



Universidad Nacional de Rosario  
Facultad de Ciencias Exactas,  
Ingeniería y Agrimensura



ANÁLISIS DE LENGUAJES DE PROGRAMACIÓN

Trabajo Práctico III  
 **$\lambda$ -cálculo tipado**

Román Castellarin  
Juan Ignacio Suarez

5 de noviembre de 2018

## 0.1. Ejercicio 1

Notemos con  $B^2 \equiv (B \rightarrow B)$  y con  $B^3 \equiv (B \rightarrow B \rightarrow B)$ .

A continuación definimos los siguientes contextos:

$$\Gamma_1 = \{x : B^3, y : B^2, z : B\}$$

$$\Gamma_2 = \{x : B^3, y : B^2\}$$

$$\Gamma_3 = \{x : B^3\}$$

Luego resulta,

$$\frac{\frac{\Gamma_1 \vdash x : B^3}{\Gamma_1 \vdash x z : B^2} \text{T-VAR} \quad \frac{\Gamma_1 \vdash z : B}{\Gamma_1 \vdash x z : B^2} \text{T-APP} \quad \frac{\frac{\Gamma_1 \vdash y : B^2}{\Gamma_1 \vdash y z : B} \text{T-VAR} \quad \frac{\Gamma_1 \vdash z : B}{\Gamma_1 \vdash y z : B} \text{T-APP}}{\Gamma_1 \vdash (x z) (y z) : B} \text{T-APP} \quad \frac{\Gamma_1 \vdash (x z) (y z) : B}{\Gamma_2 \vdash (\lambda z : B. (x z) (y z)) : B^2} \text{T-ABS} \quad \frac{\Gamma_2 \vdash (\lambda z : B. (x z) (y z)) : B^2}{\Gamma_3 \vdash (\lambda y : B^2. \lambda z : B. (x z) (y z)) : B^2 \rightarrow B^2} \text{T-ABS} \quad \frac{\Gamma_3 \vdash (\lambda y : B^2. \lambda z : B. (x z) (y z)) : B^2 \rightarrow B^2}{\vdash (\lambda x : B^3. \lambda y : B^2. \lambda z : B. (x z) (y z)) : B^3 \rightarrow B^2 \rightarrow B^2} \text{T-ABS}$$

## 0.2. Ejercicio 2

De acuerdo a las reglas de tipado, algunas expresiones carecen de un tipo.

La función *infer* devuelve **Either String Type** ya que si el término no está bien tipado se puede retornar un **String** con un mensaje de error.

Esto se combina a su vez con el operador *bind* que toma un **Either String Type**, y una función **f** de **Type** en **Either String Type** y propaga el error si su primer argumento se trataba de un **String**, o en caso contrario aplica **f** al tipo contenido.

La utilidad de *bind* se puede apreciar mejor cuando se encadenan varias funciones, dejando un código prolijo y sin repeticiones.

## 0.3. Ejercicio 3 - 4

(en el código fuente)

## 0.4. Ejercicio 5

Conservando la notación anterior, tenemos

$$\frac{\frac{\frac{x : B \vdash x : B}{\vdash (\lambda x : B. x) : B^2} \text{T-VAR} \quad \frac{\vdash (\lambda x : B. x) : B^2}{\vdash (\lambda x : B. x) \text{ as } B^2 : B^2} \text{T-ABS} \quad \frac{\vdash (\lambda x : B. x) \text{ as } B^2 : B^2}{\vdash (\text{let } z = (\lambda x : B. x) \text{ as } B^2 \text{ in } z) : B^2} \text{T-ASCRIBE} \quad \frac{\vdash (\text{let } z = (\lambda x : B. x) \text{ as } B^2 \text{ in } z) : B^2}{\vdash (\text{let } z = (\lambda x : B. x) \text{ as } B^2 \text{ in } z) \text{ as } B^2 : B^2} \text{T-LET} \quad \frac{\vdash (\text{let } z = (\lambda x : B. x) \text{ as } B^2 \text{ in } z) \text{ as } B^2 : B^2}{\vdash (\text{let } z = (\lambda x : B. x) \text{ as } B^2 \text{ in } z) \text{ as } B^2 : B^2} \text{T-ASCRIBE}$$

## 0.5. Ejercicio 6 - 8

(en el código fuente)

## 0.6. Ejercicio 9

Continuamos con la siguiente demostración:

$$\frac{\frac{\frac{}{\vdash \text{unit} : \text{Unit}} \text{T-UNIT}}{\vdash \text{unit as Unit} : \text{Unit}} \text{T-ASCRIBE} \quad \frac{\frac{\frac{}{x : (B, B) \vdash x : (B, B)} \text{T-VAR}}{x : (B, B) \vdash \text{snd } x : B} \text{T-SND}}{\vdash (\lambda x : (B, B). \text{snd } x) : (B, B) \rightarrow B} \text{T-ABS}}{\vdash (\text{unit as Unit}, \lambda x : (B, B). \text{snd } x) : (\text{Unit}, (B, B) \rightarrow B)} \text{T-PAIR} \text{T-FST}$$

## 0.7. Ejercicio 10

(en el código fuente)

## 0.8. Ejercicio 11

(en el archivo correspondiente)