

# Lógica Computacional 2020-2

## Boletín de ejercicios 3

### Lógica de Predicados

Lourdes del Carmen González Huesca

Favio E. Miranda Perea

Pilar Selene Linares Arévalo

2 de marzo de 2020

## Especificación formal

1. Tenemos seis cubos de color amarillo, azul o verde. Un cubo puede estar uno sobre otro o en el piso. Considerese la signatura  $\Sigma = \{S^{(2)}, A^{(1)}, Az^{(1)}, V^{(1)}, L^{(1)}, p\}$  donde  $S(x, y)$  significa “x está sobre y”;  $A(x)$ ,  $Az(x)$ ,  $V(x)$  representan los colores de los cubos que son amarillo, azul y verde;  $L(x)$  significa que “x está libre”, es decir, ningún cubo está sobre  $x$ ; y la constante  $p$  representa al piso. Simbolizar cada una de las siguientes situaciones:

- a) Hay un cubo azul sobre el piso con un cubo amarillo sobre él y un cubo verde sobre el amarillo.
- b) Ningún cubo amarillo está libre.
- c) Hay un cubo azul libre y un cubo verde y libre.
- d) Cualquier cubo amarillo tiene un cubo sobre él.
- e) No todos los cubos azules están libres.
- f) Cualquier cubo verde está libre.
- g) Todos los cubos sobre el piso son azules.
- h) Cualquier cubo que esté sobre un cubo amarillo es verde o azul.
- i) Hay un cubo verde sobre un cubo verde.
- j) Hay un cubo amarillo libre sobre el piso.
- k) Ningún cubo está sobre el piso.
- l) Hay un cubo amarillo que está sobre uno azul y hay un cubo azul sobre él.
- m) Todos los cubos están sobre algo.

2. Hacer las siguientes traducciones, dando previamente una signatura adecuada.

- a) Los perros muerden a los carteros.
- b) Existe un perro que muerde a los carteros.
- c) Existe un cartero que es mordido por todos los perros.
- d) Hay un perro que no muerde carteros.
- e) Hay un cartero que no es mordido por perros.
- f) Hay un perro que es cartero y se muerde a si mismo.

3. Dado el lenguaje de predicados para listas que se describe a continuación, obtener las traducciones al español de las fórmulas dadas.

Sean  $\mathcal{L} = \{L^{(1)}, C^{(2)}, R^{(2)}, I^{(2)}, f^{(2)}, a\}$  y  $\mathcal{M} = \langle \text{Lista}(\mathbb{N}), \mathcal{I} \rangle$  tal que  $R^{\mathcal{I}}(x, y) := y$  es la reversa de  $x$ ,  $C^{\mathcal{I}}(x, y) := y$  es la cola de  $x$ ,  $L^{\mathcal{I}}(x) := x$  es una lista unitaria,  $I^{\mathcal{I}}(x, y) := x$  es igual a  $y$ ,  $f^{\mathcal{I}}(x, y) :=$  la concatenación de  $x$  con  $y$ , y  $a^{\mathcal{I}} :=$  es la lista vacía.

- a)  $\exists y C(x, y) \vee \exists z R(x, z)$
- b)  $\exists z (R(z, a) \vee \neg I(z, a))$
- c)  $\forall x (L(x) \rightarrow R(f(x, a), x) \wedge C(f(x, a), a))$
- d)  $\forall x (R(f(x, a), x) \wedge C(f(x, a), a) \leftrightarrow L(x))$
- e)  $(\forall x \exists y R(x, y) \rightarrow I(x, y)) \vee (\forall x \exists y R(x, y) \rightarrow R(y, x))$
- f)  $\forall x \exists y (L(x) \wedge C(x, y) \rightarrow I(x, f(x, y)))$

4. Realizar la especificación formal acerca de las siguientes propiedades de la función que verifica la pertenencia de un elemento a una lista dada. Definir primero el lenguaje a utilizar.

- a) Existe una lista, tal que no es unitaria pero su cola si es unitaria.
- b) Toda lista puede verse como la concatenación de dos listas.
- c) Ningún elemento pertenece a la lista vacía.
- d) Si cierto elemento es la cabeza de una lista, entonces dicho elemento pertenece a esa lista.
- e) La cabeza de una lista pertenece a dicha lista.
- f) Si un elemento pertenece a una lista entonces o es la cabeza de esa lista o pertenece a la cola.
- g) Si un elemento pertenece a una lista entonces pertenece a cualquier otra lista cuya cola es la lista anterior.
- h) Si un elemento pertenece a la concatenación de dos listas entonces pertenece a alguna de estas dos listas.
- i) Si un elemento pertenece a una lista entonces dicha lista es la concatenación de otras dos donde la segunda tiene como cabeza a dicho elemento.
- j) Que un elemento pertenezca a la reversa de una lista equivale a que pertenezca a la lista.

5. En el lenguaje de programación LISP, una expresión simbólica o S-expresión es alguna de las siguientes

- a) Un símbolo.
- b) Una S-lista, donde una S-lista es una sucesión, tal vez vacía, de S-expresiones, encerrada entre paréntesis.

Por ejemplo, las siguientes son cinco S-expresiones:

`e, (), (e z), (b (a m)), (f (a () ) v (i o))`

Dé una especificación formal de las S-expresiones.

6. Realizar la especificación formal acerca del tipo abstracto de datos pila considerando homogeneidad, es decir, suponiendo que todos los elementos en una pila son del mismo tipo digamos  $A$ . En cada caso dar dos especificaciones, una funcional y otra relacional. Definir primero el lenguaje a utilizar.

- a) Definición del tipo de datos pila:
- La vacía es una pila (de elementos de  $A$ ).
  - El resultado de agregar un elemento de  $A$  en el tope de una pila es una pila.
  - Son todos.
- b) Si una pila no es vacía entonces el elemento en el tope es un elemento de  $A$
- c) Si una pila no es vacía entonces la pila que resulta al eliminar el elemento en el tope es una pila de elementos de  $A$ .
- d) Si una pila no es vacía entonces la pila que resulta al agregar el tope de la pila dada a la pila obtenida al eliminar el tope de la pila dada es la pila dada.
- e) La pila vacía no tiene elementos.
- f) La pila que resulta de agregar un elemento a una pila dada tiene un elemento más que la pila dada.
- g) Si la pila resultante de eliminar el tope de una pila dada es vacía entonces la pila dada tiene sólo un elemento.

## Sintaxis

- Para las siguientes fórmulas, señala el alcance de los cuantificadores. Además para cada presencia de variable indica si se trata de una variable libre o ligada.
  - $\forall x \exists y (S(x) \rightarrow M(y, x)) \wedge T(y) \leftrightarrow \exists y R(x, y) \wedge P(y)$
  - $\forall x \exists y S(y) \rightarrow \forall z (R(x, z) \wedge R(y, z) \wedge \exists x (P(x) \vee R(x, f(y))))$
- Define recursivamente las siguientes funciones sobre términos:
  - ncv**: TERM  $\rightarrow \mathbb{N}$ , que calcula el número de presencias de constantes y variables.
  - reemp**: TERM  $\rightarrow$  VAR  $\rightarrow$  TERM  $\rightarrow$  TERM, tal que **reemp** t v t1 regresa el resultado de reemplazar en t las apariciones de la variable v por el término t1.
- Define recursivamente las siguientes funciones para fórmulas de lógica de primer orden:
  - pred**: FORM  $\rightarrow \{P\}$ , que calcula el conjunto de símbolos de predicado en una fórmula.
  - nva**: FORM  $\rightarrow \mathbb{N}$ , que calcula el número de variables ligadas en una fórmula.

- Sean  $t$  un término y  $n_i$  el número de presencias de símbolos de función de índice  $i$  en  $t$ .  
 Sea  $ncv(t)$  el número de presencias de variables y constantes en  $t$  definido en el ejercicio anterior. Muestra que

$$ncv(t) = 1 + \sum_i (i - 1)n_i$$