# 論理学からはじめる数学:第4講

川井新

2019年7月13日

## 1 簡約と計算

式の一部をいっそう簡単な式に置き換える操作を**簡約**という。たとえば、1+2という式を 3 という式で置き換えることは簡約である。また、 $f(x)=x^2+3x+4$  という関数定義があったとき、f(3) に対して、関数 f の定義を展開して  $3^2+3\cdot 3+4$  という式で置き換えることも簡約である。この式のなかで簡約を繰り返すと以下のようになる。

$$f(1+2) = (1+2)^{2} + 3 \cdot (1+2) + 4$$

$$= 3^{2} + 3 \cdot 3 + 4$$

$$= 9 + 9 + 4$$

$$= 22$$

一般に簡約を繰り返すことで、式の値を求めることができる。

ラムダ計算は、関数の計算についての理論である。そのなかで、基本的な概念は関数であり、すべてのものは関数として表現され、計算は簡約により定義される。

ラムダ計算に踏み入る前にすこし予備考察をしよう。

### 2 再帰

x の階乗を計算する関数 f(x) = x! は再帰的に定義できる。

$$fact(0) = 1$$
  
 $fact(x+1) = x \cdot fact(x)$ 

この定義は、そのまま f(x) の値を求めるために用いることができる。

$$fact(3) = 3 \cdot fact(2)$$

$$= 3 \cdot (2 \cdot fact(1))$$

$$= 3 \cdot (2 \cdot (1 \cdot fact(0)))$$

$$= 3 \cdot (2 \cdot (1 \cdot 1))$$

$$= \cdots$$

$$= 6$$

## 3 ラムダ式

つぎのように義される関数 twice(f,x) を考える。

$$twice(f, x) = f(f(x))$$

twice の最初の引数 f はひとつの引数をもつ関数である。

$$twice(fact, 3) = fact(fact(3))$$
$$= fact(6)$$
$$= 720$$

twice を用いて  $2^{2^3}$  を計算するには、 $exp2(x)=2^x$  という関数 exp2 を準備し、twice(exp2,3) を計算する。しかし、使い捨ての関数をそのつど定義するのも手間であり、名前不足にもなる。このばあい、 $\lceil x \mid c \mid 2^x \mid c$  を対応させる関数」を直接に表す記法があったほうが便利で自然である。そのような記法が**ラムダ式**である。

x に  $2^x$  を対応させる関数は、

$$\lambda(x)2^x$$

というラムダ式によって表すことができる。

 $twice(\lambda(x)2^x,3)$  の値を求めよう。

$$twice(\lambda(x)2^{x}) = (\lambda(x)2^{x}(\lambda(x)2^{x})(3))$$

$$= (\lambda(x)2^{x})(2^{3})$$

$$= (\lambda(x)2^{x})(8)$$

$$= 2^{8}$$

$$= 256$$

関数 add を  $add(x) = \lambda(y)x + y$  と定義する。 add は x に  $\lambda(y)x + y$  という関数を対応させる関数である。

$$(add(3))(4) = (\lambda(y)3 + y)(4)$$
  
= 3 + 4  
= 7

一般に、二引数の関数 f(x,y) に対して、関数 g を  $g(x) = \lambda(y)f(x,y)$  と定義する。g は一引数関数であり、引数に適用されると一引数関数が求まるようなものである。このような関数 g を f のカリー化された関数 (curried function) という。カリー化を用いると、二引数の関数を、したがって、n 引数 (n は二以上の自然数) の関数を一引数の関数だけで表現できる。したがって、基礎概念として採用する関数は一引数の関数でよさそうである。

## 4 ラムダ項

ラムダ項の定義を思い出そう。

- 1. 変数  $x, y, z \dots$  はラムダ項である。
- $2.\ M$  と N がラムダ項なら、(MN) はラムダ項である (「適用」)。
- 3. M がラムダ項で x が変数なら、 $(\lambda x.M)$  はラムダ項である (「抽象」)。

ラムダ項はラムダ式にしたがってつぎのように読める。

$$egin{array}{c|c} \hline \uptilde{\beta} \uptilde{\beta$$

 $\lambda x.2^x$  などのなかの x は  $\sum_{i=0}^{10} i(i-1)$  の i や  $\int_0^\pi \sin x dx$  の x と同じように文字を入れ替えても式の意味・役割は変わらない。 束縛変数を置き換えてうつる構文上の合同関係を  $\alpha$ -同値という。 ふたつのラムダ項 M と N とが  $\alpha$ -同値であることを  $M=_{\alpha}N$  と表す。 たとえば、  $\lambda x.fxz=_{\alpha}\lambda y.fyz$  である。

M 内の x の出現にラムダ項 N に代入したものを M[x:=N] とかく。単純なばあいには、M の中の x をすべて N に置き換えれば代入を得られる。 代入は束縛関係を保つ必要があり、一般のばあいは以下のように帰納的に定義される。

#### 定義 1. 代入を帰納的に定義する:

- 1.  $x[x := N] \equiv N$
- 2.  $N[x := N] \equiv M$  (x が M に自由に出現しないとき)
- 3.  $(QR)[x := N] \equiv (Q[x := N]R[x := N])$
- 4.  $(\lambda y.Q)[x := N] \equiv \lambda y.Q[x := N]$  (y が N に自由に出現しないとき)
- $5. (\lambda y.Q)[x := N] \equiv \lambda z.Q[y := z][x := N]$  (ここで z は  $N(\lambda xy.Q)$  に出現しない変数)

## 5 β-簡約

ラムダ式  $(\lambda(x)2^x)(3)$  は、 $2^3$  に等しいと考えらて置き換えられ、さらに簡単な式である 8 に置き換えられた。 ラムダ項についてもラムダ計算では  $(\lambda x.M)N$  というラムダ項をラムダ項 M[x:=N] に等しいと考える。この書き換えを  $\beta$ -簡約  $(\beta$ -reduction) という。

β-簡約は、つぎの四つの規則から導かれるラムダ項の間の二項関係として、帰納的に定義できる。

$$\overline{(\lambda x.M)N \to_1 M[x \coloneqq N]}$$
 Beta

$$\frac{M \to_1 M'}{MN \to_1 M'N} \text{AppL} \quad \frac{N \to_1 N'}{MN \to_1 MN'} \text{AppR} \quad \frac{M \to_1 M'}{\lambda x.M \to_1 \lambda x.M'} \text{Lam}$$

以上の規則にしたがって  $M\to_1 N$  が導かれるとき、 $M\to_{1\beta} N$  と書く。 簡約の具体例を確認しよう。

$$(\lambda x.x)(\lambda y.y) \rightarrow_{1\beta} (\lambda y.y)(\lambda y.y)$$
  
 $\rightarrow_{1\beta} \lambda y.y$ 

この列の右端の  $\lambda y.y$  のようにこれ以上  $\beta$ -簡約できないラムダ項を  $\beta$ -正規形という。

 $\beta$ -簡約、 $\beta$ -正規形をそれぞれ簡単に簡約、正規形ということがある。

β-簡約で連なるラムダ項の列を β-簡約列 (β-reduction sequence) という。

$$M_1 \rightarrow_{1\beta} M_2 \rightarrow_{1\beta} M_3 \rightarrow_{1\beta} \cdots \rightarrow_{1\beta} M$$

うえの  $\beta$ -簡約列のように、 $M_1$  と M とを結ぶラムダ項の列で隣り合うラムダ項間に二項関係  $\to_{1\beta}$  が成立しているとき、 $M_1 \to_\beta M$  と書く。

演習 1. つぎのラムダ項を求めよ。

- 1.  $(\lambda y.x(\lambda x.x))[x := (\lambda x.xy)]$
- 2.  $(y(\lambda z.zy))[y := (\lambda x.xz)]$

演習 2. つぎのラムダ項を  $\beta$ -簡約してその性質を考えよ。

- 1.  $(\lambda x.xx)(\lambda x.xx)$
- 2.  $(\lambda f x.x)MN$
- 3.  $(\lambda fx.f(f(f(fx))))MN$
- 4.  $(\lambda nfx.f(nfx))(\lambda fx.f(f(f(f(x)))))$