

VÝPOČTYKombinatorny proučeno bodu

Chceme-li najít λ -označen F bodový, \bar{u}

$$FMN = N\lambda x \cdot x\pi,$$

víme, \bar{u} můžeme položit

$$F \equiv \lambda\omega\sigma \cdot \omega\lambda x \cdot x\sigma.$$

Co ale udělát, pokud se na pravé straně vyskytují F ? Například:

$$FMN = FNMMF$$

Můžeme položit

$$F = \lambda\omega\sigma \cdot F\omega\mu\mu F,$$

což ještě není ono, ale vidíme, \bar{u} musíme položit

$$F = (\lambda\omega\sigma \cdot f\omega\mu\mu f) F.$$

F tedy můžeme najít jako první bod ležící $\lambda\omega\sigma \cdot f\omega\mu\mu f$. K ~~to~~ vyjádření redukuje tedy lze použít první body.

Přijímáme:

Věta o pevném bodě. Ke každému M existuje

$$X \text{ tak, že } MX = X.$$

Důkaz. Položíme $X \equiv WW$, kde $W \equiv \lambda x. M(x x)$.

O důkazu je X přímo vyhodnotíme jako $X \equiv KM$, kde

$$K \equiv \lambda f. (\lambda x. f(x x)) (\lambda x. f(x x)).$$

Platí $M(KM) = KM$. To je podmínka na tzv. kombinátor pevného bodu (fix-point combinator).

Obecně: C je kombinátor pevného bodu, pokud splňuje

$$M(CM) = CM.$$

K se nazývá Curryho paradoxní kombinátor nebo K -kombinátor.

~~Přijímáme si, že o důkazu věty se dohoduje $X \rightarrow MX$, nikoliv naopak.~~

~~Kombinátorův pevný bod je nekonečný množina.~~

~~Teďto:~~

~~$\Theta \equiv AA$, kde $A \equiv \lambda x y. y(x x y)$~~

~~splňuje rovněž směr $M(\Theta M) \rightarrow \Theta M$.~~

K -kombinator splünje pouze rovnost

$$M(KM) = KM$$

Kombinator $\Theta \equiv AA$, kde $A \equiv \lambda xy. y(xxy)$,
je kombinatorem rovného bodu a. plati

$$\Theta M \rightarrow M(\Theta M).$$

Obecně kombinatorů rovného bodu je nekonečně
mnoho. Všechny jsou rovné body α kombinatoru G :

Böhmova-van der Meyova věta. Pro $G \equiv \lambda yf. f(yf)$

(=SI) plati, že C je kombinator rovného
bodů právě když $C = GC$.

(udělat si důkaz je užitečné!) - ověřit!

Položme

$$K^0 \equiv \lambda K$$

$$K^{n+1} \equiv K^n G.$$

K^0, K^1, K^2, \dots je posloupnost ~~rovných~~ nekonečně-
mnohých kombinatorů rovného bodu.

Numerality

Položime (lépe značí True a False)

True ~~X~~ $\equiv \lambda x y. x$ ($\equiv K$), False $\equiv \lambda x y. y$ ($\equiv KI$).

True a False představují ~~to~~ logické hodnoty. Pro

if $\equiv \lambda p c a v. p c a v$

je

if ~~True~~ MN $\rightarrow M$

if ~~False~~ MN $\rightarrow N$.

Cvičení: Definovat logické operace. Můžeme:

and $\equiv \lambda x y. x y$ False
nezávisí dvěma výrazy

Dvojice: Položme $\Sigma, \Delta \equiv \lambda x y z. z x y$.

Tedy $\Sigma \Pi, N \equiv \lambda z. z \Pi N \equiv \Delta \Pi N \rightarrow \lambda z. z \Pi N$.

Projekce: $\Sigma \Pi, N \equiv \Sigma \Pi, N$ True \rightarrow True MN $\rightarrow M$

$\Sigma \Pi, N \equiv \Sigma \Pi, N$ False \rightarrow False MN $\rightarrow N$

Už se definovat: $(\cdot)_0 \equiv \lambda x. x$ True, $(\cdot)_1 \equiv \lambda x. x$ False

Zajímavost: neplatí $\Sigma \Pi_0, \Pi_1 = \Pi$ a dvojice
nejde definovat tak, aby to platilo. *Důkaz?*

a konečni numerały:

Klademe $\Gamma_0 \equiv \mathbb{I}$, $\Gamma_{n+1} \equiv [\mathbb{F}_n \Gamma_n]$.

To jsou standardní numerały, existují i jiné!

Existují vyjádření

S^+ následník

P^- předchůdce

Zero ... test no. nulu

tot. \bar{u}

$$S^+ \Gamma_n = \Gamma_{n+1}$$

$$P^- \Gamma_n = \Gamma_{n-1} \quad (\text{pro } n \neq 0)$$

$$\text{Zero } \Gamma_0 = \text{True}, \quad \text{Zero } \Gamma_n = \text{False} \quad (\text{pro } n > 0).$$

a to:

$$S^+ \equiv \lambda x. [\mathbb{F}_n x]$$

$$P^- \equiv \lambda x. x \text{ False}$$

$$\text{Zero} \equiv \lambda x. x \text{ True}$$

$$(\text{vyjde } P^- \Gamma_0 = \text{False})$$

Uvědomte si.

~~Uvědomte si definující podmínky~~

Operace na numerálech, navíc.

$$+ \equiv \lambda x y. \text{if } (\text{Zero } x) y (+ (P^- x) (S^+ y))$$

(rekurse!)

Otázka: jaké funkce $\mathbb{N}^k \rightarrow \mathbb{N}$ lze definovat pomocí λ -termů?

Funkce $f: \mathbb{N}_0^k \rightarrow \mathbb{N}_0$ se nazývá λ -definovatelná,
jestliže existuje $F \in \Lambda$ tak, že pro každé
 $\vec{m} \in \mathbb{N}^k$ platí $(\vec{m} = (m_1 \dots m_k))$

$$f(\vec{m}) = F \ulcorner \vec{m} \urcorner . \quad (\ulcorner \vec{m} \urcorner \equiv \ulcorner m_1 \urcorner \ulcorner m_2 \urcorner \dots \ulcorner m_k \urcorner)$$

O tom víc pozdě.

Číslem: Číselný numerál

$$c_n \equiv \lambda f x. f^n(x)$$

Pro následně: $S_c^+ \equiv \lambda abc. b(abc)$ — ověďte

Definujte určitě a násobení, ~~λ~~ včlenění (rekurse).