

Codificação de Church

Paradigmas - Aluno: Artur Barichello

A Codificação de Church é uma forma de adicionar operadores e dados ao cálculo lambda, sua forma mais conhecida são os numerais de Church, uma representação dos números naturais utilizando a notação lambda.

Seu nome é dado pelo seu inventor Alonzo Church que foi o primeiro a codificar o cálculo lambda desta forma.

Numerais de Church

São funções que tomam dois parâmetros:

Número	Expressão lambda
0	$\lambda f. \lambda x. x$
1	$\lambda f. \lambda x. f\ x$
2	$\lambda f. \lambda x. f\ (f\ x)$
3	$\lambda f. \lambda x. f\ (f\ (f\ x))$
4	$\lambda f. \lambda x. f\ (f\ (f\ (f\ x)))$
5	$\lambda f. \lambda x. f\ (f\ (f\ (f\ (f\ x))))$
6	$\lambda f. \lambda x. f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ x)))))$
7	$\lambda f. \lambda x. f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ x)))))$
8	$\lambda f. \lambda x. f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ x)))))$
9	$\lambda f. \lambda x. f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ x)))))$
10	$\lambda f. \lambda x. f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ (f\ x)))))$

Definição de Soma

$$\text{soma} = \lambda m. \lambda n. \lambda s. \lambda z. m\ s\ (n\ s\ z)$$

Definição de Subtração

$$\text{sub} = \lambda m. \lambda n. (n\ \text{predecessor})\ m$$

Exemplo somando 0 e 1:

$\text{soma } 0 \ 1 = (\lambda m. \lambda n. \lambda s. \lambda z. m \ s \ (n \ s \ z)) \ 0 \ 1$
 $\text{soma } 0 \ 1 = (\lambda n. \lambda s. \lambda z. 0 \ s \ (n \ s \ z)) \ 1$
 $\text{soma } 0 \ 1 = \lambda s. \lambda z. 0 \ s \ (1 \ s \ z)$
 $\text{soma } 0 \ 1 = \lambda s. \lambda z. 0 \ s \ ((\lambda f. \lambda x. f \ x) \ s \ z)$
 $\text{soma } 0 \ 1 = \lambda s. \lambda z. 0 \ s \ (\lambda x. s \ x) \ z)$
 $\text{soma } 0 \ 1 = \lambda s. \lambda z. 0 \ s \ (s \ z)$
 $\text{soma } 0 \ 1 = \lambda s. \lambda z. ((\lambda f. \lambda x. x) \ s \ (s \ z))$
 $\text{soma } 0 \ 1 = \lambda s. \lambda z. ((\lambda x. x) \ (s \ z))$
 $\text{soma } 0 \ 1 = \lambda s. \lambda z. (s \ z)$
 $\text{soma } 0 \ 1 = \lambda f. \lambda x. (f \ x)$
 $\text{soma } 0 \ 1 = 1$

Exemplo subtraindo 2 e 1:

$\text{sub } 2 \ 1 = (\lambda m. \lambda n. (n \ \text{predecessor}) \ m) \ 2 \ 1$
 $\text{sub } 2 \ 1 = (\lambda n. (n \ \text{predecessor}) \ 2) \ 1$
 $\text{sub } 2 \ 1 = (1 \ \text{predecessor}) \ 2$
 $\text{sub } 2 \ 1 = ((\lambda f. \lambda x. f \ x) \ \text{predecessor}) \ 2$
 $\text{sub } 2 \ 1 = ((\lambda x. \text{predecessor } x) \ 2)$
 $\text{sub } 2 \ 1 = (\text{predecessor } 2)$
 $\text{sub } 2 \ 1 = 1$