

Лекция 5

Изоморфизм Карри-Ховарда (завершение), Унификация

Определение

Изоморфизм Карри-Ховарда

1. $\Gamma \vdash M:\sigma$ влечет $|\Gamma| \vdash \sigma$
2. $\Gamma \vdash \sigma$, то существует M и существует Δ , такое что $|\Delta| = \Gamma$, что $\Delta \vdash M:\sigma$, где $\Delta = \{x_\sigma:\sigma \mid \sigma \in \Gamma\}$

Рассмотрим пример: $\{f:\alpha \rightarrow \beta, x:\beta\} \vdash fx:\beta$

Применив изоморфизм Карри-Ховарда получим: $\{\alpha \rightarrow \beta, \beta\} \vdash \beta$

П.1 доказывается индукцией по длине выражения т.е. есть 3 правила вывода. убирая Р и Q.

П.2 доказывается аналогичным способом но действия обратные.
Т.е. отношения между типами в системе типов могут рассматриваться как образ отношений между высказываниями в логической системе, и наоборот.

Определение

расширенный полином определяется формулой:

$$E(p, q) = \begin{cases} C, & \text{if } p = q = 0 \\ p_1(p), & \text{if } q = 0 \\ p_2(q), & \text{if } p = 0 \\ p_3(p, q), & \text{if } p, q \neq 0 \end{cases}$$

, где C —константа, p_1, p_2, p_3 —выражения, составленные из $*$, $+$, p, q и констант по сути расширенный полином это множество функций над натуральными числами (черчевскими нумералами).

Пусть $v = (\alpha \rightarrow \alpha) \rightarrow (\alpha \rightarrow \alpha)$, где α —произвольный тип и пусть $F \in \Lambda$, что $F : v \rightarrow v \rightarrow v$, то существует расширенный полином E , такой что $\forall a, b \in \mathbb{N} \ F(\bar{a}, \bar{b}) =_{\beta} \overline{E(a, b)}$, где \bar{a} —черчевский нумерал

Теорема

У каждого терма в просто типизиреуемом λ исчислении существует расширенный полином.

Ссылки

1. <https://www.quora.com/What-is-an-intuitive-explanation-of-the-Curry-Howard-correspondence>
2. <https://habr.com/post/269907/>
3. <https://arxiv.org/pdf/cs/0701022.pdf>