

**Nome:** Gilson Trombetta Magro

**Matrícula:** 18202192

**Disciplina:** INE5416 - Paradigmas de Programação

**Turma:** 04208 (2020.1)

## 1. QUESTÃO 7

Pesquise sobre a Codificação de Church para incorporar operadores aritméticos e números no cálculo- $\lambda$ . Veja também como calcular o sucessor e predecessor de um número. Escreva algumas anotações e exemplos sobre este tópico, por exemplo, tente encontrar o sucessor de 0, 1 e 2. Também tente somar  $0 + 1$  e  $1 + 2$ . Escreva os números de 1 até 10 utilizando a codificação de Church. Faça  $1 - 0$  e  $2 - 1$ .

## 2. RESPOSTA

A Codificação de Church consiste em uma forma de representar números naturais através do cálculo- $\lambda$ . Dentro dessa codificação, os números são definidos como funções de ordem superior que recebem dois parâmetros de entrada, e aplicam o primeiro sobre o segundo  $n$  vezes. Desse modo, o número zero não aplica o primeiro parâmetro nenhuma vez; o número um aplica uma vez; o dois, duas vezes, e assim por diante, conforme a tabela abaixo:

Número	Definição
0	$0 = \lambda x. \lambda y. y$
1	$1 = \lambda x. \lambda y. x(y)$
2	$2 = \lambda x. \lambda y. x(x(y))$
3	$3 = \lambda x. \lambda y. x(x(x(y)))$
4	$4 = \lambda x. \lambda y. x(x(x(x(y))))$
5	$5 = \lambda x. \lambda y. x(x(x(x(x(y)))))$

6	$6 = \lambda x. \lambda y. x(x(x(x(x(y))))))$
7	$7 = \lambda x. \lambda y. x(x(x(x(x(x(y)))))))$
8	$8 = \lambda x. \lambda y. x(x(x(x(x(x(x(y))))))))$
9	$9 = \lambda x. \lambda y. x(x(x(x(x(x(x(x(y)))))))))$
10	$10 = \lambda x. \lambda y. x(x(x(x(x(x(x(x(x(y))))))))))$
...	...

Pode-se também definir a função de sucessor como:

$$s = \lambda n. \lambda x. \lambda y. x (n \ x \ y),$$

de modo que se aplicado aos números zero, um e dois, temos:

**s 0**  
 $(\lambda n. \lambda x. \lambda y. x (n \ x \ y)) (\lambda w. \lambda z. z)$   
 $\lambda x. \lambda y. x ((\lambda w. \lambda z. z) \ x \ y)$   
 $\lambda x. \lambda y. x ((\lambda z. z) \ y)$   
 $\lambda x. \lambda y. x \ y$ , que é o mesmo que 1.

**s 1**  
 $(\lambda n. \lambda x. \lambda y. x (n \ x \ y)) (\lambda w. \lambda z. w \ z)$   
 $\lambda x. \lambda y. x ((\lambda w. \lambda z. w \ z) \ x \ y)$   
 $\lambda x. \lambda y. x ((\lambda z. x \ z) \ y)$   
 $\lambda x. \lambda y. x (x \ y)$ , que é o mesmo que 2.

**s 2**  
 $(\lambda n. \lambda x. \lambda y. x (n \ x \ y)) (\lambda w. \lambda z. w (w \ z))$   
 $\lambda x. \lambda y. x ((\lambda w. \lambda z. w (w \ z)) \ x \ y)$   
 $\lambda x. \lambda y. x ((\lambda z. x (x \ z)) \ y)$   
 $\lambda x. \lambda y. x (x (x \ y))$ , que é o mesmo que 3.

Além disso, podemos definir a função de soma da seguinte maneira:

$$plus = \lambda m. \lambda n. \lambda x. \lambda y. m \ x \ (n \ x \ y),$$

e podemos aplicá-la a alguns exemplos, como a seguir:

plus 0 1

$(\lambda m. \lambda n. \lambda x. \lambda y. m \times (n \times y)) (\lambda w. \lambda z. z) (\lambda a. \lambda b. a \ b)$

$(\lambda n. \lambda x. \lambda y. (\lambda w. \lambda z. z) \times (n \times y)) (\lambda a. \lambda b. a \ b)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda w. \lambda z. z) \times ((\lambda a. \lambda b. a \ b) \times y)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda z. z) ((\lambda a. \lambda b. a \ b) \times y)$

$\lambda x. \lambda y. ((\lambda a. \lambda b. a \ b) \times y)$

$\lambda x. \lambda y. ((\lambda b. x \ b) \ y)$

$\lambda x. \lambda y. x \ y$ , que é o mesmo que 1.

plus 1 2

$(\lambda m. \lambda n. \lambda x. \lambda y. m \times (n \times y)) (\lambda w. \lambda z. w \ z) (\lambda a. \lambda b. a \ (a \ b))$

$(\lambda n. \lambda x. \lambda y. (\lambda w. \lambda z. w \ z) \times (n \times y)) (\lambda a. \lambda b. a \ (a \ b))$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda w. \lambda z. w \ z) \times ((\lambda a. \lambda b. a \ (a \ b)) \times y)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda z. x \ z) ((\lambda a. \lambda b. a \ (a \ b)) \times y)$

$\lambda x. \lambda y. x \ ((\lambda a. \lambda b. a \ (a \ b)) \times y)$

$\lambda x. \lambda y. x \ ((\lambda b. x \ (x \ b)) \ y)$

$\lambda x. \lambda y. x \ (x \ (x \ y))$ , que é o mesmo que 3

Podemos ainda definir a função de predecessor. Esta função é um pouco mais complicada, e utiliza de uma função “container” para empacotar o valor (segundo argumento dos numerais), para que seja possível aplicar a função (primeiro argumento dos numerais)  $N - 1$  vezes, invés de  $N$  vezes. Ela pode ser definida da seguinte forma:

**pred** =  $\lambda n. \lambda x. \lambda y. n \ (\lambda g. \lambda h. h \ (g \ x)) (\lambda u. y) (\lambda u. u)$ ,

e abaixo temos exemplos desta função aplicada aos números um e dois.

pred 1

$(\lambda n. \lambda x. \lambda y. n \ (\lambda g. \lambda h. h \ (g \ x)) (\lambda u. y) (\lambda u. u)) (\lambda w. \lambda z. w \ z)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda w. \lambda z. w \ z) (\lambda g. \lambda h. h \ (g \ x)) (\lambda u. y) (\lambda u. u)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda z. (\lambda g. \lambda h. h (g x)) z) (\lambda u. y) (\lambda u. u)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda g. \lambda h. h (g x)) (\lambda u. y) (\lambda u. u)$ , e recolorindo temos:

$\lambda x. \lambda y. (\lambda g. \lambda h. h (g x)) (\lambda u. y) (\lambda u. u)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda h. h ((\lambda u. y) x)) (\lambda u. u)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda u. u) ((\lambda u. y) x)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda u. y) x$

$\lambda x. \lambda y. y$ , que é o mesmo que zero.

pred 2

$(\lambda n. \lambda x. \lambda y. n (\lambda g. \lambda h. h (g x)) (\lambda u. y) (\lambda u. u)) (\lambda w. \lambda z. w (w z))$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda w. \lambda z. w (w z)) (\lambda g. \lambda h. h (g x)) (\lambda u. y) (\lambda u. u)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda z. (\lambda g. \lambda h. h (g x)) ((\lambda g. \lambda h. h (g x)) z)) (\lambda u. y) (\lambda u. u)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda g. \lambda h. h (g x)) ((\lambda g. \lambda h. h (g x)) (\lambda u. y)) (\lambda u. u)$ , e recolorindo, temos:

$\lambda x. \lambda y. (\lambda g. \lambda h. h (g x)) ((\lambda g. \lambda h. h (g x)) (\lambda u. y)) (\lambda u. u)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda g. \lambda h. h (g x)) (\lambda h. h ((\lambda u. y) x)) (\lambda u. u)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda g. \lambda h. h (g x)) (\lambda h. h y) (\lambda u. u)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda h. h ((\lambda h. h y) x)) (\lambda u. u)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda h. h (x y)) (\lambda u. u)$

$\lambda x. \lambda y. (\lambda u. u) (x y)$

$\lambda x. \lambda y. x y$ , que é o mesmo que 1.

Além disso, dada a função de predecessor, podemos definir a função de subtração da seguinte forma:

**minus =  $\lambda m. \lambda n. (n \text{ pred}) m$ ,**

e a seguir são apresentados dois exemplos utilizando essa função:

minus 1 0

$(\lambda m. \lambda n. (n \text{ pred}) m) (\lambda w. \lambda z. w z) (\lambda a. \lambda b. b)$

$(\lambda n. (n \text{ pred}) (\lambda w. \lambda z. w z)) (\lambda a. \lambda b. b)$

$((\lambda a. \lambda b. b) \text{ pred}) (\lambda w. \lambda z. w z)$

$((\lambda a. \lambda b. b) \text{ pred}) (\lambda w. \lambda z. w z)$

$(\lambda b. b) (\lambda w. \lambda z. w z)$

$\lambda w. \lambda z. w z$ , que é o mesmo que 1.

minus 2 1

$(\lambda m. \lambda n. (n \text{ pred}) m) (\lambda w. \lambda z. w (w z)) (\lambda a. \lambda b. a b)$

$(\lambda n. (n \text{ pred}) (\lambda w. \lambda z. w (w z))) (\lambda a. \lambda b. a b)$

$((\lambda a. \lambda b. a b) \text{ pred}) (\lambda w. \lambda z. w (w z))$

$(\lambda b. \text{pred } b) (\lambda w. \lambda z. w (w z))$

$\text{pred } (\lambda w. \lambda z. w (w z))$

$\text{pred } 2$

1

### 3. REFERÊNCIAS

- [https://en.wikipedia.org/wiki/Church\\_encoding](https://en.wikipedia.org/wiki/Church_encoding)
- <http://gregfjohnson.com/pred/>