

Программа курса

λ-исчисление, 2024

Конверсия и редукция

Основные понятия

1. Множество λ -выражений. Свободные и связанные переменные. α -конгруэнтность. Правило переменных.
2. Оператор подстановки.

Конверсия

1. $\beta\eta$ -конверсия. Теорема о неподвижной точке.
2. Стандартные комбинаторы. Комбинатор неподвижной точки. Формальные λ -теории: согласованность, противоречивость, несовместимость.

Редукция

1. Редукция (β -, η -, $\beta\eta$ -). Нормальные формы. Редукционные графы.
2. Свойство Чёрча-Россера. Теорема о минимальном элементе.
3. Теорема Чёрча-Россера для β -редукции. Следствия.
4. Диаграммы бинарных отношений. Коммутирующие отношения. Лемма Хиндли-Росена.
5. Теорема Чёрча-Россера для η - и $\beta\eta$ -редукции. Следствия.
6. Внешние/внутренние редексы и нормальные формы.
7. Стандартный редукционный путь. Существование стандартной редукции.
8. Нормализующая редукционная стратегия. Теорема о нормализации.

λ-представимость

Основные понятия

1. Комбинаторы **T** и **F**. Упорядоченные пары. Конечные кортежи, проекции.
2. Обобщённая теорема о неподвижной точке.

Рекурсивные числовые функции

1. Числа Барендрегта (λ -числа). λ -представимость. Класс рекурсивных функций.
2. Все рекурсивные функции λ -представимы.
3. Все λ -представимые функции рекурсивны (эскиз доказательства).
4. Кодирование (числа Гёделя), функция комбинации, функция нумерации.

..... текущий прогресс

Числовые системы

1. Числа Чёрча.
2. Числовые системы. Адекватность. Критерий адекватности числовой системы.

Неразрешимость

1. Рекурсивно сепарабельные и рекурсивные множества. Замкнутость относительно конверсии.
2. Теорема Скотта-Карри о неразрешимости. Следствия.

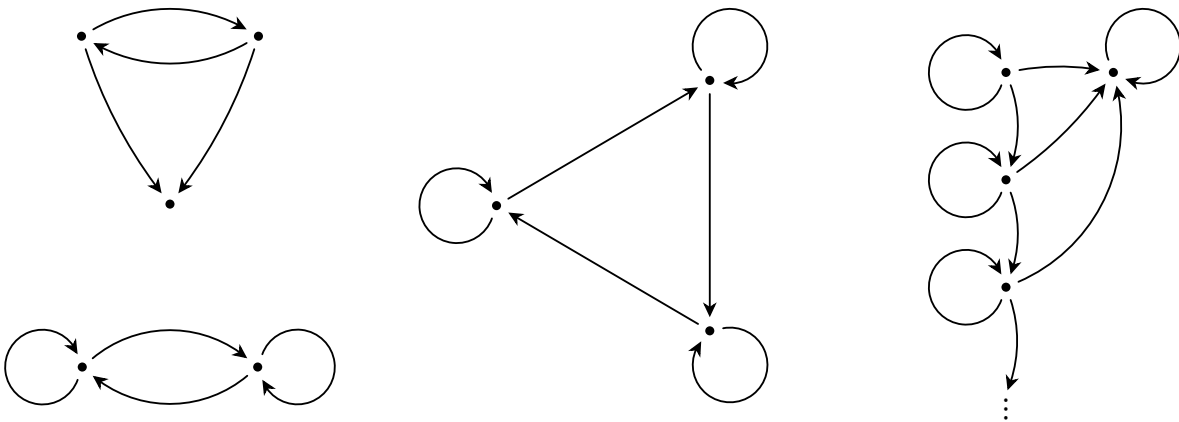
Задачи

λ-исчисление, 2024

Конверсия и редукция

1. • Перепишите в формальной нотации: $y(\lambda x. xy(\lambda z. w. yz))$
 • Перепишите в упрощённом виде: $(\lambda v'(\lambda v''(((\lambda v v)v')v'')((v''(\lambda v'''(v'v'''))))v''))))$
2. Положим $X \equiv \mathbf{SI}$. Покажите, что $XXXX = X(X(XX))$. Правда ли, что $X^n X = XX^{\sim n}$ справедливо для всех $n \in \mathbb{N}_0$?
3. Покажите, что выражение имеет нормальную форму:
 [a] $(\lambda y. yyy)((\lambda a. b. a)\mathbf{I}(\mathbf{SS}))$, [b] \mathbf{SSSS} , [c]* $\mathbf{S}(\mathbf{SS})(\mathbf{SS})\mathbf{S}$.
4. Найдите λ-выражение M , такое, что $\forall N \in \Lambda : MN = MM$.
5. Докажите, что **не** существует такого $F \in \Lambda$, что $\forall M, N \in \Lambda : F(MN) = M$.
6. Пусть $A \equiv \mathbf{SKKK}$. Постройте такое λ-выражение M , чтобы выполнялась конверсия $\mathbf{SIMKA} = \mathbf{SMSKA}$.
7. Докажите, что правило η-конверсии ($\lambda x. Mx = M$, $\forall M, x : x \notin \text{TV}(M)$) эквивалентно тому, что «функции равны, если равны их значения»:

$$Mx = Nx \Rightarrow M = N, \quad \forall M, N, x : x \notin \text{TV}(MN).$$
8. • Докажите, что: [a] $\mathbf{I} \# \mathbf{K}$, [b] $\mathbf{I} \# \mathbf{S}$, [c]* $xy \# xx$.
 • Постройте последовательность M_0, M_1, \dots , такую, что $M_i \# M_j$, если $i \neq j$.
9. Докажите, что $P \# Q \iff (\lambda + (P = Q)) \vdash \mathbf{K} = \mathbf{K}_*$
10. Постройте последовательность λ-выражений M_0, M_1, \dots так, чтобы $M_0 = v$ и для любого $n \in \mathbb{N}_0$ выполнялось $M_{n+1} = M_{n+2}M_n$.
11. Докажите, что $\forall M \in \Lambda : \exists N \in \Lambda : N\mathbf{I} \xrightarrow[\beta]{} M$, причём N в β-нормальной форме.
12. Обозначим через $M \uparrow N$ условие $\exists L : (L \twoheadrightarrow M) \wedge (L \twoheadrightarrow N)$. Покажите, что:
 [a] $(\lambda x. ax)b \uparrow (\lambda y. yb)a$, [b] $(\lambda x. xc)c \uparrow (\lambda x. xx)c$, [c] $(\lambda x. bx)c \uparrow (\lambda x. x)bc$
13. Постройте λ-выражения со следующими редукционными графами:



14. Нарисуйте редукционные графы следующих λ-выражений:
 [a] $(\lambda x. \mathbf{I}xx)(\lambda x. \mathbf{I}xx)$, [b] $(\lambda x. \mathbf{I}(xx))(\lambda x. \mathbf{I}(xx))$
15. Пусть $M \equiv AAx$, где $A \equiv \lambda a. x. z. z(aax)$. Докажите, что редукционный граф $\text{Gr}(M)$ содержит n -мерный куб при всех $n \in \mathbb{N}_0$.

16. Покажите, что концептуально существует только одно λ -выражение (а именно Ω), имеющее следующий редукционный граф:



17. Расширим множество λ -выражений двумя константами δ, ε . Также добавим новое правило редукции: $\delta MM \rightarrow \varepsilon$ для любого $M \in \Lambda \cup \{\delta, \varepsilon\}$. Докажите, что в получившейся системе **не** выполняется теорема Чёрча-Россера.

Подсказка: найдите выражения C, D такие, что

$$Cx \rightarrow \delta x(Cx),$$

$$D \rightarrow CD.$$

Докажите, что $D \rightarrow \varepsilon$ и $D \rightarrow C\varepsilon$, но у ε и $C\varepsilon$ нет общего редукта.

18. Пусть \sqsubset_1 и \sqsubset_2 — коммутующие отношения на множестве X . Покажите, что $\text{Trans}(\sqsubset_1)$ и $\text{Trans}(\sqsubset_2)$ также коммутуют.
19. λ -выражение M *сильно нормализуется* (нотация $\text{SN}(M)$), если **не** существует бесконечного редукционного пути, начинающегося в M . Докажите, что:
- [a] $\text{SN}(M) \Rightarrow M$ имеет нормальную форму;
 - [b] $\text{SN}(M) \Rightarrow \text{Gr}(M)$ конечен. Верно ли обратное?

20. Рассмотрим

$$\text{SN}_0 := \{M \in \Lambda \mid \text{SN}(M)\},$$

$$\text{SN}_{n+1} := \{M \in \Lambda \mid \forall N_1, N_2, \dots, N_k \in \text{SN}_n : MN_1N_2\dots N_k \in \text{SN}_n\}.$$

Докажите, что

[a] $\text{SN}_1 \subset \text{SN}_0$, но $\text{SN}_1 \neq \text{SN}_0$.

[b] $\text{SN}_1 = \text{SN}_2 = \text{SN}_3 = \dots$

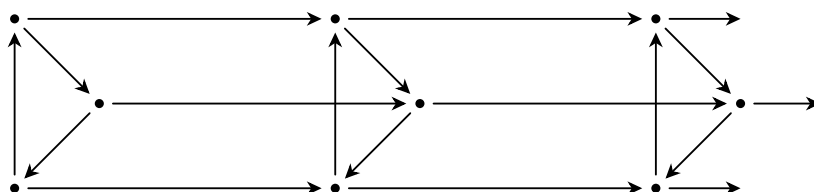
21. Нарисуйте редукционные графы выражений:

[a] $H\mathbf{I}H$, где $H \equiv \lambda x, y. x(z. yzy)x$;

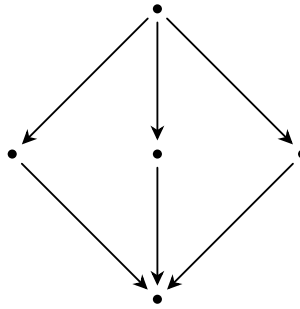
[b] $LL\mathbf{I}$, где $L \equiv \lambda x, y. x(yu)x$;

[c] PQ , где $P \equiv \lambda u. u\mathbf{I}u$, $Q \equiv \lambda x, y. xy\mathbf{I}(xy)$.

22. Постройте λ -выражения с редукционными графами:



23. Покажите, что **ни одно** λ -выражение не имеет редукционный граф



24. Найдите λ -выражение M_0 с редукционным путём

$$M_0 \xrightarrow[\beta]{\twoheadrightarrow} M_1 \xrightarrow[\eta]{\rightarrow} M_2 \xrightarrow[\beta]{\twoheadrightarrow} M_3 \xrightarrow[\eta]{\rightarrow} M_4 \xrightarrow[\beta]{\twoheadrightarrow} \dots$$

25. Пусть $M_1 \equiv (\lambda x. bx(bc))c$, $M_2 \equiv (\lambda x. xx)(bc)$. Докажите, что **не** существует такого выражения M , что $M \rightarrow M_1$ и $M \twoheadrightarrow M_2$.

λ -представимость

1. Пусть M_1, M_2, \dots, M_k и N_1, N_2, \dots, N_k — два набора λ -выражений. Покажите, что

$$\langle M_1, M_2, \dots, M_k \rangle = \langle N_1, N_2, \dots, N_k \rangle \iff M_1 = N_1, M_2 = N_2, \dots, M_k = N_k$$

2. Постройте λ -выражения $A, B \in \Lambda$ таким образом, чтобы $Ax = A$ и $Bx = xB$.

3. Постройте выражения $F, \pi \in \Lambda^0$, такие, что:

- $\forall n \in \mathbb{N} : F \ulcorner n \urcorner xy = xy^{\sim n}$
- $\forall n \in \mathbb{N}, \forall i \leq n : \pi \ulcorner n \urcorner \ulcorner i \urcorner = \pi_i^n$

4. • Постройте λ -выражение **Mult**, такое, что **Mult** $\ulcorner n \urcorner \ulcorner m \urcorner = \ulcorner mn \urcorner$ для любых $m, n \in \mathbb{N}_0$.
 • Постройте λ -выражение **Fac**, такое, что **Fac** $\ulcorner n \urcorner = \ulcorner n! \urcorner$ для любого $n \in \mathbb{N}_0$.

5. Элементарная функция Аккермана φ определяется следующими соотношениями:

$$\begin{aligned} \varphi(0, n) &= n + 1, \\ \varphi(m + 1, 0) &= \varphi(m, 1), \\ \varphi(m + 1, n + 1) &= \varphi(m, \varphi(m + 1, n)). \end{aligned}$$

Покажите, что φ рекурсивна, и найдите λ -выражение, которое её λ -представляет.

6. Постройте функцию предшествующего элемента для чисел Чёрча: \mathbf{P}_c^- такое, что $\mathbf{P}_c^- c_{n+1} = c_n$ при всех $n \in \mathbb{N}_0$.

7. Допустим, что каждый символ в упрощённой записи λ -выражения (переменная, скобка, точка, запятая, лямбда) занимает 0.5см пространства на бумаге. Найдите λ -выражение длиной менее 25см, имеющее нормальную форму длиной не менее $10^{10^{150}}$ световых лет (скорость света составляет $3 \cdot 10^{10}$ см/сек.)

8. Пусть

$$\begin{aligned} \mathcal{L} &= \lambda a, b, c, d, e, f, g, h, i, j, k, l, m, n, o, p, q, s, t, u, v, w, x, y, z, r. r(\text{this is a fixed point combinator}), \\ \$ &= \mathcal{L}. \end{aligned}$$

Покажите, что $\$$ — комбинатор неподвижной точки.

9. Докажите, что $M \in \Lambda$ — комбинатор неподвижной точки $\iff M = (\mathbf{SI})M$.

10. Пусть f, g — λ -выражения. Положим $X \equiv \Theta(f \circ g)$. Докажите, что $g(X)$ — неподвижная точка выражения $g \circ f$.
11. Положим $\mathbf{Y}_M \equiv \lambda f. WWM$, где $W \equiv \lambda x, z. f(xxz)$. Докажите, что \mathbf{Y}_M — комбинатор неподвижной точки для любого $M \in \Lambda$.
12. Докажите, что $\mathbf{Y}_M = \mathbf{Y}_N \Rightarrow M = N$. (\mathbf{Y}_M и \mathbf{Y}_N определены как в предыдущей задаче)
13. • Пусть $f : \mathbb{N}_0^2 \rightarrow \mathbb{N}_0$ — рекурсивная функция. Постройте последовательность X_0, X_1, \dots λ -выражений, такую, что при всех $n \in \mathbb{N}_0$ выполняется $X_n X_m = X_{f(n,m)}$.
 • Пусть $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$, и пусть \times — бинарная операция на X . Постройте λ -выражения X_1, X_2, \dots, X_n таким образом, чтобы выполнялось $X_i X_j = X_k \iff x_i \times x_j = x_k$ при всех i, j, k .
14. Пусть d — числовая система. Докажите, что d адекватна тогда и только тогда, когда
- $$\exists F, F^{-1} \in \Lambda : \forall n \in \mathbb{N}_0 : (F \ulcorner n \urcorner = d_n) \wedge (F^{-1} d_n = \ulcorner n \urcorner).$$
15. Пусть d_0, d_1, \dots — адекватная числовая система. Положим $d'_n \equiv \mathbf{Y}\mathbf{C}d_n$, где $\mathbf{C} \equiv \lambda x, y, z. x(zy)$. Покажите, что все рекурсивные функции одного аргумента $\varphi : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ λ -представляются с помощью d' .
 (подсказка: рассмотрите $F' \equiv \lambda x. xF$)
16. Пусть $f_0 \equiv \lambda x, y, z. y$ и $\mathbf{S}_f^+ \equiv \lambda x. \langle x \rangle$. Покажите, что функции $\mathbf{P}_f^- \equiv \langle I \rangle$ и $\mathbf{Zero}_f \equiv \lambda x, y, z. x(\lambda x', y', z'. z')yz$ превращают (f_0, \mathbf{S}_f^+) в адекватную числовую систему.
17. Рассмотрим последовательность $a_n \equiv \mathbf{K}^n \mathbf{I}$. Покажите, что a — **не** числовая система.
18. Покажите, что множество $\{M \in \Lambda \mid M = \mathbf{I}\}$ — **не** рекурсивное.
19. Докажите, что существует λ -выражение M , такое, что $M = \ulcorner M \urcorner$.
 (подсказка: обратите внимание на доказательство теоремы Скотта-Карри о неразрешимости)
20. Докажите вторую теорему о неподвижной точке: $\forall F \in \Lambda : \exists X \in \Lambda : F \ulcorner X \urcorner = X$.