## Apellido y Nombre: email:

nota	1	2	3	4	5	6

## Lenguajes y Compiladores

## Segundo Parcial 12/6/2015

- 1. Considere la expresión:  $e = (\lambda y.\lambda x.xy)((\lambda y.\lambda z.z)((\lambda x.xx)(\lambda x.xx)))$ . Responda y justifique lo siguiente:
  - a) ¿Existe n forma normal tal que  $e \to^* n$ ?
  - b) ¿Existe z forma canónica tal que  $e \Rightarrow_E z$ ?
  - c) ¿Es  $[e]^N \eta$  distinto de  $\bot$ ? (Considerar la semántica del cálculo Lambda con evaluación normal. No es necesario calcularla!)
- 2. Considere la expresión letrec  $f \equiv \lambda x$ . if x = 0 then 0 else f(x 2) in  $f \neq 0$ 
  - a) Escriba una expresión equivalente en el lenguaje aplicativo normal, utilizando la construcción **rec**.
  - b) Obtenga la evaluación de la misma  $(\Rightarrow_N)$ .
  - c) La semántica denotacional de la expresión dada en b) se puede escribir de la forma  $\mathbf{Y}_D F 4$ . Dé explícitamente, y de la forma más sencilla posible, la función  $F \in D \to D$ .
- 3. Considere la expresión Iswim  $e = \text{newvar } x := \text{ref } 0 \text{ in } x := e_0.$ 
  - a) Dé ejemplos de expresiones  $e_0$  que satisfagan lo siguiente (una para cada item, sin calcularlas). Aquí,  $r_0 = new[]$  y  $r_1 = new[r_0:0]$ .
    - 1) El estado resultante al calcular  $[e]\eta[]$  es  $[r_0:0,r_1:0]$ .
    - 2) El estado resultante al calcular  $[e]\eta[]$  es  $[r_0:1,r_1:1]$ .
  - b) Calcule la semántica operacional de e correspondiente al item a)1).
- 4. Elija uno de los siguientes ítems:
  - a) Modifique las reglas de evaluación para que el resultado de evaluar una asignación retorne la referencia asignada; por ejemplo [],  $\mathbf{ref}0 := 4 \Rightarrow r, [r:4]$ . Cambie las ecuaciones de la semántica denotacional para reflejar ese cambio.
  - b) Modifique la sintaxis del lenguaje aplicativo para permitir expresiones en la proyección de tuplas, por ejemplo  $\langle 1,2\rangle.(1+1)$ . Modifique las reglas de evaluación eager y normal teniendo en cuenta esta nueva construcción semántica.