## Домашнее задание №7: «типовая система Хиндли-Милнера»

1. *О выразительной силе НМ.* Заметим, что список — это «параметризованные» числа в аксиоматике Пеано. Число — это длина списка, а к каждому штриху мы присоединяем какое-то значение. Операции добавления и удаления элемента из списка — это операции прибавления и вычитания единицы к числу.

Рассмотрим тип «бинарного списка» (расширение Окамля):

```
type 'a bin_list = Nil | Zero of (('a*'a) bin_list) |
One of 'a * (('a*'a) bin_list);;
```

и операцию добавления элемента к списку:

```
let rec add elem lst = match lst wi th
   Nil -> One (elem,Nil)
   | Zero tl -> One (elem,tl)
   | One (hd,tl) -> Zero (add (elem,hd) tl)
```

- (а) Какой тип имеет add (обратите внимание на ключевое слово rec: для точного указания соответствующего лямбда-выражения и вывода типа необходимо использовать Y-комбинатор)? Считайте, что семейство типов bin\_list 'a предопределено и обозначается как  $\tau_{\alpha}$ . Выразим ли этот тип в системе Хиндли-Милнера?
- (b) Реализуйте предложенный тип и функцию add на Хаскеле (используйте опцию RankNTypes). Также реализуйте функцию для удаления элемента списка (головы).
- (с) Предложите функцию для эффективного соединения двух списков (источник для вдохновения сложение двух чисел в столбик).
- (d) Предложите функцию для эффективного выделения n-го элемента из списка.
- 2. На занятии мы рассмотрели функцию strange\_pair x = (x 1, x "a"). Покажите, что данную функцию невозможно типизировать в типовой системе Хиндли-Милнера. Указания: (а) ограничение мономорфизма отношения к делу не имеет; (б) ограничение на правило введения квантора всеобщности может оказаться существенным.
- 3. Покажем, что алгоритм W действительно находит корректный тип для лямбдавыражения (доказательство, что он находит наиболее общий тип, мы оставим в стороне). Для этого докажем по индукции, что  $W(\Gamma, X)$  действительно находит такие тип  $\tau$  и подстановку S, что  $S\Gamma \vdash X : \tau$ :

M3\*37y2019 26.10.2021

(a) покажите базу индукции:  $W(\Gamma, x)$ ;

$$\frac{\Gamma, x : \forall \alpha_1 \dots \alpha_n \cdot \tau : x \vdash \forall \alpha_1 \dots \alpha_n \cdot \tau}{\Gamma \vdash x : \forall \beta_1 \dots \beta_n \cdot \tau}$$

(b) покажите случай аппликации:  $W(\Gamma, PQ)$ ;

$$\frac{W(\Gamma, P) = (\tau_p, S_1)}{S_1\Gamma \vdash P : \tau_p} \frac{\overline{S_{21}\Gamma \vdash P : S_2\tau_p}}{\overline{S_{321}\Gamma \vdash P : S_3(S_2\tau_p)}} \frac{W(S_1\Gamma, Q) = (\tau_q, S_2)}{\overline{S_{321}\Gamma \vdash P : S_3(\tau_q \to \gamma)}} \frac{W(S_1\Gamma, Q) = (\tau_q, S_2)}{\overline{S_{21}\Gamma \vdash Q : \tau_q}} \frac{\overline{S_{21}\Gamma \vdash Q : \tau_q}}{\overline{S_{321}\Gamma \vdash Q : S_3\tau_q}} \frac{\overline{S_{21}\Gamma \vdash Q : S_3\tau_q}}{\overline{S_{321}\Gamma \vdash Q : S_3\tau_q}}$$

(c) покажите случай лямбда-абстракции:  $W(\Gamma, \lambda x. P)$ ;

$$\frac{W(\Gamma \cup \{x : \tau_x\}, P) = (\tau_p, S_1)}{S_1(\Gamma \cup \{x : \tau_x\}) \vdash P : S_1\tau_p}$$
$$\frac{S_1\Gamma, x : S_1\tau_x \vdash P : S_1\tau_p}{S_1\Gamma \vdash \lambda x . P : S_1\tau_x \to S_1\tau_p}$$
$$\frac{S_1\Gamma \vdash \lambda x . P : S_1(\tau_x \to \tau_p)}{S_1\Gamma \vdash \lambda x . P : S_1(\tau_x \to \tau_p)}$$

(d) покажите случай let-выражения:  $W(\Gamma, \text{let } x = P \text{ in } Q)$ .

$$\frac{W(S_{1}\Gamma \cup \{x : \forall \{\alpha_{i}\}.\tau_{p}\}, Q) = (\tau_{q}, S_{2}), \{\alpha_{i}\} \in FV(\tau_{p})}{S_{2}(S_{1}\Gamma \cup \{x : \forall \{\alpha_{i}\}.\tau_{p}\}) \vdash Q : \tau_{q}, \{\alpha_{i}\} \in FV(\tau_{p})}$$

$$\frac{S_{1}\Gamma \vdash P : S_{1}\tau_{p}}{S_{21}\Gamma \vdash P : S_{21}\tau_{p}} \frac{S_{2}(S_{1}\Gamma \cup \{x : S_{1}\tau_{p}\}) \vdash Q : \tau_{q}, \{\alpha_{i}\} \in FV(\tau_{p})}{S_{2}(S_{1}\Gamma \cup \{x : S_{1}\tau_{p}\}) \vdash Q : \tau_{q}}$$

$$S_{21}\Gamma \vdash let \ x = P \ in \ Q : \tau_{q}$$

4. Покажите, что в Хаскеле выражается  $Y: \forall \alpha. (\alpha \to \alpha) \to \alpha$  и правило исключённого третьего  $E: \alpha \vee \neg \alpha$ .

```
magic :: a
magic = magic
Y :: (a -> a) -> a
```

M3\*37y2019 26.10.2021

```
Y = magic
E :: Either a (a -> Void)
E = magic
```

5. Возможно ли в C++ построить выражения с типами ранга два и выше (включая конструкции с темплейтами)? Приведите пример, если да.

M3\*37y2019 26.10.2021