# 計算代数を駆使して (一般化) フィボナッチ数列の一般項を求める

Hiromi ISHII

2022/03/06

Tsukuba Compter Mathematics Seminar 2022

# 導入

#### 話題:一般化 Fibonacci 数列を純計算代数的に解く

- Fibonacci 数列:  $f_0 = 0, f_1 = 1, f_{n+2} = f_n + f_{n+1}$ 
  - ► 0,1,1,2,3,5,8,...
  - ▶ 線型隣接三項間漸化式で定まる数列の代表的な例

#### 定義1

線型隣接 (N+1)- 項間漸化式で定まる数列  $(a_n)_{n\in\mathbb{N}}$  とは、 定数 c, 係数  $\{c_i\}_{i< N}$ ,初期値  $\{a_i\}_{i< N}$  について次で定まるもの:

$$a_{k+N} = c + \sum_{i \le N} c_i a_{k+i}$$

#### 線型隣接多項間漸化式の第 n項の求め方

- ◆ 愚直に n 回繰り返して解く
- ◆ ありきたりな方法:行列を使って求める
- ◆ 既知の一般項を使う
  - ▶ 一般項: 一般の  $a_n$  を n についての閉じた式で表したもの
  - ▶ Fibonacci 数列の一般項は以下で与えられることが知られている:

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

◆一般項はどう求める?

#### 行列の方法:ありきたりな方法から

◆ (N+1)- 項間漸化式は以下のように行列を使って表せる:

$$\begin{bmatrix} a_{k+N} \\ a_{k+(N-1)} \\ \vdots \\ a_k \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} c_{N-1} & c_{N-2} & \cdots & c_0 & c \\ 1 & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{k+(N-1)} \\ a_{k+(N-2)} \\ \vdots \\ a_k \\ 1 \end{bmatrix}$$

- ◆ 行列を A と置けば、 $a_n$  を求めるには  $A^n$  を求めればよい
  - ▶ A の固有値・固有ベクトルを求める問題に帰着



# 元ではない

#### 一般項が求めたいのよ

- ◆ 記号的に固有値は求まる(適切な代数拡大体で)
- ◆ そこから劣決定な連立方程式を解けば固有ベクトルがわかる (記号的にできるの?)
- $lacktriangle Q^{-1}A^nQ$  が対角になるので、これを使って式を解いて 1- 行目をみれば一般項はわかる
  - ▶ 線型代数に甘えるな
- ◆ もっと面白い解き方はないのか?
  - ▶ あります (計算量は無視して)

# 母関数法による Fibonacci 数列の一般項導出 (1)

lacktriangle以下の冪級数 F(X) を数列  $\left\{a_n\right\}_{n<\infty}$  の母関数と呼ぶ:

$$F(X) = a_0 + a_1 X + a_2 X^2 + \dots + a_n X^n + \dots$$

- ◆ 単に数列の横に X<sup>n</sup> たちを並べただけでは?
- ◆ところが冪級数を「それっぽく」扱うといつの間にか一般項がわかる(!)
- ◆ 方針:各項の関係を使い, F(X) を閉じた有理式にする.

$$X^{2}F(X) = f_{0}X^{2} + f_{1}X^{3} + \cdots$$

$$XF(X) = f_{0}X + f_{1}X^{2} + f_{2}X^{3} + \cdots$$

$$\therefore (X^{2} + X)F(X) = f_{0}X + \underbrace{f_{2}X^{2} + f_{3}X^{3} + \cdots}_{=F(X)-(f_{0}+f_{1}X)}$$

# 母関数法による Fibonacci 数列の一般項導出 (2)

◆変形の続き:右辺を整理すると、

$$(X^2 + X)F(X) = F(X) - f_0 - (f_1 - f_0)X$$

F(X) を移項して,

$$(X^2 + X - 1)F(X) = -(f_0 + (f_1 - f_0)X)$$
  $(F(X)$ を移項) 
$$= -X$$
  $(f_0 = 0, f_1 = 1$ より)

$$\therefore F(X) = -\frac{X}{X^2 + X - 1}$$

 $(X^2+X-1$ で両辺を割る)

(1)

## 母関数法による Fibonacci 数列の一般項導出 (3)

ここで多項式  $X^2 + X - 1$  の根を  $\gamma, \bar{\gamma}$  とおいて部分分数分解をして,

$$F(X) = -\frac{X}{(\gamma - X)(\bar{\gamma} - X)} = \frac{X}{\gamma - \bar{\gamma}} \left\{ \frac{1}{\gamma - X} - \frac{1}{\bar{\gamma} - X} \right\}$$

等比級数の公式より,

$$\frac{1}{a - X} = \frac{1}{a} \cdot \frac{1}{1 - X} = \frac{1}{a} \sum_{n < \infty} \frac{X^n}{a^n} = \sum_{n < \infty} \frac{X^n}{a^{n+1}}$$

だから,

$$F(X) = \frac{1}{\gamma - \bar{\gamma}} \sum_{0 \le n \le \infty} \left( \frac{1}{\gamma^n} - \frac{1}{\bar{\gamma}^n} \right) X^n$$

# 母関数法による Fibonacci 数列の一般項導出 (4)

$$X^2+X-1$$
の二つの根は $\frac{-1\pm\sqrt{5}}{2}$ であることに気を付ければ、

$$f_n = \frac{1}{\gamma - \bar{\gamma}} \left\{ \frac{1}{\gamma^n} - \frac{1}{\bar{\gamma}^n} \right\}$$

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

となり、これは先に掲げた式に一致する.

◆ なんでこれでいいのか?

#### 形式的冪級数環による正当化

#### 母関数法の正当化

- ◆『数学ガール』[1] 等に(正当化なしで)紹介されている
  - ▶ 十年以上前に読んで「カッコイイ!」となった
- ◆ 形式的冪級数環 R[X] の環構造を使えば普通に正当化できる

#### 定義 2 (形式的冪級数環)

単位的可換環 R- 係数の一変数形式的冪級数環 R[X] とは R の無限列の集合  $\mathbb{N}_R$  に次の演算を入れたもの:

$$(f+g)(n) = f(n) + g(n) \qquad (f \cdot g)(n) = \sum_{0 \le k \le n} f(k)g(n-k)$$
$$0(n) = 0_{B} \qquad 1(0) = 1_{B}, 1(n+1) = 0_{B}$$

#### 形式的冪級数環は環

#### 定理3

形式的冪級数は前項の定義で単位的可換環を成す.

#### 記法4

形式的冪級数  $F \in R[X]$  を以下の形で表す:

$$F(X) = F(0) + F(1)X + F(2)X^{2} + \dots + F(n)X^{n} + \dots$$
$$= F_{0} + F_{1}X + F_{2}X^{2} + \dots + F_{n}X^{n} + \dots$$

 $F_0$ を Fの定数項と呼ぶ.  $F_i=0$  なる項は省略する. また,係数  $a\in R$  と,定数項が  $F_0=a$  で残りはゼロ  $F_{n+1}=0$  の冪級数を同一視する.

#### 記号の約束

#### 記法 5

以下,特に断りのない限り小文字の f(X), g(X), ... は多項式環 R[X] の元を,大文字の F(X), G(X), ... は形式的冪級数環 R[X] の元をそれぞれ動くとする.いずれの場合も,表記のスペースの都合上 (X) は省略する場合がある.また,冪級数または多項式 F(X) に対し,紛らわしさを回避するため,その  $X^k$  の係数を  $\{F\}_k$  と書くことがある.

## 母関数の定数倍・重ね合わせの正当化

#### 補題 6 (冪によるシフト)

任意の  $k \geq 0$  に対して,

$$X^{k}F(X) = F_{0}X^{k} + F_{1}X^{k+1} + \dots + F_{n}X^{k+n} + \dots$$

◆以上で Fibonacci 母関数法の (1) までは正当化できる.

 $◆ X^2 + X - 1$  で割っても大丈夫だろうか?

#### 形式的冪級数環の可逆元

#### 定理 7 (形式的冪級数環の可逆元)

 $F \in R[X]$ が可逆である事と、定数項  $F_0$  が R で可逆であることは同値であり、その逆元は以下で与えられる:

$$\left\{F^{-1}\right\}_{0} = \frac{1}{F_{0}}, \quad \left\{F^{-1}\right\}_{n+1} = -\frac{1}{F_{0}} \sum_{0 \le i \le n} F_{n+1-i} \left\{F^{-1}\right\}_{i}. \tag{2}$$

- ◆ {F<sup>-1</sup>}<sub>(-)</sub> についての再帰的な定義. 証明は帰納法.
- これで  $F(X) = -\frac{X}{X^2 + X 1}$  までは正当化可能!

#### 連分数展開は?

- ◆ 通分などの操作は、分母たちが可逆なら任意の可換環で成立
- ◆ 母関数による Fibonacci 数列の解法は以下まで正当化出来る:

$$F(X) = \frac{X}{\gamma - \bar{\gamma}} \left\{ \frac{1}{\gamma - X} - \frac{1}{\bar{\gamma} - X} \right\}$$

◆また、定数倍も明らかに分配則を満たす:

#### 定理 8 (スカラー倍)

$$F \in R[X], a \in R$$
 に対し、 $aF(X) = aF_0 + aF_1X + \cdots$ .

◆ あとは「等比級数の公式」が成り立てば良い.

#### 等比級数公式

「等比級数の公式」はR[X]でも確かに成り立つ!

#### 系 9 (等比級数の公式)

 $a \in R$ が単元の時,

$$\frac{1}{X-a} = -\sum_{k < \infty} \left(\frac{1}{a}\right)^{k+1} X^k \tag{3}$$

- ◆(2)に係数を代入すれば上の式が得られる.
- これで  $(X-\gamma)^{-1}, (X-\bar{\gamma})^{-1}$  の第 n 項が求まる
- lacktriangle あとは分配則と R[X] の加法の定義から一般項が出る.

#### Fibonacci 数列の母関数解法まとめ

- lacktriangle Fibonacci 数列  $\left\{f_i\right\}_{i<\infty}$  の一般項は以下の手順で求まった
  - (a) 母関数  $F(X) = f_0 + f_1 X + \dots + f_n X^n + \dots$  を考える
  - (b) 漸化式を使い、 $F(X) = -X/(X^2 + X 1)$ と表す.
    - これは形式的冪級数環 R[X] が実際に可換環であり、
    - 分母の多項式  $X^2+X-1$  が R[X] で可逆であることから可能
  - (d) 分母を因数分解し、一次式に部分分数分解する.
  - (e) 等比級数公式を線型に重ね合わせて, 第 n 項の式を導く.

# 多項への一般化

# (N+1)- 項間漸化式への一般化

- ◆ 母関数法を (N+1)- 項間に一般化, 計算機に解かせたい
  - ▶ 可能な限り一般的な係数環で解けるようにしたい
    - ネタバレ:因数分解が計算可能な整域なら OK
- ◆ 必要なもの:
  - (a) 一般の場合でも使える母関数 F(X) の有理式表現(やるだけ)
  - (b) 有理式の部分分数分解 (既知)
    - (i) 更に分母の一次式への因数分解が必要(ちょっと工夫が必要)
  - (c) 無限和で表し重ね合せ:等比級数の公式の冪乗版が必要(簡単)

#### 有理式表現

- ◆  $c_{N-1}X^1, c_{N-2}X^2, ..., c_0X^N$  を F(X) に掛け足し合わせる
- ◆ 更に、定数項の分の帳尻を c/(1-X) で合わせて整理して:

$$\left\{ \sum_{k < N} c_k X^{N-k} - 1 \right\} F(X) = g(X) - \sum_{k < N} a_k X^k + \frac{cX^N}{X - 1},$$

where 
$$g(X) = \sum_{i=1}^{k < N} c_{N-k+i+1} a_i X^k$$
.

- ◆ 左辺の F(X) の係数の定数項は可逆
- $\bullet$  F(X) 以外の項は全て有限次なので、F(X) は有理式で表せる

(4)

#### 有理式の部分分数分解

#### 定義 10

整域 R 係数の互いに素で定数でない多項式  $\left\{g_i\right\}_{i< k}$  と正の整数  $\left\{e_i\right\}_{i< k}$  により, 多項式 g が  $g=g_0^{e_0}\cdot\dots\cdot g_{k-1}^{e_{k-1}}$  と表されているとする. この時,  $\deg f<\deg g$  なる多項式 f について

$$\frac{f(X)}{g(X)} = \sum_{i < k} \left\{ \frac{f_{i,1}}{g_i} + \dots + \frac{f_{i,e_i}}{g_i^{e_i}} \right\}, \quad \left( \deg f_{i,j} < \deg g_i \right)$$

を有理式 f(X)/g(X) の  $\left\{g_i\right\}_i$  に関する部分分数分解と呼ぶ.

#### 部分分数分解の存在と一意性:第一ステップ

◆ 係数が体の時を考える (整域なら分数体や擬剰余を考える)

#### 補題 11

 $f,g,g_i,e_i$  について次を満たす  $\left\{\hat{f}_i\right\}_i$  が一意に存在する:

$$\frac{f}{g} = \frac{\hat{f}_0}{g_0^{e_0}} + \frac{\hat{f}_1}{g_1^{e_1}} + \dots + \frac{\hat{f}_{k-1}}{g_{k-1}^{e_{k-1}}} \ \left( \deg \hat{f}_i < e_i \deg g_i \right)$$

#### 証明

互いに素なので  $g_i, j \neq i$  は  $\operatorname{mod} g_i^{e_i}$  で可逆. よってこの時

$$\hat{f}_i = g_0^{-e_0} \cdots g_{i-1}^{-e_{i-1}} g_{i+1}^{-e_{i+1}} \cdots g_{k-1}^{-e_{k-1}} f \bmod g_i^{-e_i}$$

が求めるもの.

#### 部分分数分解の存在と一意性:第二ステップ

- $\bullet$  あとは先程の結果を  $g_i$  進展開してやればよい.
  - ▶ 整数を p- 進展開するように、 $\hat{f}_i$  を繰り返し  $g_i$  で剰余をとれば、

$$\hat{f}_i = f_{i,1} g_i^{e_i-1} + \dots + f_{i,e_i-1} g_i + f_{i,e_i} \left( \deg f_{i,e_i} < \deg g_i \right)$$

と表示でき、 $g_i^{e_i}$ で割れば所要のもの.

- ▶ Modern Computer Algebra [3] などでも紹介されている方法
- lacktriangle 部分分数展開は  $\left\{g_i\right\}_i$  が与えられて初めて定まるので、母関数の分解には、分母の因数分解があればよい

#### 因数分解をどうするか?

- ◆ 有限体や有理数体、整数環上の因数分解の方法は既知 (ここではやらない)
  - ▶ Modern Computer Algebra [3] や『計算機代数の基礎理論』 [4] 参照
- ◆ 武器が等比級数公式だけなので一次式の積しか扱えない!
  - ▶ 代数閉包を取ってもよいが、そこでの因数分解が必要
- ◆ 今回の方針
  - (a) まずは係数環やその分数体上で因数分解
  - (b) 高次因子は剰余環を繰り返し取り、分解体上で扱う

#### 分解体での計算

- $\bullet f(X)$  を平方因子を含まないモニックな既約多項式とする
- ◆ R[X]/f(X) は f(X) の根を少なくとも一つ含む
  - ▶ deg f = 1 なら元の R と同型
  - ightharpoonup  $\deg f = 2$  なら、R[X]/f は f(X) の二つの根を全て含む
    - 一つは  $\xi = [X]_f$ , もう一つは因数定理より  $f/(X-\xi)$  が知ってる(二次方程式の解と係数の関係)
- $\bullet \deg f > 2$  の場合  $f/(X-\xi)$  に対して以下同文
  - ▶ 同型にはなるが、三次以上の場合でも複数根が付与される場合はないか?
- ◆ f にしか興味ないので拡大体での一般的な因数分解は不要

## 等比級数公式の冪乗版(1)

lacktriangle 母関数 F(X) をこんな感じで一次式の冪乗和に分解できた:

$$F(X) = g(X) + \frac{h(X)}{\left(X - \xi_0\right)^{e_0} \cdots \left(X - \xi_n\right)^{e_n}}$$
 (分母因数分解)
$$= g(X) + \sum_{k < n} \sum_{1 < i < e_k} \frac{d_{k,i}}{\left(X - \xi_k\right)^{e_i}}$$
 (部分分数分解)

但し, 
$$g(X) \in R[X], d_{k,i} \in R$$
.

• Fibonacci の場合と違って  $(X - \xi)^{-e_i}$  の項が出てきうる.

#### 等比級数公式の冪乗版

◆ (面倒だが) 簡単な帰納法で次が示せる:

#### 補題 12 (等比級数公式, 冪乗版)

 $a \in R$  を可逆元とすると、R[X] で次が成立:

$$\frac{1}{(X-a)^{k+1}} = \left(-\frac{1}{a}\right)^{k+1} \sum_{n < \infty} (n+1)^k \left(\frac{1}{a}\right)^n X^n \tag{5}$$

◆ これで最後のピースが揃った!

# 例: F<sub>5</sub>上の定数項つき Fibonacci (1)

次の定数項つきの Fibonacci 数列を有限体  $\mathbb{F}_5$  上で解いてみる:

$$a_0 = 0$$
,  $a_1 = 1$ ,  $a_{n+2} = a_n + a_{n+1} + 2$ 

◆ まず母関数の公式 (4) に各値を代入して整理すると,

$$F(X) = \frac{X^2 + X}{X^3 - 2X + 1}$$

◆ 分母に有限体上での因数分解を施して,

$$F(X) = \frac{X^2 + X}{(X - 1)(X - 2)^2}$$

# 例: F<sub>5</sub>上の定数項つき Fibonacci (2)

◆部分分数分解をすると:

$$F(X) = \frac{2}{X-1} + \frac{4}{X-2} + \frac{1}{(X-2)^2}$$

◆ これに式 (5) を適用して

$$F(X) = \sum_{n < \infty} -2X^n + \sum_{n < \infty} -\frac{4}{2^{n+1}} X^n + \sum_{n < \infty} \frac{n+1}{2^{n+2}} X^n$$
$$= \sum_{n < \infty} \left\{ 3 + 3^{n+1} + 4(n+1)3^n \right\} X^n$$

よって一般項は  $a_n = 3 + 3^{n+1} + 4(n+1)3^n$ .

#### Q上のトリボナッチ数列の一般項 (1)

◆ 高次の分解体が必要で (N+1)- 項が解ける例として以下で定まるトリボナッチ数列を考える:

$$t_0 = 0, t_1 = 1, t_2 = 1, t_{k+3} = t_k + t_{k+1} + t_{k+2}$$

◆ 計算機によれば母関数は

$$T(X) = -\frac{X}{X^3 + X^2 + X - 1}$$

◆大人しめだが、これの一般項はものすごいことになる

# **Q上のトリボナッチ数列の一般項**(1)

ものすごい一般項が出る

$$t_n = \left(\frac{\xi^2}{11} + \frac{7}{22}\xi + \frac{3}{22}\right) (\xi^2 + \xi + 1)^n$$

$$+ \left(-\frac{2}{11}\xi + \frac{5}{22}\zeta - \frac{\xi^2}{11} + \frac{1}{22}\right) (-\xi\zeta + -\xi^2 - \xi)^n$$

$$+ \left(-\frac{3}{22}\xi - \frac{5}{22}\zeta - \frac{2}{11}\right) (\xi\zeta)^n$$
ただし  $\xi^3 + \xi^2 + \xi - 1 = 0, \ \zeta^2 + (\xi + 1)\zeta + (\xi^2 + \xi + 1) = 0.$ 

多項への一般化

# 変な数列 over $\mathbb{F}_{17}$

・
$$\mathbb{F}_{17}$$
上で $a_0=0,\ a_1=0,\ a_2=0,\ a_3=1$ として 
$$a_{n+4}=4a_n+3a_{n+1}+2a_{n+2}+a_{n+3}+1$$
  $\rightarrow 0,0,0,1,2,5,13,0,16,8,8,5,8,7,3,...$ 

◆ 一般項は

$$a_n = 13 \cdot 6^n + 15 + (3\xi^2 + 2\xi + 15)(5\xi^2 + 6\xi + 12)^n + (7\xi + 12\zeta + 14\xi^2 + 1)(12\xi\zeta + 12\xi^2 + 11\xi)^n + (8\xi + 5\zeta + 7)(5\xi\zeta)^n$$

但し $\xi^3 + 8\xi^2 + 16\xi + 10 = 0$ ,  $\zeta^2 + (\xi + 8)\zeta + (\xi^2 + 8\xi + 16) = 0$ .

#### まとめ

- ◆母関数の有理式表現を用い、因数分解が計算可能な整域上で一般化 Fibonacci 数列の一般項を計算機に求めさせた。
  - ▶ 実装 [5] と冪級数の性質の形式的証明 [6] は GitHub にあり
- ◆ 形式的冪級数環 R[X] の代数構造を使うと完全に正当化可能
- ◆ 計算の過程では計算代数の色々な要素が顔を出す
  - (a) 多項式の因数分解 (整数環・有理数体・有限体上)
  - (b) 剰余環での計算 (多項式剰余) Gröbner までは不要
  - (c) 部分分数分解

#### 参考文献

- [1] 結城浩, "数学ガール," SB クリエイティブ, June 2007, vol. 1, ISBN: 9784797341379.
- [2] H. Basold et al., "Newton Series, Coinductively: A COmparative Study of Composition," *Mathematical Structures in Computer Science*, pp. 1–1, 2019, doi:10.1017/S0960129517000159.
- [3] J. v. z. Gathen and J. Gerhard, "Modern Computer Algebra," Third Edition ed., Cambridge University Press, 2013, ISBN: 978-1-107-03903-2.
- [4] 長坂 耕作 et al., "計算機代数の基礎理論," 共立出版,3 2019, ISBN: 978-4-320-11373-2.
- [5] Hiromi Ishii, Algebra.Ring.LinearRecurrentSequence module, 2022. URL: htt s://github.com/konn/computational-algebra/blob/6e87b1eb9/src/ Algebra/Ring/LinearRecurrentSequence.hs.
- [6] Hiromi Ishii, laurent, 2022. URL: https://github.com/konn/laurent.

# 御清聴 ありがとう ございました

#### Any Questions?

- ◆母関数の有理式表現を用い、因数分解が計算可能な整域上で一般化 Fibonacci 数列の一般項を計算機に求めさせた。
  - ▶ 実装 [5] と冪級数の性質の形式的証明 [6] は GitHub にあり
- ◆ 形式的冪級数環 R[X] の代数構造を使うと完全に正当化可能
- ◆ 計算の過程では計算代数の色々な要素が顔を出す
  - (a) 多項式の因数分解 (整数環・有理数体・有限体上)
  - (b) 剰余環での計算 (多項式剰余) Gröbner までは不要
  - (c) 部分分数分解