

Universidad del Valle de Guatemala
Facultad de Ingeniería
Ciencias de la Computación y Tecnologías de la Información



Laboratorio 12

Teoría de la Computación

José Luis Gramajo Moraga, Carné 22907

05 de noviembre de 2025, Guatemala, Guatemala

Problema 1: 25%

- Escriba la reducción- β de la operación lógica NOT
- Escriba y explique como se vería la recursión y los ciclos.
- Explique cuando es prudente usar este tipo de programación y cuando no. De un ejemplo para cada caso.

- **Reducción -B de la operación lógica NOT**

Codificación de Church	a) Not True \Rightarrow False	b) Not False \Rightarrow True
$\text{True} = \lambda x. \lambda y. x$	$(\lambda p. p \text{ False True}) \text{ True}$	$(\lambda p. p \text{ False True}) \text{ False}$
$\text{False} = \lambda x. \lambda y. y$	$\rightarrow \beta \text{ True False True } (\text{p := True})$ $\rightarrow \beta (\lambda x. \lambda y. x) \text{ False True}$ $\rightarrow \beta (\lambda y. \text{False}) \text{ True}$ $\rightarrow \beta \text{ False}$	$\rightarrow \beta \text{ False False True}$ $\rightarrow \beta (\lambda x. \lambda y. y) \text{ False True}$ $\rightarrow \beta (\lambda y. y) \text{ True}$ $\rightarrow \beta \text{ True}$
$\text{Not} = \lambda p. p \text{ False True}$		

- **¿Cómo se ven recursión y ciclos en cálculo- λ / programación funcional?**

Todo se expresa con funciones. La recursión se obtiene con un combinador de punto fijo.

Recursión con el combinador Y

- $Y \equiv \lambda f. (\lambda x. f(x))(\lambda x. f(x))$ (fija: $Y F = F(Y F)$)

Patrón general para definir una función recursiva g:

1. Escribo un funcorpo (no recursivo) G que recibe como parámetro la “versión recursiva”:
 - o $G \equiv \lambda \text{rec. } \lambda n. \dots$ (usa rec en llamadas recursivas) ...
2. La función recursiva final es $g \equiv Y G$

“Ciclos” (while/for) como recursión de cola

Un while cond do step puede representarse de forma puramente funcional:

- $\text{WHILE} \equiv \lambda \text{cond. } \lambda \text{step. } \lambda \text{state. IF (cond state) (WHILE cond step (step state)) state}$

- **¿Cuándo conviene este estilo y cuándo no?**

Cuando sí:

- Transformaciones de datos inmutables, composición de funciones, razonamiento matemático claro.
- Paralelismo y concurrencia: funciones puras no comparten estado.
- Verificación/razonamiento: el estilo funcional se aproxima al cálculo- λ y facilita pruebas.

Cuando no:

- Algoritmos que dependen fuertemente de mutación in-place por rendimiento/memoria, p. ej. DP en matrices muy grandes, simulaciones numéricas de alto desempeño o estructuras que necesitan actualización destructiva.
- I/O altamente interactivo/estado compartido sin abstracciones funcionales (se complica, aunque existen técnicas como monadas, *effects*, etc.).