Lenguajes y Compiladores. Práctico 10 del 26/05/2021

Objetivos: Comprender las extensiones del cálculo lambda con constantes y operadores. Lograr definir mecanismos de evaluación alternativos. Poder relacionar las nociones operacionales con las denotacionales.

- 1. De la semántica denotacional eager y normal de las expresiones **True** \vee 0 y **True** \vee $\Delta\Delta$.
- 2. Encuentre ecuaciones semánticas sencillas para las siguientes expresiones, considerando los casos eager y normal.
 - a) $[(\lambda x.e)e']\eta$
 - b) $\llbracket we \rrbracket [\eta | w : \iota_{\mathsf{fun}} f]$
- 3. Calcular la semántica denotacional eager y normal de las expresiones $\langle \mathbf{True} + 0, \Delta \Delta \rangle$ y $\langle \Delta \Delta, \mathbf{True} + 0 \rangle$.
- 4. De la semántica denotacional normal de las expresiones e.1 y (e.2).1, donde e es la expresión que dio en el ejercicio 7 del práctico 9.
- 5. Suponga que e es una expresión cerrada. Considere las siguientes expresiones:

letrec
$$f \equiv \lambda x$$
. if e then 1 else $f x$ in $f 0$ letrec $f \equiv \lambda x$. if e then True else $f x$ in $f 0 + 1$

calcular la semántica denotacional eager y normal directa considerando por separado los casos $[e]\eta = \iota_{\mathsf{norm}} (\iota_{\mathsf{bool}} \mathsf{V})$ y $[e]\eta = \iota_{\mathsf{norm}} (\iota_{\mathsf{bool}} \mathsf{F})$.

- 6. Enuncie un teorema de corrección de la evaluación respecto a la semántica denotacional; explique cómo lo probaría y (*) pruebe el caso para la regla del operador de recursión normal.
- 7. Utilizando la semántica denotacional normal ¿Qué opinas de las siguientes afirmaciones? La siguiente meta-expresión define un elemento del dominio D y además existe una expresión e tal que su semántica denotacional está definida por esta.

$$\iota_{\mathsf{norm}}(\iota_{\mathsf{fun}}(\lambda b_0 \in D.(\iota_{\mathsf{norm}}(\iota_{\mathsf{fun}} \left(\lambda b_1 \in D.\begin{cases} \iota_{\mathsf{norm}}(\iota_{\mathsf{bool}}\mathsf{V}) & b_0 = \iota_{\mathsf{norm}}(\iota_{\mathsf{bool}}\mathsf{V}) \\ \iota_{\mathsf{norm}}(\iota_{\mathsf{bool}}\mathsf{V}) & b_1 = \iota_{\mathsf{norm}}(\iota_{\mathsf{bool}}\mathsf{V}) \\ b_0 \vee_{\mathsf{bool*}} b_1 & c.c. \end{cases})))))$$

donde

$$b_0 \vee_{\mathsf{bool}*} b_1 = (\lambda b_0' \in V_{\mathsf{bool}}.(\lambda b_1' \in V_{\mathsf{bool}}.\iota_{\mathsf{norm}}(\iota_{\mathsf{bool}}(b_0' \vee b_1')))_{\mathsf{bool}\,*} b_1)_{\mathsf{bool}\,*} b_0$$

 $\label{eq:Valenestas} \ {\it a} \ {\it firmaciones} \ {\it para} \ {\it la} \ {\it sem\'antica} \ {\it denotacional} \ {\it eager}?$