

λ -rachunek c.d.

Materiały do ćwiczeń będą oparte w dużej mierze na materiałach dr. Sławomira Bakalarskiego (do tego samego kursu).

Liczby naturalne

Liczby naturalne możemy reprezentować w rachunku λ w następujący sposób (są to tak zwane *numerały Churcha*):

$$\underline{0} = \lambda s x. x$$

$$\underline{1} = \lambda s x. s x$$

$$\underline{2} = \lambda s x. s(s x)$$

$$\underline{3} = \lambda s x. s(s(s x))$$

\vdots

W szczególności $\underline{n} = \lambda s x. s(\dots(s x)\dots)$, gdzie po prawej stronie $\lambda s x.$ zmienna s występuje dokładnie n razy.

Zauważmy też, że $\underline{n} f x$ odpowiada wywołaniu n razy f na x .

Reprezentacje funkcji (za wykładem)

Term E reprezentuje funkcję $f : \mathbb{N}^k \rightarrow \mathbb{N}$ jeśli term

$$E \ \underline{n_1} \ \dots \ \underline{n_k}$$

da się zredukować do

$$\underline{f(n_1, \dots, n_k)}.$$

Przykład: Funkcja k zmiennych stale równa n jest reprezentowana przez term $T = \lambda n_1 \dots n_k s x. s(\dots(sx)\dots)$, gdzie liczba s po prawej stronie $\lambda n_1 \dots n_k s x.$ wynosi dokładnie n . Zauważmy, że używając k razy β redukcji do T zaaplikowanego do k termów, te k termów zostanie "zignorowane" i dostaniemy \underline{n} .

Funkcję, dla której istnieje term, który ją reprezentuje nazywamy *definiowalną w λ -rachunku*.

Rekurencja: Operator punktu stałego (za wykładem)

Ważnym narzędziem w reprezentowaniu funkcji danych rekurencyjnie jest *operator punktu stałego*. Powiemy, że term \mathcal{Y} jest operatorem punktu stałego jeśli dla dowolnego termu M zachodzi

$$\mathcal{Y}M \rightarrow_{\beta} M(\mathcal{Y}M).$$

Przykładem takiego termu jest

$$\mathcal{Y} = \lambda y.(\lambda x.y(xx))(\lambda x.y(xx)).$$

Rekurencja: Silnia

Używając operatora punktu stałego możemy zdefiniować silnię w następujący sposób:

$$f = \lambda gn. \text{if_then_else}(\text{ZERO } n)(\underline{1})(\text{MUL } n (g(\text{PRED } n)))$$
$$\text{FACT} = \mathcal{Y}f$$

Wyrażenia lambda w Haskellu

W Haskellu term $\lambda xy.F$ reprezentujemy przez `\x y -> F`.

Na przykład `\x y -> x*x + y*y` jest funkcją, która przyjmuje dwa argumenty i zwraca sumę ich kwadratów.

Bibliografia (do materiałów dr. S. Bakalarskiego, na których się opierałem)

- Paul Hudak.
A Brief and Informal Introduction to the Lambda Calculus.
url:
<http://www.cs.yale.edu/homes/hudak/CS201S08/lambda.pdf>.
- Bruce J. MacLennan.
Functional programming practice and theory. Addison-Wesley, 1990.
- Wazniak. Paradygmaty programowania. url:
http://wazniak.mimuw.edu.pl/index.php?title=Paradygmaty_programowania.
- Wikipedia. Fixed-point combinator. url: https://en.wikipedia.org/wiki/Fixed-point_combinator#Fixed_point_combinators_in_lambda_calculus.
- Wikipedia. Rachunek lambda. url:
https://pl.wikipedia.org/wiki/Rachunek_lambda.