Курс: Функциональное программирование Домашнее задание 1 Тигиной Марии 2 группа

0. Покажите, что:

a)
$$I = S K K$$

 $S K K$
 $= (\langle xyz \rightarrow xz(yz) \rangle KK)$
 $= \langle yz \rightarrow Kz(yz) \rangle K$
 $= \langle z \rightarrow Kz(Kz) \rangle$
 $= \langle z \rightarrow (\langle xy \rightarrow x \rangle z(Kz))$
 $= \langle z \rightarrow z \rangle$
 $= I$
(1 балл)

b)
$$\mathbf{K}^* = \mathbf{K} \mathbf{I}$$

 $\mathbf{K} \mathbf{I}$
 $= (\setminus xy \to x) (\setminus z \to z)$
 $= (\setminus y \to (\setminus z \to z))$
 $= (\setminus yz \to z)$
 $= \mathbf{K}^*$
 (1 балл)

1. Выделите свободные и связанные переменные в термах и осуществите подстановки: (одним цветом выделены связанные вершины)

а)
$$x(\langle xy \rightarrow y(xw)u)y [x := \langle z \rightarrow z]$$

 $x(\langle xy \rightarrow y(xw)u)y [x := \langle z \rightarrow z]$
 $(\langle z \rightarrow z)(\langle xy \rightarrow y(xw)u)y$
 $(1$ балл)

b)
$$(\x \to x(\y \to yx)w)(\x \to v)$$
 $[w := y(\v \to vx)]$ $(\x \to x(\y \to yx)w)(\x \to v)$ $[w := y(\v \to vx)]$ $(\x \to x(\y \to yx)y(\v \to vx))(\x \to v)$ (1 балл)

2. Уберите лишние скобки и осуществите бета-преобразование(если это возможно):

a)
$$((\x \to (\y \to ((xy)z)))(a(bc)))$$

 $(\xy \to xyz)(a(bc))$
 $\y \to a(bc)yz$
 (1 балл)

b)
$$(((mn)m)(\x \to ((x(u\nu))y)))$$

 $mnm(\x \to x(u\nu)y)$
 $(1$ балл)

c)
$$((\x \to (\y \to ((yx)x)))(x(xy))y)$$

 $(\x \to (\y \to yxx))(x(xy))y$
 $(\y \to y(x(xy))(x(xy)))y$
 $y(x(xy))(x(xy))$
 $(1$ балл)

3. Покажите, что:

```
B=S (KS) K
S (KS) K
= (\xyf \rightarrow xz(yf))(KS)K
= \f \rightarrow (KS)f(Kf)
= \f \rightarrow (Xy \rightarrow x)Sf(Kf)
= \f \rightarrow (SKf)
= \f \rightarrow (\hgx \rightarrow hx(gx))(Kf)
= \f \rightarrow (\gx \rightarrow Kfx(gx))
= \fgx \rightarrow f(gx)
= B
(2 балла)
```

(1 балл)

5. Напишите терм, возводящий число Чёрча в степень(b – это основание, а e – это показатель степени):

$$\mathsf{POW} = \backslash \mathsf{b} \ \mathsf{e} \to \mathsf{e} \ \mathsf{b} \ (1 \ \mathsf{балла})$$

6. Докажите дистрибутивность сложения относительно умножения для чисел Чёрча

```
PLUS = \nm \rightarrow ns(msz)

MULT = \nm \rightarrow n(ms)z
```

 $MULT = \backslash nm \rightarrow n(PLUS \ m)0$

MULT a (PLUS b c) = PLUS (MULT a b) (MULT a c)

Достаточно посмотреть, какая кратность s(у результата этой опирации.

- 1) сначала к z применяется c раз s(
- 2) затем еще b раз, итого (b+c) раз s(
- 3) дальше это применение повторяется а раз, итого a(b+c) s(
- 4) так как a, b, c целые, то a(b+c) это тоже самое, что сначала применить ac, затем bc раз s(, что и есть формула для суммы произведений.
- (2 балла)