

Tarea 3:  
Lenguajes de Programación

Araujo Chavez Mauricio  
312210047

Carmona Mendoza Martín  
313075977

# 1. Escribe las reglas de tipado (semántica estática) para cada una de las expresiones anteriores.

Considera la gramática:

$$e ::= x|n|true|false|e + e|if\ e\ then\ e\ else\ e|iszero\ e|let\ x = e\ in\ e\ end|e < e|e = e|\neg e$$

con  $n \in \mathbb{Z}$ . La extensión al paradigma imperativo se hace de la siguiente manera:

$$l_n|e_1 ::= e_2|ref\ e|e|e_1; e_2|while\ e_1\ do\ e_2|()$$

- $x$

$$\overline{\Gamma, x : T \vdash x : T}$$

- $n$

$$\overline{\Gamma \vdash num[n] : Nat}$$

- $true$

$$\overline{\Gamma \vdash bool[true] : Bool}$$

- $false$

$$\overline{\Gamma \vdash bool[false] : Bool}$$

- $e_1 + e_2$

$$\frac{\Gamma \vdash e_1 : Nat \quad \Gamma \vdash e_2 : Nat}{\Gamma \vdash e_1 + e_2 : Nat}$$

- $if\ e_1\ then\ e_2\ else\ e_3$

$$\frac{\Gamma \vdash e_1 : Bool \quad \Gamma \vdash e_2 : T \quad \Gamma \vdash e_3 : T}{\Gamma \vdash if(e_1, e_2, e_3) : T}$$

- $iszero\ e$

$$\frac{\Gamma \vdash e : Nat}{\Gamma \vdash iszero\ e : Bool}$$

- $let\ x = e_1\ in\ e_2\ end$

$$\frac{\Gamma \vdash e_1 : T \quad \Gamma, x : T \vdash e_2 : S}{\Gamma \vdash let(e_1, x.e_2) : S}$$

- $e_1 < e_2$

$$\frac{\Gamma \vdash e_1 : Nat \quad \Gamma \vdash e_2 : Nat}{\Gamma \vdash e_1 < e_2 : Bool}$$

- $e_1 = e_2$

$$\frac{\Gamma \vdash e_1 : T \quad \Gamma, e_1 : T \vdash e_2 : T}{\Gamma \vdash e_1 = e_2 : T}$$

- $\neg e$

$$\frac{\Gamma \vdash e : Bool}{\Gamma \vdash \neg e : Bool}$$

- $l_n$

$$\frac{\Sigma(l) = T}{\Gamma \mid \Sigma \vdash l : Ref\ T}$$

- $e_1 := e_2$

$$\frac{\Gamma \mid \Sigma \vdash e_1 : Ref\ T \quad \Gamma \mid \Sigma \vdash e_2 : T}{\Gamma \mid \Sigma \vdash e_1 := e_2 : Void}$$

- $ref\ e$

$$\frac{\Gamma \mid \Sigma \vdash e : T}{\Gamma \mid \Sigma \vdash ref\ e : Ref\ T}$$

- $!e$

$$\frac{\Gamma \mid \Sigma \vdash e : Ref\ T}{\Gamma \mid \Sigma \vdash !e : T}$$

- $e_1; e_2$

$$\frac{\Gamma \vdash e_1 : Void \quad \Gamma \vdash e_2 : T}{\Gamma \vdash e_1; e_2 : T}$$

- $while\ e_1\ do\ e_2$

$$\frac{\Gamma \mid \Sigma \vdash e_1 : Bool \quad \Gamma \mid \Sigma \vdash e_2 : Void}{\Gamma \mid \Sigma \vdash e_1 : while(e_1, e_2) : Void}$$

- $()$

$$\overline{\Gamma \mid \Sigma \vdash () : Void}$$

**2. Considera los siguientes programas. Escribe la derivación de tipos de los tres programas descritos.**

- $p_1 \Leftarrow$

```

let x = ref (iszero(3+4)) in
  let y = ref (if !x then 3 else 4) in
    let z = if !y < 10 then !y + 6 else 7+!y
  end
end

```

Denotamos  $e$  como  $let\ y = ref\ (if\ !x\ then\ 3\ else\ 4)\ in\ let\ z = if\ !y < 10\ then\ !y + 6\ else\ 7+!y\ end$

$$\emptyset \mid \emptyset \vdash let\ x = ref(iszero(3+4))\ in\ e\ end : S$$

$$\emptyset \mid \emptyset \vdash ref(iszero(3+4)) : Ref\ Bool$$

$$\emptyset \mid \emptyset \vdash iszero(3+4) : Bool$$

$$\emptyset \mid \emptyset \vdash 3+4 : Nat$$

$$\emptyset \mid \emptyset \vdash 3 : Nat$$

$$\emptyset \mid \emptyset \vdash 4 : Nat$$

$$x : Bool \mid \emptyset \vdash e : S$$

Equivalentemente definimos  $e_1$  como  $let\ z = if\ !y < 10\ then\ !y + 6\ else\ 7+!y$

$$x : Bool \mid \emptyset \vdash let\ y = ref\ (if!xthen3else4)\ in\ e_1\ end : S$$

$$x : Bool \mid \emptyset \vdash ref\ (if!xthen3else4) : Ref\ Nat$$

$$x : Bool \mid \emptyset \vdash if\ !x\ then\ 3\ else\ 4 : Nat$$

$$x : Bool \mid \emptyset \vdash !x : Bool$$

$$x : Bool \mid l_x : Bool \vdash l_x : Ref\ Bool$$

$$x : Bool \mid l_x : Ref\ Bool \vdash l_x : Bool$$

$$x : Bool \mid l_x : Bool \vdash 3 : Nat$$

$$x : Bool \mid l_x : Bool \vdash 4 : Nat$$

Continuamos con  $e_1$  y suponemos que si tiene end para ejecutar bien el tipado.

$e_1 = let\ z = if\ !y < 10\ then\ !y + 6\ else\ 7+!y\ end$

$$x : Bool, y : Nat \mid \emptyset \vdash let\ z = if\ !y < 10\ then\ !y + 6\ else\ 7+!y\ end : S$$

$$x : Bool, y : Nat \mid \emptyset \vdash !y : Nat$$

$$x : Bool, y : Nat \mid l_y : Nat \vdash l_y : Ref\ Nat$$

$$\begin{aligned}
& x : Bool, y : Nat \mid l_y : Ref\ Nat \vdash l_y : Nat \\
& x : Bool, y : Nat \mid l_y : Nat \vdash 10 : Nat \\
& x : Bool, y : Nat \mid l_y : Nat \vdash 6 : Nat \\
& x : Bool, y : Nat \mid l_y : Nat \vdash l_y < 10 : Nat \\
& x : Bool, y : Nat \mid l_y : Nat \vdash l_y + 6 : Nat \\
& x : Bool, y : Nat \mid l_y : Nat \vdash 7 : Nat \\
& x : Bool, y : Nat \mid l_y : Nat \vdash 7 + l_y : Nat \\
& x : Bool, y : Nat, z : Nat \mid \emptyset \vdash \emptyset
\end{aligned}$$

•  $p_2 \Rightarrow$

```

let z = ref 5 in
  let w = ref 3 in
    while (0 < !w)
      z := 5+3;
      w := !w-1
    end
  !z
end

```

Definimos  $e$  como  $\text{let } w = \text{ref } 3 \text{ in while } (0 < !w) \text{ } z := 5+3; w := !w-1 \text{ end}$

$$\begin{aligned}
& \emptyset \mid \emptyset \vdash \text{let } z = \text{ref } 5 \text{ in } e \text{ } !z \text{ end} : S \\
& \emptyset \mid \emptyset \vdash \text{ref } 5 : Nat \\
& \emptyset \mid \emptyset \vdash 5 : Nat \\
& z : Nat \mid \emptyset \vdash e : S
\end{aligned}$$

Definimos  $e_1$  como  $\text{while } (0 < !w) \text{ } z := 5+3; w := !w-1$

$$\begin{aligned}
& z : Nat \mid \emptyset \vdash \text{let } w \text{ ref } 3 \text{ in } e_1 \text{ end } !z : S \\
& z : Nat \mid \emptyset \vdash \text{ref } 3 : Nat \\
& z : Nat \mid \emptyset \vdash 3 : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid \emptyset \vdash e_1 : S \\
& z : Nat, w : Nat \mid \emptyset \vdash \text{while } (0 < !w) \text{ } z := 5+3; w := !w-1 \text{ end} : S \\
& z : Nat, w : Nat \mid \emptyset \vdash (0 < !w) : Bool \\
& z : Nat, w : Nat \mid \emptyset \vdash l_w : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat \vdash l_w : Ref\ Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Ref\ Nat \vdash l_w : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat \vdash 0 : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat \vdash z := 5+3; w := !w-1 : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat \vdash z := 5+3 : Void \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat \vdash z : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat \vdash 5+3 : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat \vdash 5 : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat \vdash 3 : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat \vdash w := !w-1 : Nat
\end{aligned}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat} \vdash w : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat} \vdash !w : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat} \vdash 1 : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash !z : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_z : \text{Nat} \vdash l_z : \text{Ref Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_z : \text{Ref Nat} \vdash l_z : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash \emptyset$$

•  $p_3 \equiv$

```

let z = ref 10 in
  let w = ref 7 in
    while (0 < !w)
      z := !z-1;
      w := !w-1
    end
  if !z = 3 then true else false
end

```

Definimos  $e$  como `let w = ref 7 in while (0 < !w) z := !z-1; w := !w-1 end`

$$\emptyset \mid \emptyset \vdash \text{let } z = \text{ref } 10 \text{ in } e \text{ if } !z = 3 \text{ then true else false end} : S$$

$$\emptyset \mid \emptyset \vdash \text{ref } 10 : \text{Nat}$$

$$\emptyset \mid \emptyset \vdash 10 : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash e : S$$

Definimos  $e_1$  como `while (0 < !w) z := !z-1; w := !w-1`

$$z : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash \text{let } w = \text{ref } 7 \text{ in } e_1 \text{ end}$$

$$z : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash \text{ref } 7 : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash 7 : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash e_1 : S$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash \text{while } (0 < !w) \text{ } z := !z - 1; w := !w - 1 \text{ end} : S$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash (0 < !w) : \text{Bool}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash 0 : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash !w : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid \emptyset \vdash l_w : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat} \vdash z := !z - 1; w := !w - 1 : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat} \vdash z := !z - 1 : \text{Void}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat} \vdash z : \text{Ref Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat} \vdash z : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat} \vdash !z - 1 : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat} \vdash 1 : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat} \vdash !z : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat} \vdash l_z : \text{Nat}$$

$$z : \text{Nat}, w : \text{Nat} \mid l_w : \text{Nat}, l_z : \text{Nat} \vdash w := !w - 1 : \text{Nat}$$

$$\begin{aligned}
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash w : Ref\ Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash w : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash !w - 1 : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash 1 : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash !w : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash l_w : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash if\ !z = 3\ then\ true\ else\ false\ end \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash !z = 3 : Bool \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash !z : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash l_z : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash 3 : Nat \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash true : Bool \\
& z : Nat, w : Nat \mid l_w : Nat, l_z : Nat \vdash false : Bool \\
& z : Nat, w : Nat \mid \emptyset \vdash \emptyset
\end{aligned}$$

**3. Define listas ligadas como estructuras de datos efímeras y define una función que obtenga el último elemento de dichas listas (puedes combinar sintaxis de Haskell como se vio en clase).**

```
data Tlist = Void | Nodo (Elem, Ref Tlist)
```

–Función

```
getLast :: Ref Tlist → Elem
getLast lista = case !(lista) of
  Void → error "Lista vacia"
  Nodo(Elem, Ref Tlist) → if !(RefList) == Void
  then Elem
  else getLast (Ref Tlist)
```