

λ -račun

~~for~~, ~~while~~, ~~objekte~~, ~~float~~, ~~int~~, ~~bool~~, ~~tabele~~,
↳ funkcije (rekurzivne)

Funkcijski predpisi

$x \mapsto x^2 + 3x$
"x se slika v $x^2 + 3x$ "

funkcijski predpis
(anonimna funkcija)

$$f(x) := x^2 + 3x$$

1. Podali smo predpis
2. Poimenovali smo ga f

$$f := (x \mapsto x^2 + 3x)$$

→ funk. predpis je bolj splošen kot imenovane funkcije

Uporaba ali aplikacija:

$$f(7)$$

↑
argument

f uporabi na 7

$$(x \mapsto x^2 + 3x)(7)$$

uporaba

Zapis:

$$x \mapsto e$$

λ -račun: $\lambda x. e$

Python: `lambda x: e`

⋮

Vezane & proste spremenljivke

$x = 8$ globalna \rightarrow x je prost

$$a = 5$$

`def f(x, y):` lokalna (lokalna)

$$x = x + 2$$

$$a = a + 3$$

`return a + x * y`

x ima območje veljavnosti
"x je vezan"
v tem območju

`f(x, 2)` $x = 8$

$$x \mapsto x^2 + 3 \cdot a$$

"x se slika v $x^2 + 3 \cdot a$ "

"kvadriraj in prišty trikratnik a"

$$y \mapsto y^2 + 3a$$

TO JE ISTI PREDPIS!

Vezano spremenljivko lahko preimenujemo
(vendar ne v že obstoječo prosto spremenljivko)

$$a \mapsto a^2 + 3a$$

UJELI SMO a
"a se je ujel"

s, a
 for (... i ...)
 s, a
 for (... j ...)
 s, a, i

Preimenjaj
 $j \rightsquigarrow k$ ✓
 $j \rightsquigarrow i$ ✓

$$\int_0^1 (x^2 + ax) dx = \int_0^1 (t^2 + at) dt = \frac{1}{3} + \frac{a}{2}$$

x je vezana tukaj

$$\neq \int_0^1 (a^2 + a \cdot a) da = \frac{2}{3}$$

!!!

$$\sum_{i=1}^n \frac{x^i}{i!}$$

i je vezana

Zamenjava ali substitucija

$$(x^2 + 3 \cdot a) \quad x \text{ zamenjaj z } 10$$

↓

$$10^2 + 3 \cdot a$$

$$(x^2 + 3 \cdot a) [x/10] \rightsquigarrow 10^2 + 3 \cdot a$$

$$(x^2 + 3 \cdot a) [x/(u+x)^2 + a] \rightsquigarrow ((u+x)^2 + a)^2 + 3 \cdot a$$

$$(x^2 + 3 \cdot a) [x/7, a/x] \rightsquigarrow (7^2 + 3 \cdot x)$$

$$\left(\int_0^1 x^2 + 3a \, dx \right) [y/7] = \int_0^1 x^2 + 3a \, dx$$

$$\left(\int_0^1 x^2 + 3 \cdot a \, dx \right) [a/7] = \int_0^1 x^2 + 3 \cdot 7 \, dx$$

$$\left(\int_0^1 x^2 + 3a \, dx \right) [x/7] = \int_0^1 x^2 + 3a \, dx$$

$$\left(\int_0^1 x^2 + 3a \, dx \right) [a/(x+2)] = \int_0^1 x^2 + 3 \cdot (x+2) \, dx$$

NARODBE!
↑
x se je ujel

$$\left(\int_0^1 x^2 + 3a \, dx \right) [a/(x+2)] = \text{(preimenujemo varijablu x)}$$

$$\left(\int_0^1 m^2 + 3a \, dm \right) [a/(x+2)] = \int_0^1 m^2 + 3(x+2) \, dm$$

PRAV

$$(x \mapsto x^2 + 3a) [a/7] = (x \mapsto x^2 + 3 \cdot 7)$$

$$(x \mapsto x^2 + 3a) [a/x] = (y \mapsto y^2 + 3a) [a/x] = (y \mapsto y^2 + 3x)$$

↑
PREIMENUJEMO varijablu x,
da se prošti x ne bo ujel

λ -račun

Namesto $x \mapsto e$ pišemo $\lambda x. e$

$\langle \text{izraz} \rangle ::= \langle \text{spremenljivka} \rangle$
 | $\lambda \langle \text{spremenljivka} \rangle . \langle \text{izraz} \rangle$ λ -abstrakcija
 | $\langle \text{izraz} \rangle \langle \text{izraz} \rangle$ aplikacija

Namesto $f(7)$ pišemo $f\ 7$

Aplikacija je levo asociativna: $a\ b\ c = (a\ b)\ c$

Funkcijske predpise oz. abstrakcije lahko gledamo:

$(x \mapsto (y \mapsto 3x^2 + 8xy))$

x slika v funkcijo $y \mapsto 3x^2 + 8xy$

$\lambda x. (\lambda y. (3x^2 + 8xy))$

$\lambda x. \lambda y. 3x^2 + 8xy$

$\lambda x. ((\lambda y. (y^2 + 7x))\ 5 + 8x)$

OPOMBA: to u resnici ni del λ -računa

$\lambda x. (x\ 5) \neq (\lambda x. x)\ 5$

$$\lambda x. \lambda y. \lambda z. \dots = \lambda x y z. \dots$$

Računsko pravilo β -redukcija

$$f(x) = x^2 + 7$$

Izračunaj: $f(5) \rightsquigarrow$ vstavimo 5 $\rightsquigarrow 5^2 + 7$ računamo \llcorner števil: $\rightsquigarrow \dots 32$

$$(x \mapsto x^2 + 7) 5 \rightsquigarrow \text{zamenjaj } x \text{ s } 5 \rightsquigarrow 5^2 + 7$$

β -pravilo

$$(x \mapsto e_1) e_2 = e_1[x/e_2]$$

$$(\lambda x. e_1) e_2 = e_1[x/e_2]$$

$$(x \mapsto (y \mapsto 3a + x^2 \cdot y)) 5 = (y \mapsto 3a + 5^2 \cdot y)$$

$$(f \mapsto f(f a)) (x \mapsto x^2 + 1) =$$

$$(x \mapsto x^2 + 1) ((x \mapsto x^2 + 1) a) =$$

$$(x \mapsto x^2 + 1) (a^2 + 1) =$$

$$(a^2 + 1)^2 + 1$$

$$(\lambda f \cdot f(f a)) (\lambda x. x^2 + 1) =$$

$$(\lambda x. x^2 + 1) ((\lambda x. x^2 + 1) a) =$$

$$(\lambda y. y^2 + 1) ((\lambda x. x^2 + 1) a) =$$

$$((\lambda x. x^2 + 1) a)^2 + 1 =$$

$$(a^2 + 1)^2 + 1$$

izrač, kjer lahko naredimo računski koraki, se imenuje

REDEKS

(lahko ga reduciramo)

$$\underline{3 \cdot 7} + \underline{8 \cdot 5}$$

$f()$;

$g()$

$f() + g()$

$$a = (++x) * (++y - x)$$

$$\begin{cases} y += 1; \\ a = x * (y - x); \\ x += 1 \end{cases}$$

Evaluacijska strategija:

• neučakana :

$$(x \mapsto x^2 + 3x) (3 + 8)$$

$$= (x \mapsto x^2 + 3x) \quad 11$$

$$= 11^2 + 3 \cdot 11$$

$$= 154$$

lena :

$$(x \mapsto x^2 + 3x) (3 + 8) =$$

$$(3 + 8)^2 + 3 \cdot (3 + 8) =$$

$$121 + 3 \cdot 11 =$$

$$154$$

$$\begin{aligned}
 & (x \mapsto 5) (3+8) \\
 = & (x \mapsto 5) 11 \\
 = & 5
 \end{aligned}$$

$$\begin{array}{c}
 (x \mapsto 5) (3+8) \\
 \hline
 5
 \end{array}$$

Java: $f(g(5), 3+8)$
 $\uparrow \quad \uparrow$
 najprej to

neučakana

Haskell

len

$$id := \lambda x. x$$

$$(g \circ f)(x) := g(f(x))$$

$$\begin{aligned}
 \circ & := (g \mapsto (f \mapsto (x \mapsto g(fx)))) \\
 & \lambda g f x. g(fx)
 \end{aligned}$$

$$const_c(x) := c$$

$$\begin{aligned}
 const & := c \mapsto (x \mapsto c) \\
 & \lambda c x. c
 \end{aligned}$$

$$(\lambda c x. c) 5 = \underbrace{\lambda x. 5}_{\text{konstantno } 5}$$

Booleve vrednosti in pogojni stavki :

false := $\lambda x y . y$ izberi drugi argument

true := $\lambda x y . x$ izberi prvi argument

if := $\lambda p x y . p x y$
↑
ta izbira

Želimo: if false x y = y

if true x y = x

Prevedimo:

if false A B = $(\lambda p x y . p x y)$ false A B

= false A B

= $(\lambda x y . y)$ A B

= B

Urejeni pari :

(x, y)

fst : vrne prvo komponento

snd : -- drugo

pair x y

pair = ?

fst = ?

snd = ?

Želimo:

fst (pair x y) = x

snd (pair x y) = y

pair = $\lambda x y . \lambda f . f x y$

na urejeni par (x, y) gledamo kot operacijo "podaj x in y"

fst = $\lambda u . u (\lambda x y . x)$

↑
urejeni par

$$\text{snd} = \lambda u. u(\lambda x y. y)$$

Števila

$$0 := \lambda f. \lambda x. x$$

$$1 := \lambda f. \lambda x. f x = \lambda. f. f$$

$$2 := \lambda f. \lambda x. f(f x)$$

$$3 := \lambda f. \lambda x. f(f(f x))$$

⋮

Churchovo kodiranje števil

$$\text{Število } n := n g x = \underbrace{g(g(\dots g x)\dots)}_n$$

$$3 g x = g(g(g x))$$

$$\text{plus} := \lambda m n. \lambda f x. \underbrace{f(f(f \dots f x)\dots)}_{m+n}$$

$$\underbrace{f(\dots f}_{m}(\underbrace{f \dots f}_{n} x)\dots)$$

$$m f(\underbrace{f(f \dots f x)\dots)}_n)$$

$$m f(n f x)$$

$$\text{plus} := \lambda m n. \lambda f x. m f(n f x)$$

iszero 0 = true

iszero n = false

čl. n > 0

$$m \underbrace{(\lambda x. \text{false})}_g \underline{\text{true}} = \underbrace{g(g(\dots g \text{true})\dots)}_m$$

m = 0 : true

m > 0 : $g(\dots)$
 $(\lambda x. \text{false})$
 false

$$(p_1, p_2) \mapsto (p_1 + 1, p_2)$$

$$\wedge n. \text{second } (n \text{ } \underbrace{(\lambda p. \text{pair } (\text{succ } (\text{first } p)) \text{ } (\text{first } p))}_{f} \text{ } \underbrace{(\text{pair } 0 \text{ } 0)}_x)$$

$$(0, 0) \xrightarrow{f} (1, 0) \xrightarrow{f} (2, 1) \xrightarrow{f} (3, 2)$$

$$(0, 0) \xrightarrow{f} \dots \xrightarrow{f} (n, n-1) \xrightarrow{\text{second}} n-1$$

<= := $\wedge m n. \text{iszero } (n \text{ pred } m)$;

$\leq m n = \text{iszero } (n \text{ pred } m)$
 "n-krat uporabi pred na m"
 Dobimo: $\begin{cases} m-n & m \geq n \\ 0 & m < n \end{cases}$