

Apellido y Nombre: Acham Benigno Tomás  
 email (@mi.unc.edu.ar): TOMASACHAM@MI.UNC.EDU.AR  
 Nota: 10 (cherez)

Lenguajes y Compiladores

Segundo parcial - 2026

1. Considere el cálculo lambda. Decida si las siguientes afirmaciones son verdaderas o falsas; justifique.

- a) Existe una expresión  $e$  tal que  $e \rightarrow^* \lambda x y. x$  y  $e \rightarrow^* \lambda y x. y$ .
- b) Existe una expresión  $e$  tal que  $e \rightarrow^* \lambda x y. x$  y  $e \rightarrow^* \lambda x y. y$ .

2. Para cada una de las siguientes expresiones decida si tienen forma canónica bajo evaluación eager. Realice el árbol de derivación o explique por qué no tiene forma canónica.

- a)  $(\lambda b c x y. b (c x y) y)(\lambda u v. v)((\lambda z. z)(\lambda w. w w))$ .
- b)  $(\lambda b c x. b (c x x) x)(\lambda u v. u)(\lambda z. z z)(\lambda w. w w)$ .

3. Considere las semánticas denotacionales del cálculo lambda.

- a) Explique conceptualmente las diferencias entre la semántica de  $D_\infty$ , la semántica normal y la semántica eager.
- b) Proponga una cadena en  $D^N$  con al menos tres elementos distintos. Explícite esos tres elementos y establezca el orden entre ellos.
- c) Para cada uno de esos tres elementos  $d_i$  de la cadena anterior proponga una expresión  $e_i$  cuya semántica sea  $d_i$ .

4. Considere el lenguaje aplicativo normal. Sabemos del práctico que la siguiente expresión genera tuplas (anidadas; qué feo!) de unos.

$$UNOS = \text{rec } \lambda t. (1, t)$$

- a) Proponga una expresión  $NROS$  tal que  $NROS [k]$  satisfaga  $NROS [k].0 \Rightarrow_N [k], (NROS.1).0 \Rightarrow_N [k-1], ((NROS.1).1).0 \Rightarrow_N [k-2]$ , etc.

NROS LN

Explícite qué decisión toma sobre  $((NROS.0).1).0$  (y en general cualquier acceso a una posición mayor al valor inicial).

- b) Evalúe  $(NROS 5).1$ . Si no pudo dar la expresión  $NROS$  (o si tiene sospecha de que le salió mal) evalúe  $(UNOS.1).1$ .

5. Considere el lenguaje aplicativo eager.

- a) Calcule la siguiente semántica:

$$\llbracket \text{if } g\ 0 \text{ then } 1 \text{ else } f(\lambda x. g(x-1)) \rrbracket [\eta \mid g : \iota_{fun} g \mid f : \iota_{fun} f]$$

asumiendo que para todo  $n \in \mathbb{Z}$ , existe  $k \in \mathbb{Z}$  con  $g(\iota_{int} n) = \iota_{int} k$ .

- b) Usando ese cálculo, calcule la semántica de:

$$\text{letrec } f \equiv \lambda g. \text{if } g\ 0 \text{ then } 1 \text{ else } f(\lambda x. g(x-1)) \text{ in } f(\lambda x. x+1)$$

Ayuda: no es necesario calcular el menor punto fijo.

- c) Proponga una expresión  $e$  tal que la semántica de

$$\text{letrec } f \equiv \lambda g. \text{if } g\ 0 \text{ then } 1 \text{ else } f(\lambda x. g(x-1)) \text{ in } f\ e$$

sea  $\perp$ . Justifique su elección con el cálculo de la semántica o explicando conceptualmente el resultado.

- d) Proponga una expresión  $e'$  tal que la semántica de

$$\text{letrec } f \equiv \lambda g. \text{if } g\ 0 \text{ then } 1 \text{ else } f(\lambda x. g(x-1)) \text{ in } f\ e'$$

sea  $\perp$ . Justifique su elección con el cálculo de la semántica o explicando conceptualmente el resultado.