## Lenguajes Formales, Autómatas y Computabilidad

Primer Cuatrimestre de 2025

## Segundo parcial

Tema 1



Departamento de Computación Facultad de Ciencias Exactas y Naturales Universidad de Buenos Aires

Nombre y Apellido	Libreta	Orden	Nota Final

En todos los casos marque la o las opciones correctas. Para cada ejercicio, si tiene n opciones correctas, cada respuesta correcta marcada suma 1/n y cada respuesta incorrecta marcada resta 1/n. Sin embargo, ningún ejercicio podrá restar puntaje (es decir, si el puntaje obtenido en un ejercicio es negativo, simplemente suma 0). Se aprueba sumando 6 puntos o más.

Ejercicio 1. Considerar el siguiente código P y marcar todas las opciones correctas:

$$Z_1 := X_2$$
  
**WHILE**  $Z_1 \neq 0$  **do**  $\{Z_2 + +\}$ 

A. P es un programa en S + +.

B.  $\Psi_P^{(1)}$  es un pseudo-programa. C.  $\Psi_P^{(1)}$  es una función total. D.  $\Psi_P^{(2)}$  es una función total.

Ejercicio 2. Definimos el tamaño de un programa como la cantidad de instrucciones que tiene (donde si hay un While cuenta como 1 uno más el tamaño del cuerpo del ciclo). Marcar la o las opciones verdaderas:

A. Dado  $n \geq 1$ , existen finitos programas en S + + de tamaño n.

B. Dado  $n \ge 1$ , existen infinitos programas en S + + de tamaño n.

C. Dado  $n \ge 1$ , existen finitas funciones computadas por programas de tamaño n.

D. Dado  $n \ge 1$ , existen infinitas funciones computadas por programas de tamaño n.

E. Dada una función f parcial computable, existen infinitos programas que la computan.

F. Existe una función f parcial computable tal que solo hay finitos programas que la computan.

**Ejercicio 3.** Sea  $f: \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}$  una función total, y sea para cada  $n \in \mathbb{N}$  la función  $g_n(x) = f(x, n)$ . Marcar la o las afirmaciones que resulten verdaderas:

A. Si f es computable, entonces la función h(x) = f(x, x) también lo es.

B. Si la función h(x) = f(x, x) es computable, entonces f también lo es.

C. Si  $g_n$  results computable para cada  $n \in \mathbb{N}$ , entonces f es computable.

D. Si f es computable, entonces  $g_n$  es computable para todo  $n \in \mathbb{N}$ .

Ejercicio 4. Dada la siguiente función, marcar la o las afirmaciones correctas:

$$g(x,y) = \begin{cases} 1 & \text{si } \Phi_x^{(1)}(y) = y \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

A. g es total computable.

B. g es parcial computable.

C. Si HALT fuera computable, entonces g también lo sería.

D. La función  $g'(x,y) = \begin{cases} \Phi_x^{(1)}(y) + 1 & \text{si } \Phi_x^{(1)}(y) = y \\ \uparrow & \text{en otro caso} \end{cases}$  es parcial computable.

**Ejercicio 5.** Sea  $p: \mathbb{N} \to \{0,1\}$  un predicado total computable y sea  $f: \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}$  la función

$$f(x,y) = \begin{cases} 1 & \text{si } p(x) \text{ y } y > 10 \\ \uparrow & \text{en otro caso} \end{cases}$$

marcar todas las respuestas correctas:

A. $f$ es parcial computable.
B. $f$ es total computable.
C. La función $g(y) = (\exists x)(f(x,y) = 1)$ es parcial computable (donde $g$ devuelve 1 si existe tal $x$ ,
y se indefine si no).
y se indefine si no). La función $h(u) = f(l(u), r(u))$ es parcial computable, donde $l$ y $r$ son las funciones obser-
vadoras de tuplas vistas en la práctica.
<b>Ejercicio 6.</b> Sea $f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ una función total computable. Decidir cuál o cuáles de las siguientes afirmaciones son correctas:

- A. Si g es una función total pero no computable, entonces  $f \circ g$  tampoco es computable.
- B. Si g es una función total pero no computable, entonces  $g \circ f$  tampoco es computable.
- C. Si g es parcial computable, entonces  $g \circ f$  es parcial computable.
- D. La función  $g(n,x) = f^n(x) = f \circ f \circ ... \circ f(x)$  es total computable, donde  $f^n$  es el resultado de componer f consigo misma n veces.

Ejercicio 7. Dada la siguiente función, marcar la o las afirmaciones correctas:

$$g(x,y) = \begin{cases} 1 & \text{si } y \in Dom \ \Phi_x^{(1)} \cap Im \ \Phi_x^{(1)} \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

- A. g es total computable.
- B. g es parcial computable.
- C. La función  $g_1(x,y) = \begin{cases} \uparrow & \text{si } y \in Dom \ \Phi_x^{(1)} \cap Im \ \Phi_x^{(1)} \\ 1 & \text{en otro caso} \end{cases}$  es parcial computable.

  D. La función  $g_2(x,y) = \begin{cases} 1 & \text{si } y \in Dom \ \Phi_x^{(1)} \cap Im \ \Phi_x^{(1)} \\ \uparrow & \text{en otro caso} \end{cases}$  es parcial computable.

**Ejercicio 8.** Sea  $p: \mathbb{N} \to \{0,1\}$  un predicado, y sea f la función

$$f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } p(x) \text{ ó } HALT(x, x) \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases}$$

Marcar la o las opciones correctas:

- A. f no es computable para ningún predicado p.
- B. Existe un predicado p computable tal que f es computable.
- C. Existe un predicado p computable tal que f no es computable.
- D. f es parcial computable para todo predicado p.
- E. Si p no es computable, f tampoco lo es.

**Ejercicio 9.** Sea  $f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  una función total, decidir cuál o cuáles de las siguientes afirmaciones son correctas:

- A. Si existe una constante c tal que f(n) < c para todo  $n \in \mathbb{N}$ , entonces f es computable.
- B. Si existe una función q total computable tal que f(n) < g(n) para todo  $n \in \mathbb{N}$ , entonces f es computable.
- C. Si para toda función  $g: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$  total computable vale que  $f(n) \geq g(n)$  para todo  $n \in \mathbb{N}$ , entonces f no es computable.
- D. Si la Imagen de f es infinita, entonces f es computable.

Ejercicio 10. Decidir cuál o cuál de las siguientes funciones son parcial computables:

$$\begin{array}{l} \textbf{A.} \ f(x) = \begin{cases} x+1 & \text{si } \Phi_x^{(1)}(x+1) = 2x \\ \uparrow & \text{en otro caso} \end{cases} \\ \textbf{B.} \ f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si existe un t tal que } \Phi_x^{(1)}(x) \text{ termina en t pasos o menos} \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases} \\ \textbf{C.} \ f(x,y) = \begin{cases} 1 & \text{si } x+y \in Im \ \Phi_y^{(1)} \\ \uparrow & \text{en otro caso} \end{cases} \\ \textbf{D.} \ f(x) = \begin{cases} 2x+3 & \text{si } \Phi_x^{(1)}(x) \text{ termina en x pasos o menos} \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases} \\ \textbf{E.} \ f(x) = \begin{cases} y & \text{si } (\exists w,y,z) \ (\Phi_x^{(1)}(w) \downarrow \land \Phi_x^{(1)}(y) \downarrow \land \Phi_x^{(1)}(z) \downarrow) \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases} \end{array}$$