clauses generated	1
tautologies deleted	0
clauses forward subsumed	0
unit deletions	0
factor simplifications	0
clauses kept	1
usable size	4
sos size	1
user CPU time	0.04 sec

Paramodulación

- Problema 6 mediante paramodulación

- Entrada ej-6d.in

```
list(usable).  
x=x.                % Reflexividad  
francisco = curro.  
francisco = paco.  
end_of_list.  
  
list(sos).  
paco != curro.  
end_of_list.  
  
set(para_into).
```

Paramodulación

- Prueba

```
2 [] francisco=curro.  
3 [] francisco=paco.  
4 [] paco!=curro.  
5 [para_into,4.1.1,3.1.2] francisco!=curro.  
6 [binary,5.1,2.1] $F.
```

- Cláusula 5

```
from 3.1.2          francisco='paco'  
into 4.1.1          'paco'!=curro  
[para_into,4.1.1,3.1.2] francisco!=curro.
```

Paramodulación

- Problema 7 mediante paramodulación

- Entrada ej-7c.in

```
list(usable).  
x=x.                                % Reflexividad  
opuesta(derecha) = izquierda.  
opuesta(izquierda) = derecha.  
end_of_list.  
  
list(sos).  
opuesta(opuesta(derecha)) != derecha.  
end_of_list.  
  
set(para_into).
```

Paramodulación

- Prueba

```
2 [] opuesta(derecha)=izquierda.  
3 [] opuesta(izquierda)=derecha.  
4 [] opuesta(opuesta(derecha))!=derecha.  
6 [para_into,4.1.1.1,2.1.1] opuesta(izquierda)!=derecha.  
7 [binary,6.1,3.1] $F.
```

- Cláusula 6

```
from 2.1.1           'opuesta(derecha)'=izquierda  
into 4.1.1           opuesta('opuesta(derecha)')!=derecha.  
[para_into,4.1.1.1,2.1.1] opuesta(izquierda)!=derecha.
```

Demodulación

- Def. de demodulación:
 - $C[t]$ es una cláusula que contiene el término t
 - $t_1 = t_2$
 - σ es un unificador de máxima generalidad de t y t_1
 - Demodulación: $C[t_2\sigma]$

Demodulación

- Problema 6 mediante demodulación

- Entrada ej-6e.in

```
list(usable).  
x=x.                % Reflexividad  
end_of_list.
```

```
list(demodulators).  
curro = francisco.  
paco = francisco.  
end_of_list.
```

```
list(sos).  
paco != curro.  
end_of_list.
```

```
set(binary_res).  
set(process_input).
```

Demodulación

- Prueba

```
1 [] x=x.  
2 [] curro=francisco.  
3 [] paco=francisco.  
4 [copy,5,demod,3,2] francisco!=francisco.  
5 [] paco!=curro.  
6 [binary,4.1,1.1] $F.
```

Demodulación

- Problema 7 mediante demodulación

- Entrada ej-07d.in

```
list(usable).  
x=x.  
end_of_list.
```

```
list(demodulators).  
opuesta(derecha) = izquierda.  
opuesta(izquierda) = derecha.  
end_of_list.
```

```
list(sos).  
opuesta(opuesta(derecha)) != derecha.  
end_of_list.
```

```
set(binary_res).  
set(process_input).
```

Demodulación

- Prueba

- 1 [] $x=x$.
- 2 [] $opuesta(derecha)=izquierda$.
- 3 [] $opuesta(izquierda)=derecha$.
- 4 [copy,5,demod,2,3] $derecha!=derecha$.
- 5 [] $opuesta(opuesta(derecha))!=derecha$.
- 6 [binary,4.1,1.1] \$F.

Demodulación

- **Problema 9: Demostrar que si Juan está casado y es el tío de Pepe, entonces el hermano del padre de Juan está casado**

- Entrada ej-9a.in

```
list(usable).
```

```
x=x.
```

```
casado(juan).
```

```
end_of_list.
```

```
list(demodulators).
```

```
hermano(padre(x)) = tio(x).
```

```
tio(pepe)=juan.
```

```
end_of_list.
```

```
list(sos).
```

```
-casado(hermano(padre(pepe))).
```

```
end_of_list.
```

```
set(binary_res).
```

```
set(process_input).
```

Demodulación

- Prueba

```
2 [] casado(juan).
3 [] hermano(padre(x))=tio(x).
4 [] tio(pepe)=juan.
5 [copy,6,demod,3,4] -casado(juan).
6 [] -casado(hermano(padre(pepe))).
7 [binary,5.1,2.1] $F.
```

Demodulación

- Problema 9 mediante paramodulación

- Entrada ej-09b.in

```
list(usable).
x=x.
casado(juan).
hermano(padre(x)) = tio(x).
tio(pepe)=juan.
end_of_list.

list(sos).
-casado(hermano(padre(pepe))).
end_of_list.

set(para_into).
```

Demodulación

- Prueba

```
2 [] casado(juan).
3 [] hermano(padre(x))=tio(x).
4 [] tio(pepe)=juan.
5 [] -casado(hermano(padre(pepe))).
6 [para_into,5.1.1,3.1.1] -casado(tio(pepe)).
7 [para_into,6.1.1,4.1.1] -casado(juan).
8 [binary,7.1,2.1] $F.
```


Problema de grupos

- Problema 10: Sea G un grupo y e su elemento neutro. Demostrar que si, para todo x de G , $x^2 = e$, entonces G es conmutativo.
- Formalización

- Axiomas de grupo

$$(\forall x)[e.x = x]$$

$$(\forall x)[x.e = x]$$

$$(\forall x)[x.x^{-1} = e]$$

$$(\forall x)[x^{-1}.x = e]$$

$$(\forall x)(\forall y)(\forall z)[(x.y).z = x.(y.z)]$$

- Hipótesis

$$(\forall x)[x.x = e]$$

- Conclusión

$$(\forall x)(\forall y)[x.y = y.x]$$

Problema de grupos

- Entrada ej-10a.in

```
op(400, xfy, *).  
op(300, yf, ^).
```

```
list(usable).
```

```
x = x.                % Reflexividad  
e * x = x.           % Ax. 1  
x * e = x.           % Ax. 2  
x^ * x = e.          % Ax. 3  
x * x^ = e.          % Ax. 4  
(x * y) * z = x * (y * z). % Ax. 5  
end_of_list.
```

```
list(sos).
```

```
x * x = e.  
a * b != b * a.  
end_of_list.
```

```
set(para_into).  
set(para_from).
```

Problema de grupos

- Prueba

- 2 [] $e*x=x.$
- 3 [] $x*e=x.$
- 6 [] $(x*y)*z=x*y*z.$
- 7 [] $x*x=e.$
- 8 [] $a*b!=b*a.$
- 19 [para_from,7.1.2,3.1.1.2] $x*y*y=x.$
- 20 [para_from,7.1.2,2.1.1.1] $(x*x)*y=y.$
- 31 [para_into,19.1.1,6.1.2] $(x*y)*y=x.$
- 167 [para_into,20.1.1,6.1.1] $x*x*y=y.$
- 170 [para_from,20.1.1,6.1.1] $x=y*y*x.$
- 496 [para_into,167.1.1.2,31.1.1] $(x*y)*x=y.$
- 755 [para_into,496.1.1.1,170.1.2] $x*y=y*x.$
- 756 [binary,755.1,8.1] \$F.

Problema de grupos

- Cláusula 19

from 7.1.2 $x1*x1=E$
into 3.1.1.2 $x2*E=x2$
[para_from,7.1.2,3.1.1.2] $x2*(x1*x1)=x2$ $\{x2/x, x1/y\}$
 $x*(y*y)=x$

- Cláusula 20

from 7.1.2 $x1*x1=E$
into 2.1.1.1 $E*x2=x2.$
[para_from,7.1.2,2.1.1.1] $(x1*x1)*x2=x2$ $\{x1/x, x2/y\}$
 $(x*x)*y=y$

- Cláusula 31

from 6.1.2 $(x1*y1)*z1=X1*(Y1*Z1)$
into 19.1.1 $X2*(Y2*Y2)=x2$ $\{x2/x1, y2/y1, z1/y1\}$
[para_into,2.1.1,6.1.2] $(x1*y1)*y1=x1$ $\{x1/x, y1/y\}$
 $(x*y)*y=x$

Problema de grupos

- Cláusula 167

from 6.1.1 $(X1*Y1)*Z1=x1*(y1*z1)$
into 20.1.1 $(X2*X2)*Y2=y2$ $\{x1/x2, y1/x2, z1/y2\}$
[para_into,20.1.1,6.1.1] $x2*(x2*y2)=y2$ $\{x2/x, y2/y\}$
 $x*(x*y)=y$

- Cláusula 170

from 20.1.1 $(X1*X1)*Y1=y1$
into 6.1.1 $(X2*Y2)*Z2=x2*(y2*z2)$ $\{x2/x1, y2/x1, z2/y1\}$
[para_from,20.1.1,6.1.1] $y1=x1*(x1*y1)$ $\{y1/x, x1/y\}$
 $x=y*(y*x)$

- Cláusula 496

from 31.1.1 $(X1*Y1)*Y1=x1$
into 167.1.1.2 $x2*(X2*Y2)=y2$ $\{x2/x1*y1, y2/y1\}$
[para_into,167.1.1.2,31.1.1] $(x1*y1)*x1=y1$ $\{x1/x, y1/y\}$
 $(x*y)*x=y$

Problema de grupos

- Cláusula 755

```
from 170.1.2          x1=Y1*(Y1*X1)
into 496.1.1.1        (X2*Y2)*x2=y2  {x2/y1, y2/y1*x1}
[para_into,496.1.1.1,170.1.2] x1*y1=y1*x1  {x1/x, y1/y}
                        x*y=y*x
```

- Estadísticas

Length of proof is 7. Level of proof is 4.

```
clauses given          72
clauses generated      5741
clauses forward subsumed 4994
clauses kept           747
clauses back subsumed  45
usable size            72
sos size               638
user CPU time          3.76 sec.
```

Problema de grupos

- Mejora con demoduladores

- Entrada ej-10b.in

```
op(400, xfy, *).  
op(300, yf, ^).
```

```
list(usable).
```

```
e * x = x. % Ax. 1
```

```
x * e = x. % Ax. 2
```

```
x^ * x = e. % Ax. 3
```

```
x * x^ = e. % Ax. 4
```

```
(x * y) * z = x * (y * z). % Ax. 5
```

```
x = x.
```

```
end_of_list.
```

```
list(sos).
```

```
x * x = e.
```

```
a * b != b * a.
```

```
end_of_list.
```

Problema de grupos

```
list(demodulators).  
e * x = x.           % Ax. 1  
x * e = x.           % Ax. 2  
x^ * x = e.          % Ax. 3  
x * x^ = e.          % Ax. 4  
(x * y) * z = x * (y * z). % Ax. 5  
end_of_list.  
  
set(para_into).  
set(para_from).
```


Problema de grupos

- Prueba

1 [] $e*x=x$.

5 [] $(x*y)*z=x*y*z$.

7 [] $x*x=e$.

8 [] $a*b!=b*a$.

10 [] $x*e=x$.

13 [] $(x*y)*z=x*y*z$.

14 [para_into,7.1.1,5.1.2,demod,13,13,13] $x*y*x*y=e$.

20 [para_from,7.1.2,1.1.1.1,demod,13] $x*x*y=y$.

494 [para_from,14.1.1,20.1.1.2,demod,10] $x=y*x*y$.

540 [para_from,494.1.2,20.1.1.2] $x*y=y*x$.

541 [binary,540.1,8.1] \$F.

Problema de grupos

- Estadísticas

clauses given	68
clauses generated	5562
demod & eval rewrites	727
clauses forward subsumed	5035
clauses kept	527
usable size	70
sos size	458
demodulators size	5
user CPU time	4.51 sec

Problema de grupos

- Mejora con demoduladores dinámicos

- Entrada ej-10c.in

```
op(400, xfy, *).  
op(300, yf, ^).
```

```
list(usable).
```

```
e * x = x. % Ax. 1
```

```
x * e = x. % Ax. 2
```

```
x^ * x = e. % Ax. 3
```

```
x * x^ = e. % Ax. 4
```

```
(x * y) * z = x * (y * z). % Ax. 5
```

```
x = x. % Ax. 6
```

```
end_of_list.
```

```
list(sos).
```

```
x * x = e.
```

```
a * b != b * a.
```

```
end_of_list.
```

Problema de grupos

```
list(demodulators).  
e * x = x.           % Ax. 1  
x * e = x.           % Ax. 2  
x^ * x = e.          % Ax. 3  
x * x^ = e.          % Ax. 4  
(x * y) * z = x * (y * z). % Ax. 5  
end_of_list.  
  
set(para_into).  
set(para_from).  
set(dynamic_demod).
```

Problema de grupos

- Prueba

5 [] $(x*y)*z=x*y*z.$

7 [] $x*x=e.$

8 [] $a*b!=b*a.$

9 [] $e*x=x.$

10 [] $x*e=x.$

13 [] $(x*y)*z=x*y*z.$

14 [para_into,7.1.1,5.1.2,demod,13,13,13] $x*y*x*y=e.$

19 [para_from,7.1.1,5.1.1.1,demod,9,flip.1] $x*x*y=y.$

31 [para_from,14.1.1,19.1.1.2,demod,10,flip.1] $x*y*x=y.$

36 [para_from,31.1.1,19.1.1.2] $x*y=y*x.$

37 [binary,36.1,8.1] \$F.

Problema de grupos

- Estadísticas

clauses given	10
clauses generated	219
demod & eval rewrites	255
clauses forward subsumed	206
clauses kept	13
new demodulators	10
clauses back subsumed	1
usable size	15
sos size	5
demodulators size	15
user CPU time	0.22 sec

Bibliografía

- Alonso, J.A.; Fernández, A. y Pérez, M.J. *Razonamiento automático* (en *Lógica formal (Orígenes, métodos y aplicaciones*, Ed. Kronos, 1995)
- Baj, F. *Logic with PAIL* (Technical Report, 1991)
- Chang, C.L.; Lee, R.C.T. *Symbolic logic and mechanical theorem proving*. (Academic Press, 1973)
- Duffy, D. *Principles of Automated Theorem Proving* (John Wiley, 1991)

Bibliografía

- Genesereth, M.R. y Nilsson, N.J. *Logical foundations of Artificial Intelligence* (Morgan Kaufmann, 1987)
 - Cap. 4: “Resolution”
 - Cap. 5: “Resolution strategies”
- McCune, W. *OTTER 3.0 Reference Manual and Guide*. (Technical Report ANL-94/6, Argonne National Laboratory, 1994)
- Wos, L.; Overbeek, R.; Lusk, E. y Boyle, J. *Automated Reasoning: Introduction and Applications, (2nd ed.)* (McGraw-Hill, 1992)