

# λ計算入門

# Kimiyuki Onaka

November 22, 2015

- ▶ 名前: 大中公幸
- ▶ 所属: 神戸大学 工学部 情報知能工学科 学部2年
- ▶ 得意分野: プログラミング, 計算機科学, 論理学
- ▶ twitter: @ki6o4

- ▶ 計算に興味を持ってもらう
- ▶ 簡単な計算ができるようになってもらう
  - ▶  $1 + 1 = ??$
  - ▶  $2 \times 3 = ??$

# 構成

1.  $\lambda$ 記法の紹介
2.  $\lambda$ 式の定義
3.  $\beta$ 簡約の定義
4. 自然数の定義
5. 加算と乗算の定義
6. 減算の定義
7. combinator理論の紹介

## 連絡

- ▶ このslideは

<http://github.com/kmyk/slide/lambda/a.pdf>  
に置いてあります

- ▶ 定義の省略とか記号の濫用とかそこそこあります

## Subsection 2

## λ記法

## λ記法

## 通常の記法

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

mapsto

$$f : x \mapsto x^2$$

## λ記法

$$f = \lambda x. x^2$$

## λ記法 利点

- ▶ 名前を付けなくてよい
- ▶ 単独で使える、操作がしやすい
- ▶ e.g.  $\lambda x.x^2$





## λ記法 例2

- ▶  $f(x) := x^2$
  - ▶  $g[h] := h(h(3))$
  - ▶  $g[f] = (3^2)^2 = 81$
- ▶  $f := \lambda x.x^2$
  - ▶  $g := \lambda h.h(h(3))$
  - ▶  $g(f) = (3^2)^2 = 81$
- ▶  $(\lambda h.h(h(3)))(\lambda x.x^2) = 81$



## λ式 定義

$\lambda$ 式とは以下のように定義される

- ▶ 変数記号  $x_0, x_1, x_2, \dots$  は  $\lambda$  式である
- ▶  $M, N$  が  $\lambda$  式 のとき  $(MN)$  は  $\lambda$  式である
- ▶  $x$  が変数で  $M$  が  $\lambda$  式 のとき  $(\lambda x.M)$  は  $\lambda$  式である
- ▶ 以上によって定義されるもののみが  $\lambda$  式である



# λ式 省略記法

- ▶ 変数は適当に使う
- ▶ 分かる範囲で括弧は省略
- ▶  $fgh$ は $(fg)h$ を表す
- ▶  $\lambda xyz.w$ は $\lambda x.(\lambda y.(\lambda z.w))$ を表す

# λ式 省略記法 例

- ▶  $\lambda x. pxx$
- ▶  $\lambda h. h(h3)$
- ▶  $fg(\lambda x. y)$
- ▶  $\lambda xyz. w$
- ▶  $\lambda x. (\lambda x. (\lambda x. x))$

## Subsection 4

$\beta$ 簡約



# $\beta$ 簡約 定義

$\beta$ 変換とは、

以下で定義される二項関係  $\rightarrow_{\beta} \subseteq \Lambda \times \Lambda$

- ▶  $(\lambda x.M)N \rightarrow_{\beta} M[x := N]$
- ▶  $M \rightarrow_{\beta} N$  ならば  $\lambda x.M \rightarrow_{\beta} \lambda x.N$ 、  
 $MP \rightarrow_{\beta} NP$ 、  $PM \rightarrow_{\beta} PN$

# $\beta$ 簡約 定義

$M[x := N]$ は以下のように定義される

- ▶  $M \equiv x$ ならば  $N$
- ▶  $M \equiv y (y \neq x)$ ならば  $y$
- ▶  $M \equiv PQ$ ならば  
 $(P[x := N])(Q[x := N])$
- ▶  $M \equiv \lambda x. P$ ならば  $\lambda x. P$
- ▶  $M \equiv \lambda y. P (y \neq x)$ ならば  $\lambda y. P[x := N]$

つまり、

$M$ 中の自由な $x$ を $N$ で置き換えている

# $\beta$ 簡約 例1

1.  $(\lambda x.(\lambda y(\lambda z.xy)))vw$
2.  $\xrightarrow{\beta} (\lambda y(\lambda z.vy))w$
3.  $\xrightarrow{\beta} (\lambda z.vw)$

# $\beta$ 簡約 例2

1.  $(\lambda x.xx)(\lambda y.y)$
2.  $\xrightarrow[\beta]{} (\lambda y.y)(\lambda y.y)$
3.  $\xrightarrow[\beta]{} (\lambda y.y)$

# $\beta$ 簡約 例3

1.  $(\lambda x.x(\lambda x.x))y$
2.  $\xrightarrow[\beta]{} y(\lambda x.x)$

# $\beta$ 簡約 例4

1.  $(\lambda x.xx)(\lambda x.xx)$
2.  $\xrightarrow[\beta]{} (\lambda x.xx)(\lambda x.xx)$
3.  $\xrightarrow[\beta]{} (\lambda x.xx)(\lambda x.xx)$
4.  $\dots$

# $\beta$ 簡約 例5

Turingの不動点演算子 $\Theta$

- ▶  $X := \lambda x f.f(xxf)$
- ▶  $Y := XX$

1.  $YM$

# $\beta$ 簡約 例5

Turingの不動点演算子 $\Theta$

- ▶  $X := \lambda x f.f(xxf)$
- ▶  $Y := XX$

1.  $YM$

2.  $\equiv (\lambda x f.f(xxf))XM$



# $\beta$ 簡約 例5

## Turingの不動点演算子 $\Theta$

- ▶  $X := \lambda x f.f(xxf)$
- ▶  $Y := XX$

1.  $YM$
2.  $\equiv (\lambda x f.f(xxf))XM$
3.  $\xrightarrow[\beta]{} (\lambda f.f(XXf))M$

# $\beta$ 簡約 例5

## Turingの不動点演算子 $\Theta$

- ▶  $X := \lambda x f.f(xxf)$
- ▶  $Y := XX$

1.  $YM$
2.  $\equiv (\lambda x f.f(xxf))XM$
3.  $\xrightarrow{\beta} (\lambda f.f(XXf))M$
4.  $\xrightarrow{\beta} M(XXM)$

# $\beta$ 簡約 例5

## Turingの不動点演算子 $\Theta$

- ▶  $X := \lambda x f.f(xxf)$
- ▶  $Y := XX$

1.  $YM$
2.  $\equiv (\lambda x f.f(xxf))XM$
3.  $\xrightarrow{\beta} (\lambda f.f(XXf))M$
4.  $\xrightarrow{\beta} M(XXM)$
5.  $\equiv M(YM)$

# $\beta$ 簡約 例5

## Turingの不動点演算子 $\Theta$

- ▶  $X := \lambda x f.f(xxf)$
- ▶  $Y := XX$

1.  $YM$

2.  $\xrightarrow[\beta]{} M(YM)$

3.  $\xrightarrow[\beta]{} M(M(YM))$

4.  $\xrightarrow[\beta]{} M(M(M(YM)))$

5.  $\dots$

## Subsection 5

# 自然数

# 自然数 定義

## Church数

自然数 $n$ に対し、Church数 $[n]$ を以下のよう  
に定義する

$$\triangleright [n] := \lambda f x. \overbrace{f(f(f(\dots(f x) \dots)))}^n$$

# 自然数 例

- ▶  $[0] := \lambda fx. x$
- ▶  $[1] := \lambda fx. fx$
- ▶  $[2] := \lambda fx. f(fx)$
- ▶  $[3] := \lambda fx. f(f(fx))$
- ▶ ...

## Subsection 6

### 演算 加算と乗算



# 演算 加算

このような準備の下で、足し算とは

$$\blacktriangleright P[m][n] \xrightarrow[\beta]{\Rightarrow} [m + n]$$

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

# 演算 加算

このような準備の下で、足し算とは

$$\blacktriangleright P[m][n] \xrightarrow[\beta]{\Rightarrow} [m + n]$$

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

$$\blacktriangleright + := \lambda mnfx. mf(nfx)$$

はこれを満たす

# 演算 加算 計算 $2 + 3$

1.  $+[2][3]$

# 演算 加算 計算 $2 + 3$

1.  $+ [2] [3]$
2.  $\equiv (\lambda mnfx. mf(nfx)) [2] [3]$

# 演算 加算 計算 $2 + 3$

1.  $+ [2] [3]$
2.  $\equiv (\lambda mnfx. mf(nfx)) [2] [3]$
3.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. [2] f([3] fx)$

# 演算 加算 計算 $2 + 3$

1.  $+ [2] [3]$
2.  $\equiv (\lambda mnfx. mf(nfx)) [2] [3]$
3.  $\xrightarrow[\beta]{\Rightarrow} \lambda fx. [2] f([3] fx)$
4.  $\equiv \lambda fx. [2] f((\lambda fx. f(f(fx))) fx)$

# 演算 加算 計算 $2 + 3$

1.  $+ [2] [3]$
2.  $\equiv (\lambda mnfx. mf(nfx)) [2] [3]$
3.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. [2] f([3] fx)$
4.  $\equiv \lambda fx. [2] f((\lambda fx. f(f(fx))) fx)$
5.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. [2] f(f(f(fx)))$

# 演算 加算 計算 $2 + 3$

1.  $+ [2] [3]$
2.  $\equiv (\lambda mnfx. mf(nfx)) [2] [3]$
3.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. [2] f([3] fx)$
4.  $\equiv \lambda fx. [2] f((\lambda fx. f(f(fx))) fx)$
5.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. [2] f(f(f(fx)))$
6.  $\equiv \lambda fx. (\lambda fx. f(fx)) f(f(f(fx)))$



# 演算 加算 計算 $2 + 3$

1.  $+ [2] [3]$
2.  $\equiv (\lambda mnfx. mf(nfx)) [2] [3]$
3.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. [2] f([3] fx)$
4.  $\equiv \lambda fx. [2] f((\lambda fx. f(f(fx))) fx)$
5.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. [2] f(f(f(fx)))$
6.  $\equiv \lambda fx. (\lambda fx. f(fx)) f(f(f(fx)))$
7.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. (\lambda x. f(fx)) (f(f(fx)))$

# 演算 加算 計算 $2 + 3$

1.  $+ [2] [3]$
2.  $\equiv (\lambda mnfx. mf(nfx)) [2] [3]$
3.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. [2] f([3] fx)$
4.  $\equiv \lambda fx. [2] f((\lambda fx. f(f(fx))) fx)$
5.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. [2] f(f(f(fx)))$
6.  $\equiv \lambda fx. (\lambda fx. f(fx)) f(f(f(fx)))$
7.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. (\lambda x. f(fx)) (f(f(fx)))$
8.  $\xrightarrow[\beta]{} \lambda fx. f(f(f(f(fx))))$

# 演算 加算 計算 $2 + 3$

1.  $+ [2] [3]$
2.  $\equiv (\lambda mnfx. mf(nfx)) [2] [3]$
3.  $\xrightarrow{\beta} \lambda fx. [2] f([3] fx)$
4.  $\equiv \lambda fx. [2] f((\lambda fx. f(f(fx))) fx)$
5.  $\xrightarrow{\beta} \lambda fx. [2] f(f(f(fx)))$
6.  $\equiv \lambda fx. (\lambda fx. f(fx)) f(f(f(fx)))$
7.  $\xrightarrow{\beta} \lambda fx. (\lambda x. f(fx)) (f(f(fx)))$
8.  $\xrightarrow{\beta} \lambda fx. f(f(f(f(fx))))$
9.  $\equiv [5]$

# 演算 乗算

掛け算とは

$$\blacktriangleright P[m][n] \xrightarrow[\beta]{\Rightarrow} [m \times n]$$

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

# 演算 乗算

掛け算とは

$$\blacktriangleright P[m][n] \xrightarrow[\beta]{\Rightarrow} [m \times n]$$

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

$$\blacktriangleright \times := \lambda mnfx. m(nf)x$$

はこれを満たす

## Subsection 7

演算 減算

# 演算 後者関数

後者関数とは

$$\blacktriangleright P[n] \xrightarrow[\beta]{\quad} [n+1]$$

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

# 演算 後者関数

後者関数とは

$$\blacktriangleright P[n] \xrightarrow[\beta]{\Rightarrow} [n+1]$$

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

$$\blacktriangleright \text{succ} := \lambda nfx. f(nfx)$$

はこれを満たす



# 構造 対

対とは、ある $\lambda$ 式 $x$ 、 $y$ があって

$$\triangleright x(PMN) \xrightarrow[\beta]{\rightarrow} M$$

$$\triangleright y(PMN) \xrightarrow[\beta]{\rightarrow} N$$

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

# 構造 対

対とは、ある $\lambda$ 式 $x$ 、 $y$ があって

$$\triangleright x(PMN) \xrightarrow[\beta]{\rightarrow} M$$

$$\triangleright y(PMN) \xrightarrow[\beta]{\rightarrow} N$$

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

$$\triangleright \pi_1 := \lambda xy.x$$

$$\triangleright \pi_2 := \lambda xy.y$$

$$\triangleright \text{pair} := \lambda xyp.pxy$$

はこれを満たす

# 演算 前者関数

このような準備の下で、前者関数とは

- ▶  $P[0] \xrightarrow[\beta]{\quad} [0]$
- ▶  $P[n+1] \xrightarrow[\beta]{\quad} [n]$

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

# 演算 前者関数

このような準備の下で、前者関数とは

- ▶  $P[0] \xrightarrow[\beta]{} [0]$
- ▶  $P[n+1] \xrightarrow[\beta]{} [n]$

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

$$\text{pred} := \lambda n. \pi_2(n \ (\lambda p. \text{pair}(\text{succ}(\pi_1 p))(\pi_1 p)) \\ (\text{pair}[0][0]))$$

## はこれを満たす

## 演算 前者関数 例

$$\begin{array}{l}
\text{pred}[2] \\
\rightarrow_{\beta} \pi_2([2](\lambda p.\text{pair}(\text{succ}(\pi_1 p))(\pi_1 p)) \\
\quad (\text{pair}[0][0])) \\
\rightarrow_{\beta} \pi_2((\lambda p.\text{pair}(\text{succ}(\pi_1 p))(\pi_1 p)) \\
\quad ((\lambda p.\text{pair}(\text{succ}(\pi_1 p))(\pi_1 p)) \\
\quad (\text{pair}[0][0]))) \\
\rightarrow_{\beta} \pi_2((\lambda p.\text{pair}(\text{succ}(\pi_1 p))(\pi_1 p)) \\
\quad ((\text{pair}(\text{succ}(\pi_1 (\text{pair}[0][0]))) \\
\quad (\pi_1 (\text{pair}[0][0]))))) \\
\rightarrow_{\beta} \pi_2((\lambda p.\text{pair}(\text{succ}(\pi_1 p))(\pi_1 p)) \\
\quad ((\text{pair}[1][0]))) \\
\rightarrow_{\beta} \pi_2(\text{pair}[2][1]) \\
\rightarrow_{\beta} [1]
\end{array}$$

## 引き算とは

►  $P[m][n] \xrightarrow[\beta]{} [m - n]$

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○○●○○○○○○

を満たすような $\lambda$ 式 $P$ のこと

- ▶  $\dot{-} := \lambda mn. n \text{pred } m$

## はこれを満たす

## 演算 限定減算 例

1.  $\dot{-} [5] [3]$



## 演算 限定減算 例

$$1. \quad \dot{-} \begin{bmatrix} 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 \end{bmatrix}$$

$$2. \xrightarrow[\beta]{} [3]_{\text{pred}} [5]$$

## 演算 限定減算 例

1.  $\dot{-} [5] [3]$

$$2. \xrightarrow[\beta]{} [3]_{\text{pred}} [5]$$

3.  $\xrightarrow[\beta]{} \text{pred}(\text{pred}(\text{pred}[5]))$

## 演算 限定減算 例

1.  $\dot{-} [5] [3]$
2.  $\xrightarrow[\beta]{} [3] \text{pred} [5]$
3.  $\xrightarrow[\beta]{} \text{pred}(\text{pred}(\text{pred} [5]))$
4.  $\dots$

## 演算 限定減算 例

1.  $\dot{-} [5] [3]$
2.  $\xrightarrow[\beta]{} [3] \text{pred} [5]$
3.  $\xrightarrow[\beta]{} \text{pred}(\text{pred}(\text{pred} [5]))$
4.  $\dots$
5.  $\dots$

## 演算 限定減算 例

1.  $\dot{-} [5] [3]$
2.  $\xrightarrow[\beta]{\phantom{\beta}} [3] \text{pred} [5]$
3.  $\xrightarrow[\beta]{\phantom{\beta}} \text{pred}(\text{pred}(\text{pred} [5]))$
4. ...
5. ...
6. ...

## 演算 限定減算 例

1.  $\dot{-} [5] [3]$

$$2. \xrightarrow[\beta]{} [3]_{\text{pred}} [5]$$

3.  $\xrightarrow[\beta]{} \text{pred}(\text{pred}(\text{pred}[5]))$

4. . . .

5. ...

6. . . .

$$7. \xrightarrow[\beta]{} [2]$$

# SKI combinators

- ▶  $S := \lambda fgx. fx(gx)$
- ▶  $K := \lambda xy. x$

# SKI combinators 例

- ▶  $I := \lambda x.x$
- ▶  $I \equiv SKK$



# SKI combinators 変換

- ▶  $T[x] \rightarrow x$
- ▶  $T[MN] \rightarrow (T[M])(T[N])$
- ▶  $T[\lambda x.x] \rightarrow SKK$
- ▶  $T[\lambda x.y] \rightarrow Ky$
- ▶  $T[\lambda x.\lambda y.M(x)] \rightarrow T[\lambda x.T[\lambda y.M(x)]]$
- ▶  $T[\lambda x.M(x)N(x)] \rightarrow$   
 $S(T[\lambda x.M(x)])(T[\lambda x.N(x)])$

## 参考文献

- ▶ 高橋正子, 計算論, 近代科学社(1991)
  - ▶ 計算可能性の話
  - ▶  $\lambda$ 計算の体系と他の計算体系が等価であることとか
  - ▶ 逆極限法を用いて、無限に計算し続けた結果の極限の話をする
- ▶ 横内寛文, プログラム意味論, 共立出版(1994)
  - ▶  $\lambda$ 式の意味論の話
  - ▶ こちらも逆極限法
  - ▶ cartesian閉圏による形式体系も載ってる
- ▶ 中島玲二, 数理情報学入門, 朝倉書店(1982)
  - ▶ 絶版
  - ▶ 意味論
  - ▶ 実際に用いられているプログラミング言語を見据えた感じ
  - ▶ 逆極限法とかも載ってる