Paradigmas de Programación Taller de Ejercicios¹

PROGRAMACIÓN LÓGICA

Francisco José Correa Zabala

Octubre 2010

 $^{^1\}mathrm{Este}$ taller es copia autorizada de uno elaborado por María Alpuente y María José Ramirez de la Universidad Politécnica de Valencia, España

UNIFICACIÓN

1. Un unificador es:

- A el teorema que justifica la ejecución de un lenguaje relacional y/o funcional.
- B una sustitución que hace iguales un conjunto de expresiones.
- C una sustitución que hace que dos términos sean básicos.
- D un operador definido sobre las ecuaciones del cálculo de predicados de primer orden.
- 2. Indicar cuál es el mgu del siguiente conjunto de expresiones:

$$\{p(f(Y),W,g(Z)),p(V,U,V)\}$$

- $\boxed{\mathbf{A}} \ \{ f(Y)/V, U/W, g(Z)/V \}.$
- \square $\{V/f(Y), W/U, V/g(Z)\}.$
- $\boxed{\mathbb{C}} \ \{V/f(Y), W/U, V/g(Z), f(Y)/g(Z)\}.$
- D no existe.
- 3. Indicar cuál de las siguientes sustituciones corresponde a la composición de las dos sustituciones:

$$\sigma = \{X/f(Y), Y/Z\}$$

$$\theta = \{Z/Y, X/a, Y/b\}$$

- $\boxed{\mathbf{A}} \ \sigma\theta = \{X/f(b), Z/Y\}.$
- $\boxed{\mathbf{B}} \ \sigma\theta = \{X/f(b)\}.$
- $\boxed{\mathbf{C}} \ \sigma\theta = \{X/a, Y/b, Z/Y\}.$
- 4. Indicar cuál de las siguientes afirmaciones es falsa:
 - $\boxed{\mathbf{A}}$ $\{Y/f(X)\}$ es más general que $\{Y/f(a), X/a\}$.
 - $\boxed{\mathrm{B}}$ $\{Y/f(X)\}$ es más general que $\{Y/f(a)\}$.
 - $\boxed{\mathbb{C}}$ $\{Y/f(X)\}$ es más general que $\{Y/f(f(Z)), X/f(Z)\}.$
 - D {} es más general que $\{Y/f(a)\}$.

- 5. Indicar cuál de las siguientes sustituciones no es un unificador de p(X, f(a)) y p(Y, Y):
 - $A = \{Y/f(a), X/f(a)\}.$
 - $\boxed{\mathrm{B}} \{X/f(a), Y/f(a)\}.$
 - $\boxed{\mathbb{C}} \ \{X/f(Z), Y/f(a), Z/a\}.$
 - $\boxed{\mathsf{D}} \ \{X/f(Z), Y/f(a)\}\{Z/a\}.$
- 6. Indicar cuál de las siguientes sustituciones es el mgu de los términos append([b], [c, d], L) y $append([X|X_s], Y_s, [X|Z_s])$:

 - B $\{X/b, Y_s/[c,d], X_s/[], L/[b|Z_s]\}.$
 - C $\{X/b, Y_s/[c,d], X_s/[], Z_s/[], L/[b]|Z_s\}.$
 - $\boxed{\mathrm{D}}$ no existe ningún unificador porque [b] y $[X|X_s]$ no unifican.
- 7. Indicar cuál de las siguientes sustituciones no es un unificador de p(g(b),Z) y p(Y,f(Y)):
 - $\boxed{\mathbf{A}} \ \{Y/g(b), Z/f(g(b))\}.$
 - $B \{Y/g(b), Z/f(Y)\}.$
 - $\boxed{\mathbf{C}} \ \{Y/g(b), Z/f(X)\}\{X/g(b)\}.$
 - $\boxed{\mathsf{D}} \{Y/X, Z/f(X)\}\{X/g(b)\}.$
- 8. Indicar el resultado de la composición de las siguientes sustituciones: $\theta = \{Z/W, W/g(a)\}$ $\sigma = \{W/h(b)\}$:
 - $\boxed{\mathbf{A}} \ \theta \sigma = \{ Z/g(a), W/g(a) \}.$
 - $\boxed{\mathbf{B}} \ \theta \sigma = \{W/h(b)\}.$
 - C $\theta \sigma = \{Z/h(b), W/g(a)\}.$
 - $\boxed{\mathbf{D}} \ \theta \sigma = \{ Z/W, W/g(a) \}.$
- 9. Indicar cuál de las siguientes sustituciones es un mgu (unificador más general) del par de términos h(f(X), g(a, Y)) y h(f(f(Z)), g(a, X)):
 - $A \{Y/X, X/f(Z)\}.$
 - $\boxed{\mathrm{B}} \{X/f(a), Y/f(a), Z/a\}.$
 - $\boxed{\mathbb{C}} \ \{X/f(Z), Y/f(Z)\}.$
 - D ninguna de las anteriores.

- 10. Indicar cuál de las siguientes acciones debe realizarse, de acuerdo con el algoritmo de unificación, cuando la ecuación seleccionada es de la forma: $f(s_1, \ldots, s_n) = f(t_1, \ldots, t_n)$
 - A parar con fallo.
 - B eliminar la ecuación y continuar con el cálculo.
 - C reemplazar por la ecuación $f(t_1, \ldots, t_n) = f(s_1, \ldots, s_n)$ y continuar con el cálculo.
 - D reemplazar por las ecuaciones $\{s_1 = t_1, \dots, s_n = t_n\}$ y continuar con el cálculo.
- 11. Indicar cuál es la instancia de la expresión $E \equiv p(X,Y,f(W))$ por la sustitución $\{X/Y,Y/X,W/Z,Z/X\}$:
 - A p(X, X, f(X)).
 - \square p(Y, X, f(Z)).

 - \square p(X, Y, f(X)).
- 12. Obtener el unificador más general de los términos:

$$f(g(X,X),a) \ y \ f(g(b,Z),Z)$$

- $\boxed{\mathbf{A}} \ \{X/b, Z/a\}.$
- $\boxed{\mathbf{B}} \ \{X/b, Z/X\}.$
- $\boxed{\mathbf{C}} \{X/Z, Z/a\}.$
- D no existe.
- 13. Indicar cuál de las siguientes sustituciones no es un unificador de los términos f(g(X,Y),X) y f(Z,a):
 - $\boxed{\mathbf{A}} \ \{X/a, Z/g(a, Y), W/g(a, Y)\}.$

 - $\boxed{\mathbb{C}} \{Z/g(a,Y), X/a\}.$
 - $\boxed{\mathsf{D}} \ \{ Z/g(a,h(a)), X/a, Y/h(a) \}.$
- 14. El algoritmo de unificación:
 - A computa el unificador más general de un conjunto de expresiones, si éste existe.
 - B es un procedimiento para componer sustituciones.
 - C es una descripción operacional de la regla de *SLD-resolución*.
 - D utiliza una estrategia de búsqueda top_to_bottom en profundidad.

- 15. El unificador más general del conjunto de expresiones $\{Z,\ g(X),\ g(h(X))\}$ es:
 - A no existe.
 - $\boxed{\mathbf{B}} \ \{ Z/g(X), X/h(X) \}.$
 - $C \mid \{Z/g(h(X)), X/h(X)\}.$
 - D ninguna de las anteriores.
- 16. Dados los términos t: f(X, g(a, Y)) y t': f(Z, g(X, a)), indicar cuál de las siguientes afirmaciones es **falsa**:
 - $\boxed{\mathbf{A}}$ $\{Z/a, Y/a, X/a\}$ es un unificador de t y t'.
 - $\boxed{\mathrm{B}}$ $\{Z/a, Y/X\}\{X/a\}$ es un unificador de t y t'.
 - C $\{Z/X, Y/a, X/a\}$ es el mgu de t y t'.
 - \square $\{Z/X, Y/a\}\{X/a\}$ es el mgu de t y t'.
- 17. Indicar cuál de las siguientes sustituciones no es un unificador de los términos f(g(a), h(X, Y)) y f(Z, h(X, f(Z, X))):
 - $A \ \{X/a, Y/f(g(a), a), Z/g(a)\}.$
 - $\boxed{\mathbf{B}} \{Y/f(g(a),X), Z/g(X)\}\{X/a\}.$
 - $\boxed{\mathbb{C}} \ \{X/a, Z/g(a)\}\{Y/f(Z,a)\}.$

Resolución SLD

10	Τ.	1	1: 2	
18.	La	resoi	lución	es

A un mecanismo inductivo.

B un mecanismo deductivo.

C un tipo de deducción.

D un algoritmo de unificación.

19. Indicar cuál de las siguientes sustituciones sería la respuesta computada para el objetivo $\leftarrow p(Z)$. respecto del programa lógico p(f(Y)).:

 $\boxed{\mathbf{A}} \ \{Z/f(a)\}.$

 $\boxed{\mathsf{B}} \ \{Z/f(Y)\}.$

 $\boxed{\mathbf{C}} \{Z/g(f(Y))\}.$

20. Qué significa el término SLD-resolución?:

A resolución selectiva con función de alineación para cláusulas definidas.

B resolución lineal con función de selección para cláusulas definidas.

C resolución lineal con s–factorización simple para cláusulas definidas.

D resolución lineal con función de factorización para cláusulas definidas.

21. Indicar la respuesta computada θ para el siguiente programa lógico:

 $p(Y) \leftarrow q$.

 $q \leftarrow r(Y)$.

r(0).

con el objetivo: $\leftarrow p(X)$.

 $\boxed{\mathbf{A}} \ \theta = \{X/0, Y/0\}.$

 $\boxed{\mathbf{B}} \; \theta = \{X/Y\}.$

 $\boxed{\mathbf{C}} \ \theta = \{X/0\}.$

 $\boxed{\mathbf{D}} \ \theta = \{Y/0\}.$

22. Indicar cuál de los siguientes conjuntos es el conjunto de respuestas computadas para el siguiente programa con el objetivo: $\leftarrow p(X,Y)$:

$$\begin{aligned} p(X,Y) &\leftarrow q(Y), r(X,Y). \\ q(a). \\ q(b). \\ r(X,X) &\leftarrow q(X). \end{aligned}$$

- $A \{\{X/a, Y/a\}, \{X/a, Y/b\}\}.$
- $oxed{B} \{ \{ X/a, Y/a \}, \{ X/b, Y/b \} \}.$
- C { $\{X/a, Y/a\}, \{X/b, Y/a\}, \{X/b, Y/b\}\}.$
- 23. Indicar cuál de las siguientes afirmaciones referentes a un árbol SLD es cierta:
 - A su geometría espacial depende del orden de selección de las cláusulas del programa.
 - B el coste de recorrerlo entero depende de la estrategia de búsqueda adoptada.
 - C el número de ramas infinitas depende de la estrategia de búsqueda adoptada.
 - D su profundidad sólo depende del número de átomos que componen el objetivo raíz.
- 24. En un árbol de búsqueda asociado a un programa lógico,
 - A los nodos representan hechos y las ramas reglas.
 - B una rama entre dos nodos representa un paso de resolución.
 - C a un mismo nodo puede accederse por distintas ramas.
 - D una rama entre dos nodos representa un paso de unificación.

25. Dado el siguiente programa lógico:

$$\begin{split} \textbf{P} = \{ & p(\textbf{X}, \textbf{Y}) \leftarrow \textbf{q}(\textbf{X}), \textbf{p}(\textbf{X}, \textbf{Y}) \\ & p(\textbf{a}, \textbf{a}) \leftarrow \\ & p(\textbf{b}, \textbf{b}) \leftarrow \\ & q(\textbf{a}) \leftarrow \\ & q(\textbf{b}) \leftarrow \} \end{split}$$

y el objetivo $G \equiv \leftarrow p(X,Y)$. Completa correctamente G_4 en la siguiente secuencia de objetivos obtenidos por resolución SLD para $P \cup \{G\}$, asumiendo las reglas de búsqueda y de computación de Prolog:

$$\begin{array}{l} \texttt{G}_1 \equiv \leftarrow \texttt{p}(\texttt{X}, \texttt{Y}) \\ \texttt{G}_2 \equiv \leftarrow \texttt{q}(\texttt{X}'), \texttt{p}(\texttt{X}', \texttt{Y}') \\ \texttt{G}_3 \equiv \leftarrow \texttt{p}(\texttt{a}, \texttt{Y}') \\ \texttt{G}_4 \equiv \leftarrow \boxed{ } \end{array}$$

- $\boxed{A} \hspace{0.1cm} \mathtt{G_4} \equiv \leftarrow$
- $\boxed{\mathrm{B}} \hspace{0.1cm} \mathtt{G_4} \equiv \leftarrow \mathtt{p}(\mathtt{a},\mathtt{a})$
- $\boxed{\mathbf{C}} \ \mathtt{G_4} \equiv \leftarrow q(\mathtt{a}), p(\mathtt{a}, \mathtt{Y''})$
- $\boxed{\mathbf{D}} \ \mathtt{G_4} \equiv \leftarrow \mathbf{q}(\mathtt{a}), \mathbf{p}(\mathtt{a}, \mathtt{Y}''), \mathbf{p}(\mathtt{a}, \mathtt{Y}')$
- 26. Una derivación que termina en la cláusula vacía es:
 - A un error de ejecución.
 - B un fallo.
 - C un éxito.
 - D una resolución.

SEMÁNTICA DECLARATIVA: TEORÍA DE MODELOS

27. El Universo de Herbrand para el siguiente programa lógico P:

$$p(X)$$
. $p(f(Y)) \leftarrow p(Y)$.

es el siguiente:

A
$$\{X, f(X), f(f(X)), \dots, f^n(X)\}.$$

$$[B] \{X, Y, f(Y), f(f(Y)), \dots, f^n(Y)\}.$$

$$C \mid \{X, Y, f(X), f(Y), f(f(X)), f(f(Y)), \dots, f^n(X), f^n(Y)\}.$$

28. Dado el siguiente programa lógico P:

$$p(f(X)) \leftarrow p(X).$$

 $q(0).$

indicar cuál de los siguientes conjuntos representa el modelo mínimo de Herbrand de P:

A
$$\{p(0), p(f(0)), \dots, p(f^n(0))\}.$$

$$C | \{q(0)\}.$$

29. Indicar cuál de los siguientes conjuntos es el Universo de Herbrand de las cláusulas:

$$\begin{aligned} p(X) &\leftarrow q(f(X), g(X)). \\ r(Y). \end{aligned}$$

$$C$$
 { $a, f(a), g(a), f(f(a)), g(g(a)), f(g(a)), g(f(a)), \ldots$ }.

$$\boxed{\mathbf{D}} \ \{r(Y)\}.$$

30. Indica cuál de los siguientes conjuntos representa la Base de Herbrand del programa lógico:

$$(X)p \to (Y)q$$

$$\mathtt{q}(\mathtt{a}) \leftarrow$$

$$\mathtt{r}(\mathtt{b}) \leftarrow$$

- $\boxed{A} \ \{q(\mathtt{a}),q(\mathtt{b}),\mathtt{r}(\mathtt{a}),\mathtt{r}(\mathtt{b}),\mathtt{p}(\mathtt{a}),\mathtt{p}(\mathtt{b})\}$
- $\boxed{\mathrm{B}} \left\{ q(\mathtt{a}), r(\mathtt{b}), p(\mathtt{a}), p(\mathtt{b}) \right\}$
- $\boxed{\mathbf{C}} \ \{ \mathtt{r}(\mathtt{b}), \mathtt{q}(\mathtt{a}), \mathtt{p}(\mathtt{Y}) \}$
- $\boxed{\mathbf{D}} \ \{ \mathtt{r}(\mathtt{b}), \mathtt{q}(\mathtt{a}), \mathtt{p}(\mathtt{a}) \}$
- 31. Dada la interpretación de Herbrand $\mathcal{I}=\{q\}$, indicar de cuál de los siguientes programas P no es modelo \mathcal{I} :
 - $\boxed{\mathbf{A}} \ P = \{q \leftarrow .\}.$
 - $\boxed{\mathbf{B}} \ P = \{ p \leftarrow r. \}.$
 - $\boxed{\mathbf{C}} \ P = \{ p \leftarrow q. \}.$
 - $\boxed{\mathbf{D}} \ P = \{q \leftarrow q.\}.$
- 32. Indicar cuál de los siguientes conjuntos de fórmulas representa el significado del siguiente programa lógico:

$$p(Y) \leftarrow q.$$

$$q \leftarrow r(Y).$$

$$r(f(0)).$$

- $A \{p(0), p(f(0)), \dots, p(f^n(0)), q, r(f(0))\}.$
- $C \mid \{p(f(0)), q, r(f(0))\}.$
- \Box {q(f(0))}.

33. Indica cuál de los siguientes conjuntos es el modelo mínimo de Herbrand del programa lógico:

$$\begin{array}{ll} \mathtt{par}(\mathtt{s}(\mathtt{X})) & \leftarrow \mathtt{impar}(\mathtt{X}) \\ \mathtt{impar}(\mathtt{s}(\mathtt{X})) & \leftarrow \mathtt{par}(\mathtt{X}) \\ \mathtt{par}(0) \leftarrow \end{array}$$

- $\boxed{A} \hspace{0.1cm} \{ \mathtt{par}(\mathtt{0}), \mathtt{par}(\mathtt{s}(\mathtt{s}(\mathtt{0}))), \ldots, \mathtt{impar}(\mathtt{s}(\mathtt{0})), \mathtt{impar}(\mathtt{s}(\mathtt{s}(\mathtt{s}(\mathtt{0})))), \ldots \}$
- $\boxed{\mathbf{B}}$ {X,s(X),par(X),impar(s(X))}
- $\boxed{\mathbf{C}} \ \{\mathtt{par}(\mathtt{0}), \mathtt{impar}(\mathtt{s}(\mathtt{0}))\}$
- $\boxed{\mathrm{D}}$ {par(0)}
- 34. Indicar cuál de los siguientes conjuntos no es modelo del programa lógico:

$$P = \{ p(X) \leftarrow q(X), r(Y).$$

$$q(a).$$

$$r(f(X)) \leftarrow p(X). \}$$

- $\boxed{\mathbf{A}} \{q(a)\}.$
- $\boxed{\mathbf{B}} \ \{q(a), p(a), r(a)\}.$
- C $\{q(a), p(a), p(f(a)), \dots, p(f^n(a)), r(f(a)), \dots, r(f^n(a))\}.$
- \square { $q(a), p(a), r(f(a)), \dots, r(f^n(a))$ }.
- 35. Indicar cuál de las siguientes interpretaciones no es un modelo de Herbrand para el siguiente programa lógico P:

$$p(X,b)$$
. $q(a)$.

- $A = \{q(a), p(a, a), p(a, b), p(b, a), p(b, b)\}.$
- $\boxed{\mathbf{B}} \ \{q(a), p(X, b)\}.$
- C {q(a), q(b), p(a, b), p(b, b) }.
- \Box {q(a), p(a, b), p(b, b) }.

36. Indica cuál de las siguientes interpretaciones \boxed{no} es modelo del programa lógico:

$$\begin{aligned} p(\mathtt{X}) &\leftarrow q(\mathtt{X}) \\ q(\mathtt{a}) &\leftarrow \end{aligned}$$

$$r(b) \leftarrow$$

- $\boxed{A} \{q(b), r(b), p(a), p(b)\}$
- $\boxed{B} \ \{q(\mathtt{a}),q(\mathtt{b}),\mathtt{r}(\mathtt{a}),\mathtt{r}(\mathtt{b}),\mathtt{p}(\mathtt{a}),\mathtt{p}(\mathtt{b})\}$
- $\boxed{\mathbf{C}} \ \{ \mathbf{q}(\mathtt{a}), \mathbf{r}(\mathtt{b}), \mathbf{p}(\mathtt{a}), \mathbf{p}(\mathtt{b}) \}$
- $\boxed{\mathbf{D}} \ \{ \mathbf{q}(\mathbf{a}), \mathbf{r}(\mathbf{b}), \mathbf{p}(\mathbf{a}) \}$
- 37. ¿Cuál de las siguientes afirmaciones es falsa?:
 - A el modelo mínimo de Herbrand de un programa lógico de cláusulas definidas se puede obtener como la intersección de todos sus modelos de Herbrand.
 - B el Universo de Herbrand para un programa lógico está formado por todos los términos básicos que se pueden formar con las constantes y funciones del lenguaje.
 - C una interpretación de Herbrand para un programa lógico es un subconjunto de la Base de Herbrand que contiene aquellos elementos de la base que hacen ciertas las cláusulas del programa.
 - D una interpretación de Herbrand para un programa lógico es un subconjunto de la Base de Herbrand formado por aquellos átomos que son ciertos según esa interpretación.

SEMÁNTICA DECLARATIVA: TEORÍA DEL PUNTO FIJO

38. Indicar cuál de los siguientes conjuntos representa el menor punto fijo del operador T_P de consecuencias lógicas para el siguiente programa lógico P:

$$p(f(X)) \leftarrow p(X).$$

 $q(0).$

- $\boxed{\mathbf{B}} \{p(0), p(f(0)), \dots, p(f^n(0)), q(0)\}.$
- $C | \{q(0)\}.$
- 39. Indicar cuál de los siguientes conjuntos representa el mínimo punto fijo del operador T_P de consecuencias inmediatas para el siguiente programa lógico P:

$$p(X) \leftarrow p(f(X)).$$

 $p(f(0)).$

- $A \ \{p(0), p(f(0)), \dots, p(f^n(0))\}.$
- $\boxed{\mathbf{C}} \ \{p(f(0))\}.$
- $\boxed{\mathbf{D}} \ \{ p(f(0)), p(0) \}.$
- 40. Indicar cuál de los siguientes conjuntos representa el mínimo punto fijo del operador T_P de consecuencias inmediatas para el siguiente programa lógico P:

$$p(X) \leftarrow q(f(X)).$$

$$p(0).$$

$$q(0).$$

$$q(f(f(0))).$$

- $A \{p(0), p(f(f(0))), q(0), q(f(f(0)))\}.$
- $B \{p(0), p(f(0)), q(0), q(f(f(0)))\}.$
- $\boxed{\mathbf{C}} \ \{q(f(f(0)))\}.$
- $\boxed{\mathbf{D}} \ \{p(0), q(0)\}.$

41. Indicar cuál de las siguientes interpretaciones representa el menor punto fijo del operador T_P de consecuencias lógicas inmediatas para el siguiente programa lógico P:

$$P = \{ p(X) \leftarrow p(f(X)). \\ p(f(X)). \}$$

- $\boxed{\mathbf{A}} \ \{p(a), p(f(a)), \dots, p(f^n(a))\}.$
- $\boxed{\mathbf{B}} \ \{p(f(a)), \dots, p(f^n(a))\}.$
- $\boxed{\mathbf{C}} \{p(X), p(f(X))\}.$
- 42. Indica cuál de los siguientes conjuntos representa la semántica de punto fijo del programa lógico:

$$\begin{array}{l} \texttt{par}(\texttt{0}) \\ \texttt{par}(\texttt{s}(\texttt{X})) & \leftarrow \texttt{impar}(\texttt{X}) \end{array}$$

- A {par(0)}
- $\boxed{\textbf{C}} \hspace{0.1cm} \{ \texttt{par}(\textbf{0}), \texttt{par}(\textbf{s}(\textbf{s}(\textbf{0}))), \ldots, \texttt{impar}(\textbf{s}(\textbf{0})), \texttt{impar}(\textbf{s}(\textbf{s}(\textbf{s}(\textbf{0})))), \ldots \}$
- $\boxed{D} \{0, s(0), par(0), impar(s(0))\}$

PROGRAMACIÓN LÓGICA

- 43. El significado declarativo de un programa lógico P es:
 - $oxed{A}$ el conjunto de átomos básicos de la Base de Herbrand B_P del programa.
 - B el conjunto de átomos no básicos de la Base de Herbrand B_P del programa.
 - C la unión de todos los modelos de Herbrand del programa.
 - D la intersección de todos los modelos de Herbrand del programa.
- 44. Dados los siguientes programas lógicos

$$P_1 = \{ p(X). \}$$
 $P_2 = \{ p(X). \\ p(a). \}$

indicar cuál de las siguientes afirmaciones es falsa:

- $\boxed{\mathbf{A}}$ los programas tienen idéntica semántica por teoría de modelos, i.e. idéntico modelo mínimo de Herbrand: $\mathcal{M}(P_1) = \mathcal{M}(P_2) = \{p(a)\}.$
- B los programas tienen idéntica semántica operacional: $SS(P_1) = SS(P_2) = \{p(a)\}.$
- C los programas tienen distinta semántica operacional, ya que: $SS(P_1) = \{p(a)\}$ mientras que $SS(P_2) = \{p(X), p(a)\}$.
- D aún teniendo la misma semántica (teoría de modelos y operacional) los programas no son equivalentes desde un punto de vista operacional, en el sentido de que, por ejemplo, el objetivo $\leftarrow p(Y)$. computa diferentes respuestas en P_1 que en P_2 .
- 45. Indicar cuál de las siguientes afirmaciones es falsa:
 - \fbox{A} la Base de Herbrand de un programa lógico P es el modelo mínimo de Herbrand M_P .
 - $\boxed{\mathrm{B}}$ el modelo mínimo de Herbrand de un programa lógico P es la intersección de todos los modelos del programa.
 - C la base de Herbrand es siempre modelo del programa.
 - $\overline{\mathbf{D}}$ en un enfoque declarativo, el significado de un programa lógico P es el conjunto de átomos básicos que son consecuencia lógica de P.

- 46. El significado operacional de un programa lógico P es:
 - $\boxed{A} \{A \in B_P \mid P \cup \{\leftarrow A\} \rightarrow^*_{SLD} \bigcirc \}.$
 - $\boxed{\mathbf{B}} \ \{A \in B_P \mid P \to_{SLD}^* \{\leftarrow A\}\}.$
 - $\boxed{\mathbf{C}} \ \{ A \in B_P \mid P \models A \leftrightarrow P \vdash A \}.$
 - $\boxed{\mathbf{D}} \ \{ A \in B_P \mid P \to_{SLD}^* A \}.$
- 47. Indicar cuál de las siguientes afirmaciones es falsa:
 - $\boxed{\mathbf{A}}$ el algoritmo de unificación no siempre termina. Cuando termina, produce un mgu de las expresiones a unificar.
 - $oxed{B}$ el algoritmo de unificación termina con fallo o produce un mgu de las expresiones a unificar.
 - $\overline{\mathbb{C}}$ el operador de consecuencias inmediatas T_P es continuo sobre el retículo $(2^{B_P}, \subseteq)$ (conjunto potencia de la base de Herbrand B_P con el orden estándar \subseteq de inclusión entre conjuntos).
 - $\boxed{\mathbf{D}}$ el algoritmo de unificación es indeterminista; el mgu que computa es único, salvo renombre de las variables.
- 48. Sea M_P el modelo de Herbrand mínimo de un programa lógico P y sea T_P el operador de consecuencias inmediatas asociado. Indicar cuál de las siguientes afirmaciones es **falsa**:
 - $\boxed{\mathbf{A}}$ M_P es el menor punto fijo de T_P .
 - $\boxed{\mathbf{B}} \ M_P = T_P \uparrow \omega.$

 - $\boxed{\mathbf{D}}$ M_P es el mínimo conjunto que contiene todas las consecuencias lógicas (basicas o no) de P.
- 49. Sea P un programa lógico y A un átomo básico. Indicar cuál de las siguientes afirmaciones no es equivalente al resto:
 - $oxed{A}$ A está en el conjunto de éxitos de P.

 - $\boxed{\mathbf{C}} P \models \neg A.$
 - D cualquier árbol SLD de derivación para el programa P que tenga $(\leftarrow A)$ como raíz contiene necesariamente una hoja etiquetada con la cláusula vacía.

50. Indicar cuál de las siguientes interpretaciones representa el conjunto de éxitos del siguiente programa lógico P:

$$P = \{ p(X) \leftarrow p(f(X)). \\ p(f(X)). \}$$

- $\boxed{\mathbf{A}} \ \{p(a), p(f(a)), \dots, p(f^n(a))\}.$
- $\boxed{\mathbf{B}} \ \{p(f(a)), \dots, p(f^n(a))\}.$
- $\boxed{\mathbf{C}} \ \{p(X), p(f(X))\}.$
- $\boxed{\mathbf{D}} \ \{p(f(a))\}.$
- 51. Indicar cuál de las siguientes afirmaciones es **falsa**, de acuerdo con la interpretación procedural de la programación lógica:
 - A cada cláusula de programa se interpreta como una definición de procedimiento.
 - B cada átomo en un objetivo se interpreta como la llamada a un subprograma.
 - C cada átomo en el cuerpo de una cláusula se interpreta como la llamada a una rutina externa.
 - D el procedimiento de unificación puede verse como un mecanismo de pase de parámetros.
- 52. La semántica operacional (conjunto de éxitos) de un programa lógico:
 - A depende de la regla de computación escogida.
 - B depende del orden de las cláusulas en el programa
 - C depende del objetivo a resolver, puesto que la semántica del programa es el conjunto de las respuestas computadas para un objetivo dado.
 - D es independiente de la regla de computación y del orden de las cláusulas en el programa.