

# 技術者／プログラマのためのモナドと圏論 第2回

技術者／プログラマのための  
モナドと圏論  
第2回

檀山 正幸 (HIYAMA Masayuki)  
2009年5月21日 (木曜)18:00開始

1

## 目次

- [モナドはどうしたんニヤ?](#)
- [とりあえず圏論をやらんとニヤ](#)
- [無理だわ](#)
- [今日の予定\(おおよそ\)](#)
- [本日の目標](#)
- [今日の目標](#)
- [あ、それと](#)
- [復習しりどりの圏](#)
- [復習しりどりの圏](#)
- [復習、有限オービタルのあいだの写像の圏](#)
- [復習、圏の構成要素](#)
- [復習、圏の法則](#)
- [子供の圏論](#)
- [自然数だけで作る圏論](#)
- [一瞥表](#)
- [Discrete](#)
- [Addition](#)
- [Multiplication](#)
- [Order](#)
- [Codiscrete](#)
- [Modified Addition](#)
- [Multiplicative Transition](#)
- [Multiplicative Order](#)
- [プレーク](#)
- [穴あき本](#)
- [穴あき本の挿本本](#)
- [第一穴あき本のモナド](#)
- [穴あき生け垣の圏](#)
- [お絵描きの本](#)
- [穴あき生け垣の圏の制限とか拡張とか](#)
- [ベクトルの足し算と文字列の連結](#)
- [オマケ、開数回路、数数式、関数](#)
- [プレーク](#)
- [単純平面タングル\(Simple Planar Tangle\)](#)
- [SPTIの美社](#)
- [SPTIは様々](#)
- [SPTIの圏](#)
- [SPTI\(0, n\)](#)
- [n, mが小さいときの SPTI\(n, m\)](#)
- [オマケ、別な平面タングルと、その圏](#)
- [オマケ、算盤\(デジタルカチゴリニ\)](#)
- [オマケ、3次元タングルと、その圏](#)
- [それから](#)
- [最後に](#)

2

## モナドはどうしたんニヤ?



3

## とりあえず圏論をやらんとニヤ



って、3回で終わるんかニヤ?

4

## 無理だわ

- 4回にします。
- あまり長くはしたくないのだけど...

5

## 今日の予定(おおよそ)

1. まえおき／まえせつ -- 10分
2. ちょっとだけ復習 -- 15分 (25分)
3. Nを素材に -- 50分 (75分)
4. 休憩 -- 25分 (100分)
5. ツリーと生け垣を素材に -- 30分 (130分)
6. 平面タングルを素材に -- 50分 (180分)

状況により、この予定は(ときに大幅に)変更されるかも知れません。

6

## 全体(3回)の目標

- 圏論の観点からモナドを理解する(お茶を濁したり、ショートカットしない)。
- モナドを素材に圏論を学ぶ。

(以下、前回と多少変更あり)

1. 圏の基本概念: 対象/射/関手/自然変換を学ぶ。
2. 圏の実例を(なるべく)たくさん知る。
3. モナドの実例を(なるべく)たくさん知る。
4. モナドのクライスリ圏の作り方を知る。

7

## 今日の目標

(これは前回の目標のサブセットじゃん)

1. 圏の形式的な定義と直感的なイメージの両方を知る。
2. いろいろなお絵描きを実習する。
3. 圏の実例を手でいじり倒して、体になじませる。

本日のテーマ:

**圏は友達だ。遊ぼう、遊ぼう、遊ぼう。**

8

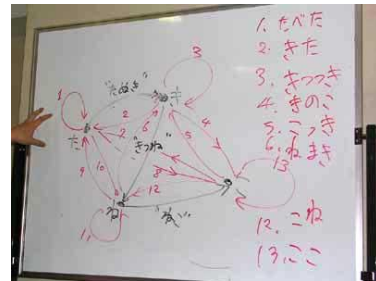
## あ、それと

思いこみは(なるべく)なくそう。

- 「圏の○○は、××であるはず/△△でなくてはならない」なんて思いこみが随分と多いようだ。
- 圏の定義(公理)から導ける主張ならもちろん正しいが、そうじゃないことを勝手に仮定しない。
- 集合圏の記法・用語を、圏一般に対してそのまま使うので混乱しがちなだけだね。

9

## 復習:しりとり圏



10

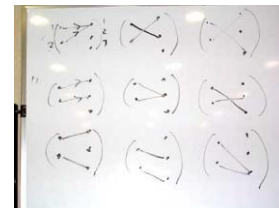
## 復習:しりとり圏

- はじめての圏論 その第1歩:しりとり圏  
<http://d.hatena.ne.jp/m-hiyama/20060821/1156120185>
- 完全実装付きでもう一度お送りします、しりとり圏  
<http://d.hatena.ne.jp/m-hiyama/20090424/1240552575>

※ デモは..... やーめた。自分でやってみてね。

11

## 復習:有限オーディナルのあいだの写像の圏



- 有限集合と写像の圏もJavaScriptで書いてみた、遊んでみてね  
<http://d.hatena.ne.jp/m-hiyama/20090425/1240640213>

12

## 復習: 圏の構成要素

※ ここで使っている記法は、普通の集合と写像の意味

- 対象の集合:  $O$  (大文字オー)
- 射の集合:  $M$
- 域:  $\text{dom} : M \rightarrow O$
- 余域:  $\text{cod} : M \rightarrow O$
- 恒等:  $\text{id} : O \rightarrow M$
- 結合:  $;\ : M \times M \rightarrow M$

$f;g$  の結合可能性:  $\text{dom}(f) = \text{cod}(g)$

13

## 復習: 圏の法則

1.  $\text{dom}(\text{id}(a)) = a$
2.  $\text{cod}(\text{id}(a)) = a$

1.  $\text{id}(\text{dom}(f)); f = f$
2.  $f; \text{id}(\text{cod}(f)) = f$
3.  $(f;g);h = f;(g;h)$

14

## 子供の圏論

- 小学校、中学校、高校でもやれる圏論の素材はいくらでもある
- 大人になってイキナリやるから面食らうのか？
- 「集合の圏」とか「位相空間の圏」とか言われると、、、(紙やコンピュータのなかに収まらない)
- 「小中学校でも圏論を」とは言わないが
- 今日には子供に戻ってみよう
- 大人の先入観をできるだけ排除しよう

※ 大人になると、いろんな学習阻害ホルモンが体にまわっているみたい。

15

## 自然数だけで作る圏達

これから紹介するいくつかの圏は、

1. 対象は自然数
2. 射は自然数、または自然数のペア (2項タプル)

言い換えると、

1. 自然数の集合 =  $N = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$
2. 自然数のペアの集合 =  $N \times N = \{(0, 0), (0, 1), (1, 0), \dots\}$
3. (圏の対象の集合)  $\subseteq N$
4. (圏の射の集合)  $\subseteq N$ 、または (圏の射の集合)  $\subseteq N \times N$

全部、簡単なプログラミングで実装できるよ、軽い圏だからね。

16

## 一覧表

※  $N_+ = \{1, 2, 3, \dots\}$

特徴/お題	略号	対象の集合	射の集合
Discrete	DN	$N$	$N$
Addition	AN	$\{0\}$	$N$
Multiplication	MN	$\{0\}$	$N$
Order	ON	$N$	$N \times N$ の部分
Codiscrete	CDN	$N$	$N \times N$
Modified Addition	MAN	$\{0\}$	$N_+$
Multiplicative Transition	MTN	$N$	$N \times N_+$
Multiplicative Order	MON	$N$	$N \times N$ の部分

17

## Discrete

※ 関連のところは聞き流してもいい、教科書に載っているから。

- 名前: DN
- 対象:  $N$
- 射:  $N$
- $\text{dom} : \text{dom}(n) = n$
- $\text{cod} : \text{cod}(n) = n$
- $\text{id} : \text{id}(n) = n$
- $;\ : n;n = n$

※ idって記号がまた混乱を招くか？

関連: ホームセット、部分圏

18

## Addition

- 名前 : AN
- 対象 : {0}
- 射 : N
- dom :  $\text{dom}(n) = 0$
- cod :  $\text{cod}(n) = 0$
- id :  $\text{id}(0) = 0$
- ; :  $n; m = n + m$

関連: 部分圏(世界のナベアツ風)、同型射

19

## Multiplication

- 名前 : MN
- 対象 : {0}
- 射 : N
- dom :  $\text{dom}(n) = 0$
- cod :  $\text{cod}(n) = 0$
- id :  $\text{id}(0) = 1$
- ; :  $n; m = n * m$

関連: モノ、エピ、同型(アイソ)

20

## Order

- 名前 : ON
- 対象 : N
- 射 :  $\{[n, m] \mid n \leq m\}$
- dom :  $\text{dom}([n, m]) = n$
- cod :  $\text{cod}([n, m]) = m$
- id :  $\text{id}(n) = [n, n]$
- ; :  $[n, m]; [m, k] = [n, k]$

関連: 始対象 / 終対象、スパン、直積の雰囲気、  
充満な(充満でない)部分圏

21

## Codiscrete

- 名前 : CDN
- 対象 : N
- 射 :  $\{[n, m] \mid \text{無条件}\}$
- dom :  $\text{dom}([n, m]) = n$
- cod :  $\text{cod}([n, m]) = m$
- id :  $\text{id}(n) = [n, n]$
- ; :  $[n, m]; [m, k] = [n, k]$

関連: 同型関係、骨格的圏

22

## Modified Addition

- 名前 : MAN
- 対象 : {0}
- 射 :  $N_+$
- dom :  $\text{dom}(n) = 0$
- cod :  $\text{cod}(n) = 0$
- id :  $\text{id}(0) = 1$
- ; :  $n; m = n + m - 1$

関連: 関手

23

## Multiplicative Transition

- 名前 : MTN
- 対象 : N
- 射 :  $\{[n, x] \mid x \geq 1\}$
- dom :  $\text{dom}([n, x]) = n$
- cod :  $\text{cod}([n, x]) = n * x$
- id :  $\text{id}(n) = [n, 1]$
- ; :  $[n, x]; [m, y] = [n, x * y]$

関連: 可達性、証明可能性、反対圏

24

## Multiplicative Order

- 名前 : MON
- 対象 :  $N$
- 射 :  $\{[n, m] \mid m \text{ は } n \text{ で 割り 切 れ る}\}$
- $\text{dom} : \text{dom}([n, m]) = n$
- $\text{cod} : \text{cod}([n, m]) = m$
- $\text{id} : \text{id}(n) = [n, n]$
- $;\ : [n, m];[m, k] = [n, k]$

関連 : 始対象 / 終対象、直積 / 直和、全体と同型な部分圏

※ 形容詞「同型」が、射、対象、圏に対して使われているよ

25

## ブレーク

- 一休みとか
- 質疑応答とか
- 席次表
- 懇親会の確認
- 電話 : 03-3981-8820

26

## 穴あき木

- 木構造は知っているよね
- ルート(根)ノードとリーフ(葉)ノード、知っている？
- ここでは、子ノードには順序(長男、次男とか)があるとす
- ルート=リーフってこともあるよ
- ここでは、空(empty)の木は認めない

穴あきとは:

- リーフのうちのいくつか(0個も含めて好きなだけ)を白
- その他のノードは黒
- 白ノードを穴だと思

穴あき木を描いてみよう。

27

## 穴あき木の接ぎ木

$S, T$ が穴あき木で、 $T$ に穴が1個以上あるとき、

- $T$ の穴を1つだけ特定する
- 穴である白ノードに、 $S$ のルートノードをぴったり重ねる
- 1本の新しい木ができた

穴に番号 $k$ が付いているとして、とりあえず新しい木を $S_{;k}T$ とも書く。

28

## 単一穴あき木のモノイド

まずは、穴がちょうど1つある木だけを考える。穴の番号は常に1だから、 $S_{;1}T$ を $S;T$ と書くと:

1.  $(S;T);U = S;(T;U)$
2.  $I;S = S;I = S$  となる  $I$  がある

ってどんな木？

※ モノイドってのは単一対象(one-object)の圏

29

## 穴あき生け垣の圏

生け垣(hedge)とは、木を並べたリスト(順序ありコレクション)。空リストも認める。これで圏を作る。

1. 対象は自然数  $0, 1, 2, \dots$
2. 射は穴あき生け垣  $S, T, U, \dots$  (木と同じような記号でいいや、メントだから)
3.  $\text{dom}(S) = \text{穴の総数}$
4.  $\text{cod}(S) = \text{木の本数} = \text{リストの長さ}$
5. 恒等は考えてみてね
6.  $S;T$  は、 $T$ のすべての穴に、 $S$ の木を順に接ぎ木したもの

リストを並べる(接続する)演算もあって、これは圏論のモノイド積(monoidal product)というもの。穴あき生け垣は単なる圏ではなくてモノイド圏(monoidal category)。

30

## お絵描きの工夫

1. 生け垣を箱詰める(ホワイトボックス)
2. 木の辺(エッジ)とは別に、箱からワイヤーを出す
3. ワイヤーの本数が一致したとき、箱をくっつける(結合)
4. 結合のとき、内部で接ぎ木して、ワイヤー上の白ノードを消す
5. ボックス・ワイヤー図になったし、モノイド積も含めて積み木風に操作できる
6. 穴(白いノード)は、箱とワイヤーがあれば実はいらぬ

箱内の黒ノードの個数が結合やモノイド積でどうなるでしょう？

31

## 穴あき生け垣の圏の制限とか拡張とか

穴あき生け垣の圏をHH (Hedge with Holes) とする。

1. HH(1, 1) は何？
2. HH(0, 1) は何？
3. HH(1, 1)のなかで竹(bamboo)だけを考えると、どんな感じ？
4. 恒等射id(n)だけ取り出してみると、これ何？
5. モノイド積と一緒に考えると、それ何？
6. 竹からできた生け垣だけでモノイド圏を作ると、どう？(次ページで扱う)
7. 穴に白以外の色(例:赤と青)も許して、ルートも色付きにしたら、どう？
8. 分岐ノードだけじゃなくて合流・分岐ノードも許したら、どんなもん？
9. ループも許しちゃったら、、、

32

## ベクトルの足し算と文字列の接続

- 高校で習った(?)ベクトルの足し算で  $(1, 2) + (3, 1)$  は？
- 高校で習った(?)ベクトルの足し算で  $(1, 2) + (3, 1, 5)$  は？
- $(1, 2) + (3, 1, 5) = (1, 2, 3, 1, 5)$  じゃダメなの？
- "Hello" + "World" = "HelloWorld" はイイの？
- 「1つ穴あき竹」からなる生け垣では、足し算と接続を最初からちゃんと備えてる
- 色付き穴あき竹の生け垣からは、どんな計算が生まれる？

33

## オマケ:関数回路、関数式、関数

- 対象:  $N^n$  の形の集合
- 射: 関数あるいは部分関数

穴あき生け垣の圏から、上のような圏への対応(関手)は、何で/どうやって決まるだろう？

34

## ブレーク

- また、一休みとか
- また、質疑応答とか

35

## 単純平面タングル(Simple Planar Tangle)

- ネタもと  
<http://www.imsc.res.in/~sunder/canq.pdf>



ジョーンズ  
<http://math.berkeley.edu/~vfr/>



サンダー  
<http://www.imsc.res.in/~sunder/>

36

## SPTの素材

SPT (Simple Planar Tangle) は平面内の図形、まずは次を準備する。

1. 外円、テキトウでいい
2. 内円、外円の内部に描くならなんでもいい
3. 外円上の  $m$  個のマーク点 (marked points/dots on outer circle)
4. 内円上の  $n$  個のマーク点 (marked points/dots on inner circle)
5.  $n > 0$  なら、特定された1個の内円マーク点 (星印で表現)、 $n = 0$  なら不要。
6.  $m > 0$  なら、特定された1個の外円マーク点 (星印で表現)、 $m = 0$  なら不要。

いくつかのSPTを準備しよう。星印を忘れないように (僕は忘れる)。でもまだ、SPTを描き終わってない。

37

## SPTは模様

SPTの本体は、外円と内円のあいだ (円環領域) に描かれた模様。

- 模様は交差しない紐の集合で、紐の境界があればそれは必ずマーク点
- 孤立した (紐の境界点ではない) マーク点があつてはならない
- 大ききだの位置だの曲がり具合だの、その他細かいことは一切気にしない!
- 模様としての輪郭が同じなら、同じSPTとみなす (正確な定義は難しいが)

まー、ともかく描いてみる。

図形としての (トポロジカルな) 同一性だけじゃなくて、星の位置重要。

38

## SPTの圏

1. 対象は自然数  $0, 1, 2, \dots$
2. 射はSPT  $A, B, C, \dots$
3.  $\text{dom}(A)$  = 内円のマーク点の個数
4.  $\text{cod}(A)$  = 外円のマーク点の個数
5.  $\text{id}(n)$  = 内外のマーク点をストレートに結んだ模様、星どおしを結ぶ
6.  $A; B$  は、 $B$ の内円に、星印を基準として $A$ をはめ込んで、マーク点を調整してから消したものを。

PT (平面タングル) の解析はたいへんに困難、単純化したSPTでも十分に難しい。

39

## SPT(0, 0)

SPT(0, 0)をいろいろな状況 (条件付き) で考えてみよう。

1. ループを許さないなら
2. 単純な可縮ループだけなら
3. 同心円状に入れ子した可縮ループだけなら
4. 非可縮ループと単純な可縮ループだけなら
5. 同じ状況で、もしループがお互いにすり抜け可能なら
6. 非可縮ループはないが、任意の入れ子ループを許したら
7. 非可縮ループと任意の入れ子ループがあると

豚の顔が人の形の木になるよ。

40

## $n, m$ が小さいときの SPT( $n, m$ )

1. SPT(0, 1)
2. SPT(1, 1)
3. SPT(2, 0)
4. SPT(0, 2)

SPT(2, 0)とSPT(0, 2)が同じように見えるのはなぜか?

41

## オマケ: 別な平面タングルと、その圏

今までの平面タングルのマーク点は円周上に乗るが、直線 (または線分) 上にマーク点を乗せたバージョンもある。これは、テンバリー / リーフ圏と呼ばれる。

<http://web.comlab.ox.ac.uk/oucl/work/samson.abramsky/tambook.pdf> 参照

さらに、ループが現れるとすぐさま消えるとみなすと簡単になる。簡単にした  $TL(n, n)$  内の  $H_1, \dots, H_{n-1}$  は次を満たす。

- $H_i; H_j; H_i = H_i$  ( $i$ と $j$ が隣り合ってる)
- $H_i; H_i = H_i$
- $H_i; H_j = H_j; H_i$  ( $i$ と $j$ が離れている)

これらの等式だけで、図形を参照しなくても計算は可能。絵が理解できないコンピュータにも計算できる。

42

## オマケ: 複圏 (マルチカテゴリー)

圏以外に、複圏 (multicategory, operad)、多圏 (polycategory) なんて構造もあるよ。  
穴あき木は複圏の射 (オペレータ) とも考えられる。  
平面タングルは複圏の射として定義するほうが包括的。

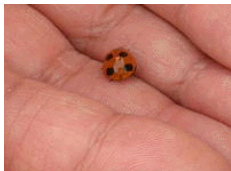
43

## オマケ: 3次元タングルと、その圏

むづかしい。  
結び目、からみ目を含む非常に一般的な圏。  
さまざまな次元のタングルの圏の構造が分かると、高次圏の構造もかなりわかるだろうと予測されている (タングル仮説)。

44

## それから



他にも楽しい圏、面白い圏、変わった圏が色々あるよ。

45

## 最後に

もうウジャウジャいるよ。



圏は友達だ。

46