情報数学 最終課題

72043913/t20391ks 澤田 開杜

概要

情報数学の授業で学んだラムダ計算について下記にまとめて記す。

テーマを選んだ動機

最近のプログラミング言語では、HaskellやScalaのような関数型言語でなくとも、関数が第一級オブジェクトとなっているような言語が多い。私もこの授業を受ける前までは、λ式というと"無名関数"・"関数オブジェクト"といったような認識でしかいなかった。しかし、学んでみると普通のプログラム言語のような表現力を持っており、奥が深く、とても興味を持ったためである。

ラムダ計算

ラムダ記法

ラムダ式とは、いわば名前の無い関数である。例えば+の演算子がすでに定義されているとして、引数を1つ取り、それに1を加える関数を定義するとなると、add1(x)=x+1のように記述するだろう。しかし、関数の名前自体は本質的ではない。そこで、この関数を $\lambda x.x+1$ と表現することにする。" λ "という記号の直後に引数を記述し、"."の後に関数の本体を記述する。このように仮引数を指定し、式から直接関数を定義する操作を λ **抽象**という。このように定義した λ 式を add1(3)のように関数を値に適用するには、 $(\lambda x.x+1)(3)$ のように記述する。

カリー化

先程はadd1という、引数が一つの関数をもとにラムダ式での形を考えた。ここで新しくadd(x,y)=x+yという2つの引数を取る関数を考え、それを λ 抽象した結果を考えるが、 λ 式では、一般に複数引数を受け取る形では記述しない。そのため、これを λ 抽象するには**カリー化**という手法が大切になる。関数addは2つの数を受け取って1つの数を返すため、型は $N\times N\to N$ である。簡単に説明すると、カリー化とはこの $N\times N\to N$ のような関数を $N\to N\to N$ のような形にすることである。