Студент: Стоцкий Олег

Группа: М4140

Дата: 8 сентября 2019 г.

## Домашняя работа №1

Осуществите подстановку и приведите к нормальной форме — форме, в которой не осталось редексов, — указывая при этом основные шаги:

1 
$$x := \mathbf{K}$$
 и  $y := \mathbf{B}$  в  $y$  ( $\lambda z.~x~x~(x~z~x)$ ) ( $\lambda x.~x~x~x$ ) I Решение:

$$y (\lambda z. \ x \ x \ (x \ z \ x)) (\lambda x. \ x \ x \ x) \mathbf{I}[x := \mathbf{K}, y := \mathbf{B}]$$

$$B(\lambda z.KK(KzK))(\lambda x.xxx)I$$

$$(\lambda z.KK(KzK))((\lambda x.xxx)I)$$

$$(\lambda z.KK(KzK))(III)$$

$$(\lambda z.KK(KzK))I$$

$$KK(KIK)$$

$$KKI$$

$$KKI$$

$$\mathbf{2} \quad x := \mathbf{S} \text{ B } x \ (\lambda z \ x. \ z \ x) \ (\lambda z \ y \ x. \ x) \ x$$

Решение:

$$x (\lambda z \ x. \ z \ x) (\lambda z \ y \ x. \ x)x[x := S]$$

$$S(\lambda z x. z x)(\lambda z y x. x)S$$

$$(\lambda z x. z x)S((\lambda z y x. x)S)$$

$$(\lambda z x. z x)S(\lambda y x. x)$$

$$SK_*$$

$$(\lambda f g x. f x(g x))(\lambda y x. x)$$

$$\lambda g x. K_* x(g x)$$

$$\lambda g x. q x$$

Приведите к нормальной форме, указывая основные шаги:

$$\mathbf{3} \quad (\lambda x \ x \ x. \ x) \mathbf{I} \mathbf{K} \mathbf{S}$$

Решение:

$$(\lambda x.\lambda x.\lambda x.x)IKS$$
$$(\lambda x.\lambda x.x)KS$$
$$(\lambda x.x)S$$
$$S$$

**4** 
$$(\lambda x \ y \ z. \ y \ x \ z) \ (y \ x) \ (\lambda x. \ x \ x) \ f$$

Решение:

$$(\lambda y'z.y'(yx)z)(lambdax.xx)f$$
$$(\lambda z.(\lambda x.xx)(yx)z)f$$
$$(yx)(yx)f$$

## 5 ISKSKS(SKKK)

Решение:

ISKSKS(SKKK) SKSKS(SKKK)  $(\lambda x.Kx(Sx))KS(SKKK)$  KS(SKKK) KS(KK(KK)) KS(KK) KS(KK)

Введём булевы значения:

 $egin{aligned} \mathbf{tru} &:= \mathbf{K} \\ \mathbf{fls} &:= \mathbf{K}_* \\ \mathbf{not} &:= \lambda b. \ b \ \mathbf{fls} \ \mathbf{tru} \\ \mathbf{and} &:= \lambda b_1 \ b_2. \ b_1 \ b_2 \ \mathbf{fls} \end{aligned}$ 

**6** Убедитесь, что  $\mathbf{and}$  работает как надо: покажите, что если ему подавать аргументы  $\mathbf{tru}$  и  $\mathbf{fls}$ , будут получаться логически правильные результаты.

Решение:

Проверим , что and  $tru\ fls = fls$ 

 $(\lambda b1b2.b1b2fls)tru\ fls$   $tru\ fls\ fls$   $KK_*K_*$   $K_*$  fls

Верно.

Проверим, что and  $tru\ tru = tru$ 

 $(\lambda b1b2.b1\ b2\ fls)KK$   $KKK_*$  K tru

Верно.

Проверим, что and  $fls \ fls = fls$ 

 $(\lambda b1b2.\lambda b1\ b2\ K_*)K_*K_*$   $K_*K_*K_*$   $K_*$  fls

Верно.

Проверим, что and fls tru = fls

 $(\lambda b1b2.b1\ b2\ fls)fls\ tru$   $(\lambda b1b2.b1\ b2\ K_*)K_*K$   $K_*KK_*$   $K_*$  fls

7 Напишите функцию  $or(b_1, b_2)$ .

Решение:

 $\lambda b1b2.b1 \ tru \ b2$ 

Напишите лямбда-термы:

**8** Функцию  $\mathbf{mult}(a,b)$ , перемножающую два числа Чёрча. Решение:

$$mul := \lambda n 1n 2.\lambda sz.n1 \ (\lambda z'.add \ n2 \ z' \ s \ z) \ 0$$

**9** Функцию **iszero**(a), которая возвращает **tru**, если ей подать **0**, и **fls** в противном случае. Решение:

$$iszero := \lambda n.n(\lambda x.fls) tru$$

**10** Функцию  $\mathbf{pow}(a,b)$ , которая вычисляет  $a^b$ , где a и b — числа Чёрча. Решение:

$$\lambda n1n2.\lambda sz.n2 \ (\lambda z'.mul \ z' \ n1)1$$

**11** Функцию **iseven**(n), которая возвращает **tru**, если n — чётное число Чёрча, и **fls** в противном случае. Существует короткое решение.

Решение: Введем вспомогательную функцию  $not := \lambda x.x \ fls \ tru$ . Тогда

$$iseven := \lambda n.n \ not \ tru$$

**12** Функцию **xor** $(b_1, b_2)$ .

Решение:

$$xor := \lambda a \ b.and \ (or \ a \ b) \ (not \ (and \ a \ b))$$

**13** Функцию  $\mathbf{pred}(n)$ , которая находит предыдущее число Чёрча. Подсказка:

```
def pred(n):
    prd = 0
    cur = 0
    for i in range(0, n):
        prd = cur
        cur = cur + 1
    return prd
```