

UNIVERSIDAD NACIONAL AUTÓNOMA DE MÉXICO
FACULTAD DE CIENCIAS



LENGUAJES DE PROGRAMACIÓN

SEMANAL 07

Integrantes del Equipo:

- Eulogio Sánchez Christian
- López García Luis Norberto

Profesor: Manuel Soto Romero

16 de octubre de 2024

Ejercicio 1

a. Ejecutar la expresión y explicar el resultado

Se nos da la siguiente expresión en **MiniLisp**:

```
(let (sum (lambda (n) (if0 n 0 (+ n (sum (- n 1))))))
  (sum 5))
```

Al ejecutar `(sum 5)`, calculamos:

$$\begin{aligned} &\lambda n. \text{if0 } n \ 0 \ (+ \ n \ \text{sum}(- \ n \ 1))5 \\ &= \text{if0 } 5 \ 0 \ (+ \ 5 \ \text{sum}(- \ 5 \ 1)) \\ &= (+ \ 5 \ \text{sum } 4) \end{aligned}$$

Pero `sum` queda como variable libre, entonces no se puede seguir ejecutando.

b. Modificarla usando el combinador de punto fijo Y , ejecutarla y explicar el resultado

El combinador de punto fijo Y nos permite definir funciones recursivas sin referenciarse a sí mismas directamente. En **MiniLisp**, podemos definir el combinador Y como:

```
(define Y (lambda (f) ((lambda (x) (f (x x))) (lambda(x) (f (x x))))))
```

Reescribimos la función `sum` usando el combinador Y :

```
(let (Y (lambda (f) ((lambda (x) (f (x x))) (lambda(x) (f (x x))))))
  (let (sum (Y (lambda (sum) (lambda (n) (if0 n 0 (+ n (sum (- n 1)))))))
    (sum 5)))
```

Esta expresión define una función anónima que se aplica a sí misma para lograr la recursión necesaria.

Ejercicio 2

Evaluar la siguiente expresión en Racket, explicar su resultado y dar la continuación asociada a evaluar usando la notación $\lambda \uparrow$

```
> (define c #f)
> (+ 1 (+ 2 (+ 3 (+ (let/cc k (set! c k) 4) 5))))
> (c 10)
```

Nos da como resultado 15 y 21, esto es debido a que primero se guarda el valor de k como 4, entonces se realiza

$$(+ \ 1 \ (+ \ 2 \ (+ \ 3 \ (+ \ 4 \ 5)))) = 15$$

Sin embargo, en la continuación del `let/cc` tenemos `c 10`, por lo tanto en vez de usar 4 se usa 10, evaluando:

$$(+ \ 1 \ (+ \ 2 \ (+ \ 3 \ (+ \ 10 \ 5)))) = 21$$

La continuación asociada es:

```
(+ 1 (+ 2 (+ 3 (+ (v 5))))
  (c 10))
```

anterior: `(+ v 5)`

actual: `v`

siguiente: `(c 10)`

$$\begin{aligned}
 A &= \lambda \text{sum}. \lambda n. \text{if } 0 \text{ n } 0 \text{ (+n sum (n-1))} \\
 Y &= \lambda f. (\lambda x. f (xx)) (\lambda x. f (xx)) \\
 Y A &= (\lambda f. (\lambda x. f (xx)) (\lambda x. f (xx))) A \\
 &= (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 5 \\
 &= A (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 5 \\
 &= \lambda n. \text{if } 0 \text{ n } 0 \text{ (+n (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) (n-1))} 5 \\
 &= \text{if } 0 \text{ 5 } 0 \text{ (+5 (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 4)} \\
 &= +5 (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 4 \\
 &= +5 A (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 4 \\
 &= +5 (\lambda n. \text{if } 0 \text{ n } 0 \text{ (+n (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) (n-1))} 4) \\
 &= +5 \text{ if } 0 \text{ 4 } 0 \text{ (+4 (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 3)} \\
 &= +5 (+4 ((\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 3)) \\
 &= +5 (+4 A (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 3) \\
 &= +5 (+4 \lambda n. \text{if } 0 \text{ n } 0 \text{ (+n (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) (n-1))} 3) \\
 &= +5 (+4 \text{ if } 0 \text{ 3 } 0 \text{ (+3 (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 2)} 3) \\
 &= +5 (+4 (+3 A (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 2)) \\
 &= +5 (+4 (+3 \text{ if } 0 \text{ 2 } 0 \text{ (+2 (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 1)} 3)) \\
 &= +5 (+4 (+3 (+2 (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 1))) \\
 &= +5 (+4 (+3 (+2 A (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 1)))) \\
 &= +5 (+4 (+3 (+2 \text{ if } 0 \text{ 1 } 0 \text{ (+1 (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 0)} 3)))) \\
 &= +5 (+4 (+3 (+2 (+1 (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) 0)))) \\
 &= +5 (+4 (+3 (+2 (+1 \text{ if } 0 \text{ 0 } 0 \text{ (+0 (\lambda x. A (xx)) (\lambda x. A (xx)) (-1))} 3)))) \\
 &= +5 (+4 (+3 (+2 (+1 0)))) \\
 &= 15
 \end{aligned}$$

Figura 1: Aplicación con combinador Y.

Ejercicio 3

a. Definir la función recursiva `ocurrenciasElementos`

Definimos la función `ocurrenciasElementos` en **Haskell** de la siguiente manera:

```

ocurrenciasElementos :: (Eq a) => [a] -> [a] -> [(a, Int)]
ocurrenciasElementos xs ys = [(y, cuenta y xs) | y <- ys]
  where
    cuenta :: (Eq a) => a -> [a] -> Int

```

```

cuenta _ [] = 0
cuenta y (x:xs)
  | y == x    = 1 + cuenta y xs
  | otherwise = cuenta y xs

```

Esta función toma dos listas: la primera con los elementos donde buscar (**xs**) y la segunda con los elementos a contar (**ys**). Para cada elemento **y** en **ys**, calcula cuántas veces aparece en **xs** usando la función auxiliar **cuenta**.

b. Mostrar los registros de activación generados por la función con la llamada `ocurrenciasElementos [1,2,3] [1,2]`

Llamada:

```
ocurrenciasElementos [1,2,3] [1,2]
```

Análisis de la ejecución:

1. Primera iteración ($y = 1$):

- `cuenta 1 [1,2,3]`
 - $1 == 1$: suma 1 y continúa con `cuenta 1 [2,3]` (acumulado: 1)
 - $1 \neq 2$: continúa con `cuenta 1 [3]` (acumulado: 1)
 - $1 \neq 3$: continúa con `cuenta 1 []` (acumulado: 1)
 - Lista vacía: retorna 0
- Retorna total: $1 + 0 = 1$

2. Segunda iteración ($y = 2$):

- `cuenta 2 [1,2,3]`
 - $2 \neq 1$: continúa con `cuenta 2 [2,3]` (acumulado: 0)
 - $2 == 2$: suma 1 y continúa con `cuenta 2 [3]` (acumulado: 1)
 - $2 \neq 3$: continúa con `cuenta 2 []` (acumulado: 1)
 - Lista vacía: retorna 0
- Retorna total: $1 + 0 = 1$

Registros de activación:

- `ocurrenciasElementos [1,2,3] [1,2]`
 - `cuenta 1 [1,2,3]`
 - `cuenta 1 [2,3]`
 - ◇ `cuenta 1 [3]`
 - ◇ `cuenta 1 []`
 - `cuenta 2 [1,2,3]`
 - `cuenta 2 [2,3]`
 - ◇ `cuenta 2 [3]`
 - ◇ `cuenta 2 []`

c. Optimizar la función usando recursión de cola

```

cuenta :: (Eq a) => a -> [a] -> Int
cuenta y xs = cuentaAux y xs 0
  where
    cuentaAux :: (Eq a) => a -> [a] -> Int -> Int
    cuentaAux _ [] acc = acc
    cuentaAux y (x:xs) acc
      | y == x    = cuentaAux y xs (acc + 1)
      | otherwise = cuentaAux y xs acc

```

Actualizamos `ocurrenciasElementos`:

```

ocurrenciasElementos :: (Eq a) => [a] -> [a] -> [(a, Int)]
ocurrenciasElementos xs ys = [(y, cuenta y xs) | y <- ys]

```

Ahora, `cuenta` utiliza un acumulador (`acc`) y es recursiva de cola.

d. Mostrar los registros de activación generados por la versión de cola

Con la llamada `ocurrenciasElementos [1,2,3] [1,2]`, los registros de activación son:

- `ocurrenciasElementos [1,2,3] [1,2]`
 - `cuenta 1 [1,2,3]` inicia con `acc = 0`
 - `cuentaAux 1 [1,2,3] 0`
 - ◊ `1 == 1`: `acc = 1`, continúa con `cuentaAux 1 [2,3] 1`
 - ◊ `1 ≠ 2`: `acc = 1`, continúa con `cuentaAux 1 [3] 1`
 - ◊ `1 ≠ 3`: `acc = 1`, continúa con `cuentaAux 1 [] 1`
 - ◊ Lista vacía: retorna `acc = 1`
 - `cuenta 2 [1,2,3]` inicia con `acc = 0`
 - `cuentaAux 2 [1,2,3] 0`
 - ◊ `2 ≠ 1`: `acc = 0`, continúa con `cuentaAux 2 [2,3] 0`
 - ◊ `2 == 2`: `acc = 1`, continúa con `cuentaAux 2 [3] 1`
 - ◊ `2 ≠ 3`: `acc = 1`, continúa con `cuentaAux 2 [] 1`
 - ◊ Lista vacía: retorna `acc = 1`

Cada llamada sólo se realiza una vez.