

# Recuperatorio de Computabilidad

## Lógica y Computabilidad

18 de julio de 2008

Este examen se aprueba obteniendo al menos **6 puntos**. El parcial es a libro abierto y se puede suponer demostrado todo lo que se dio en clase, colocando referencias claras. En el caso de usar resultados de las guías de ejercicios, se deben incluir las demostraciones.

**Ejercicio 1.** EclipseSe es el entorno que usan todos los programadores  $S$ . Se puede extender con plugins (o sea, funciones) escritos en  $S$ .

- a. (**2 p.**) Considere un plugin  $p_1$  que dado un predicado genere un programa que lo minimiza.

$$\Phi_{p_1(pred)}(x) = \min_t [\Phi_{pred}(x) \neq 0]$$

Mostrar que  $p_1$  es primitivo recursivo.

- b. (**2 p.**) Considere un plugin  $p_2$  que determine si un programa cumple una postcondición.

$$p_2(prog, post) = \begin{cases} 1 & \text{si } (\forall x)[\Phi_{prog}(x) \downarrow \implies \Phi_{post}(\Phi_{prog}(x)) \neq 0] \\ 0 & \text{en caso contrario} \end{cases}$$

Mostrar que no puede existir tal plugin (i.e. que  $p_2$  no es computable).

*Nota:*  $p_1$  y  $p_2$  son simples funciones de  $(\mathbb{N}, \mathbb{N}) \rightarrow \mathbb{N}$ ; pre y post son sólo nombres de variables declarativos. Consideramos a  $p_1$  y  $p_2$  “plugins” de un hipotético entorno de programación sólo para que se entienda mejor lo que hacen estas funciones, pero si no lo ayuda puede ignorar todo eso por completo.

**Ejercicio 2.** Sea  $C \subseteq \mathbb{N}$  un conjunto de índices.

- a. (**1 p.**) Demostrar que  $\overline{C}$  es un conjunto de índices.  
b. (**1 p.**) Demostrar que si  $C$  es no trivial, entonces  $C$  no es r.e. ó  $\overline{C}$  no es r.e.  
c. (**2 p.**) Exhibir un conjunto de índices que no sea r.e. Justificar.

**Ejercicio 3.** Decidir si las siguientes afirmaciones son verdaderas o falsas y justificar:

- (**1 p.**) “Sea  $C \subseteq \mathbb{N}$  un conjunto infinito. Si para todo  $x \in C$  vale  $\neg \text{Halt}(x, x)$ , entonces  $C$  no es computable.”
- (**1 p.**) “Para toda función computable y total  $f$  existe una función primitiva recursiva  $g$  tal que  $f \circ g$  y  $g \circ f$  son primitivas recursivas.”