

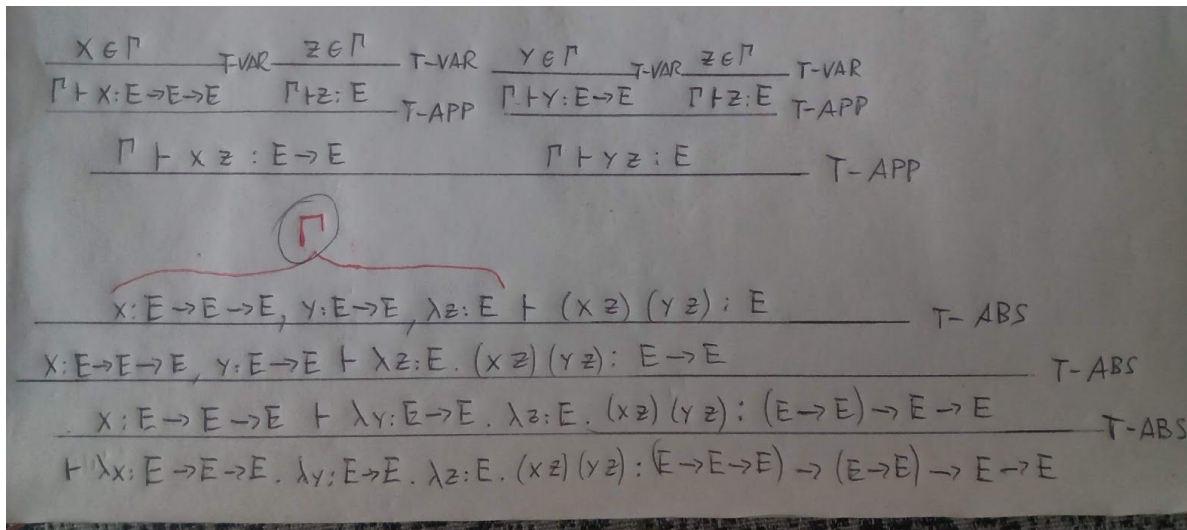
# **Trabajo práctico nº 3**

Integrantes:

Ignacio Sebastián Moliné. Legajo M-6466/1

Sebastián Morales. Legajo M-6501/3

### Ejercicio 1:



### Ejercicio 2:

La función *infer* retorna un valor de tipo **Either String Type** debido a que la expresión que toma como argumento puede no tipar y, en consecuencia, devolver un mensaje de error en lugar de un tipo.

La función  $\gg=$  toma un argumento de tipo **Either String Type** y una función de tipo **(Type -> Either String Type)**. Si el valor del primer argumento es un *Left error*, se comporta como la identidad y propaga un posible error en la inferencia de tipos. Si el valor del primer argumento es un *Right v*, devuelve el resultado de aplicar la función argumento a *v*.

### Ejercicio 3:

Los archivos modificados para extender el intérprete fueron *code/src/Parse.y*, *code/src/PrettyPrinter.hs* y *code/src/SimplyTyped.hs*

Para legibilidad del informe, se decidió omitir la escritura de código en el mismo y estructurar los archivos de forma comentada, clara y concisa, separada por las distintas secciones según la estructura de los enunciados, de forma tal que se puedan consultar directamente para cada sección del informe. La sección correspondiente al ejercicio 3 es la *sección 6*.

Como excepción a esta metodología, mostraremos el procedimiento realizado en el archivo *Parse.y* (donde por una cuestión de estructura, no se pudo dejar una documentación delimitada en secciones). Cuando se pida volver a extender el intérprete con alguna funcionalidad nueva, léase este archivo en el mismo patrón para identificar los cambios realizados al parser, a la gramática y al lexer.

**Parse.y:** Agregamos los tokens *TLet* y *TIn* al listado

LET	{ TLet }
IN	{ TIn }

Los pusimos al mismo nivel de la abstracción en el listado de precedencias

```
%right VAR
%left '='
%right '->'
%right '\\\'' '.' LET IN
```

Agregamos una regla para Exp en la gramática

```
Exp  :: { LamTerm }
      : '\\\'' VAR ':' Type '.' Exp      { LAbs $2 $4 $6 }
      | LET VAR '=' Exp IN Exp           { LLet $2 $4 $6 }
```

Agregamos TLet y TIn al tipo de dato de los tokens

```
data Token = ...
  | TLet
  | TIn
```

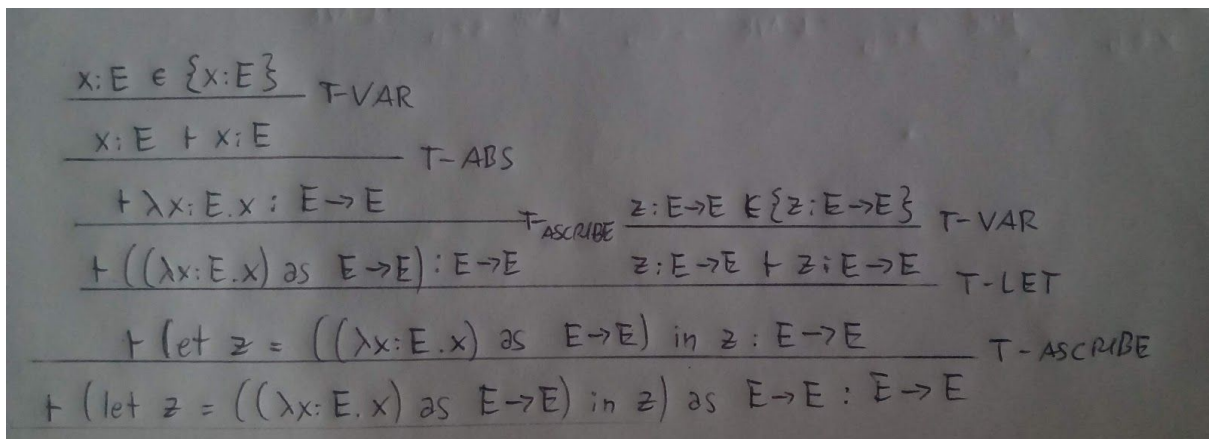
Agregamos los patrones de *let* e *in* para el lexer

```
lexer cont s = case s of
...
  ("let",rest)  -> cont TLet rest
  ("in",rest)   -> cont TIn rest
```

#### Ejercicio 4:

Véase la *sección 7* en los archivos PrettyPrinter.hs y SimplyTyped.hs, junto con las anotaciones referidas en el ejercicio 3 sobre Parse.y

#### Ejercicio 5:



#### Ejercicio 6:

Véase la *sección 8* en los archivos PrettyPrinter.hs y SimplyTyped.hs, junto con las anotaciones referidas en el ejercicio 3 sobre Parse.y

### Ejercicio 7:

$$\frac{t_1 \rightarrow t'_1}{(t_1, t_2) \rightarrow (t'_1, t_2)} \text{E-PAIR1} \quad \frac{t_2 \rightarrow t'_2}{(v, t_2) \rightarrow (v, t'_2)} \text{E-PAIR2}$$
$$\frac{t \rightarrow t'}{fst\ t \rightarrow fst\ t'} \text{E-FST1} \quad \frac{t \rightarrow t'}{snd\ t \rightarrow snd\ t'} \text{E-SND1}$$
$$fst\ (v_1, v_2) \rightarrow v_1 \text{ (E-FST2)} \quad snd\ (v_1, v_2) \rightarrow v_2 \text{ (E-SND2)}$$

### Ejercicio 8:

Véase la *sección 9* en los archivos PrettyPrinter.hs y SimplyTyped.hs, junto con las anotaciones referidas en el ejercicio 3 sobre Parse.y

### Ejercicio 9:

Handwritten type derivation:

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

### Ejercicio 10:

Véase la *sección 10* en los archivos PrettyPrinter.hs y SimplyTyped.hs, junto con las anotaciones referidas en el ejercicio 3 sobre Parse.y

### Ejercicio 11

Ejemplos/Ack.lam

```
def AckAux = \a:Nat -> Nat. \n:Nat. R (a (succ 0)) (\x:Nat.
\y:Nat. a x) n

def Ack = \m:Nat. R (\n:Nat. succ n) (\f:Nat->Nat. \y:Nat. AckAux
f) m
```