

5.2 漸化式

では、フィボナッチ数列に戻ろう。

よく数列の n 番目の項を a_n などと表記することがある。すると次の $n + 1$ 番目の項は a_{n+1} 、 $n + 2$ 番目の項は a_{n+2} という書き方になるだろう。フィボナッチ数列は、直前の 2 項の和が次の項になっているので、一般に

$$a_{n+2} = a_{n+1} + a_n$$

という書き方ができる。特にいまは 1, 1 から数列を始めているので、 $a_1 = 1$, $a_2 = 1$ の条件が等式に付け加わることになる。

これだけの条件と式があれば、この先の項が順次計算できるのだ。このような形式で与えられる式を漸化式（ぜんかしき）と呼ぶ。数学の世界に限らず、前後の関係は分かっているのだが、そのものズバリを与える式が不明であることは多い。実はフィボナッチ数列もそんなものの一つだ。数列の前後の関係は漸化式により明確に分かっている。では、フィボナッチ数列のズバリ第 n 項を求める式は何だろう。これはちょっと複雑な計算をするので、詳しいことは省くが、フィボナッチ数列の第 n 項 a_n は

$$a_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left\{ \left(\frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n \right\}$$

で与えられる。

実際に計算すると大変だが $n = 1, 2, 3, \dots$ を代入すれば

$$1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, \dots$$

が現れるのだ。式には $\sqrt{5}$ があるのに、フィボナッチ数列には一切登場しない点が興味深い。近似値でよければ、 $\{ \}$ 内の前の項が $(1.618033\dots)^n$ で、後ろの項が $(0.618033\dots)^n$ であることを利用しよう。 n が大きいほど $(0.618033\dots)^n$ は 0 とみなせるので、第 a_n 項は近似的に $\frac{1}{\sqrt{5}}(1.618033\dots)^n$ と考えてよい。電卓を使えば、 $n = 9$ のときは $a_n \approx 33.994116$ であることが分かる。たしかに第 9 項の 34 に一致している。

Lua には漸化式をうまく扱える仕組みが備わっている。以前、フィボナッチ数列を生成したスクリプトを覚えているね。そして君たちはそれをもとに、整数 n を与えて n 番目のフィボナッチ数

を表示するスクリプトを書いただろう。え？ 書いてないだって？ だめだなあ、手抜きをしちゃあ。まあ、いいや。ここでは当時とまったく同じ動作をするものを、漸化式から作ってみよう。次の関数『

```
\begin{luacode*}
function fib(n)
  if n > 2 then
    return fib(n - 1) + fib(n - 2)
  else
    return 1
  end
end
\end{luacode*}
```

』も、整数 n を与えると n 番目のフィボナッチ数を表示する。

関数の中身は本質的に `return fib(n - 1) + fib(n - 2)` だけで、これでフィボナッチ数が計算できる。信じられない？ たとえば『`\directlua{tex.print(fib(10))}`』として処理すると、『55』が出力される。第10項は55で間違いないよね。でも、どうして？

仕組みを説明するために、具体的に $n = 4$ が与えられたとして処理を追ってみよう。

$n = 4$ だから `if n > 2` の条件より `fib(n - 1) + fib(n - 2)` の値が返されるはずである。あれ？ いまは `fib(何々)` の計算のはずだ。なのに `fib(何々)` の計算に `fib(何々)` を使うのかい？ 疑問はもっともだが、それでよいのである。もやもやを抱えつつも先へ行こう。`fib(4)` の場合、返されるのは `fib(3) + fib(2)` である。しかし、`fib(3)` だって $n > 2$ の条件を満たすから、`fib(2) + fib(1)` が返されるはずである。おいおい、これじゃ終わらないんじゃない？

心配無用である。`fib(3)` が `fib(2) + fib(1)` になれば、`fib(2)` と `fib(1)` は $n > 2$ の条件を満たさないので `else` によって 1 と 1 が返るからだ。結局のところ、`{fib(3)} + fib(2)` が返るということは `{1 + 1} + 1` が返ることに等しいのである。つまり、`fib(4)` に対しては 3 が返るわけだ。

一見すると詐欺にあったような印象を受けるかもしれない。このような呼び出しは再帰呼び出しという。前後関係がはっきりしていて、一般の式を求める必要がないときなどに有効である。ただし、再帰呼び出しは計算量が爆発的に増加してしまう。たとえば `fib(6)` の計算でも

$$\text{fib}(6) = \text{fib}(5) + \text{fib}(4)$$

tmt's math page!

$$\begin{aligned} &= \{\text{fib}(4) + \text{fib}(3)\} + \{\text{fib}(3) + \text{fib}(2)\} \\ &= \{(\text{fib}(3) + \text{fib}(2)) + (\text{fib}(2) + \text{fib}(1))\} + \{(\text{fib}(2) + \text{fib}(1)) + 1\} \\ &= \dots \end{aligned}$$

のように、 $\text{fib}(6)$ が $\text{fib}(5)$, $\text{fib}(4)$ を呼び、 $\text{fib}(5)$ と $\text{fib}(4)$ がそれぞれ $\text{fib}(4)$, $\text{fib}(3)$ と $\text{fib}(3)$, $\text{fib}(2)$ を呼び、さらにそれぞれが ...。何ということだ。呼び出しが倍々に増えているじゃないか。

ほどほどに大きな数、たとえば `\directlua{tex.print(fib(40))}` 程度で処理させてみたらどうだろう。さて、君たちのコンピュータは即座に結果を出力してくれただろうか。おそらく組版には時間がかかったはずだ。もし、一瞬のうちに組版ができるような高速コンピュータを使っているなら、うらやましい限りだ。理由はこうだ。

$\text{fib}(2)$ や $\text{fib}(1)$ は二つの fib 関数を呼ぶわけではないので、単純に $\text{fib}(n)$ の計算が 2^{40} 回行われることはない。実際はもっと少なく、 2^{27} 回ほどだ。ひとくちに 2^{27} 回と言うものの、これでも軽く 1 億回を超えている。1 秒間に 1 億回の呼び出しが可能なコンピュータでも 1 秒はかかるので、即座に結果が出るわけではない。われわれが普段使っているコンピュータなら、少なくとも数秒は要するはずだ。ただ、この計算は $\text{T}_{\text{E}}\text{X}+\text{Lua}$ が行っているので、計算の遅さはコンピュータだけの性能ではない。でも、再帰呼び出しをうかつに利用するのは要注意である。