

Para entender melhor o que motiva a criação da teoria dos tipos, essas notas serão iniciadas com o cálculo  $\lambda$  não tipado.

## 0.1 Definições

O cálculo lambda serve como uma abstração em cima do conceito de função. Uma função é algo que pega um *input* e retorna um *output*, por exemplo a função  $f(x) = x^2$  pega um input  $x$  e retorna seu quadrado  $x^2$ . No cálculo lambda, essa função é denotada por  $\lambda x.x^2$ , onde  $\lambda x$  simboliza que essa função espera receber como entrada  $x$ . Quando queremos receber uma resposta específica de uma função, usamos números no lugar das variáveis, como por exemplo  $f(3) = 3^2 = 9$ . No cálculo lambda, isso é feito na forma de  $(\lambda x.x^2)(3)$ .

Esses dois princípios de construção são definidos como:

### Definition 0.1.

- **Abstração:** Seja  $M$  uma expressão e  $x$  uma variável, podemos construir uma nova expressão  $\lambda x.M$ . Essa expressão é chamada de Abstração de  $x$  sobre  $M$
- **Aplicação:** Sejam  $M$  e  $N$  duas es expressões, podemos construir uma expressão  $MN$ . Essa expressão é chamada de Aplicação de  $M$  em  $N$ .

Dadas essas definições, precisamos também de uma definição que dê conta do processo de encontrar o resultado após a aplicação em uma função. Esse processo é chamado de  $\beta$ -redução. Ela faz uso da substituição e usa como notação os colchetes.

**Definition 0.2** ( $\beta$ -redução). A  $\beta$ -redução é o processo de resscrita de uma expressão da forma  $(\lambda x.M)N$  em outra expressão  $M[x := N]$ , ou seja, a expressão  $M$  na qual todo  $x$  foi substituído por  $N$ .