

# Задания

2 ноября 2015 г.

1. Докажите, что если  $\Gamma, x : A \vdash b : B$  и  $\Gamma \vdash a : A$ , то  $\llbracket b[x := a] \rrbracket = \llbracket b \rrbracket \circ \langle id_{\llbracket \Gamma \rrbracket}, \llbracket a \rrbracket \rangle$ .
2. В этом задании нужно будет описать тип сумм.
  - (a) Добавьте в  $\lambda$  исчисление тип сумм (как *Either* в хаскелле). Кроме самого типа нужно добавить конструкции *left*, *right* и *either*, а также правила редукции.
  - (b) Опишите его интерпретацию в категориях с бинарными копроизведениями.
3. В утверждении о существовании  $F$ -алгебр требовалось, чтобы  $F$  сохранял копределы. Но в доказательстве использовался только тот факт, что он сохраняет копределы на диаграммах вида  $(\mathbb{N}, \leq)$ . Чтобы доказать, что модель индуктивных типов данных существует в общем случае, нам нужно показать, что функтор  $(-)^B$  сохраняет эти копределы. В общем случае это не так, но если  $B$  конечен в определенном смысле, то это верно в некоторых категориях.

Упорядоченное множество  $(D, \leq)$  называется *направленным*, если для любых  $x, y \in D$  существует  $z \in D$ , такой что  $x \leq z$  и  $y \leq z$ . Например, множество  $(\mathbb{N}, \leq)$  является направленным. Копредел называется направленным, если он является копределом на направленном множестве. Объект  $B$  категории  $\mathbf{C}$  называется *конечно представимым*, если функтор  $Hom(B, -)$  сохраняет направленные копределы.

  - (a) Докажите, что в категории **Set** множество является конечно представимым тогда и только тогда, когда оно является конечным.
  - (b) Докажите, что в категории **Graph** граф является конечно представимым тогда и только тогда, когда он содержит конечное число вершин и ребер.
  - (c) Докажите, что если  $B$  является конечно представимым, то функтор  $(-)^B$  сохраняет направленные копределы в категориях **Set** и **Graph**.

Обратите внимание, что последнее утверждение не верно в общем случае. Но в случае категорий **Set** и **Graph** оно показывает, что в них существуют модели индуктивных типов.