



UNIVERSIDAD NACIONAL DE ROSARIO
FACULTAD DE CIENCIAS EXACTAS, INGENIERÍA Y AGRIMENSURA
Licenciatura en Ciencias de la Computación
Análisis de Lenguajes de Programación

Intérprete de Cálculo Lambda Simple Tipado

Alumnos:

CRESPO, Lisandro (C-6165/4)
MISTA, Agustín (M-6105/1)

Docentes:

JASKELIOFF, Mauro
SIMICH, Eugenia
MANZINO, Cecilia
RABASEDAS, Juan Manuel

14 de Octubre de 2015

Ejercicio 1 Damos una derivación de tipo para el término S definido en *Prelude.lam* donde:

$$S = \lambda x:B \rightarrow B \rightarrow B . \lambda y:B \rightarrow B . \lambda z:B . (x \ z) \ (y \ z)$$

$$\frac{\frac{\frac{x:B \rightarrow B \rightarrow B \in \Gamma}{\Gamma \vdash x:B \rightarrow B \rightarrow B} T_{VAR} \quad \frac{\frac{z:B \in \Gamma}{\Gamma \vdash z:B} T_{VAR}}{\Gamma \vdash x \ z:B \rightarrow B} T_{APP} \quad \frac{\frac{\frac{y:B \rightarrow B \in \Gamma}{\Gamma \vdash y:B \rightarrow B} T_{VAR} \quad \frac{z:B \in \Gamma}{\Gamma \vdash z:B} T_{VAR}}{\Gamma \vdash y \ z:B} T_{APP}}{\Gamma \vdash x \ z:B \rightarrow B, y:B \rightarrow B, z:B \vdash (x \ z) \ (y \ z):B} T_{APP}}{\frac{x:B \rightarrow B \rightarrow B, y:B \rightarrow B, z:B \vdash \lambda z:B . (x \ z) \ (y \ z):B \rightarrow B} T_{ABS}} T_{ABS}$$

$$\frac{x:B \rightarrow B \rightarrow B \vdash \lambda y:B \rightarrow B . \lambda z:B . (x \ z) \ (y \ z):(B \rightarrow B) \rightarrow (B \rightarrow B)} T_{ABS} T_{ABS}$$

$$\vdash \lambda x:B \rightarrow B \rightarrow B . \lambda y:B \rightarrow B . \lambda z:B . (x \ z) \ (y \ z):(B \rightarrow B \rightarrow B) \rightarrow (B \rightarrow B) \rightarrow B \rightarrow B \quad T_{ABS}$$

Por comodidad, llamamos: $\Gamma = x:B \rightarrow B \rightarrow B, y:B \rightarrow B, z:B$

Ejercicio 2 Explicación y cositas

Ejercicio 5 Damos una derivación de tipo para el término:

$$(\text{let } z = ((\lambda x:B . x) \text{ as } B \rightarrow B) \text{ in } z) \text{ as } B \rightarrow B$$

$$\frac{\frac{\frac{x:B \in x:B}{x:B \vdash x:B} T_{VAR}}{\vdash \lambda x:B . x:B \rightarrow B} T_{ABS} \quad \frac{z:B \rightarrow B \in z:B \rightarrow B}{z:B \rightarrow B \vdash z:B \rightarrow B} T_{VAR}}{\vdash (\lambda x:B . x) \text{ as } B \rightarrow B:B \rightarrow B} T_{ASCRIBE} \quad \frac{\vdash (\lambda x:B . x) \text{ as } B \rightarrow B:B \rightarrow B \quad \frac{z:B \rightarrow B \in z:B \rightarrow B}{z:B \rightarrow B \vdash z:B \rightarrow B} T_{VAR}}{\vdash (\text{let } z = ((\lambda x:B . x) \text{ as } B \rightarrow B) \text{ in } z):B \rightarrow B} T_{LET} T_{ASCRIBE}$$

$$\vdash (\text{let } z = ((\lambda x:B . x) \text{ as } B \rightarrow B) \text{ in } z) \text{ as } B \rightarrow B:B \rightarrow B$$

Ejercicio 7 Extendemos la relación de evaluación, agregando dos reglas nuevas:

$$\frac{t_1 \rightarrow t'_1}{(t_1, t_2) \rightarrow (t'_1, t_2)} E_{FST}$$

$$\frac{t_2 \rightarrow t'_2}{(v, t_2) \rightarrow (v, t'_2)} E_{SND}$$

Ejercicio 9 Damos una derivación de tipo para el término:

$$(\text{let } z = ((\lambda x:B . x) \text{ as } B \rightarrow B) \text{ in } z) \text{ as } B \rightarrow B$$

$$\begin{array}{c}
 \frac{}{\vdash \mathbf{unit} : \mathbf{Unit}} T_{UNIT} \qquad \frac{x : (B, B) \in x : (B, B)}{x : (B, B) \vdash x : (B, B)} T_{VAR} \\
 \frac{}{\vdash \mathbf{unit} \text{ as } \mathbf{Unit} : \mathbf{Unit}} T_{ASCRIBE} \qquad \frac{x : (B, B) \vdash \mathbf{snd } x : B}{x : (B, B) \vdash \mathbf{snd } x : B} T_{SND} \\
 \frac{}{\vdash \mathbf{unit} \text{ as } \mathbf{Unit} : \mathbf{Unit}} T_{ASCRIBE} \qquad \frac{}{\vdash \lambda x : (B, B) . \mathbf{snd } x : B} T_{ABS} \\
 \frac{}{\vdash \mathbf{fst}(\mathbf{unit} \text{ as } \mathbf{Unit}, \lambda x : (B, B) . \mathbf{snd } x) : (\mathbf{Unit}, B)} T_{PAIR} \\
 \frac{}{\vdash \mathbf{fst}(\mathbf{unit} \text{ as } \mathbf{Unit}, \lambda x : (B, B) . \mathbf{snd } x) : \mathbf{Unit}} T_{FST}
 \end{array}$$

