(Devolver examen completo)

Examen FLA (19 de Enero de 2015) - Parte II

- 1. Indica cuál de los siguientes SRTCs es de tipo 3:
 - $\boxed{A} \quad R = \{ \operatorname{dup}(X) \to (X * 2) \Leftarrow \operatorname{test}(X) = W, \ W > 0 \}$
 - $\boxed{\text{B}} \hspace{0.1cm} \texttt{R} = \{\texttt{random}(\texttt{X}) \rightarrow \texttt{Y} \Leftarrow \texttt{coin}(\texttt{X}) = \texttt{Z}, \texttt{seed}(\texttt{Z}) = \texttt{Y}\}$
 - $oxed{\mathbb{C}} \ \ \mathtt{R} = \{\mathtt{odd}(\mathtt{s}(\mathtt{X}))
 ightarrow \mathtt{even}(\mathtt{X}) \Leftarrow \mathtt{nat}(\mathtt{X}) = \mathtt{true}\}$
 - $\boxed{ \texttt{D} } \; \texttt{R} = \{ \texttt{odd}(\texttt{X}) \rightarrow \texttt{true} \Leftarrow \texttt{doble}(\texttt{Y}) = \texttt{s}(\texttt{X}) \}$
- 2. Indica en cuál de las siguiente teorías ecuacionales se puede asegurar, para cualquier ecuación, que su árbol de narrowing es finito:
 - A Teorías ecuacionales unarias.
 - B Teorías ecuacionales finitarias.
 - C Teorías ecuacionales nularias.
 - D Ninguna de las anteriores.
- 3. Indica cuál de las siguientes derivaciones es $\boxed{ {\bf INCORRECTA} }$ en la teoría ecuacional $E = \{h(x,x) = x\}$ usando razonamiento ecuacional:
 - $\boxed{\mathbf{A}} \ h(h(0,0),1) \ \leftrightarrow \ h(0,1).$
 - $B h(0,1) \leftrightarrow h(1,h(0,0)).$
 - $\boxed{\mathbf{C}} \ h(1,1) \ \leftrightarrow \ 1.$
 - $\boxed{\mathbf{D}} \ 0 \ \leftrightarrow \ h(0,0).$
- 4. Según el teorema de Birkhoff:
 - A Si una ecuación s = t es verdad en una teoría ecuacional, entonces puede probarse que s se reescribe a t usando la simetría y la transitividad.
 - B Cualquier teorema ecuacional que se puede probar usando la deducción ecuacional se puede probar usando el razonamiento ecuacional, y viceversa.
 - C Una derivación es una secuencia de términos iguales.
 - D Ninguna de las anteriores.

A unitaria. B finitaria. C infinitaria. D nularia.
6. Indicar cuál de las siguientes sustituciones $\boxed{\mathbf{NO}}$ es un E -unificador del par de
términos:
$(A \cup B)$
$A \cup (z \cup B)$ en la siguiente teoría ecuacional E , donde x , y , z son variables, y A , B son (con-
juntos) constantes:
$x \cup y = y \cup x$
$(x \cup y) \cup z = x \cup (y \cup z)$
$x \cup x = x$
$x \cup \emptyset = x$
$egin{array}{c} egin{array}{c} \egin{array}{c} \egin{array}{c} \egin{array}{c} \egin{array}{c} \egin{array}{c} \egin{array}$
7. Indicar cuál de las siguientes afirmaciones es CIERTA en relación con el procedimiento de narrowing básico:
A Es canónico en TRSs completos.
B Es una optimización del narrowing.
$\overline{\mathbb{C}}$ Tiene mejor coste de ejecución que el narrowing <i>innermost</i> .
D Es una estrategia de narrowing perezosa.

$\boxed{\mathrm{A}} \ g(g(0)) \to 0.$
$\boxed{\mathrm{B}} \ g(g(\mathtt{X})) \to \mathtt{0}$
$\fbox{C} \hspace{0.1cm} \mathtt{g}(\mathtt{s}(\mathtt{0})) \to \mathtt{s}(\mathtt{g}(\mathtt{0}))$
$oxed{\mathbb{D}} \hspace{0.1cm} \mathtt{s}(\mathtt{s}(\mathtt{0})) o \mathtt{s}(\mathtt{0})$
0. Indica la respuesta computada per parrouing para el chietivo $\leftarrow d(h(Z),Z) = V$
9. Indica la respuesta computada por narrowing para el objetivo $\Leftarrow d(h(Z), Z) = Y$ en el siguiente SRT:
$R = \{h(0) o 0\}$
$oxed{A}$ narrowing no computa ninguna respuesta porque el objetivo falla en R .
B narrowing no computa ninguna respuesta porque el objetivo genera una derivación infinita.
$\boxed{\mathrm{C}} \ \{Y/0, Z/0\}$
D $\{Y/d(0,0), Z/0\}$
$10.$ Indica la respuesta computada por narrowing para el objetivo $\Leftarrow h(Z) = 0$ en el siguiente SRT:
$R = \{h(h(X)) \to X\}$
$oxed{A}$ narrowing no computa ninguna respuesta porque el objetivo falla en $R.$
B narrowing no computa ninguna respuesta porque el objetivo genera una derivación infinita.
$oxed{\mathrm{C}}\ \{Z/h(0)\}$
$oxed{\mathbb{D}} \ \{Z/h(X)\}$
11. Indica cuál de las siguientes propiedades $\boxed{\mathbf{NO}}$ se cumple en el siguiente SRT:
$\mathtt{f}(\mathtt{X},\mathtt{X}) \to \mathtt{0}$
$g(\mathtt{X},\mathtt{X})\to \mathtt{1}$
A confluencia
B terminación
C disciplina de constructores (constructor-based)
D completamente definido
12. Indica cuál de los siguientes axiomas $\boxed{\mathbf{NO}}$ representa una propiedad de la igualdad:
$\boxed{\mathbf{A}} \ \ X = Z \Leftarrow X = Y, \ Y = Z$
$\boxed{\mathrm{B}} \ c(X) = c(Y) \Leftarrow X = Y$
$\boxed{\mathrm{C}} X + 0 = X$
$\boxed{\mathrm{D}} \ X = X$

8. Indica cuál de las siguientes reglas está basada en constructores:

13.	Indica la respuesta computada por narrowing para el objetivo $\Leftarrow h(h(Z)) = 0$
	en el siguiente SRT:

$$R = \{h(X) \to 0\}$$

- $oxed{A}$ narrowing no computa ninguna respuesta porque el objetivo falla en R.
- B narrowing no computa ninguna respuesta porque el objetivo genera una derivación infinita.
- D {}
- 14. Para resolver problemas de satisfacibilidad ecuacional se necesita:
 - A un algoritmo de pattern-matching
 - B una estrategia de reescritura
 - $oxed{C}$ un algoritmo de E-unificación
 - D una estrategia de búsqueda
- 15. Indica cuál de las siguientes reglas sigue la disciplina de constructores:
 - $\boxed{\mathbf{A}} \ h(h(0)) \to 0$
 - $\boxed{\mathbf{B}} \ h(h(X)) \to X$
 - $\boxed{\mathsf{C}} \ h(h(0)) \to s(X)$
 - $\boxed{ D } \ h(s(X)) \to X$

HOJA de RESPUESTAS

Examen FLA (19 de Enero de 2015)

Marca tus respuestas en esta hoja

\underline{Alumno} :

- $oxed{C}$ В D 1. A
- 2. A В С D
- D В $oxed{C}$ 3. A
- $\left[\mathbf{C} \right]$ D 4. A В
- \mathbf{C} D 5. A В
- 6. A D В |C|
- 7. A В \mathbf{C} D
- 8. A В С D
- В $oxed{C}$ D 9. A
- \mathbf{C} D 10. A В
- В D 11. A Γ 12. A $\left[\mathrm{C}\right]$ D В
- \mathbf{C} D
- 13. A В
- 14. A \Box D В
- 15. A $oxed{C}$ D В

Hoja de respuestas (Copia para el alumno) Examen FLA (19 de Enero de 2015)

Arranca esta hoja si quieres anotarte una copia de tus respuestas

<u>Alumno</u>:

1. A B C I)
------------	---

- \Box В 2. A D
- 3. A В С D
- 4. A \Box D В
- В \mathbf{C} D 5. A
- 6. A В \mathbf{C} D
- 7. A В \Box D
- 8. A В \mathbf{C} D
- \mathbf{C} D В 9. A
- \Box D 10. A В
- 11. A В С D $oxed{C}$ D 12. A В
- В D 13. A \Box
- \mathbf{C} D 14. A В
- D $oxed{C}$ 15. A В