

Прикладная теория типов

Домашнее задание 1 (нетипизированное λ -исчисление)

6 сентября 2025 г.

Домашняя работа принимается до 23:59 6 октября 2025, кроме задач, помеченных звёздочкой, которые принимаются до конца семестра. Решения можно набрать в TeX или написать разборчивым текстом на бумаге и отсканировать. Домашняя работа принимается в виде **одного** PDF-файла на почту m.voronov@gse.cs.msu.ru. Вопросы по домашнему заданию можно задавать или по почте, или в ТГ-группе курса.

1. (2 балла) Запишите приведённые термы в соответствии с (обще)принятыми правилами опускания скобок:

- $(\lambda x.(((xz)y)(xx)))$
- $((\lambda x.(\lambda y.(\lambda z.(z((xy)z)))))(\lambda u.u))$

2. (3 балла) Для каждого из приведённых ниже термов определите, является ли он α -эквивалентным терму $\lambda x.x(\lambda x.x)$, если не является, то почему?

- $\lambda y.y(\lambda x.x)$
- $\lambda y.y(\lambda x.y)$
- $\lambda y.y(\lambda y.x)$

3. (5 баллов) Выделите свободные и связанные переменные в термах и выполните указанные подстановки:

- $(\lambda y p.x y w(p x))[x := \lambda w.y w]$
- $((x y z)[x := y])[y := z]$
- $((\lambda x.x y z)[x := y])[y := z]$
- $(\lambda y.y y x)[x := y z]$
- $(x y(\lambda x z, x y z) y)[y := x z]$

4. (10 баллов) Покажите, расписывая все шаги α , β преобразований, что $\forall P, Q, R \in \Lambda :$

- $S K K \rightarrow_{\beta} I$
- $K P Q \rightarrow_{\beta} P$
- $S P Q R \rightarrow_{\beta} P R(Q R)$
- $(S(K S) K) P Q R \rightarrow_{\beta} P(Q R)$
- $* S S S K K =_{\beta} S K K K$

5. (2 балла) Приведите пример замкнутого λ -терма, находящегося в

- в слабой головной нормальной форме, но не в головной нормальной форме;
- в головной нормальной форме, но не в нормальной форме.

6. (4 балла) Пусть задан список натуральных чисел с помощью списка пар *pair*, где конец списка определяется с помощью терма *nil*:

- $pair = \lambda x y f.f x y$
- $nil = \lambda f.true$

Постройте терм *fold*, который бы суммировал числа в списке, например:

- $fold\ nil = 0$
- $fold\ (pair\ 1\ nil) = 1$
- $fold\ (pair\ 1\ (pair\ 2\ (pair\ 3\ nil))) = 6$

7. (4 балла) Постройте терм *isPrime*, принимающий число в кодировке Чёрча и возвращающий *true*, если число простое, и *false* в противном случае.
8. (2 балла) Покажите, что данное утверждение не всегда верно:

$$M[x := N, y := L] = M[x := N][y := L];$$

Здесь запись $M[x := N, y := L]$ означает, что подстановка x и y в терм M происходит одновременно, т.е. все свободные x и y заменяются вместе за один шаг.

9. (2 балла) Докажите, что если MN сильно нормализуемо, то M и N сильно нормализуемо.
10. (2 балла) Покажите, что хотя для комбинатора неподвижной точки Карри Y выполняется $YF =_\beta F(YF)$, но при этом неверно ни $YF \twoheadrightarrow_\beta F(YF)$, ни $F(YF) \twoheadrightarrow_\beta YF$
11. (6 баллов) Постройте термы M такие, что
- $M =_\beta \lambda xy. xMx$
 - $Mxyz =_\beta xyzM$
12. (6 баллов) Постройте функции (можно считать, что задан терм *pred*):

- **minus**, вычитающую числа в кодировке Чёрча (можно считать, что в выражении **minus a b** всегда $a \geq b$);
- **equals**, сравнивающую числа в кодировке Чёрча;
- **lt**, реализующую операцию $<$ для чисел в кодировке Чёрча;
- **gt**, реализующую операцию $>$ для чисел в кодировке Чёрча;
- **min**, возвращающую минимум двух чисел в кодировке Чёрча;
- **max**, возвращающую максимум двух чисел в кодировке Чёрча.

13. (2 балла) Пусть $U := \lambda zx. x(zzx)$ и $Z := UU$, докажите, что Z - это комбинатор неподвижной точки, т.е. ZM является неподвижной точкой для любого λ -терма M : $M(ZM) = ZM$. Более того, покажите, что выполняется $ZM \twoheadrightarrow_\beta M(ZM)$
14. Опишите словами и понятиями, понятными семилетнему ребёнку,
- (3 балла) теорему Чёрча-Россера и основные следствия из неё;
 - (4 балла) что такое неподвижная точка функции и Y -комбинатор в λ -исчислении, приведите бытовую аналогию его применения.
15. (5 баллов)* Задайте терм *pred*:

$$pred\ n = \begin{cases} n - 1, & n > 0 \\ 0, & n == 0 \end{cases}$$

и приведите объяснение, почему именно он имеет такой вид.

16. (6 баллов)* Определите трансляцию $db : \Lambda \rightarrow \Lambda_{db}$ в нотацию де Брейна и обратную $undb$. Докажите: $M =_\alpha N \iff db(M) = db(N)$. Используйте эти две взаимно обратные функции и α -инвариантность. Формально, λ -термы (M, N, \dots) , записанные с использованием индексов де Брейна, имеют следующую синтаксическую форму:

$$M, N, \dots ::= n \mid MN \mid \lambda M$$

где n — натуральные числа, большие 0, — это переменные. Переменная n является связанной, если она находится в области действия как минимум n связываний (λ); иначе она свободна. Место связывания переменной n — это n -е связывание, в области действия которого она находится, считая от самого внутреннего.

Примеры (1-based индексация):

- $K \equiv \lambda xy. x \mapsto \lambda \lambda 2$.

- $S \equiv \lambda x y z. x z (y z) \mapsto \lambda \lambda \lambda 3 1 (2 1).$
- $\lambda z. (\lambda y. y (\lambda x. x)) (\lambda x. z x) \mapsto \lambda (\lambda 1 (\lambda 1)) (\lambda 2 1).$

17. (6 баллов)* Дерево Бёма. Для каждой пары ниже нарисуйте первые три уровня дерева Бёма и кратко объясните различия:

- $(\lambda x. x)(\lambda x. x)$ и $(\lambda x. x x)(\lambda x. x x);$
- $I \equiv \lambda x. x$ и $K I \equiv (\lambda x y. x)(\lambda z. z);$
- $\lambda x y. x y$ и $\lambda x y. x (x y).$

Дерево Бёма терма M (обозначение $BT(M)$) строится по β -эквивалентности. Если у M нет головной нормальной формы, то $BT(M) = \perp$. Если $M \rightarrow_{\beta} \lambda x_1 \dots x_n. y M_1 \dots M_k$ (ГНФ), то корень помечается $\lambda x_1 \dots x_n. y$, а у него k поддеревьев: $BT(M_1), \dots, BT(M_k)$. Уровни считаются по глубине от корня.