

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:

$$S = \lambda x : B \to B \to B \cdot \lambda y : B \to B \cdot \lambda z : B \cdot (x \ z) \ (y \ z)$$

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

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

Ejercicio 2

La función infer retorna un Either String Type, en lugar de un valor de tipo Type, ya que en caso de que la inferencia de tipo falle, retorna un String con detalles del error.

El operador >>= nos permite pasar valores no monádicos a funciones sin salir de una mónada. En nuestro caso, >>=, toma un Either v y una función f y retorna Left v si es una cadena y f v en otro caso. Esto es útil para la propagación de errores sin necesidad de hacer pattern matching sobre los resultados previos.

Ejercicio 5 Damos una derivación de tipo para el término:

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

$$\frac{\frac{x : B \in x : B}{x : B \vdash x : B} T_{VAR}}{\frac{\vdash (\lambda x : B : x) \text{ as } B \to B : B \to B}{\vdash (\lambda x : B : x) \text{ as } B \to B : B \to B}} T_{ASCRIBE}} \qquad \frac{z : B \to B \in z : B \to B}{z : B \to B \vdash z : B \to B} T_{VAR}}{\frac{\vdash (\text{let } z = ((\lambda x : B : x) \text{ as } B \to B) \text{ in } z) : B \to B}{\vdash (\text{let } z = ((\lambda x : B : x) \text{ as } B \to B) \text{ in } z) : B \to B}} T_{ASCRIBE}}$$

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

$$\frac{t_1 \to t_1'}{(t_1, t_2) \to (t_1', t_2)} \ E_{TUP1}$$

$$\frac{t_2 \to t_2'}{(v, t_2) \to (v, t_2')} \ E_{TUP2}$$

$$\frac{t \to t'}{\text{fst } t \to \text{fst } t'} \ E_{FST}$$

$$\frac{t \to t'}{\text{snd } t \to \text{snd } t'} \ E_{SND}$$

Ejercicio 9 Damos una derivación de tipo para el término:

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

$$\frac{\frac{x \colon (B,B) \in x \colon (B,B)}{x \colon (B,B) \vdash x \colon (B,B)}}{\frac{x \colon (B,B) \vdash x \colon (B,B)}{\vdash \text{ unit as Unit} \colon \text{Unit}}} T_{VAR}} \xrightarrow{\frac{x \colon (B,B) \vdash x \colon (B,B)}{\vdash x \colon (B,B) \vdash \text{ snd } x \colon B}} T_{VAR}} \xrightarrow{T_{SND}} \frac{T_{SND}}{\vdash \lambda x \colon (B,B) \colon \text{ snd } x \colon B}} T_{PAIR}} \xrightarrow{\frac{\vdash \text{ (unit as Unit}, \lambda x \colon (B,B) \colon \text{ snd } x) \colon \text{(Unit}, B)}{\vdash \text{ fst(unit as Unit}, \lambda x \colon (B,B) \colon \text{ snd } x) \colon \text{Unit}}} T_{FST}}$$