# Ejercicio 1

### a) b)

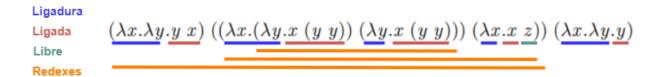


Figure 1: Ligaduras, ocurrencias ligadas, libres y redexes.

### c)

Por el corolario del teorema de Church-Rosser si el termino tiene forma normal entonces es única, como este caso tiene forma normal (ver d)), entonces tiene una única forma normal.

### d)

Se aplicará call by name.

```
t = (\lambda x.\lambda y.y \ x) ((\lambda x.(\lambda y.x \ (y \ y)) \ (\lambda y.x \ (y \ y))) (\lambda x.x \ z)) (\lambda x.\lambda y.y)
\rightarrow_{\beta} (\lambda y.y ((\lambda x.(\lambda y.x \ (y \ y)) \ (\lambda y.x \ (y \ y))) (\lambda x.x \ z))) (\lambda x.\lambda y.y)
\rightarrow_{\beta} (\lambda x.\lambda y.y) ((\lambda x.(\lambda y.x \ (y \ y)) \ (\lambda y.x \ (y \ y))) (\lambda x.x \ z)))
\rightarrow_{\beta} (\lambda y.y)
```

# Ejercicio 2

Pair 
$$a b = \forall \alpha. (a \rightarrow b \rightarrow \alpha) \rightarrow \alpha$$
  
 $Nat = \forall \alpha. (\alpha \rightarrow \alpha) \rightarrow \alpha \rightarrow \alpha$ 

### a)

$$SWAP : Pair \ a \ b \rightarrow Pair \ b \ a$$
  
 $SWAP = \lambda p^{Pair \ a \ b}. PAIR (SND \ p) (FST \ p)$ 

### b)

$$DUP : Nat \rightarrow Nat$$
  
 $DUP = \lambda n^{Nat}. foldN Nat S n n$ 

### c)

$$EXP2: Nat \rightarrow Nat$$
  
 $EXP2 = \lambda n^{Nat}. foldN \ Nat \ (PLUS \ n) \ Z \ n$ 

# Ejercicio 3

La solución se encuentra en el archivo ej3.hs.

## **Ejercicio 4**

Antes de mostrar los resultados de ejecutar el comando ghc -ddump-simpl para cada archivo, se explicarán algunos conceptos. El pragma {-# NOINLINE g #-} sirve para que el compilador no sea "inlined", por lo que se pudo observar quitando y agregando el pragma en distintos casos, al no utilizarlo la función h aparecía como que no utilizaba a la función g. Suponemos que esto se daba porque realizaba varias simplificaciones y decidía que no era necesario agregarla.

Por otro lado, también se utiliza {-# LANGUAGE RankNTypes #-}, en este caso se utiliza para poder utilizar forall.

A continuación se mostrarán los resultados de ejecutar el comando indicado en cada sección.

```
a) ghc -ddump-simpl Pru1.hs
```

Se encontraron las siguientes similitudes con System F:

Output:

```
g [InlPrag=NOINLINE] :: forall a. (a -> a) -> a -> a
g = \ (@ a_atL) (f_agd :: a_atL -> a_atL) (a1_age :: a_atL) ->
    f_agd a1_age
```

System F:

```
g: \forall a.(a->a)->a->a g=\Lambda a\_atL.\lambda f\_agd^{a\_atL->a\_atL}.\lambda a1\_age^{a\_atL}.f\_agd\ a1\_age Output: h:: Int h=g\ @\ Int\ (id\ @\ Int)\ (GHC.Types.I\#\ 4\#) System F: h: Int h=g\ Int\ (id\ Int)\ 4^{Int} Luego el código que resta se encargaba de aspectos de los módulos de haskell y tipado.
```

**b)** ghc -ddump-simpl Pru2.hs

Se encontraron las siguientes similitudes con System F:

Output:

```
g [InlPrag=NOINLINE] :: forall a. (a -> a) -> a -> a
g = \ (@ a_ag0) (f_agg :: a_ag0 -> a_ag0) (a1_agh :: a_ag0) ->
    f_agg a1_agh
```

```
System F: g: \forall a.(a->a)->a->a \\ g= \Lambda a\_atL.\lambda f\_agd^{a\_atL}->a\_atL.\lambda a1\_age^{a\_atL}.f\_agd\ a1\_age \\ \text{Output:} h:: \text{Foo} \\ h=g \text{ @ Foo (id @ Foo) Pru2.C1} \text{System F:} \\ h: \text{Foo} \\ h=g \text{ Foo (id Foo) } C1^{Foo}
```

Luego el código que resta se encargaba de aspectos de los módulos de haskell, tipado y esta vez también la creación del data Foo y sus constructores.

#### c) ghc -ddump-simpl Pru3.hs

```
[1 of 1] Compiling Pru3
                                    ( Pru3.hs, Pru3.o )
======== Tidy Core ==========
Result size of Tidy Core
= {terms: 32, types: 37, coercions: 0, joins: 0/0}
-- RHS size: {terms: 10, types: 14, coercions: 0, joins: 0/0}
g [InlPrag=NOINLINE]
:: forall a b. (forall a1. a1 -> a1) -> a -> b -> (a, b)
[GblId, Arity=3, Caf=NoCafRefs, Unf=OtherCon []]
g = \setminus (0 a_aA8)
    (@ b_aA9)
    (f_agf :: forall a1. a1 -> a1)
    (a1_agg :: a_aA8)
    (b1_agh :: b_aA9) ->
    (f_agf @ a_aA8 a1_agg, f_agf @ b_aA9 b1_agh)
-- RHS size: {terms: 6, types: 2, coercions: 0, joins: 0/0}
h :: (Int, Char)
[GblId]
h = g @ Int @ Char id (GHC.Types.I# 4#) (GHC.Types.C# 'a'#)
```

Se encontraron las siguientes similitudes con System F:

Output:

```
g [InlPrag=NOINLINE]
:: forall a b. (forall a1. a1 -> a1) -> a -> b -> (a, b)
g = \setminus (0 a_aA8)
     (@ b_aA9)
     (f_agf :: forall a1. a1 -> a1)
     (a1_agg :: a_aA8)
     (b1_agh :: b_aA9) ->
     (f_agf @ a_aA8 a1_agg, f_agf @ b_aA9 b1_agh)
System F:
g: \forall a. \forall b. (\forall a1.a1 -> a1) -> a-> b-> (a,b)
g = \Lambda a_a A 8.\Lambda b_a A 9.(\forall a 1.\lambda f_a g f^{a 1->a 1}).\lambda a 1_a g g^{a_a A 8}.\lambda b 1_a g h^{b_a A 9}.(f_a g f_a_a A 8 a 1_a g g, f_a g f_b_a A 9 b 1_a g h)
Output:
h :: (Int, Char)
h = g @ Int @ Char id (GHC.Types.I# 4#) (GHC.Types.C# 'a'#)
System F:
h:(Int,Char)
h = g Int Char id 4^{Int} a^{Char}
```

Así como en los casos anteriores, el resto del output refería a la creación del módulo y tipado de haskell.

```
d) ghc -ddump-simpl Pru4.hs
```

```
Caf=NoCafRefs,
Str=<S,U>,
Unf=Unf{Src=InlineStable, TopLvl=True, Value=True, ConLike=True,
        WorkFree=True, Expandable=True,
        Guidance=ALWAYS_IF(arity=1,unsat_ok=False,boring_ok=True)
        Tmpl= \ (@ a_agd) (v_B1 [Occ=Once1] :: G a_agd) ->
                v_B1 `cast` (Pru4.N:G[0] <a_agd>_N :: G a_agd ~R# (a_agd -> Int))}]
g = \ (@ a_agd) (v_B1 :: G a_agd) \rightarrow
    v_B1 `cast` (Pru4.N:G[0] <a_agd>_N :: G a_agd ~R# (a_agd -> Int))
-- RHS size: {terms: 6, types: 2, coercions: 0, joins: 0/0}
$cg_rHC :: Int -> Int
[GblId, Arity=1, Unf=OtherCon []]
$cg_rHC
= \ (x_auN :: Int) ->
    + @ Int GHC.Num.$fNumInt x_auN (GHC.Types.I# 1#)
-- RHS size: {terms: 1, types: 0, coercions: 3, joins: 0/0}
Pru4.$fGInt [InlPrag=INLINE (sat-args=0)] :: G Int
[GblId[DFunId(nt)], Arity=1, Unf=OtherCon []]
Pru4.$fGInt
= $cg_rHC
    `cast` (Sym (Pru4.N:G[0] <Int>_N) :: (Int -> Int) ~R# G Int)
-- RHS size: {terms: 14, types: 17, coercions: 4, joins: 0/0}
$cg1_rIa :: forall a b. (G a, G b) => (a, b) -> Int
[GblId, Arity=3, Unf=OtherCon []]
$cg1_rIa
= \ (@ a_aBW)
    (@ b_aBX)
    ($dG_aBY :: G a_aBW)
    ($dG1_aBZ :: G b_aBX)
    (ds_dHQ :: (a_aBW, b_aBX)) ->
    case ds_dHQ of { (x_atz, y_atA) ->
    + @ Int
        GHC.Num.$fNumInt
        (($dG_aBY
        `cast` (Pru4.N:G[0] <a_aBW>_N :: G a_aBW ~R# (a_aBW -> Int)))
        x_atz)
        (($dG1_aBZ
        `cast` (Pru4.N:G[0] <b_aBX>_N :: G b_aBX ~R# (b_aBX -> Int)))
        y_atA)
```

```
}
-- RHS size: {terms: 1, types: 0, coercions: 17, joins: 0/0}
Pru4.$fG(,) [InlPrag=INLINE (sat-args=0)]
:: forall a b. (G a, G b) \Rightarrow G (a, b)
[GblId[DFunId(nt)], Arity=3, Unf=OtherCon []]
Pru4.$fG(,)
= $cg1_rIa
    `cast` (forall (a :: <*>_N) (b :: <*>_N).
            G = A_R - R G > R - R Sym (Pru4.N:G[0] < (a, b) > N)
            :: (forall a b. G a -> G b -> (a, b) -> Int)
            ^{\sim}R# (forall a b. G a -> G b -> G (a, b)))
-- RHS size: {terms: 8, types: 4, coercions: 6, joins: 0/0}
h :: Int
[GblId]
h = cg1_rIa
    @ Int
    @ Int
    ($cg_rHC
    `cast` (Sym (Pru4.N:G[0] <Int>_N) :: (Int -> Int) ~R# G Int))
    ($cg_rHC
    `cast` (Sym (Pru4.N:G[0] <Int>_N) :: (Int -> Int) ~R# G Int))
    (GHC.Types.I# 4#, GHC.Types.I# 5#)
```

Se encontraron las siguientes similitudes con System F:

#### Output:

### System F:

Define la firma de la función g de la clase G g :  $\forall a.Ga \models a -> Int$  Output:

```
$cg_rHC :: Int -> Int
                [GblId, Arity=1, Unf=OtherCon []]
               $cg_rHC
               = \ (x_auN :: Int) ->
                              + @ Int GHC.Num.$fNumInt x_auN (GHC.Types.I# 1#)
System F:
cg\_rHC: Int- > Int cg\_rHC = x\_auN^{Int}. +^{Int} x\_auN1^{Int}
Output:
               $cg1_rIa :: forall a b. (G a, G b) => (a, b) -> Int
                [GblId, Arity=3, Unf=OtherCon []]
               $cg1_rIa
               = \ (@ a_aBW)
                              (@ b_aBX)
                              (\$dG_aBY :: G a_aBW)
                              ($dG1_aBZ :: G b_aBX)
                              (ds_dHQ :: (a_aBW, b_aBX)) ->
                              case ds_dHQ of { (x_atz, y_atA) ->
                              + @ Int
                                             GHC.Num.$fNumInt
                                              (($dG_aBY
                                              `cast` (Pru4.N:G[0] <a_aBW>_N :: G a_aBW ~R# (a_aBW -> Int)))
                                             x_{atz}
                                              (($dG1_aBZ
                                             `cast` (Pru4.N:G[0] <b_aBX>_N :: G b_aBX ~R# (b_aBX -> Int)))
                                             y_atA)
                              }
System F:
cg1\_rIa: \forall ab.(Ga,Gb) \models (a,b) -> Int
cg1\_rIa = \Lambda a\_abW.\Lambda b\_aBX.\lambda \$ dG\_aBY.\lambda \$ dG1\_aBZ.\lambda ds\_dHQ^{(a\_aBW,b\_aBX)}. + ^{Int}x \ atz^{Int}v \ atA^{Int}v \ atA^{In
Output:
               h :: Int
                [GblId]
```

```
h = $cg1_rIa
    @ Int
    @ Int
    ($cg_rHC
    `cast` (Sym (Pru4.N:G[0] <Int>_N) :: (Int -> Int) ~R# G Int))
    ($cg_rHC
    `cast` (Sym (Pru4.N:G[0] <Int>_N) :: (Int -> Int) ~R# G Int))
    (GHC.Types.I# 4#, GHC.Types.I# 5#)
```

#### System F:

h: Int

$$h = cg1\_rIa\ Int\ Int\ cg\_rHC\ cg\_rHC\ (4^{Int},\ 5^{Int})$$

Así como en los casos anteriores, el resto del output refería a la creación del módulo, tipado de haskell y creación de la clase y las instancias.

De las similitudes encontradas se pudo hacer un mapeo de algunos símbolos:

- $(f :: a \to b) \to f^{a \to b}$
- $(a :: b) \rightarrow a^b$
- (\) → λ Indicaba que se recibían los parámetros de la función. Una vez que ya se tenían todos los parámetros entonces escribe ->

En el caso de (@ a) no solo se usa para definir una instancia de tipo, también se usa para indicar el tipo a utilizar de una función en el caso de ser una función polimórfica. Ejemplo: Instanciar tipo:

Indicar que tipo utilizar:

## **Ejercicio 5**

Dado el sistema de clases:

class A a (1)

class  $(A \ a) \Rightarrow B \ a \ (2)$ 

instance A Bool (3)

instance B Bool (4)

**instance**  $A \ a \Rightarrow A \ (Maybe \ a) \ (5)$ 

**instance**  $(A \ a, B \ a) \Rightarrow A \ [a] \ (6)$ 

• B Int ⊩ A ( Maybe ( Maybe Int) )

$$\frac{B \text{ Int } \Vdash B \text{ Int}}{B \text{ Int } \Vdash B \text{ Int}} (id) \qquad \frac{\overline{\text{class } (A \text{ a}) \Rightarrow B \text{ a}}^{(2)}}{\text{class } (A \text{ Int}) \Rightarrow B \text{ Int}} (super) \qquad \frac{\overline{\text{instance } A \text{ a} \Rightarrow A \text{ (Maybe a)}}^{(5)}}{\text{instance } A \text{ Int} \Rightarrow A \text{ (Maybe Int)}} (inst)} (clausura)$$

$$\frac{B \text{ Int } \Vdash A \text{ Int}}{B \text{ Int } \Vdash A \text{ (Maybe Int)}} (*) \qquad \overline{\text{instance } A \text{ a} \Rightarrow A \text{ (Maybe Int)}}^{(5)}} (super) (inst)$$

$$\frac{B \text{ Int } \Vdash A \text{ (Maybe Int)}}{B \text{ Int } \Vdash A \text{ (Maybe Int)}} (*) \qquad \overline{\text{instance } A \text{ a} \Rightarrow A \text{ (Maybe a)}}^{(5)}} (a := \text{Maybe Int}) (clausura)$$

$$B \text{ Int } \Vdash A \text{ (Maybe (Maybe Int))}} (inst)$$

•  $\emptyset \Vdash A \text{ (Maybe [Bool])}$ 

# Ejercicio 6

La solución se encuentra en el archivo e j6. hs.

Programación Funcional Avanzada March 2, 2022

# Ejercicio 7

El código está en el archivo e j7. hs.

### b)

El tipo SafeList tiene la información de cuando una lista tiene al menos un elemento, por lo tanto, una función que toma como entrada una SafeList a NonEmpty solo sabe que la lista tendrá al menos un elemento, en este caso, safeTail retorna la cola de una lista no vacía, por lo que no podemos asegurar que la lista retornada tenga algún elemento, para atacar este problema se utiliza Either, a través del cual es posible retornar una lista vacía o una con elementos.