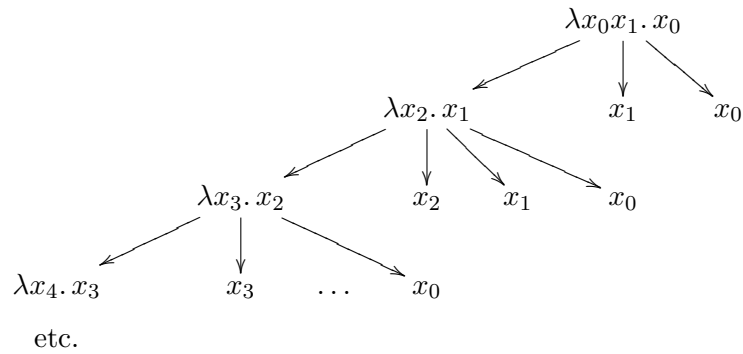


Egzamin z rachunku lambda, 1 lutego 2024

1. (a) Czy istnieją takie termy M, N , że $M =_{\beta} \lambda x. NxMx$ oraz $N =_{\beta} \lambda xy. MyNx$?
 (b) A czy istnieją takie termy M, N , że $M =_{\beta} \lambda x. xNMx =_{\beta} \lambda xy. yM Nx$?
2. Proszę skonstruować taki term M , że (patrz rysunek):
 - drzewo $\text{BT}(M)$ ma korzeń $\lambda x_0 x_1. x_0$ i jedną gałąź nieskończoną (w lewo);
 - wierzchołki na poziomie $n > 0$ mają (od lewej) etykiety $\lambda x_{n+1}. x_n, x_n, \dots, x_0$.



3. Proszę skonstruować lambda-term F , który w rachunku z typami prostymi skończone definiuje (ze względu na β -konwersję) wielomian $f(n) = n^2 - 4n + 4$. Czy istnieje taki term, który ma typ postaci $\omega_p \rightarrow \omega_p$?
4. Niech $\tau_0 = p$, $\tau_{n+1} = \tau_n \rightarrow p$. Wiadomo, że dla nieparzystych $n \geq 3$, typ τ_n ma nieskończenie wiele inhabitantów. Ile jest różnych inhabitantów (termów zamkniętych w postaci normalnej) typu $\tau_n \rightarrow \tau_k$ dla $n, k \geq 2$?

Przykładowe rozwiązania:

1: (a) Tak. Niech $F = \lambda X. \langle \lambda x. X \pi_2 x (X \pi_1) x, \lambda xy. X \pi_1 y (X \pi_2) x \rangle$, gdzie $\langle A, B \rangle$ oznacza $\lambda u. uAB$, a π_1 i π_2 to, odpowiednio, $\lambda xy. x$ i $\lambda xy. y$. Term $X = \mathbf{Y}F$ spełnia równanie $X =_{\beta} FX$, więc możemy zdefiniować $M := \mathbf{Y}F\pi_1$ i $N := \mathbf{Y}F\pi_2$.

(b) Nie. Korzeń drzewa $\text{BT}(M)$ musiałby mieć etykietę $\lambda x. x$ i jednocześnie $\lambda xy. y$.

2: Oznaczmy przez T_n (dla $n > 0$) drzewo zaczepione w wierzchołku $\lambda x_{n+1}. x_n$, a drzewo $\text{BT}(M)$ napiszmy jako $\lambda x_0. T_0$. Wtedy $T_n = \lambda x_{n+1}. x_n T_{n+1} x_{n+1} x_n \dots x_0$ dla wszystkich n . Możemy to zapisać inaczej: $T_n = \lambda x_{n+1}. g_n(x_n T_{n+1} x_{n+1})$, gdzie $g_n = \lambda u. ux_n \dots x_0$ jest operacją dopisywania aktualnego „ogona”. Drzewo T_n jest wyznaczone przez swoją zmienną czołową x_n i operator g_n . Ponieważ $g_{n+1} = \lambda u. g_n(ux_{n+1})$, więc mamy taką definicję rekurencyjną: $T(x, g) = \lambda x'. g(xT(x', g')x')$, gdzie $g' = \lambda u. g(ux')$. Poszukiwany term M to $\lambda x_0. \mathbf{Y}(\lambda txgx'. g(x(tx'(\lambda u. g(ux'))))x'))x_0(\lambda u. ux_0)$, gdzie term $\lambda u. ux_0$ to początkowa wartość operacji g .

3: Niech $G = \lambda Cu. u(C\pi_2^4)(C\pi_3^4)(\text{add}(C\pi_3^4)(C\pi_4^4))(\text{add}(C\pi_4^4)\mathbf{2})$, gdzie add to dodawanie liczebników oraz $\pi_i^4 = \lambda x_1 x_2 x_3 x_4. x_i$. Operacja G przekształca czwórkę uporządkowaną $\langle p, d, t, c \rangle = \lambda u. updtc$ w czwórkę $\langle d, t, t + c, c + 2 \rangle$. Jeśli n razy wykonamy tę operację zaczynając od czwórki $\langle 4, 1, 0, 1 \rangle$, to otrzymamy $\langle f(n), f(n+1), f(n+2), 2n+1 \rangle$. A zatem możemy przyjąć $F = \lambda n. nG(\langle \mathbf{4}, \mathbf{1}, \mathbf{0}, \mathbf{1} \rangle)\pi_1^4$. Term F ma typ $\omega_{(\omega_p \rightarrow \omega_p \rightarrow \omega_p \rightarrow \omega_p) \rightarrow \omega_p} \rightarrow \omega_p$. Ponieważ funkcja f nie jest wielomianem warunkowym (jeden ze współczynników jest ujemny), więc nie można jej zdefiniować w typie ω_p .

4: Przypadek pierwszy: $k \geq 3$ nieparzyste. Wtedy istnieje nieskończenie wiele termów zamkniętych typu τ_k , a zatem nieskończenie wiele termów zamkniętych typu $\tau_n \rightarrow \tau_k$ postaci $\lambda F^{\tau_n}. M$, gdzie $\vdash M : \tau_k$. Przypadek drugi: $n \geq 2$ parzyste. Wtedy $n+1 \geq 3$ jest nieparzyste i istnieje nieskończenie wiele inhabitantów typu τ_{n+1} . Każdy z nich ma postać normalną $\lambda F^{\tau_n}. M^p$ i z każdego łatwo zrobimy element typu $\tau_n \rightarrow \tau_k$, mianowicie $\lambda F^{\tau_n} \lambda G^{\tau_{k-1}}. M^p$. Przypadek trzeci: n nieparzyste, k parzyste. Wtedy typ $\tau_n \rightarrow \tau_k$ jest pusty. Istotnie, term zamknięty tego typu w długiej postaci normalnej musiałby mieć kształt $\lambda F^{\tau_n} \lambda X^{\tau_{k-1}}. Q$ (gdy $k > 0$) lub kształt $\lambda F^{\tau_n}. Q$ (gdy $k = 0$), gdzie Q ma typ p w otoczeniu postaci $\{F : \tau_n, X : \tau_{k-1}\}$ lub postaci $\{F : \tau_n\}$. Ale liczby n i $k-1$ są nieparzyste i istnieją inhabitanty $\vdash P : \tau_n, \vdash R : \tau_{k-1}$. No to term $Q[F := P][X := R]$ (albo term $Q[F := P]$) miałby typ p w pustym otoczeniu, sprzeczność.