## Trabajo Práctico 3 Análisis de Lenguajes de Programación

## Alumnas:

Cipullo, Inés Sullivan, Katherine

## Ejercicio 1

Tomemos  $\Gamma = \{x : E \to E \to E, y : E \to E, z : E\}$ 

$$\frac{x:E \to E \to E \to E \in \Gamma}{\Gamma \vdash x:E \to E \to E} \text{ (T-VAR)} \qquad \frac{z:E \in \Gamma}{\Gamma \vdash x:E} \text{ (T-VAR)} \qquad \frac{y:E \to E \in \Gamma}{\Gamma \vdash y:E \to E} \text{ (T-VAR)} \qquad \frac{z:E \in \Gamma}{\Gamma \vdash x:E} \text{ (T-VAR)} \qquad \frac{z:E \in \Gamma}{\Gamma \vdash x:E} \qquad (T-VAR) \qquad (T-APP)$$

$$\frac{\Gamma \vdash (x z) \cdot (y z) : E}{\{x:E \to E \to E, \ y:E \to E\} \vdash \lambda z:E \cdot (x z) \cdot (y z) : E \to E} \qquad (T-ABS)$$

$$\frac{\{x:E \to E \to E\} \vdash \lambda y:E \to E\} \vdash \lambda z:E \cdot (x z) \cdot (y z) : E \to E}{\{x:E \to E \to E\} \vdash \lambda y:E \to E \cdot \lambda z:E \cdot (x z) \cdot (y z) : (E \to E) \to E \to E} \qquad (T-ABS)$$

$$\vdash \lambda x:E \to E \to E \cdot \lambda y:E \to E \cdot \lambda z:E \cdot (x z) \cdot (y z) : (E \to E) \to E \to E} \qquad (T-ABS)$$

## Ejercicio 2

La función *infer* retorna un valor de tipo *Either String Type* para poder retornar el tipo deseado en caso de que se haya podido realizar una inferencia de manera correcta, o una string que explique el error en caso de encontrarse con uno.

La función (>>=) toma un dato de tipo Either String Type y una función que dado un Type devuelve un Either String Type, llamemosla f. Nuestra función chequea si el dato pasado es un Left String (en nuestra implementación entendámoslo como un error), si es el caso, no hace nada con este dato (simplemente propaga el error), en cambio, si el dato pasado es un Right Type, (>>=) retorna la aplicación de f al tipo.