## Apellido y Nombre: email:

nota	1	2	3	4	5

## Lenguajes y Compiladores

## Primer Parcial 6/5/2016

- 1. Determinar si es verdadero o falso. Justificar la respuesta.
  - a) Sean p,q predicados. Si  $\llbracket p \rrbracket = \llbracket q \rrbracket$ , entonces para toda sustitución  $\delta$  se tiene  $\llbracket p/\delta \rrbracket = \llbracket q/\delta \rrbracket$ .
  - b) Sea  $\Omega$  el dominio del lenguaje imperativo con fallas y output. Si  $\sigma$  es un estado, entonces existe una cadena interesante que tiene como supremo a  $\iota_{out}(1, \iota_{term}\sigma)$ .
  - c) Sea  $f, g \in \mathbf{Z} \to \mathbf{Z}_{\perp}$ . Entonces existe  $h \in \mathbf{Z} \to \mathbf{Z}_{\perp}$  tal que  $f \leq h$  y  $g \leq h$ .
  - d) En el lenguaje imperativo simple, si  $[c]\sigma = \langle abort, \sigma' \rangle$ , entonces

$$[catchin \ c \ with \ c']\sigma = [c; c']\sigma.$$

- 2. Considere el lenguaje aplicativo con fallas, output e input. Analice utilizando la semántica denotacional la equivalencia entre los siguientes comandos:
  - a) newvar v := e in  $?v; !v \equiv ?v; !v$
  - b) Si  $FA \ c \cap FA \ c' = \emptyset$  entonces  $c; c' \equiv c'; c$
- 3. Considere el lenguaje imperativo simple.
  - a) Dé la semántica denotacional de while b do c.
  - b) Pruebe que la función F que define la semántica de while b do c es continua.
  - c) De ejemplo de un comando c de la forma while b do c tal que  $\llbracket c \rrbracket = F^3 \perp_{\Sigma \to \Sigma_{\perp}}$  pero  $\llbracket c \rrbracket \neq F^2 \perp_{\Sigma \to \Sigma_{\perp}}$ .
- 4. Considere el lenguaje imperativo simple, y sea  $c = c_0; c_1$ .
  - a) De las reglas de la semántica smallstep  $\rightarrow$  para esta frase abstracta.
  - b) Demuestre que si  $\llbracket c \rrbracket \sigma = \sigma'$ , entonces  $\langle c, \sigma \rangle \to^* \sigma'$ , para esta frase abstracta. Enuncie (sin probar) todo resultado que utilice.

5. Considere la función  $F: (\mathbf{Z} \to \mathbf{Z}_{\perp}) \to (\mathbf{Z} \to \mathbf{Z}_{\perp})$  dada por:

$$Ffn = \begin{cases} n & n = 0, 1, 2 \\ f(n-3) & n > 1 \\ f(-n) & n < 0 \end{cases}$$

- a) ¿Cuánto vale  $F^5 \perp_{Z \to Z_{\perp}} (-10)$ ?
- b) ¿Cuánto vale el menor punto fijo de F en -10? Justifique su respuesta.
- c) Justifique la siguiente afirmación:  $F^2 \perp_{Z \to Z_1} \leq F^3 \perp_{Z \to Z_1}$ .
- $\vec{d}$ ) Pruebe que F es continua.
- 6. Considere el lenguaje imperativo simple.
  - a) De las reglas de la semántica smallstep  $\rightarrow$  para al comando **newvar** v := e in  $c_0$ .
  - b) Demuestre que si  $\llbracket c \rrbracket \sigma = \sigma'$ , entonces  $\langle c, \sigma \rangle \to^* \sigma'$ , para el caso  $c = \mathbf{newvar} \ v := e \ \mathbf{in} \ c_0$ .

Enuncie (sin probar) todo resultado que utilice.

- 7. a) Complete las siguientes igualdades, expresando de la forma más sencilla posible el resultado, sin efectuar ningún cálculo. Considere el lenguaje que corresponde en cada caso.
  - 1)  $\llbracket \forall x. \exists y. \ y+y=y \rrbracket \sigma =$
  - 2) [?x; while true do skip;  $!x]\sigma =$
  - 3)  $[x := 1; \text{ newvar } x := 0 \text{ in } (!x; \text{ fail}; !x)] \sigma =$
  - b) Calcule la semántica denotacional del programa del item a) 3).
- 8. Considere el dominio  $\Omega$  del lenguaje con fallas, input y output.
  - a) ¿Qué relaciones de orden encuentra entre los siguientes elementos?

$$\iota_{in}(\perp_{\mathbf{Z}\to\Omega}), \ \iota_{out}(n,\iota_{term}\ \sigma), \ \iota_{in}(\lambda n\in\mathbf{Z}.\ \iota_{term}\ \sigma), \ \iota_{out}(n,\perp),$$
  
 $\iota_{out}(n,\iota_{out}(n,\iota_{term}\ \sigma)), \ \iota_{in}(\lambda n\in\mathbf{Z}.\ \iota_{abort}\ \sigma),$ 

- b) Dé un ejemplo de una cadena interesante cuyo primer elemento sea  $\iota_{in}(\perp_{\mathbf{Z}\to\Omega})$ .
- c) ¿Puede encontrar un programa que tenga como semántica al supremo de la cadena? Si la respuesta es sí, muétrelo.(No calcule nada!)
- 9. Determinar si son equivalentes. Si lo son probarlo utilizando semántica denotacional, si no lo son, dar un contraejemplo.

```
newvar v := e in catchin c_0 with c_1 catchin newvar v := e in c_0 with c_1
```