

# Подготовка к коллоквиуму по теории типов

Максим Крючков, М3339

12 ноября 2018 г.

## 4. Y-комбинатор. Парадокс Карри

### Комбинатор

Lambda-выражение, не имеющее свободных переменных

### Y-combinator

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

**Теорема.**  $Yf = f(Yf)$

Следствием является **теорема о неподвижной точке**: Любой терм имеет неподвижную точку, то есть

$$p : fp = p$$

### Рекурсия

Пишем вспомогательный терм  $fact'$

Тогда  $fact = Y fact'$

### Парадокс Карри

Ебемся в ухо

## 5. Просто типизированное лямбда исчисление. Исчисление по Черчу и Карри. Изоморфизм Карри-Ховарда

Set  $P$  of the *simple types* is the set of the strings defined by Grammar

$\Pi = U | (\Pi \rightarrow \Pi)$ ,  $U$  - variables

**Context** is the set of pairs in the form

$\{x_1 : \tau_1, \dots, x_n : \tau_n\}$ ,  $x$  - variable,  $\tau$  - type.

Define typability relation

We say that  $M$  is typable if there is such context  $\Gamma$  and type  $\sigma$ , that  $\Gamma \vdash M : \sigma$

### Calculus a la Church

$\Lambda_\sigma$  is a set of all  $\sigma$  typable terms.

$V_\sigma$  is a set of all variables that are claimed to have type  $\sigma$

$$x \in V_\sigma \Rightarrow x \in \Lambda_\sigma$$

$$\begin{aligned} x \in V_\sigma &\Rightarrow x \in \Lambda_\sigma \\ M \in \Lambda_{\sigma \rightarrow \tau}, N \in \Lambda_\sigma &\Rightarrow MN \in \Lambda_\tau \\ M \in \Lambda_\tau, x \in \Lambda_\sigma &\Rightarrow \lambda x^\sigma.M \in \Lambda_{\sigma \rightarrow \tau} \end{aligned}$$

### Теорема

Уникальность типов в исчислении по Черчу

$$1. \Gamma \vdash M : \theta, \Gamma \vdash M : \tau \Rightarrow \theta = \tau$$

$$2. \Gamma \vdash M : \theta, \Gamma \vdash N : \tau, M =_\beta N \Rightarrow \theta = \tau$$

### Curry-Howard isomorphism

Такой вот изоморфизм.

## 7. Нетипизируемость $Y$ - комбинатора. Слабая и сильная нормализации

### Weak normalization

$$\Gamma \vdash^* M : \sigma \Rightarrow \exists M_1 \rightarrow_\beta M_2 \rightarrow_\beta \dots \rightarrow_\beta M_n \in NF$$

Все термы типизированы по Черчу. Все типы - конечные деревья, где ветвление это стрелочка. Тогда  $h(M)$  - высота дерева.

$$m(M) = (h(M), n), \text{ } n - \text{ количество редексов высоты } h(M)$$

Алгоритм. Берем самый правый редекс высоты  $h(M)$  и его редуцируем. Факт в том, что количество редексов высоты  $h(M)$  уменьшилось, следовательно  $n$  -