Apellido y Nombre: email:

nota 1 2 3 4 5

Lenguajes y Compiladores

Primer Parcial 6/5/2016

1. 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 $F^5 \perp_{Z \rightarrow Z_\perp} (-10)?$
- b) ¿Cuánto vale el menor punto fijo de F en -10? Justifique su respuesta.
- c) Justifique la siguiente afirmación: $F^2 \perp_{Z \to Z_1} \leq F^3 \perp_{Z \to Z_1}$.
- d) Pruebe que F es continua.
- 2. 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 $[\![c]\!]\sigma=\sigma'$, 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.

- 3. 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) $[\forall x. \exists y. \ y + y = y] \sigma =$
 - 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).
- 4. Considere el dominio Ω del lenguaje con fallas, input y output.
 - a) ¿Qué relaciones de orden encuentra entre los siguientes elementos?

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

- 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!)
- 5. 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
```