Введение в Теорию Типов
Конспект лекций

Штукенберг Д. Г.
Университет ИТМО

29 октября 2018 г.

1 Введение

Эти лекции были рассказаны студентам групп M3336–M3339 в 2018 году в Университете ИТМО, на Кафедре компьютерных технологий Факультета информационных технологий и программирования.

Конспект подготовили студенты Кафедры: Егор Галкин (лекции 1 и 2), Илья Кокорин (лекции 3 и 4), Никита Дугинец (лекции 5 и 6), Степан Прудников (лекции 7 и 8).

(возможно, история сложнее)

2 Лекция 3

2.1 Y-комбинатор

Определение 2.1. Комбинатором называется λ-выражение, не имеющее свободных переменных

Определение 2.2. (Y-комбинатор)

$$Y = \lambda f.(\lambda x.f(xx))(\lambda x.f(xx))$$

Очевидно, Y-комбинатор является комбинатором.

Теорема 2.1. $Yf =_\beta f(Yf)$

Доказательство. β-редуцируем выражение Yf

$$\begin{aligned} &=_\beta (\lambda f.(\lambda x.f(xx))(\lambda x.f(xx)))f \\ &=_\beta (\lambda x.f(xx))(\lambda x.f(xx)) \\ &=_\beta f((\lambda x.f(xx))(\lambda x.f(xx))) \\ &=_\beta f(Yf) \end{aligned}$$

Так как при второй редукции мы получили, что $Yf =_\beta (\lambda x.f(xx))(\lambda x.f(xx))$ □

Следствием этого утверждения является теорема о неподвижной точки для бестипового лямбда-ичисления

Теорема 2.2. В лямбда-исчислении каждый терм f имеет неподвижную точку, то есть такое p, что $f\ p =_\beta p$

Доказательство. Возьмём в качестве p терм Yf. По предыдущей теореме, $f(Yf) =_\beta Yf$, то есть Yf является неподвижной точкой для f. Для любого терма f существует терм Yf, значит, у любого терма есть неподвижная точка. $\square$

2.2 Рекурсия

С помощью Y-комбинатора можо определять рекурсивные функции, например, функцию, вычисляющую факториал Чёрчевского нумерала. Для этого определим вспомогательную функцию

$fact' = \lambda f.\lambda n.isZero\, n\ \overline{1}(mul\ n\ f((-1)n))$

Тогда $fact = Y fact'$

Для понимания того, как это работает, посчитаем $fact\ \overline{2}$

$$\begin{aligned} & fact\ \overline{2} \\ =_\beta\ & Y\ fact'\ \overline{2} \\ =_\beta\ & fact'(Y\ fact'\ \overline{2}) \\ =_\beta\ & {\color{magenta}(\lambda f.\lambda n.isZero\, n\ \overline{1}(mul\ n\ f((-1)n)))}{\color{blue}(Y\ fact')\overline{2}} \\ =_\beta\ & isZero\ \overline{2}\ \overline{1}(mul\ \overline{2}\ ((Y\ fact')((-1)\overline{2}))) \\ =_\beta\ & mul\ \overline{2}\ ((Y\ fact')((-1)\overline{2})) \\ =_\beta\ & mul\ \overline{2}\ (Y\ fact'\ \overline{1}) \\ =_\beta\ & mul\ \overline{2}\ (fact'\ (Y\ fact'\ \overline{1})) \end{aligned}$$

Раскрывая $fact'\ (Y\ fact'\ \overline{1})$ так же, как мы раскрывали $fact'\ (Y\ fact'\ \overline{2})$, получаем

$$=_\beta mul\ \overline{2}\ (mul\ \overline{1}\ (Y\ fact'\ \overline{0}))$$

Посчитаем $(Y\ fact'\ \overline{0})$.

$$\begin{aligned} & (Y\ fact'\ \overline{0}) \\ =_\beta\ & fact'\ (Y\ fact')\ \overline{0} \\ =_\beta\ & {\color{magenta}(\lambda f.\lambda n.isZero\, n\ \overline{1}(mul\ n\ f((-1)n)))}\ {\color{blue}(Y\ fact')\ \overline{0}} \\ =_\beta\ & isZero\ \overline{0}\ \overline{1}(mul\ \overline{0}\ ((Y\ fact'))((-1)\overline{0})) =_\beta \overline{1} \end{aligned}$$

Таким образом,

$$\begin{aligned} & fact\ \overline{2} \\ =_\beta\ & mul\ \overline{2}\ (mul\ \overline{1}\ (Y\ fact'\ \overline{0})) \\ =_\beta\ & mul\ \overline{2}\ (mul\ \overline{1}\ \overline{1}) =_\beta mul\ \overline{2}\ \overline{1} =_\beta \overline{2} \end{aligned}$$