

# Tema AA–5: ILP: Sistemas y aplicaciones

José A. Alonso Jiménez  
Miguel A. Gutiérrez Naranjo

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

# Introducción

- **Sistemas:** CIGOL, Golem, Progol, ...
  - Breve descripción
  - Experimentos de laboratorio
  - Aplicaciones en el mundo real
- **Nuevas fronteras:** Invención de predicados
- **Documentación:**
  - Artículos
  - Internet

# CIGOL (S. Muggleton y W. Buntine, 1988)

- Sistema interactivo
- Método ascendente
- Basado en resolución inversa

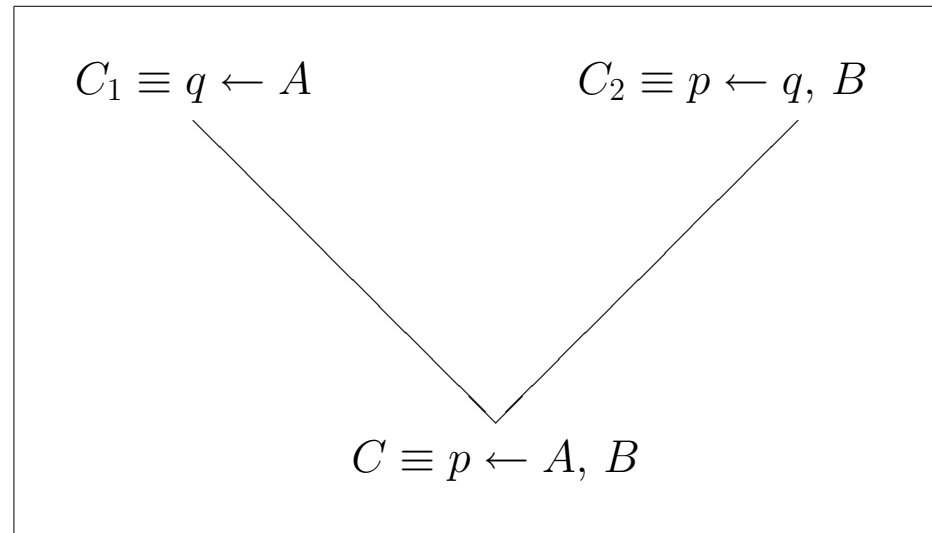
**Entrada**

\* Ejemplos  
\* Conocimiento base  
\* Respuestas a preguntas

**Salida**

\* Cláusulas de Horn

# Operadores en CIGOL (I)

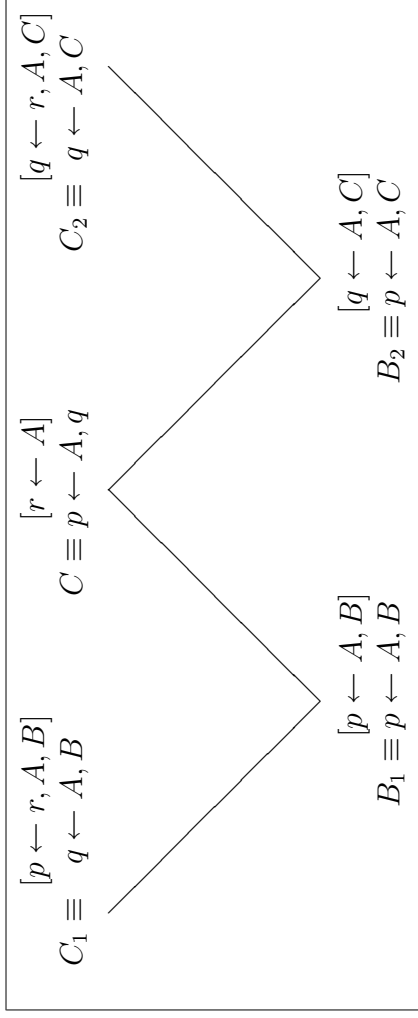


**Absorción:**  $\frac{q \leftarrow A \quad p \leftarrow A, B}{q \leftarrow A \quad p \leftarrow q, B}$

**Identificación:**  $\frac{p \leftarrow A, B \quad p \leftarrow q, B}{q \leftarrow A \quad p \leftarrow q, B}$

# Operadores en CIGOL (II)

## W-operadores



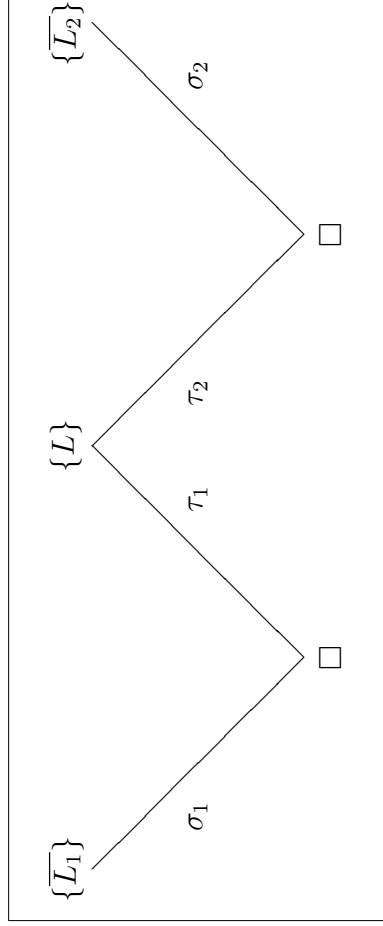
**Intra-construcción:**

$$\frac{p \leftarrow A, B}{q \leftarrow A, B} \quad \frac{p \leftarrow A, C}{q \leftarrow A, C}$$

**Inter-construcción:**

$$\frac{p \leftarrow A, B}{p \leftarrow r, A, B} \quad \frac{q \leftarrow A, C}{r \leftarrow A, q \leftarrow r, A, C}$$

## El operador de truncamiento



# Ejemplos con CIGOL (I)

## Concatenación de listas

|?- cigol.

!- conc([s],[t],[s,t]).

...

I know:

conc([s],[t],[s,t]).

!- conc([],[a],[a]).

...

Is conc(A,[B],[C|D]) always true? n.

...

I know:

conc([],[a],[a]).

conc([s],[t],[s,t]).

not(conc(A,[B],[C|D])).

!- conc([],[1,2],[1,2]).

...

Is conc([],[A|B],[A|B]) always true? y.

I know:

conc([],[A|B],[A|B]).

conc([s],[t],[s,t]).

not(conc(A,[B],[C|D])).

!- conc([1],[2,3],[1,2,3]).

...

## OPERADORES

*Truncamiento*

*Truncamiento*

*Superado el tiempo límite  
100000 ms. para Absorción*

*Truncamiento*

$L_1 = \text{conc}([], [a], [a])$

$L_2 = \text{conc}([], [1,2], [1,2])$

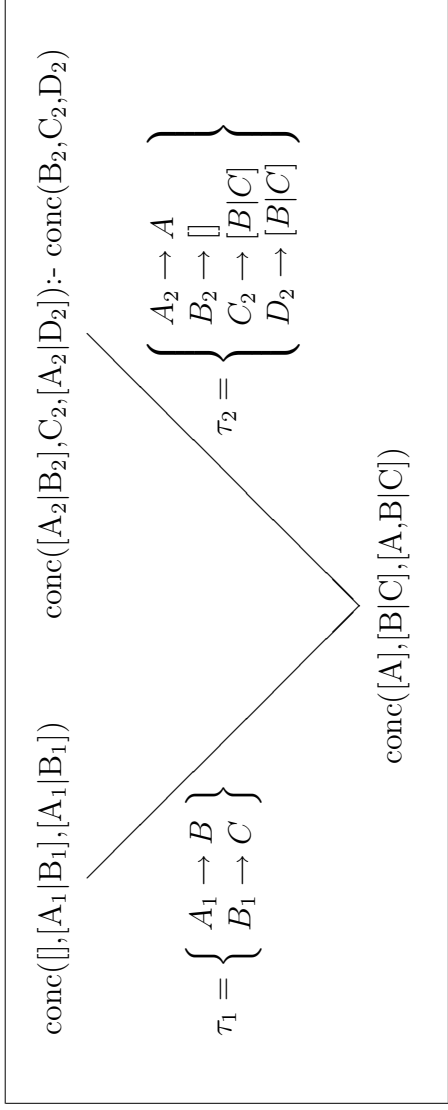
*Truncamiento*

$L_1 = \text{conc}([s], [t], [s,t])$

$L_2 = \text{conc}([1], [2,3], [1,2,3])$

# Ejemplos con CIGOL (II)

Is `conc([A],[B|C],[A,B|C])` always true? **y.** *Absorción*  
`conc([], [A|B], [A|B])`  
`conc([A], [B|C], [A,B|C])`



New clauses: `[(conc([A|B], C, [A|D]) :- conc(B, C, D))]`  
 cover new facts: `conc([A,B],[C|D],[A,B,C|D])` ...

Are new clauses always true: **y.**

...

I know:

`conc([], [A|B], [A|B]).`  
`conc([A|B], C, [A|D]) :- conc(B, C, D).`  
`not(conc(A, [B], [C|D])).`

**!- conc([], [], []).**

*Truncamiento*

...

Is `conc([], A, A)` always true? **y.**

I know:

`conc([], A, A).`  
`conc([A|B], C, [A|D]) :- conc(B, C, D)`  
`not(conc(A, [B], [C|D])).`

## Golem (S. Muggleton y C. Feng, 1990)

### La menor generalización general

- Plotkin (1970) y Reynolds (1970) dotan al conjunto de términos de un lenguaje de estructura de retículo mediante la relación de  $\theta$ -subsunción.
- Un concepto  $C$  *subsume* a otro  $D$  si  $D \subset C$
- La cláusula  $C_1$   $\theta$ -subsume a la cláusula  $C_2$  si existe una sustitución  $\theta$  tal que  $C_1\theta \subset C_2$
- Forman *retículo*, i.e., dadas  $C_1$  y  $C_2$  existe un único  $\inf(C_1, C_2)$  y un único  $\sup(C_1, C_2)$  que llamaremos *menor generalización general* de  $C_1$  y  $C_2$ .



# Golem (mgg)

## Menor generalización general (mgg):

Sea  $\psi : TERM \times TERM \rightarrow VAR$

$$mgg(f(t_1, \dots, t_n), g(s_1, \dots, s_n)) = \begin{cases} f(mgg(t_1, s_1), \dots, mgg(t_n, s_n)) & \text{Si } f = g \\ \psi(f(t_1, \dots, t_n), g(s_1, \dots, s_n)) & \text{e.o.c.} \end{cases}$$

$$mgg(p(t_1, \dots, t_n), q(s_1, \dots, s_n)) = \begin{cases} p(mgg(t_1, s_1), \dots, mgg(t_n, s_n)) & \text{Si } p = q \\ \text{No definida} & \text{e.o.c.} \end{cases}$$

$$mgg(C_1, C_2) = \{mgg(l_1, l_2) : l_1 \in C_1, l_2 \in C_2\}$$

# Ejemplos con Golem (I)

## Lógica proposicional

- **Lenguaje:**

- Dos símbolos proposicionales:  $p$  y  $q$
- Cinco conectivas:  $\neg$ ,  $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\rightarrow$  y  $\leftrightarrow$ .

- **Definición:**

1.  $p$  es una fórmula.
2.  $q$  es una fórmula.
3. Si  $F$  es una fórmula, también  $(\neg F)$ .
4. Si  $F$  y  $G$  son fórmulas, entonces también lo son  $(F \vee G)$ ,  $(F \wedge G)$ ,  $(F \rightarrow G)$  y  $(F \leftrightarrow G)$ .

$O^+$

$f(q, \rightarrow, [\neg, q])$ .  
 $f([p, \wedge, q])$ .  
 $f([\neg, p])$ .  
 $f([q, \wedge, p])$ .  
 $f([\neg, p], \wedge, [\neg, q])$ .  
 $f([p, \leftrightarrow, q])$ .  
 $f(q)$ .  
 $f([q, \leftrightarrow, p])$ .  
 $f([\neg, p], \leftrightarrow, [p, \wedge, q])$ .  
 $f([p, \leftrightarrow, [\neg, p]])$ .

$O^-$

$f([\neg, \neg])$ .  
 $f([q, \vee, \vee])$ .  
 $f([\neg, \vee, p])$ .  
 $f([\neg, \rightarrow, q])$ .  
 $f([q, \wedge, p])$ .  
 $f([p, \rightarrow, \rightarrow])$ .  
 $f([p, p, [p, \leftrightarrow, q]])$ .  
 $f([\neg, p, [\neg, p]])$ .  
 $f([\neg, q], \leftrightarrow, [p, \vee, \wedge])$ .

- **Respuesta:**

$f(q)$ .  
 $f(p)$ .  
 $f([\neg, A]) : \neg f(A)$ .  
 $f([A, \rightarrow, B]) : \neg f([\neg, A]), f(B)$ .  
 $f([A, \wedge, B]) : \neg f([\neg, A]), f(B)$ .  
 $f([A, \leftrightarrow, B]) : \neg f([\neg, A]), f(B)$ .  
 $f([A, \vee, B]) : \neg f(A), f(B)$ .

# Ejemplos con Golem (II.a)

## Lenguaje natural

- Lenguaje

- Ocho determinantes (**d**): *el, la, los, las, un, una, unos, unas*.
- Ocho nombres comunes (**n**): *hombre, hombres, mujer, mujeres, niño, niños, niña, niñas*.
- Ocho adjetivos (**a**): *moreno, morena, morenos, morenas, rubio, rubia, rubios, rubias*.
- Ocho nombres propios (**np**): *Pepe, Paco, Antonio, Eduardo, María, Ana, Rosa, Julia*.

- Conocimiento base (*Clasificación*):

*cl(paco, [np, m, s])*

*cl(rubias, [a, f, p])*

## Ejemplos con Golem (II.b)

- **Ejemplos:** Estructura:  $(np)$ ,  $(d)+(n)$ ,  $(d)+(n)+(a)$

$O^+$ :  $sn([la, niña, morena])$

$O^-$ :  $sn([una, niños, moreno])$

- **Respuesta:**

$sn([la, mujer])$ .

$sn([una, mujer])$ .

$sn([A, niña]) : -cl(A, [d, f, s])$ .

$sn([A]) : -cl(A, [np, B, s])$ .

$sn([A, B]) : -cl(A, [d, m, s]), cl(B, [n, m, s])$ .

$sn([A, B]) : -cl(A, [d, C, p]), cl(B, [n, C, p])$ .

$sn([A, B, C]) : -cl(A, [d, D, E]), cl(B, [n, D, E]), cl(C, [a, D, E])$ .

# Aplicación con Golem (I)

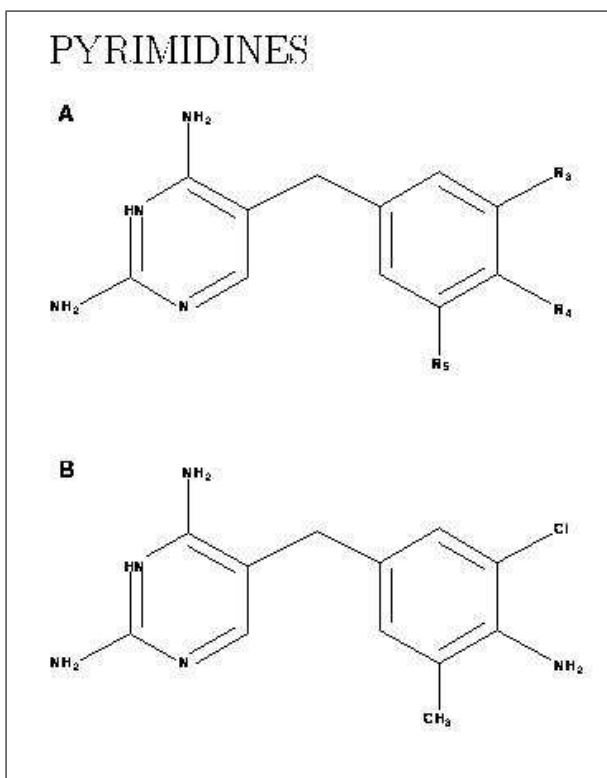
## Predicción de la estructura secundaria de las proteínas

(OUCL en cooperación con Imperial Cancer Research Fund)

- Dada la estructura primaria de una proteína (secuencia de aminoácidos),
  - Encontrar la estructura secundaria
  - Predecir si los residuos individuales formaán una hélice levógira
- **Ejemplos:** 12 proteínas no homólogas (1612 residuos)
- **Conocimiento base:** Propiedades físicas y químicas de los residuos individuales y su posición relativa dentro de la proteína
- **Sistema:** GOLEM
- 21 cláusula producidas, cada una de unos 15 literales
- Su precisión sobre un test independiente fue del 82%, mientras que la precisión del mejor método convencional fue del 73%

## Aplicación con Golem (II)

### Predicción y Comparación de la acción de fármacos



- **Ejemplos:** 44 fármacos que se ajustan a la plantilla A
- **Conocimiento base:** Propiedades químicas de los sustituyentes
- **Sistema ILP:** GOLEM
- Las cláusulas inducidas fueron consideradas como una teoría novedosa por los químicos
- La correlación entre el resultado de la predicción y la acción real de los fármacos estudiados fue mejor que la alcanzada por métodos de regresión.

## Aplicación con Golem (III)

### Clasificación biológica de la calidad del agua de un río

- **Dada** una lista de indicadores biológicos tomados en distintas muestras de agua y sus niveles de abundancia, **clasificarlos** en una de las cinco clases B1a, B1b, B2, B3, B4.
- **Ejemplos:** 300 muestras de la cuenca superior de un río de Gran Bretaña, clasificados por expertos.
- **Conocimiento base:** Relaciones entre los niveles de abundancia.
- **Sistemas:** GOLEM, CLAUDIEN
- Reglas descubiertas interesantes (según evaluación experta):

$$b1b(X) \leftarrow ancilidae(X, A), gammaridae(X, B), \dots, greater\_than(D, B).$$

# Progol

- Método ascendente
- El usuario especifica qué expresiones de la lógica de primer orden pueden usarse como espacio de hipótesis  $H$  (declaraciones de modo)
- Para cada ejemplo  $(x_i, f(x_i))$  no cubierto por la hipótesis actual, Progol busca la hipótesis más específica  $h_i$  en  $H$  tal que

$$(B \wedge h_i \wedge x_i) \vdash f(x_i)$$



## Ejemplo con Progol (I)

- **Declaraciones de modo:**

: – *modeb(1, tiene\_agallas(+animal))?*

i.e., el predicado *tiene\_agallas/1* puede aparecer en el cuerpo de las cláusulas de salida, que recibe como entrada un argumento de tipo *animal* y que este literal sólo puede tener éxito una vez.

- **Tipos:** *animal(perro)*, *animal(del fin)*, *animal(tortuga)*, ...

- **Conocimiento base:** *numero\_de\_patas(perro, 4)*,  
*tiene\_agallas(tiburon)*, ...

- **Ejemplos:** *clase(aguija, ave)*, *clase(perro, mamifero)*,  
*clase(tiburon, pez)* ...

## Ejemplo con Progol (II)

- Salida:

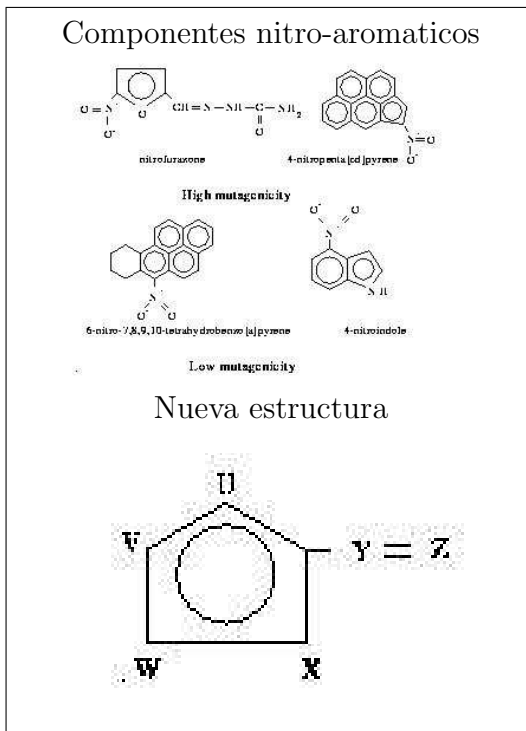
```
clase(A,mamifero) :- tiene_leche(A).
clase(A,reptil) :- en_la_piel_tiene(A,escamas),
                  habitat(A,tierra).
clase(A,ave) :- en_la_piel_tiene(A,plumas).
clase(A,pez) :- tiene_agallas(A).
clase(A,reptil) :- en_la_piel_tiene(A,escamas),
                  numero_de_patas(A,4).
```

[Total number of clauses = 5]

[Time taken 6.380s]

# Aplicación con Progol

## PREDICCIÓN DE *MUTAGENICITY* (OUCL en cooperación con el Imperial Cancer Research Fund)



- **Ejemplos** 188 componentes “positivos” y 42 componentes “negativos”
- **Conocimiento base:** Propiedades de átomos y enlaces
- **Sistema:** PROGOL
- Descubierta una nueva clave estructural para *mutagenicity* alta
- Mejor que la regresión sobre conjuntos “negativos” (88% vs 69%), y comparable en el caso de conjuntos “positivos” (88 % vs 89%)

# Invencción de predicados (I)

Derivadas de potencias de una variable

- **Conocimiento base:** *Para toda potencia de una variable  $x$ ,  $x^m$ , existe un único monomio en esa variable,  $ax^b$ , que representa la derivada de dicha potencia respecto de la variable.*

- **Ejemplos:**

$$\frac{dx^2}{dx} = 2x \qquad \frac{dx^5}{dx} = 5x^4$$

- **Hipótesis:**

$$\frac{dx^m}{dx} = mx^{m-1}$$

| ?- cigol.

!- deriv([1,X,2],[2,X,1]).

...

I know:

deriv([1,A,2],[2,A,1]).

!- deriv([1,X,5],[5,X,4]).

...

## OPERADORES

*Truncamiento*

*Truncamiento*

$L_1 = \text{deriv}([1,X,2],[2,X,1])$

$L_2 = \text{deriv}([1,X,5],[5,X,4])$

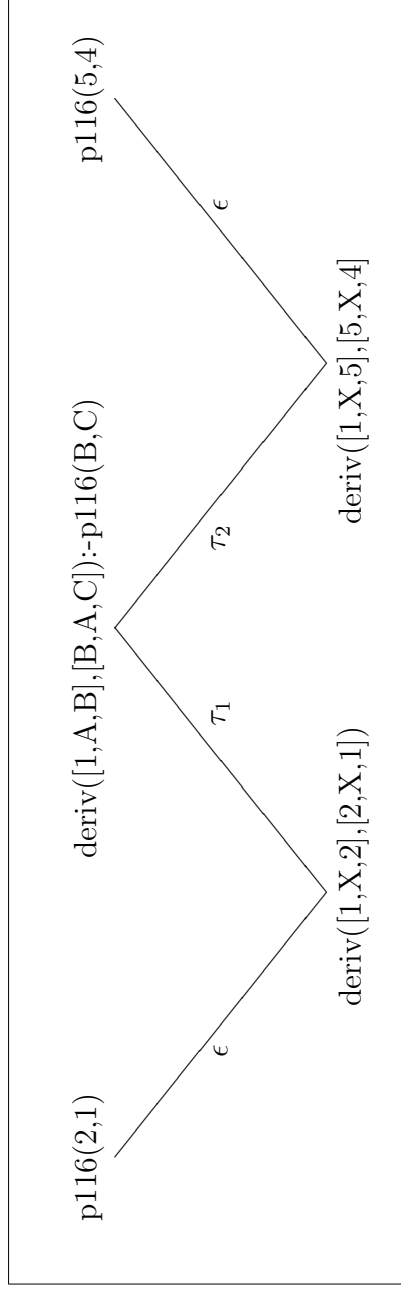
Is deriv([1,A,B],[B,A,C]) always true? **n.**

*Intra-construcción*

deriv([1,X,2],[2,X,1])

deriv([1,X,5],[5,X,4])

# Invencción de predicados (II)



```
deriv([1,A,B],[B,A,C]):- p116(B,C).  
p116(2,1).  
p116(5,4).
```

What shall I call  $p116$ ? 'menos\_1'

...

I know:

```
deriv([1,A,B],[B,A,C]):- menos_1(B,C).  
menos_1(2,1).  
menos_1(5,4).  
not(deriv([1,A,B],[B,A,C])).
```

## Artículos

- LAVRAČ, N. y DE RAEDT, L. *Inductive Logic Programming: A survey of European Research* AICOM Vol. 8,1 pp.: 3–19 Marzo 1995
- MUGGLETON, S. *Inductive Logic Programming* First Conference on Algorithmic Learning Theory, Tokio, Ohmsha, 1990
- MUGGLETON, S. y BUNTINE, W. *Machine invention of first order predicates by inverting resolution* Proc. 5th International Conference on Machine Learning pp.: 339–352. Morgan–Kaufmann, 1988
- MUGGLETON, S. y DE RAEDT, L. *Inductive Logic Programming: Theory and Methods* Journal of Logic Programming 19,20 pp.: 629–679, 1994
- MUGGLETON, S. y FENG, C. *Efficient induction of logic programs* pp.:281–298 en *Inductive Logic Programming* S. Muggleton (Ed.) Academic Press, 1992
- MUGGLETON, S. *Inverse Entailment and Progol* New Generation Computing Journal, May 1995

# Internet

- Curso de la Universidad de Oxford

<http://www.comlab.ox.ac.uk/oucl/courses/msc-comp/ilp/index.html>

- ILPNET

<http://www-ai.ijs.si/ilpnet.html>

- Universidad de York

<http://www.cs.york.ac.uk/mlg/>

- The Online School on Inductive Logic Programing and Knowledge Discovery in Databases

<http://www-ai.ijs.si/~ilpnet/ilpkdd/>

- Base de datos del GMD

<http://www.gmd.de/ml-archive/>