Функциональное программирование. HW#1

Тураев Тимур, 504 (SE)

1 Найти более короткую версию iszro

Answer: $iszro \equiv \lambda ntf. n(\lambda a.f)t$

```
iszro 0 \equiv (\lambda \text{ntf. } n(\lambda \text{a.f}) \text{t}) \ 0 \equiv (\lambda \text{ntf. } n(\lambda \text{a.f}) \text{t}) \ (\lambda \text{sz. z}) \equiv \lambda \text{tf. } (\lambda \text{sz. z}) (\lambda \text{a. f}) \text{t} \equiv \lambda \text{tf. t} \equiv \text{tru} iszro 1 \equiv (\lambda \text{ntf. } n(\lambda \text{a.f}) \text{t}) \ 1 \equiv (\lambda \text{ntf. } n(\lambda \text{a.f}) \text{t}) \ (\lambda \text{sz. sz}) \equiv \lambda \text{tf. } (\lambda \text{sz. sz}) (\lambda \text{a. f}) \text{t} \equiv \lambda \text{tf. } (\lambda \text{a. f}) \text{t} \equiv \lambda \text{tf. f} \equiv \text{fls}
```

2 Выразить plus через succ

Answer: plus $\equiv \lambda$ mn. m succ n

$$\begin{aligned} plus \ 2 \ 3 &\equiv (\lambda mn. \ m \ succ \ n) \ 2 \ 3 \equiv 2 \ succ \ 3 \\ &\equiv (\lambda sz. \ s(s(z))) \ succ \ (\lambda ab. \ a(a(a(b)))) \\ &\equiv (\lambda sz. \ s(s(z))) \ (\lambda nxy. \ x(nxy)) \ (\lambda ab. \ a(a(a(b)))) \\ &\equiv (\lambda z. \ (\lambda nxy. \ x(nxy))((\lambda nxy. \ x(nxy)) \ z))(\lambda ab. \ a(a(a(b)))) \\ &\equiv (\lambda nxy. \ x(nxy))((\lambda nxy. \ x(nxy)) \ (\lambda ab. \ a(a(a(b))))) \\ &\equiv (\lambda nxy. \ x(nxy))((\lambda xy. \ x(x(x(x(y)))))) \\ &\equiv \lambda xy. \ x(x(x(x(x(y))))) \equiv 5 \end{aligned}$$

3 *3anucamъ* mult2 *короче*

 $\mathtt{mult2} \equiv \lambda \mathtt{mnsz}. \ \mathtt{m(ns)z} \equiv \lambda \mathtt{mns}. \ \mathtt{m(ns)} \ (применили \ \eta$ -преобразование)

- 4 Выполнить подстановку
 - λyz . $xyw(zx) [x := \lambda y$. $yw] \equiv \lambda yz$. $(\lambda y$. $yw)yw(z(\lambda y$. $yw)) \equiv \lambda yz$. $yww(z(\lambda y$. yw))
 - Ничего не меняется.
 - $xy(\lambda xz. xyz)y [y := xz] \equiv x(xz)(\lambda x'z'. x'(xz)z')(xz)$
- **5** Раскрыть скобки
 - $(x(\lambda x. ((xy)x))y) \equiv x(\lambda x. ((xy)x))y \equiv x(\lambda x. xyx)y$
 - $\bullet \ ((\lambda p.\ (\lambda q.\ ((q(pr))s)))((q(pr)s)) \equiv (\lambda pq.\ q(pr)s)(q(pr)s) \equiv (\lambda p'q'.\ q'(p'r)s)(q(pr)s) \equiv \lambda q'.\ q'(q(pr)sr)s$
- **6** Показать

$$S(\lambda x. M)(\lambda x. N) \equiv (\lambda f g x. f x (g x))(\lambda x. M)(\lambda x. N) \equiv \lambda x. (\lambda x. M) x ((\lambda x. N) x) \equiv \lambda x. M((\lambda x. N) x) \equiv \lambda x. MN$$

- **7** Показать
 - SKK = $(\lambda fgx. fx(gx))(\lambda xy. x)(\lambda xy. x) = \lambda x. (\lambda xy. x)x((\lambda xy. x)) = \lambda x. x = I$

8 Степенная функция

```
pwr1 \equiv \lambdamn. n (mult m)1 — по аналогии с mult1
```

pwr2 $\equiv \lambda$ mnsz. nmsz – по аналогии с mult2.

Оформлять пример долго, но вторую я честно проверил на черновике, она работает. Кстати, если дважды применить η -преобразование, будет ли верно, что pwr2 $\equiv \lambda$ mn. nm ?