

J 言語からの群論の理解—その 3 —直接置換、巡回置換、互換、隣接互換—

西川 利男

0. はじめに

先月の前報では、微分・積分など計算数学(Calculus)に対して、群論はかなり異なり、その理解には J の動詞、名詞の考え方が有効である。また群論の操作の実験ツールとしても J が極めて強力であることを示した。

[1] 西川利男「J 言語からの群論の理解—その 1—置換群」2011-11-26

1. 直接置換と巡回置換

直接置換(direct permutation)とは別に巡回置換(cycle permutation)という操作があり、直接置換は巡回置換の積に変換できる。

以下、次の数学書 [2] の説明にしたがって、J で実験してみよう。

[2] 難波誠「群と幾何学」p. 54-57 現代数学社(1997).

例として、次の置換(直接置換)でやってみる。

$$\begin{pmatrix} 12345 \\ 23154 \end{pmatrix}$$

これは、

1 番目の場所に、2 番目の値を

2 番目の場所に、3 番目の値を

3 番目の場所に、1 番目の値を

4 番目の場所に、5 番目の値を

5 番目の場所に、4 番目の値を

同時に置き換えることを示す。

これは次のように巡回置換の積でも表せる。

$$(1\ 2\ 3)(4\ 5)$$

ここで、

$$(1\ 2\ 3)$$

は 1 番目の場所には 2 番目の値を、2 番目の場所には 3 番目の値を、3 番目の場所には 1 番目の値を、サイクリックに入れ換える操作を示し、これが巡回置換である。これから分かるように巡回置換(1 2 3)は巡回置換(2 3 1)とも(3 1 2)とも同じである。

つづいて

$$(4\ 5)$$

は 4 番目の場所には 5 番目の値を、5 番目の場所には 4 番目の値を、サイクリックに入れ換える。

ここで、2 つだけの巡回置換は特に互換(interchange, transposition, swap)という。

また、共通の文字がない巡回置換の積は交換可能である。直接置換は互いに共通の文字がないときにはただ 1 通りの巡回置換の積に変換される。

この相互の変換はJのプリミティブC.により次のように行われる。Jではインデックスは0-オリジンであり、数学書の表記から1減じていることに注意。

直接置換はJのプリミティブC.の単項を使用して巡回置換に変換される。

C. 1 2 0 4 3

```
+-----+-----+
|2 0 1|4 3|
+-----+-----+
```

数学書に合わせなければ

>: L:0 C. <: 2 3 1 5 4

```
+-----+-----+
|3 1 2|5 4|
+-----+-----+
```

となる。

実際に文字の集合の値に、直接置換と巡回置換の操作を行って比較してみる。

まず、直接置換を行う。これには、JのプリミティブC.を2項動詞として使われる。インデックスは0-オリジンである。

1 2 0 4 3 C. 'ABCDE'

BCAED

これは下のようにしても同じである。

1 2 0 4 3 { 'ABCDE'

BCAED

これを、先の巡回置換の結果に従い、それらの積つまり連続操作で行ってみる。同じJのプリミティブC.を、左引数をボックスで与えると巡回置換が行われる。

(<4 3) C. 'ABCDE'

ABCED

(<2 0 1) C. (<4 3) C. 'ABCDE'

BCAED

積の順序を変えてみる。

(<2 0 1) C. 'ABCDE'

BCADE

(<4 3) C. (<2 0 1) C. 'ABCDE'

BCAED

これは、次のように一度に行える。

(2 0 1;4 3) C. 'ABCDE'

BCAED

2. 互換と隣接互換

巡回置換はつぎのようにして、互換の積へ変換できる。

(1 2 3) = (1 2) (1 3)

(1 2 3 4) = (1 2) (1 3) (1 4)

しかし、互換の積への分解は1通りには限らないことに注意。

さらに、互換の中で

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

のようなものを隣接互換という。隣接互換へは次のようにして変換できる。

$(i\ j) = (i, i+1)(i+1, i+2) \cdots (j-1, j)(j-1, j-2) \cdots (i+1, i)$

Jによるこれらの変換の動詞を作った。定義は最後にあげてある。

巡回置換から互換への変換……………cyc2swap

巡回置換から隣接互換への変換……………cyc2adjswap

cyc2swap (1 2 3 4)

+-----+

|1 2|1 3|1 4|

+-----+

cyc2swap (1 2 3 4 5)

+-----+

|1 2|1 3|1 4|1 5|

+-----+

cyc2adjswap (1 2 3 4)

+-----+

|1 2|1 2|2 3|2 1|1 2|2 3|3 4|3 2|2 1|

+-----+

cyc2adjswap (1 2 3 4 5)

+-----+

|1 2|1 2|2 3|2 1|1 2|2 3|3 4|3 2|2 1|1 2|2 3|3 4|4 5|4 3|3 2|2 1|

+-----+

先の直接置換の例をやってみる。

C. 2 3 1 5 4

+-----+

|0|3 1 2|5 4|

+-----+

なお、1-originの数学表記をJの直接置換のC.で行うと、0を付加して、数学表記の巡回置換が得られる。

cyc2swap 3 1 2

+-----+

|1 3|2 3|

+-----+

cyc2adjswap 3 1 2

1 2

2 3

2 1

2 3

3 4

+-----+

|1 2|2 3|2 1|2 3|3 4|

+-----+

いままでの結果からわかるように、任意の置換は隣接互換の積で表せる。

3. 「あみだくじ」は隣接互換の積の図示である。[2]

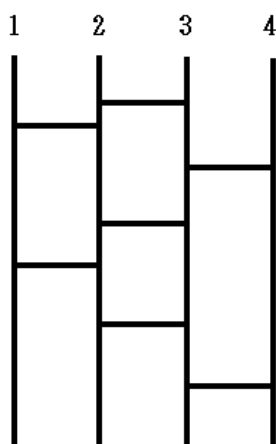
「あみだくじ」は置換を隣接互換の積で表したものである。

たとえば巡回置換は

$$(1\ 2\ 3\ 4) = (2\ 3)(1\ 2)(3\ 4)(2\ 3)(1\ 2)(2\ 3)(3\ 4)$$

となる。

これに対応する「あみだくじ」は図のようになる。



これをJにより検証してみよう。まず、巡回置換として行う。

$$\langle\langle: 1\ 2\ 3\ 4\rangle C. 1\ 2\ 3\ 4 \\ 2\ 3\ 4\ 1$$

隣接互換の積として右辺を計算してみると、以下のようになった。

$$\text{amida} =: \langle: L:(0)\ 2\ 3;1\ 2;3\ 4;2\ 3;1\ 2;2\ 3;3\ 4$$

$$\text{amida} \\ \begin{array}{|c|c|c|c|c|c|} \hline 1 & 2 & 0 & 1 & 2 & 3 \\ \hline 1 & 2 & 0 & 1 & 1 & 2 \\ \hline 2 & 3 & 1 & 2 & 3 & 4 \\ \hline \end{array}$$

$$\text{amida C. } 1\ 2\ 3\ 4$$

$$2\ 3\ 4\ 1$$

これを、直接置換で行ってみると次のようになる。

$$C. \langle\langle: 1\ 2\ 3\ 4\rangle$$

$$1\ 2\ 3\ 0$$

$$1\ 2\ 3\ 0\ C. 1\ 2\ 3\ 4$$

$$2\ 3\ 4\ 1$$

4. 置換操作に関する数学表記と J の実行

前報[1]にも述べたが、数学書の表記と J の実行にはいくつかの異同がある。

- ・数学書：1 オリジンと J：0 オリジン
- ・ J の品詞からの発想 置換操作（置換群の元）：動詞
置換で変化する集合の値：名詞

これに加えて群の元の積（＝連続操作）の順序に関して微妙な違いが起きる。

先の「あみだくじ」の例で検討してみる。集合の値には、数字でなく「A B C D」の文字を用いた方がよい。

まず、数学書の表記に対して、手動でおこなう。

巡回置換（1 2 3 4）とは、集合「A B C D」を次々と左に移動、回転させることに他ならないから、結果は「B C D A」となることは明らかである。

互換の連続操作として「あみだくじ」の図の通りに「左から右へ」と操作してみると、 $ABCD \rightarrow ACBD \rightarrow CABD \rightarrow CADB \rightarrow CDAB \rightarrow DCAB \rightarrow DACB \rightarrow DABC$ となる。

しかし、これを「右から左へ」と操作すると、

$ABCD \rightarrow ABDC \rightarrow ADBC \rightarrow DABC \rightarrow DBAC \rightarrow DBCA \rightarrow BDCA \rightarrow BCDA$ となる。

さて、「あみだくじ」を実際にたどってみると「A B C D」は「B C D A」となる。すると「あみだくじ」とは何を図示しているのだろうか？

以上の違いを「左から右へ」の合成を「置換としての合成」

「右から左へ」の合成を「関数としての合成」

と区別している。実際にはよく注意しなければならない。

J で実行したときは、つぎのようになる。

```
amida
+---+---+---+---+---+---+
| 1 2|0 1|2 3|1 2|0 1|1 2|2 3|
+---+---+---+---+---+---+
```

amida C. 'ABCD'

BCDA

これは、「右から左へ」の連続実行に等しい。

](<2 3)C. 'ABCD'

ABDC

](<1 2)C. (<2 3)C. 'ABCD'

ADBC

](<0 1)C. (<1 2)C. (<2 3)C. 'ABCD'

DABC

](<1 2)C. (<0 1)C. (<1 2)C. (<2 3)C. 'ABCD'

DBAC

](<2 3)C. (<1 2)C. (<0 1)C. (<1 2)C. (<2 3)C. 'ABCD'

DBCA

](<0 1)C. (<2 3)C. (<1 2)C. (<0 1)C. (<1 2)C. (<2 3)C. 'ABCD'

BDCA

](<1 2)C. (<0 1)C. (<2 3)C. (<1 2)C. (<0 1)C. (<1 2)C. (<2 3)C. 'ABCD'

BCDA

置換群とは「席替えをするのに、イスは動かさずに、その番号札をだけをやりとりして、最後に決まった札の番号で、イスに座る」やり方だ、と私は解している。

Jのプログラムリスト

NB. 直接置換表示の偶奇性

```
odd_even =: 3 : 0
if. (2 | # C. 1 + y.)
  do. 'odd'
  else. 'even'
end.
)
```

NB. 巡回置換表示から互換表示への変換

```
cyc2swap =: 3 : 0
CY =. /:~ L:0 <"(1) ({. y.) ,. (}. y.)
)
```

NB. 巡回置換表示から隣接互換表示への変換

```
cyc2adjswap =: 3 : 0
CY =. /:~ L:0 <"(1) ({. y.) ,. (}. y.)
; adjswap L:0 CY
)
```

NB. 隣接互換への変換

```
adjswap =: 3 : 0
'I J' =. y.
R =. ''
k =. 0
while. k < (<: J)
  do.
    wr (I+k), (I+1+k)
    R =. R, < (I+k), (I+1+k)
    k =. k + 1
  end.
if. I = J - 1 do. R return. end.
i =. J - 1
j =. J - 2
k =. 0
while. k < 5
  do.
    wr (i-k), (j-k)
    R =. R, < (i-k), (j-k)
    if. I = (j-k) do. break. end.
    k =. k + 1
  end.
R
)
```