# 圏論原論 I

Hirokichi Tanaka

2022年12月31日

# 目次

第1章	準備	5
1.1	集合とユニバース	5
1.2	二項関係・部分関数・写像(関数)	5
	1.2.1 合成と結合律	6
1.3	群・準同型写像・同型写像・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・	6
1.4	体	7
1.5	Haskell の基礎	7
	1.5.1 型	7
1.6	まとめ	8
第2章	<b>匿</b>	9
2.1	圈	9
	2.1.1 情報隠蔽された対象の探究に圏論が提供する方法論	
	2.1.2 小圏・局所小圏・大圏	10
	2.1.3 部分圏	10
	2.1.4 双対	10
	2.1.5 圏の生成	10
2.2	Haskell における圏 (Hask)	11
2.3	まとめ	11
第3章	<b>関手</b>	13
3.1	関手	13
	3.1.1 反変関手	13
	3.1.2 忠実関手と充満関手	13
3.2	Haskell の型構築子と関手	13
3.3	2変数の関手	15
3.4	型クラスと Hask の部分圏	16
3.5	まとめ	17
第4章	自然変換	19
4.1	自然変換	19
4.2	Hask における自然変換	19
	4.2.1 concat	19
	4.2.2 safehead	19
	4.2.3 concat と safehead の垂直合成	19

4 目次

	4.2.4 flatten 関数	19
4.3	まとめ	19
第5章	定数関手	21
5.1	定数関手	21
5.2	Hask における定数関手	21
	5.2.1 length 関数	21
5.3	まとめ	21
第6章	<b>関手圏</b>	23
6.1	関手圏	23
第7章		25
7.1	圈同值	25
7.2	Hask における自然同型	25
	7.2.1 mirror 関数	25
	7.2.2 Maybe 関手と Either() 関手の間の自然同型	25
7.3	まとめ	25

#### 学習の目安

- 1 準備 「集合とユニバース」と「二項関係・部分関数・写像(関数)」
- 2 準備 「群・準同型写像・同型写像」と「体」
- 3 圏 「圏」
- 4 圏 「Haskell における圏」
- 5 関手「関手」と「Haskell の型構築子と関手」
- 6 関手 「2変数の関手」と「型クラスと Hask の部分圏」
- 7 自然変換 「自然変換」
- 8 自然変換 「Hask における自然変換
- 9 定数関手 「定数関手」
- 10 定数関手 「Hask における定数関手」
- 11 関手圏
- 12 圏同値

## 第1章

# 準備

### 1.1 集合とユニバース

集合とは、素朴には「ものの集まり」と定義される。例えば、 $\{1,2,3\}$  や  $\{a,b,c\}$  のほか、以下で定義する順序集合やべき集合が考えられる

**定義 1.1.** 順序集合

定義 1.2. べき集合

ラッセルのパラドックス

定義 1.3. ユニバース

定義 1.4. 小さい集合

**命題 1.1.** ユニバースUは小さい集合ではない

内包原理

定義 1.5. クラス

**命題 1.2.** ユニバースUはクラスである.

**定義 1.6.** 真のクラス

**命題 1.3.** ユニバースU は真のクラスである.

**定義 1.7.** 部分集合

### 1.2 二項関係・部分関数・写像(関数)

定義 1.8. 集合 A, B に対して  $R \subset A \times B$  であるとき, R は A と B の二項関係であるという.

定義 1.9. R が集合 A, B の二項関係であるとする.

各集合の要素  $a \in A$  と  $b \in B$  について  $(a,b) \in R$  であるとき, a **と** b に間に R **の関係がある**という.

記法 1.1. a と b の間に R の関係があることを aRb と表す.

定義 1.10. R が集合 A, B の二項関係であるとする.

8 第1章 準備

任意の  $a \in A$  について, とある  $b \in B$  が一意に存在して aRb となるとき, R は A から B への写像であるという.

注意 1.1. 以下では、「関数」と「写像」を同じ意味で用いる.

定義 1.11. R が集合 A, B の二項関係であるとする.

任意の  $a \in A$  について  $b, b' \in B$  が存在し,

 $aRb \wedge aRb' \Rightarrow b = b'$ 

が成り立つとき, R は A から B への部分関数という.

命題 1.4. 関数は部分関数である. これは定義より明らかである.

命題 1.5. 部分関数は二項関係である. これは定義より明らかである.

### 1.2.1 合成と結合律

定義 1.12. 集合 A,B,C に対する 2 つの写像  $f:A\to B$  と  $g:B\Rightarrow C$  について, その合成写像  $g\circ f:A\to C$  を

 $(g \circ f)(a) = g(f(a))$ 

で定義する. ここで a は A の要素である.

定義 1.13. 部分関数の合成

定義 1.14. 二項関係の合成を次で定義する

...

**命題 1.6.** 二項関係の合成は結合律を満たす

注意 1.2. 一般に, 結合律とは...

**命題 1.7.** 写像の合成は**結合律**を満たす。すなわち、集合 A,B,C,D に対する 3 つの写像  $f:A\to B,g:B\to C,h:C\to D$  について

$$(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f)$$

が成り立つ.

**命題 1.8.** 部分関数の合成は結合律を満たす.

### 1.3 群・準同型写像・同型写像

定義 1.15. 群

**定義 1.16.** 準同型写像

**定義 1.17.** 同型写像

定義 1.18. アーベル群

**定義 1.19.** *n* 次ホモロジー群

1.4 体 9

### 1.4 体

### 1.5 Haskell の基礎

### 1.5.1 型

#### 定義済みの型

Haskell には標準ライブラリに Int, Integer, Char, Float, Double, Bool などの型が定義済みである.

#### 新型定義

定義済みの型をもとにタプル, リストあるいは Maybe のような型構築子によって新たな型を無限に作り出すことができる.

**例 1.1.** [Integer], Maybe Int, (Int, [Char]) などはすべて Haskell の型である.

#### データ型

```
data Color = Red | Green | Blue
```

データ型は型クラス Show を付与することにより出力が可能となる.

```
data Color = Red | Green | Blue deriving Show
```

### 型クラス

```
class Foo a where
       foo :: a -> String
  instance Foo Bool where
       foo True = "Bool:⊔True"
       foo False = "Bool: False"
  instance Foo Int where
      foo x = "Int: | " ++ show x
   instance Foo Char where
      foo x = "Char: | " ++ [x]
10
  main = do
11
       putStrLn $ foo True
                              -- Bool: True
12
       putStrLn $ foo (123::Int) -- Int: 123
13
       putStrLn $ foo 'A'
                                -- Char: A
14
```

Foo 型クラスは任意の型 (a) を受け取り、String を返却するメソッド foo を持っている. instance を用いてそれぞれの型が引数に指定された場合の処理を実装している.

**10** 第1章 準備

## 1.6 まとめ

## 第2章

## 巻

### 2.1 圏

定義 2.1. 圏  $\mathscr C$  は対象の集合  $\mathrm{Obj}(\mathscr C)$  と射の集合  $\mathrm{Mor}(\mathscr C)$  からなる, 以下の演算が定義されているもののことをいう.

- 1. 射  $f \in \operatorname{Mor}(\mathscr{C})$  には**始域**  $\operatorname{dom} f$  および**終域**  $\operatorname{cod} f$  となる対象がそれぞれ一意に定まる $^{*1}$
- 2.  $\operatorname{dom} g = \operatorname{cod} f$  を満たす射  $f, g \in \operatorname{Mor}(\mathscr{C})$  に対して, 合成射  $g \circ f : \operatorname{dom} f \to \operatorname{cod} g$  が一意に定まる
- 3. 射の合成は結合律を満たす. すなわち, 対象  $A,B,C,D\in {
  m Obj}$  についての射の列 f,g,h が与えられたとき

$$h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$$

が成り立つ.

4. 任意の対象  $A \in \mathrm{Obj}(\mathscr{C})$  について,次の条件を満たす**恒等射**  $1_A: A \to A$  が存在する\*2 条件:任意の射の組  $f: A \to B, g: B \to A$  に対して  $f \circ 1_A = f$  かつ  $1_A \circ g = g$ 

定義 2.2. 同型射と逆射

記法 2.1. 圏  $\mathscr C$  の対象 A, B に対して  $f: A \to B$  となる射の全体を  $\mathrm{Hom}_{\mathscr C}(A, B)$  で表す.

命題 2.1. ある射の逆射は存在すれば、一意に定まる

#### 2.1.1 情報隠蔽された対象の探究に圏論が提供する方法論

オブジェクト指向プログラミングでは,「知らせる必要のない情報は隠蔽しておくほうが安全である」という**情報隠蔽**の考え方が重要視される.これに対して,圏論は,対象がもつ情報が隠蔽されている状況下で,射のみから対象について探究するという方法論を提供する.

**例 2.1.** どのような要素をもつかわからない集合 A について写像  $f:A\to A$  が定義されていて  $f\circ f\circ f$  が 恒等写像になるとする.このとき A が 3 つの要素  $a_1,a_2,a_3$  をもつと仮定することができ,

$$f(a_1) = a_2, f(a_2) = a_3, f(a_3) = a_1$$

というように、これらの要素が写像 f によって回転していると考えることができる.

<sup>\*1</sup>  $\operatorname{dom} f = A \in \operatorname{Obj}(\mathscr{C}), \operatorname{cod} f = B \in \operatorname{Obj}(\mathscr{C})$  のとき  $f : A \to B$  とかく.

 $<sup>^{*2}</sup>$  恒等写  $1_A$  は一意に定まるので、定義に一意性を加えても問題ない.

12 第 2 章 圏

### 2.1.2 小圏・局所小圏・大圏

定義 2.3. 対象の集合, 射の集合がともに小さい集合である圏を小圏という.

例 2.2. 順序集合は小圏である.

定義 2.4. すべての対象の組 A, B に対して  $\operatorname{Hom}_{\mathscr{C}}(A, B)$  が小さい集合である圏  $\mathscr{C}$  を局所小圏という.

**定義 2.5.** 小圏でない圏を**大圏**という.

例 2.3. すべての小さな集合を対象とし、それらの間の写像を射とする圏 Set は大圏である.

**例 2.4.** すべての群を対象とし、それらの間の準同型写像を射とする圏 Grp は大圏である.

例 2.5. すべてのアーベル群を対象とし、それらの間の準同型写像を射とする圏 Ab は大圏である.

例 2.6. すべての位相空間を対象とし、それらの間の連続写像を射とする圏 Top は大圏である.

**例 2.7.** ある体 k に対して,すべての k 次線形空間を対象とし,それらの間の k 次線形写像を射とする圏  $\operatorname{Vect}_k$  は大圏である.

### 2.1.3 部分圏

定義 2.6. 圏  $\mathscr{A}$  が圏  $\mathscr{B}$  に対して,以下の 3条件を満たすとき,  $\mathscr{A}$  は  $\mathscr{B}$  の部分圏であるという.

1.  $Obj(\mathscr{A})$  が  $Obj(\mathscr{B})$  の部分集合である.

2.

3.

**例 2.8.** 圏 Ab は圏 Grp の部分圏である.

#### 2.1.4 双対

定義 2.7. 任意の圏  $\mathscr C$  に対して, 対象が  $\mathscr C$  と同じで, 射の向きが  $\mathscr C$  と反対になっている圏を双対圏という.

記法 2.2. 圏 ℰ の双対圏を ℰ<sup>op</sup> と表す.

注意 2.1. 双対の原理

#### 2.1.5 圏の生成

**定義 2.8.** 生成元

**定義 2.9.** 生成系

定義 2.10. 圏の積

## 2.2 Haskell における圏 (Hask)

すべての Haskell の型を対象とし、それらの間の関数を射とする圏 Hask は小圏である.

**注意 2.2.** *Haskell* において,型 A,B に対して,型構築子によってつくられる A->B は 1 つの型となる.

## 2.3 まとめ

## 第3章

# 関手

### 3.1 関手

定義 3.1. 圏  $\mathscr A$  から  $\mathscr B$  への関手は対象関数  $F_0: \mathrm{Obj}(\mathscr A) \to \mathrm{Obj}(\mathscr B)$  と射関数  $F_1$  からなるもののことをいう.

### 3.1.1 反変関手

定義 3.2. 反変関手

### 3.1.2 忠実関手と充満関手

定義 3.3. 忠実

定義 3.4. 充満

定義 3.5. 充満忠実

定義 3.6. 充満部分圏

### 3.2 Haskell の型構築子と関手

### List 関手

Haskell における型構築子 [] は任意の型 A に対して型 [A] を対応させる. これは, Hask から Hask への対称関数とみなせる. 型 A と型 B および関数 f::A->B が与えられとき map f::[A]->[B] が決定される.

型構築子 [] は List 関手と呼ばれる

### Maybe 関手

Haskell における型構築子 Maybe は...

...

型構築子 Maybe は Maybe 関手と呼ばれる.

16 第 3 章 関手

#### Tree 関手

一般に木構造を生成する型構築子は関手にできる. これを Tree 関手と呼ぶ.

```
module Tree where
  import Data.Char
  data Tree a = Empty | Node a (Tree a) (Tree a)
  instance (Show a) => Show (Tree a) where
     show x = show1 0 x
  show1 :: Show a => Int -> (Tree a) -> String
  show1 n Empty = ""
10
  show1 n (Node x t1 t2) =
11
     show1 (n+1) t2 ++
12
     indent n ++ show x ++ "\n" ++
     show1 (n+1) t1
14
  indent :: Int -> String
16
   indent n = replicate (n*4) ', '
17
18
   instance Functor Tree where
19
     fmap f Empty = Empty
20
     fmap f (Node x t1 t2) =
21
       Node (f x) (fmap f t1) (fmap f t2)
22
23
  -- test data
24
  tree2 = Node "two" (Node "three" Empty Empty)
25
                       (Node "four" Empty Empty)
26
  tree3 = Node "five" (Node "six" Empty Empty)
27
                        (Node "seven" Empty Empty)
28
  tree1 = Node "one" tree2 tree3
29
30
  string2int :: String -> Int
31
  string2int "one"
32
  string2int "two"
33
  string2int "three" = 3
34
  string2int "four"
35
  string2int "five" = 5
  string2int "six"
                      = 6
  string2int "seven" = 7
  string2int _
                       = 0
```

3.3 2変数の関手 17

```
40
   tree0 = fmap string2int tree1
41
42
   {- suggested tests
   fmap (map toUpper) tree1
44
   fmap string2int tree1
   fmap length tree1
   -}
   {- another possible instance of Show
   show1 :: Show a \Rightarrow Int \rightarrow (Tree a) \rightarrow String
   show1 n Empty = indent n ++ "E"
   show1 n (Node x t1 t2) =
52
     indent n ++ show x ++ "\n" ++
53
     show1 (n+1) t1 ++ "\n" ++
    show1 (n+1) t2
   -}
56
57
   {- original instance
58
   instance (Show a) => Show (Tree a) where
59
     show x = show1 0 x
60
61
   show1 :: Show a \Rightarrow Int \rightarrow (Tree a) \rightarrow String
62
   show1 n Empty = ""
63
   show1 n (Node x t1 t2) =
64
     indent n ++ show x ++ "\n" ++
65
     show1 (n+1) t1 ++
66
     show1 (n+1) t2
67
   -}
68
```

## 3.3 2変数の関手

18 第 3 章 関手

```
11
   class Contra f where
12
     pamf :: (a \rightarrow b) \rightarrow f b \rightarrow f a
   newtype Moh b a = Moh {getHom :: a -> b}
   instance Contra (Moh b) where
17
     pamf f (Moh g) = Moh (g . f)
18
   newtype Riap b a = Riap {getPair :: (a,b)}
21
   instance Functor (Riap b) where
22
     fmap f (Riap (x,y)) = Riap (f x,y)
23
24
   {- suggested tests
25
   fmap (\x -> x*x) (\x -> x + 1) 10 == 121
   getHom \ (pamf \ (\x -> x*x) \ (Moh \ (\x -> x + 1))) \ 10 == 101
28
   fmap (\x -> x*x) (10,10) == (10,100)
   getPair (fmap (\x -> x*x) (Riap (10,10))) == (100,10)
   -}
31
```

### 3.4 型クラスと Hask の部分圏

```
import Tree
  import Flatten
  iSort :: Ord a => [a] -> [a]
  iSort xs =
    foldr ins [] xs
       where
         ins x [] = [x]
         ins x (y:ys)
           | x <= y
                      = x:y:ys
10
           | otherwise = y: ins x ys
11
12
  list2tree :: Ord a => [a] -> Tree a
13
  list2tree xs =
14
    foldl sni Empty xs
15
       where
```

3.5 まとめ

```
sni = flip ins
17
        ins x Empty = Node x Empty Empty
18
         ins x (Node y t1 t2)
19
           | x \le y = Node y (ins x t1) t2
20
           | otherwise = Node y t1 (ins x t2)
^{21}
  iSort2 :: Ord a => [a] -> [a]
23
  iSort2 = flatten . list2tree
  {- suggested tests
  map \ (\x -> x*2) \ . \ iSort $ [1,5,3,4,2]
  iSort . map (\x -> x*2) $ [1,5,3,4,2]
  -}
```

### 3.5 まとめ

# 第4章

# 自然変換

### 4.1 自然変換

定義 4.1. 自然変換

- 4.2 Hask における自然変換
- 4.2.1 concat
- 4.2.2 safehead
- 4.2.3 concat と safehead の垂直合成
- 4.2.4 flatten **関数**
- 4.3 まとめ

# 第5章

# 定数関手

## 5.1 定数関手

定義 5.1. 定数関手

定義 5.2.

- 5.2 Hask **における定数関手**
- 5.2.1 length **関数**
- 5.3 まとめ

# 第6章

# 関手圏

## 6.1 関手圏

定義 6.1. 自然同型

# 第7章

# 圏同値

### 7.1 圏同値

定義 7.1. 圏同値

- 7.2 Hask **における自然同型**
- 7.2.1 mirror **関数**
- 7.2.2 Maybe 関手と Either() 関手の間の自然同型
- 7.3 まとめ

aa