## Apellido y Nombre: email:

nota 1 2 3 4 5

## Lenguajes y Compiladores

Tercer examen parcial

22/6/2012

- 1. Considere el lenguaje imperativo con fallas.
  - a) Defina la semántica de continuaciones de **break**, que cuando se ejecuta fuerza la salida del cuerpo del **while**.
  - b) Muestre con un ejemplo (calculando la semántica) qué sucede cuando existen **while**'s anidados.
- 2. Considere la siguiente expresión del lenguaje aplicativo normal:

letrec 
$$f \equiv \lambda x$$
.if false then  $f$   $x$  else  $(\lambda x.1)$   $f$  in  $f$   $(\lambda x.1)$ 

- a) Reescríbala en términos de  ${f rec}$  y aplicaciones, como para ser evaluada con la semántica normal
- b) Evalúe la expresión (semántica operacional normal big-step)
- 3. Considere el lenguaje iswim. Dé expresiones e y e' tales que para todo  $\eta$  se tenga que  $[e:=e'][\eta[\ ]$  es:
  - a)  $\iota_{norm}\langle [r:0], \iota_{int} 0 \rangle$  para cierto  $r \in Rf$
  - b)  $\iota_{norm}\langle [r:\iota_{int}0,r':\iota_{int}1],\iota_{int}1\rangle$  para ciertos  $r,r'\in Rf$
  - c)  $\iota_{norm}\langle[r:\iota_{ref}r',r':\iota_{int}0],\iota_{ref}r'\rangle$  para ciertos  $r,r'\in Rf$
- 4. Considere la siguiente expresión:

letrec 
$$f \equiv \lambda x$$
.if false then  $f x$  else  $g f$  in  $f g$ 

Puede esta expresión ser tipada usando el sistema de tipos simples dado en clase? Si la respuesta es afirmativa, dar el tipo, sino justificar por qué.

- 5. Considere el lenguaje imperativo con fallas.
  - a) Dé la semantica de continuaciones de la frase for  $v = e_0$  to  $e_1$  do c.
  - b) Defina la misma frase como azúcar sintáctico, utilizando las frases while y newvar. Puede suponer que  $v \notin FV(e_1)$ .
  - c) Analice si las dos definiciones son equivalentes. Utilice la semántica de continuaciones para probar que son equivalentes, o muestre un caso concreto si no lo son.