

## Boss & Hui による数の分割プログラム

西川 利男

数の分割を求める Boss と Hui の J プログラム[1]は強力で高速である。そして実行するのは手軽だが、そのコーディングから処理の内容を理解しようとすると Tacit で fork や hook を駆使していて至難のわざである。

今回、チュートリアルテーマとして、このプログラムを解析することを試みた。Tacit から Explicit への書き換えなども使って処理の詳細をトレースしてみよう。

### 1. Boss & Hui 作成の分割プログラムとその実行例

プログラムの主要部分は次のようにたった 2 行である。

```
new =: (-i.)@#<@:(cat&.>)]
cat =: [;@:(,.&.>)-@(<.#){.]
```

実行は次のように行われる。

初期値を設定する。

```
y0 =: <<i.1 0
y0
```

```
+---+
|++|
|||
|++|
+---+
```

そして例えば数 3 までの分割を求めるには、次のようにすれば良い。

```
y3 =: (, new)^:3 y0
y3
```

```
+---+-----+-----+
|++|++|++-----|++-----+
||| |1| |2|1 1| |3|2 1|1 1 1|
|++|++|++-----|++-----+
+---+-----+-----+
```

これを元に 4 の分割は次のように求められる。

```
new y3
+-----+
|+---+-----+-----+
||4|3 1|2 2 0|1 1 1 1|
|| | |2 1 1| |
|+---+-----+-----+
+-----+
```

[1] <http://www.jsoftware.com/jwiki/Essays/Partitions.html/>



## 2. Boss & Hui のアルゴリズムの考え方

Boss & Hui のアルゴリズムの優れた点は、数 0 の分割 (null) を導入したことと、逆順の数を以前の分割に結合することによって、次の分割を得るという発想の転換である。これを筆者なりに解釈し、以下のように図とことばで説明してみた。

例えば、y2 から新しく Y3 を生成することを見てみる。これには

① y2 の要素数 3 の逆順整数  $n = 3\ 2\ 1$  を y2 の要素の前にそれぞれ結合する。

②. その際、

$m =: n < \#y2 \cdots n$  と  $\#y2$  (要素の数) のうち小さい方の値

とした上で、y2 の要素のうち、後ろから m 個だけを結合する。

(y2 の要素のうち n より大きい値を含む組は結合しない…西川 注)

```

3  ++          +-+
   ||  -----> |3|
   ++          +-+

2  +++         +---+
   |1|  -----> |2 1|
   +++         +---+

1  +++---+     +---+ +-----+
   |2|1 1|  ---> |1-2|, |1 1 1|
   +++---+     +---+ +-----+

```

同様にして、y3 から新しく Y4 を生成する。

```

4  ++          +-+
   ||  -----> |4|
   ++          +-+

3  +++         +---+
   |1|  -----> |3 1|
   +++         +---+

2  +++---+     +---+ +-----+
   |2|1 1|  -----> |2 2|, |2 1 1|
   +++---+     +---+ +-----+

1  +++---+-----+   +---+ +-----+ +-----+
   |3|2 1|1 1 1|  ---> |1-3|, |1-2-1|, |1 1 1 1|
   +++---+-----+   +---+ +-----+ +-----+

```

このようにして、それまでの分割に上のような操作をおこなうことで、新しい分割が得られ、これを以前の分割に付け加えるというアルゴリズムである。

### 3. 定義動詞 new と cat の解析

まず定義された new と cat の構造を見てみる。

```

new
+-----+-----+
|+-----+---+|+---+-----+]| | | | | | | | | | | |
||+---+---+|@|#||<|@:|+---+---+||
|||-i. || || | | |cat|&. |>||
||+---+---+| || || | | |+---+---+||
|+-----+---+|+---+-----+|
+-----+-----+

cat
+-----+-----+
|[+---+---+-----+|+-----+---+| | | | | | | | | | | | | |
| ||;|@:|+---+---+||+---+---+|{|. |}|
| || | | |, . |&. |>|||-|@|+---+---+| | |
| || | | +---+---+|| | | |<.|#| | |
| |+---+---+-----+|| | | +---+---+| | |
| | | | | | | | +---+---+-----+| | |
| | | | | | | | +-----+---+---+|
+-----+-----+

```

#### 3.1 new と new0 の動作

上で分かるように動詞 new は fork であり、これを次のように分けて考える。

```
new0 =: (-i.)@#
```

```
new1 =: <@:(cat&. >)
```

とすると、new は次のような new0, new1, ] から成る fork になる。

```
new =: new0 new1 ]
```

したがって、引数 y に作用させると、new y は

```
(new0 y) new1 y
```

のように働く。

まず、new0 を考える。ここで、new0 における (-i.) は hook であるので、先に得た y1, y2, y3 に new0 を作用させると、次のようになる。

```
(-i.)@#y1 ⇔ 2-i.2 = 2-(0 1) = 2 1
```

から

```
new0 y1
```

```
2 1
```

```
new0 y2
```

```
3 2 1 ⇔ 3-i.3 = 3-(0 1 2) = 3 2 1
```

```
new0 y3
```

```
4 3 2 1 ⇔ 4-i.4 = 4-(0 1 2 3) = 4 3 2 1
```

したがって new を作用させることは、次のようになる。

```
(2 1) new1 y1
```

```
(3 2 1) new1 y2
```

```
(4 3 2 1) new1 y3
```

これは、先の逆順整数 n を作ることに相当する。

### 3.2 new1 と cat の動作

```
new1 の処理を見ると、
new1 =: <@:(cat&. >)
```

これはサブプログラムとして cat を呼んでいる。

ここで、cat&. > を見ると、J の副詞的定形処理である ‘それぞれ演算 (each)’ を利用している。

```
each =: &. >
```

すなわち、new1 は

- ①引数のそれぞれのボックスを開いて
- ②それぞれに cat を作用させ
- ③その結果をそれぞれボックス化する

そして、最後に全体をさらにボックスで囲む

さらに cat を細かく見てみる。cat は 2 項動詞で fork である。

```
cat =: [;@:(,.&. >)-@(<. #) {.]
```

これも前と同様に、分けて考える。

```
f =: ;@:(, . each)
g =: -@(<. #) {.]
```

とすると、

```
cat =: [ f g
```

と置き換えられる。

そこで、例えば y2 を例にとって、動詞 cat の動作をひとつずつ見ていく。

```
y2 =: Y0, Y1, Y2
```

```
y2
```

```
+---+-----+
|++|++|++----| | | | |
||| |1| |2|1 1|
|++|++|++----|
+---+-----+
```

```
3 2 1 ([ f g) each y2
```

をやってみよう。これは左右の引数を別々にほぐしてそれぞれ実行する。つまり

```
3 f (3 g Y0)
```

```
2 f (2 g Y1)
```

```
1 f (1 g Y2)
```

を行なう。

そして Y2 からやってみる。

```
Y2 =: >2{y2
```

```
Y2
```

```
+-----+
|2|1 1|
+-----+
```

まず

```

1 g Y2
をやってみる。
この結果は
  (1 (-@(<. #)) Y2) {. Y2

```

```

+----+
|1 1|
+----+

```

となるが、これは細かく実行した以下のことから明らかになる。

まず、<. #はhook となるので

```

1 (<. #) Y2
1
1 (-@(<. #)) Y2
_1
  (1 (-@(<. #)) Y2) {. Y2

```

```

+----+
|1 1|
+----+

```

これに f を作用させることは、ボックスを開いて左引数と結合(,.)して戻す (つまり each) 、さらにリストにほぐす(;)。したがって、次のようになる。

```

1 f (1 (-@(<. #)) Y2) {. Y2
1 1 1

```

y2 の次の要素についてもやってみる。

```

Y1 =: >1 {y2
Y1
++
|1|
++
  2 ([ f g) Y1
2 1

```

y2 のさらに別の要素についても行なう。

```

Y0 =: >0 {y2
Y0
++
||
++
  3 ([ f g) Y0
3

```

これらをまとめて行なうと

```

3 2 1 (cat &. >) y2

```

```

+-----+
|3|2 1|1 1 1|
+-----+

```

さらに new1 はこれをボックス化するものである。

```

  3 2 1 new1 y2
+-----+
|+-----+|
||3|2 1|1 1 1||
|+-----+|
+-----+

```

ちなみに、動詞 f, g に対応する Explicit の動詞定義を以下のように fn, gn として作ってみた。

```

fn =: 3 : 0
:
; x. , "(1) L:0 y.
)

```

```

gn =: 3 : 0
:
(- x. <. # y.) {. y.
)

```

これによる実行は次の通りである。

```

  1 fn (1 gn Y2)
1 1 1
  2 fn (2 gn Y1)
2 1
  3 fn (3 gn Y0)
3

```

注) -----

なお、先の注に従った西川版 gnn でも同じ結果が得られる。

NB. modified version by T.N.

```

gnn =: 3 : 0
:
(> */ L:(0), L:(0) x. >: L:(0) y.) # y.
)

```

```

  1 fn (1 gnn Y2)
1 1 1
  2 fn (2 gnn Y1)
2 1
  3 fn (3 gnn Y0)

```



