

# Lista 3

Wiktor Kuchta (nr indeksu 315599)

14 marca 2023

1	2	3	4	5	6
+	+	+	+		+

1.

Podkreślone  $\beta$ -redeksy:

$$\underline{(\lambda x.x)((\lambda x.x)(\lambda z.(\underline{\lambda x.x}z)))}$$

2.

$$\begin{aligned} (\lambda x.xx)(\lambda yz.yz) &\rightarrow xx[x := (\lambda yz.yz)] \equiv (\lambda yz.yz)(\lambda yz.yz) \\ &\rightarrow (\lambda z.yz)[y := (\lambda yz.yz)] \equiv \lambda z.(\lambda yz.yz)z \\ &\rightarrow \lambda z.(\lambda z.yz)[y := z] \equiv \lambda z.(\lambda t.yt)[y := z] \equiv \lambda z.(\lambda t.zt) \equiv \lambda zt.zt \end{aligned}$$

3.

Pokażemy równoważność poniższych reguł:

$$\frac{}{\lambda x.Mx = M} \eta \quad \text{gdzie } x \notin FV(M)$$

$$\frac{Mx = Nx}{M = N} \text{Ext} \quad \text{gdzie } x \notin FV(M) \cup FV(N)$$

Wyprowadzamy (Ext) z ( $\eta$ ). Zakładamy  $x \notin FV(M) \cup FV(N)$ .

$$\frac{\frac{\frac{}{\lambda x.Mx = M} \eta}{M = \lambda x.Mx} \text{Sym} \quad \frac{\frac{Mx = Nx}{\lambda x.Mx = \lambda x.Nx} \text{MonAbs} \quad \frac{}{\lambda x.Nx = N} \eta}{\lambda x.Mx = N} \text{Trans}}{M = N} \text{Trans}$$

Wyprowadzamy ( $\eta$ ) z (Ext). Zakładamy  $x \notin FV(M)$ .

$$\frac{\frac{}{(\lambda x.Mx)x = Mx} \beta}{\lambda x.Mx = M} \text{Ext}$$

## 4.

Ustalmy  $\lambda$ -termy  $M$  i  $N$  takie, że  $M = N$ . Indukcją względem struktury kontekstów pokażemy, że dla każdego kontekstu  $C$  zachodzi  $C[M] = C[N]$ .

1. Jeśli  $C$  ma postać  $x$  (zmienna), to  $C[M] \equiv C[N] \equiv x$ , a więc  $C[M] = C[N]$  wnioskujemy regułą Refl.
2. Jeśli  $C \equiv []$ , to  $C[M] \equiv M$  i  $C[N] \equiv N$ , więc korzystamy bezpośrednio z założenia  $M = N$ .
3. Jeśli  $C$  ma postać  $C_1[C_2[]]$ , to z założenia indukcyjnego mamy  $C_1[M] = C_1[N]$  oraz  $C_2[M] = C_2[N]$ . Korzystając z MonApp otrzymujemy

$$C[M] \equiv C_1[M]C_2[M] = C_1[N]C_2[N] \equiv C[N].$$

4. Jeśli  $C$  ma postać  $\lambda x.C_1[]$ , to z założenia indukcyjnego mamy  $C_1[M] = C_1[N]$ . Korzystając z MonAbs otrzymujemy

$$C[M] \equiv \lambda x.C_1[M] = \lambda x.C_1[N] \equiv C[N].$$

## 6.

Niech  $\omega_3 \equiv \lambda x.(\lambda t_1.(\lambda t_2.(\lambda t_3.xt_3)t_2)t_1)x$ , tzn. standardowa  $\omega \equiv \lambda x.xx$ , tylko że  $x$  którego aplikujemy został trzykrotnie  $\eta$ -ekspandowany.

**a)**

$$\omega_3\omega_3$$

**b)**

$$\omega\omega(\omega_3\omega_3)$$