

# 離散数理工学 第3回

数え上げの基礎：漸化式の解き方 (基礎)

岡本 吉央  
okamotoy@uec.ac.jp

電気通信大学

2021年10月26日

最終更新：2021年10月15日 15:40

## 目次

- ① 線形漸化式の厳密解法
- ② 漸化式より上界を導出する方法
- ③ 母関数
- ④ 今日のまとめ

## 線形漸化式の解き方 (1)

- ①  $a_n$  を  $\lambda^n$  で置き換えた式を考える

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

↓

$$\lambda^n = \lambda^{n-1} + \lambda^{n-2}$$

すなわち,

$$\lambda^2 = \lambda + 1$$

これを考えている漸化式の**特性方程式**と呼ぶ

## 線形漸化式の解き方 (1)

### 漸化式

$$a_n = \begin{cases} 1 & (n = 1 \text{ のとき}) \\ 2 & (n = 2 \text{ のとき}) \\ a_{n-1} + a_{n-2} & (n \geq 3 \text{ のとき}) \end{cases}$$

- ▶ つまり,  $a_1 = 1$  と  $a_2 = 2$  であることを忘れれば,  $a_n = \lambda_1^n$  と  $a_n = \lambda_2^n$  はこの漸化式の解である
- ▶ このとき, 線形結合  $a_n = c_1 \lambda_1^n + c_2 \lambda_2^n$  もこの漸化式の解である

なぜならば,  $a_n = c_1 \lambda_1^n + c_2 \lambda_2^n$

$$\begin{aligned} a_{n-1} + a_{n-2} &= (c_1 \lambda_1^{n-1} + c_2 \lambda_2^{n-1}) + (c_1 \lambda_1^{n-2} + c_2 \lambda_2^{n-2}) \\ &= c_1 (\lambda_1^{n-1} + \lambda_1^{n-2}) + c_2 (\lambda_2^{n-1} + \lambda_2^{n-2}) \\ &= c_1 \lambda_1^n + c_2 \lambda_2^n \end{aligned}$$

- ▶  $a_1 = 1$  と  $a_2 = 2$  を思い出すと,  $c_1, c_2$  が定まる

## 今日の目標

- ① 漸化式を解けるようになる
  - ▶ 線形漸化式の解法
  - ▶ 上界の導出法
- ② 数列の母関数が導出できる

## 例：2段の格子 — まとめ

$a_n =$  グラフ  $A_n$  における完全マッチングの総数 とするとき

### 漸化式

$$a_n = \begin{cases} 1 & (n = 1 \text{ のとき}) \\ 2 & (n = 2 \text{ のとき}) \\ a_{n-1} + a_{n-2} & (n \geq 3 \text{ のとき}) \end{cases}$$

これを解いてみる

## 線形漸化式の解き方 (1)

- ② 特性方程式を解く

$$\lambda^2 = \lambda + 1$$

すなわち,

$$\begin{aligned} \lambda^2 - \lambda - 1 &= 0 \\ \therefore \lambda &= \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2} \end{aligned}$$

この2つの解を  $\lambda_1, \lambda_2$  と書くとする

$$\lambda_1 = \frac{1 - \sqrt{5}}{2}, \quad \lambda_2 = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$$

(注:  $\lambda_1 + \lambda_2 = 1, \lambda_1 \lambda_2 = -1$ )

## 線形漸化式の解き方 (1)

- ③  $\lambda_1^n$  と  $\lambda_2^n$  の線形結合を作る

- ▶  $a_n = c_1 \lambda_1^n + c_2 \lambda_2^n$  とする
- ▶  $a_1 = 1, a_2 = 2$  なので,

$$\begin{aligned} 1 &= c_1 \lambda_1 + c_2 \lambda_2, \\ 2 &= c_1 \lambda_1^2 + c_2 \lambda_2^2 \end{aligned}$$

- ▶  $c_1, c_2$  を変数として, これを解くと

$$c_1 = \frac{\lambda_2 - 2}{\lambda_1 \lambda_2 - \lambda_1^2}, \quad c_2 = \frac{\lambda_1 - 2}{\lambda_2^2 - \lambda_1 \lambda_2}$$

## 4 整理する

$$\begin{aligned} \blacktriangleright c_1 &= \frac{\lambda_2 - 2}{\lambda_1 \lambda_2 - \lambda_1^2} = \frac{5 - \sqrt{5}}{10} \\ \blacktriangleright c_2 &= \frac{\lambda_1 - 2}{\lambda_2^2 - \lambda_1 \lambda_2} = \frac{5 + \sqrt{5}}{10} \end{aligned}$$

したがって、任意の自然数  $n \geq 1$  に対して

$$a_n = \frac{5 - \sqrt{5}}{10} \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n + \frac{5 + \sqrt{5}}{10} \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n$$

となる

## 1 行列を用いて書き換える

$$a_n = \begin{cases} 1 & (n = 1 \text{ のとき}) \\ 2 & (n = 2 \text{ のとき}) \\ a_{n-1} + a_{n-2} & (n \geq 3 \text{ のとき}) \end{cases}$$

↓

$$\begin{aligned} \begin{pmatrix} a_2 \\ a_1 \end{pmatrix} &= \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix}, \\ \begin{pmatrix} a_n \\ a_{n-1} \end{pmatrix} &= \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_{n-1} \\ a_{n-2} \end{pmatrix} \quad (n \geq 3 \text{ のとき}) \end{aligned}$$

## 2 行列の累乗を計算する

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \text{ とする}$$

- ▶  $A$  の固有値と固有ベクトルを計算する
- ▶  $A$  の特性方程式  $\det(\lambda I - A) = 0$

$$\begin{vmatrix} \lambda - 1 & -1 \\ -1 & \lambda \end{vmatrix} = (\lambda - 1)\lambda - 1 = \lambda^2 - \lambda - 1 = 0$$

- ▶ これを解くと、 $\lambda = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$
- ▶ これが  $A$  の固有値で、 $\lambda_1, \lambda_2$  と書くことにする

$$\lambda_1 = \frac{1 - \sqrt{5}}{2}, \quad \lambda_2 = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$$

これによって対角化:  $U = (v_1 \ v_2), \Lambda = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 \\ 0 & \lambda_2 \end{pmatrix}$  とすると

$$AU = U\Lambda, \quad \text{すなわち, } A = U\Lambda U^{-1}$$

- ▶  $A^n = (U\Lambda U^{-1})^n = U\Lambda^n U^{-1} = U \begin{pmatrix} \lambda_1^n & 0 \\ 0 & \lambda_2^n \end{pmatrix} U^{-1}$
- ▶  $U = (v_1 \ v_2) = \begin{pmatrix} \lambda_1 & \lambda_2 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$  なので、 $U^{-1} = \frac{1}{\lambda_1 - \lambda_2} \begin{pmatrix} 1 & -\lambda_2 \\ -1 & \lambda_1 \end{pmatrix}$

$a_n =$  グラフ  $A_n$  における完全マッチングの総数 とするとき

## 漸化式

$$a_n = \begin{cases} 1 & (n = 1 \text{ のとき}) \\ 2 & (n = 2 \text{ のとき}) \\ a_{n-1} + a_{n-2} & (n \geq 3 \text{ のとき}) \end{cases}$$

別の方法を用いて、これを解いてみる

次のように線形漸化式を書けたとする

$$x_1 = c, \quad x_n = Ax_{n-1} \quad (n \geq 2 \text{ のとき})$$

$A$  は正方行列、 $x_1, x_2, x_3, \dots$  と  $c$  はベクトル

- ▶ このとき、 $x_n = A^{n-1}x_1 = A^{n-1}c$
- ▶ したがって、 $A^{n-1}$  が計算できればよい

$\lambda_1$  に対する  $A$  の固有ベクトルを  $v_1 = \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}$  とすると

$$\begin{aligned} (A - \lambda_1 I)v_1 &= 0 \\ \therefore \begin{pmatrix} 1 - \lambda_1 & 1 \\ 1 & -\lambda_1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} &= 0 \end{aligned}$$

したがって、 $v_1 = \begin{pmatrix} \lambda_1 \\ 1 \end{pmatrix}$  は  $\lambda_1$  に対する  $A$  の固有ベクトル

同様に、 $v_2 = \begin{pmatrix} \lambda_2 \\ 1 \end{pmatrix}$  は  $\lambda_2$  に対する  $A$  の固有ベクトル

したがって

$$\begin{aligned} A^n &= \begin{pmatrix} \lambda_1 & \lambda_2 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \lambda_1^n & 0 \\ 0 & \lambda_2^n \end{pmatrix} \frac{1}{\lambda_1 - \lambda_2} \begin{pmatrix} 1 & -\lambda_2 \\ -1 & \lambda_1 \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{\lambda_1 - \lambda_2} \begin{pmatrix} \lambda_1^{n+1} - \lambda_2^{n+1} & -\lambda_2 \lambda_1^{n+1} + \lambda_1 \lambda_2^{n+1} \\ \lambda_1^n - \lambda_2^n & -\lambda_2 \lambda_1^n + \lambda_1 \lambda_2^n \end{pmatrix} \end{aligned}$$

## 3 まとめ

$n \geq 3$  のとき,

$$\begin{aligned} \begin{pmatrix} a_n \\ a_{n-1} \end{pmatrix} &= A \begin{pmatrix} a_{n-1} \\ a_{n-2} \end{pmatrix} = A^{n-2} \begin{pmatrix} a_2 \\ a_1 \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{\lambda_1 - \lambda_2} \begin{pmatrix} \lambda_1^{n-1} - \lambda_2^{n-1} & -\lambda_2 \lambda_1^{n-1} + \lambda_1 \lambda_2^{n-1} \\ \lambda_1^{n-2} - \lambda_2^{n-2} & -\lambda_2 \lambda_1^{n-2} + \lambda_1 \lambda_2^{n-2} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{\lambda_1 - \lambda_2} \begin{pmatrix} \frac{2 - \lambda_2}{\lambda_1} \lambda_1^n + \frac{\lambda_1 - 2}{\lambda_2} \lambda_2^n \\ \frac{2 - \lambda_2}{\lambda_1} \lambda_1^{n-1} + \frac{\lambda_1 - 2}{\lambda_2} \lambda_2^{n-1} \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} \frac{5 - \sqrt{5}}{10} \lambda_1^n - \frac{5 + \sqrt{5}}{10} \lambda_2^n \\ \frac{5 - \sqrt{5}}{10} \lambda_1^{n-1} - \frac{5 + \sqrt{5}}{10} \lambda_2^{n-1} \end{pmatrix} \end{aligned}$$

## 例：3 段の格子 (第 2 回講義より)

- ▶  $b_n =$  グラフ  $B_n$  における完全マッチングの総数
- ▶  $c_n =$  グラフ  $C_n$  における完全マッチングの総数 とするとき

## 漸化式

$$b_n = \begin{cases} 0 & (n \text{ が奇数のとき}) \\ 3 & (n = 2 \text{ のとき}) \\ b_{n-2} + 2c_{n-1} & (n \geq 4, \text{ 偶数のとき}) \end{cases}$$

$$c_n = \begin{cases} 0 & (n \text{ が偶数のとき}) \\ 1 & (n = 1 \text{ のとき}) \\ b_{n-1} + c_{n-2} & (n \geq 3, \text{ 奇数のとき}) \end{cases}$$

これを解いてみる

## 例：3 段の格子 — 漸化式の書き換え (2)

- ▶  $\therefore k \geq 2$  のとき,

$$x_k = x_{k-1} + 2 \sum_{i=1}^{k-1} x_i + 2$$

- ▶  $\therefore k \geq 3$  のとき,

$$x_{k-1} = x_{k-2} + 2 \sum_{i=1}^{k-2} x_i + 2$$

- ▶ 上の式 から 下の式 を引くと,  $k \geq 3$  のとき, 次が得られる

$$\begin{aligned} x_k - x_{k-1} &= x_{k-1} - x_{k-2} + 2x_{k-1} \\ \therefore x_k &= 4x_{k-1} - x_{k-2} \end{aligned}$$

## 3 段の格子 — まとめ

## 漸化式

$$b_n = \begin{cases} 0 & (n \text{ が奇数のとき}) \\ 3 & (n = 2 \text{ のとき}) \\ b_{n-2} + 2c_{n-1} & (n \geq 4, \text{ 偶数のとき}) \end{cases}$$

$$c_n = \begin{cases} 0 & (n \text{ が偶数のとき}) \\ 1 & (n = 1 \text{ のとき}) \\ b_{n-1} + c_{n-2} & (n \geq 3, \text{ 奇数のとき}) \end{cases}$$

解くと次が得られる

$$b_n = \begin{cases} 0 & (n \geq 1, \text{ 奇数}) \\ \frac{3 + \sqrt{3}}{6} \left( \sqrt{2 + \sqrt{3}} \right)^n + \frac{3 - \sqrt{3}}{6} \left( \sqrt{2 - \sqrt{3}} \right)^n & (n \geq 2, \text{ 偶数}) \end{cases}$$

$c_n$  については演習問題

したがって,  $n \geq 3$  のとき

$$\begin{aligned} a_n &= \frac{5 - \sqrt{5}}{10} \lambda_1^n + \frac{5 + \sqrt{5}}{10} \lambda_2^n \\ &= \frac{5 - \sqrt{5}}{10} \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n + \frac{5 + \sqrt{5}}{10} \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n \end{aligned}$$

となる ( $n = 1, 2$  のときも, この式は正しい) □

## 例：3 段の格子 — 漸化式の書き換え (1)

- ▶ 自然数  $k \geq 1$  に対して, 次のように記号を定義

$$x_k = b_{2k}, \quad y_k = c_{2k-1}$$

- ▶ ここで,  $k \geq 2$  に対して

$$\begin{aligned} b_{2k} &= b_{2k-2} + 2c_{2k-1} \\ 2c_{2k-1} &= 2b_{2k-2} + 2c_{2k-3} \\ 2c_{2k-3} &= 2b_{2k-4} + 2c_{2k-5} \\ &\vdots \\ 2c_3 &= 2b_2 + 2c_1 \end{aligned}$$

- ▶ これらの式を足し合わせると,  $k \geq 2$  のとき, 次が得られる

$$b_{2k} = b_{2k-2} + 2 \sum_{i=1}^{k-1} b_{2i} + 2c_1$$

## 例：3 段の格子 — 漸化式の書き換え (3)

$x_2 = b_4 = 11$  なので,  $x_k$  に関して次の漸化式が得られる

 $x_k$  の満たす漸化式

$$x_k = \begin{cases} 3 & (k = 1 \text{ のとき}) \\ 11 & (k = 2 \text{ のとき}) \\ 4x_{k-1} - x_{k-2} & (k \geq 3 \text{ のとき}) \end{cases}$$

先ほどと同様の方法で解くと, 次が得られる (演習問題)

$$k \geq 1 \text{ のとき, } x_k = \frac{3 + \sqrt{3}}{6} (2 + \sqrt{3})^k + \frac{3 - \sqrt{3}}{6} (2 - \sqrt{3})^k$$

## 目次

- 1 線形漸化式の厳密解法
- 2 漸化式より上界を導出する方法
- 3 母関数
- 4 今日のまとめ

## アルゴリズム A

```

1: def fnct(n)
2:   print "a"
3:   if n > 2
4:     fnct(n-1)
5:     fnct(n-2)
6:   end
7: end

```

## 出力される a の数に対する漸化式

$$f_n = \begin{cases} 1 & (n \leq 2 \text{ のとき}) \\ 1 + f_{n-1} + f_{n-2} & (n \geq 3 \text{ のとき}) \end{cases}$$

ここでは、簡単な上界を求めてみる  
(計算量の解析において、欲しいものは上界 (で十分なこと) が多い)

## 2 特性方程式を解く

$$f'_n = \begin{cases} 2 & (n \leq 2 \text{ のとき}) \\ f'_{n-1} + f'_{n-2} & (n \geq 3 \text{ のとき}) \end{cases}$$

- ▶ 特性方程式:  $\lambda^n = \lambda^{n-1} + \lambda^{n-2}$
- ▶ この方程式はただ 1 つ正の解を持ち、それは

$$\lambda = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$$

である

ただ 1 つ正の解を持つことは、  
例えば「デカルトの符号規則」から分かる

証明の続き: 自然数  $k \geq 2$  が  $f'_k \leq 2\lambda^k$  と  $f'_{k-1} \leq 2\lambda^{k-1}$  を満たすと仮定

## 証明すること

$$f'_{k+1} \leq 2\lambda^{k+1}$$

$$\begin{aligned}
f'_{k+1} &= f'_k + f'_{k-1} && (f'_k \text{ の定義}) \\
&\leq 2\lambda^k + 2\lambda^{k-1} && (\text{帰納法の仮定}) \\
&= 2\lambda^{k-1}(\lambda + 1) && (\text{整理}) \\
&= 2\lambda^{k-1}\lambda^2 && (\lambda \text{ が特性方程式の解であるから}) \\
&= 2\lambda^{k+1} && (\text{整理})
\end{aligned}$$

## 帰結

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

## 漸化式

$$g_n = \begin{cases} = 1 & n = 0 \text{ のとき} \\ \leq 2 + g_{\lfloor n/2 \rfloor} & n \geq 1 \text{ のとき} \end{cases}$$

**直感**: まずは  $g_n$  がどのように増加するか知る必要があるの、  
それを探る

- ▶ 「 $\leq$ 」を「 $=$ 」に置き換える
- ▶  $n = 2^k$  の場合だけを考える ( $n = 2^k$  のとき,  $\lfloor n/2 \rfloor = 2^{k-1}$ )

注:  $g_1 \leq 2 + g_{\lfloor 1/2 \rfloor} = 2 + g_0 = 2 + 1 = 3$

## 1 定数項を取り除く

- ▶ 両辺に 1 を足す

$$f_n + 1 = 1 + f_{n-1} + f_{n-2} + 1 = (f_{n-1} + 1) + (f_{n-2} + 1)$$

- ▶ ここで,  $f'_n = f_n + 1$  と置くと

$$f'_n = \begin{cases} 2 & (n \leq 2 \text{ のとき}) \\ f'_{n-1} + f'_{n-2} & (n \geq 3 \text{ のとき}) \end{cases}$$

- ▶ 帰結:  $f_n$  と  $f'_n$  のオーダーは同じ
- ▶ 注意: ここから  $f'_n$  を厳密に求めて,  $f_n$  を求めてもよいが, ここではそうしない

## 3 数学的帰納法で不等式を証明

## ここで, 次を証明する

任意の自然数  $n \geq 1$  に対して,  $f'_n \leq 2\lambda^n$

証明:  $n = 1$  のとき

- ▶  $f'_1 = 2$
- ▶  $2\lambda^1 = 2 \cdot \frac{1 + \sqrt{5}}{2} = 1 + \sqrt{5}$
- ▶ したがって,  $f'_1 < 2\lambda^1$  となる

$n = 2$  のとき

- ▶  $f'_2 = 2$
- ▶  $2\lambda^2 > 2\lambda = 1 + \sqrt{5}$
- ▶ したがって,  $f'_2 < 2\lambda^2$  となる

## O 記法の定義

非負の値を取る単調非減少数列  $\{a_n\}_{n \geq 1}$  と  $\{b_n\}_{n \geq 1}$  に対して,

$$a_n = O(b_n)$$

であるとは,  
ある自然数  $n_0$  と正の実数  $C$  が存在して,  
任意の自然数  $n \geq n_0$  に対して

$$a_n \leq Cb_n$$

が成り立つこと

 $a_n = O(b_n)$  であることの直感的な意味

数列  $\{a_n\}_{n \geq 1}$  の増加率は数列  $\{b_n\}_{n \geq 1}$  の増加率以下である

$g'_k = g_{2^k}$  と置き, 「 $\leq$ 」を「 $=$ 」に置き換えると, 次の漸化式が得られる

$$g'_k = \begin{cases} 3 & k = 0 \text{ のとき} \\ 2 + g'_{k-1} & k \geq 1 \text{ のとき} \end{cases}$$

- ▶ これは等差数列
  - ▶ 任意の自然数  $k \geq 0$  に対して,  $g'_k = 2k + 3$
- つまり,  $g_n$  はだいたい  $2 \log_2 n$

## 今から証明すること

任意の自然数  $n \geq 1$  に対して,  $g_n \leq 3 + 2 \log_2 n$

## 帰結

$$g_n = O(\log n)$$

証明:  $n = 1$  のとき

- ▶ 漸化式より,  $g_1 \leq 2 + g_{\lfloor 1/2 \rfloor} = 2 + g_0 = 2 + 1 = 3$
- ▶  $3 + 2 \log_2 n = 3 + 2 \log_2 1 = 3 + 0 = 3$
- ▶ したがって, 左辺  $\leq$  右辺

## 目次

## ① 線形漸化式の厳密解法

## ② 漸化式より上界を導出する方法

## ③ 母関数

## ④ 今日のまとめ

## 例 1

数列  $1, 1, 1, 1, 1, \dots$  の母関数は?

任意の自然数  $n \geq 0$  に対して,  $a_n = 1$  とすると,

$$\sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n = \sum_{n=0}^{\infty} x^n = \frac{1}{1-x}$$

数列  $1, 2, 4, 8, 16, 32, 64, \dots$  の母関数は?

任意の自然数  $n \geq 0$  に対して,  $a_n = 2^n$  とすると,

$$\sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n = \sum_{n=0}^{\infty} 2^n x^n = \sum_{n=0}^{\infty} (2x)^n = \frac{1}{1-2x}$$

一般に,  $a_n = \alpha^n$  で定められる数列の母関数は  $\frac{1}{1-\alpha x}$

## 例 3

数列  $1, 4, 7, 10, 13, 16, 19, \dots$  の母関数は?

任意の自然数  $n \geq 0$  に対して,  $a_n = 3n + 1$  とすると,

$$\begin{aligned} \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n &= \sum_{n=0}^{\infty} (3n+1)x^n = 3 \sum_{n=0}^{\infty} n x^n + \sum_{n=0}^{\infty} x^n \\ &= 3 \cdot \frac{x}{(1-x)^2} + \frac{1}{1-x} \\ &= \frac{3x}{(1-x)^2} + \frac{1-x}{(1-x)^2} \\ &= \frac{2x+1}{(1-x)^2} \end{aligned}$$

## 今から証明すること

任意の自然数  $n \geq 1$  に対して,  $g_n \leq 3 + 2 \log_2 n$

証明の続き: 任意の自然数  $k \geq 1$  を考え,

任意の自然数  $\ell \leq k$  に対して  $g_\ell \leq 3 + 2 \log_2 \ell$  が成り立つと仮定

## 証明すべきこと

$$g_{k+1} \leq 3 + 2 \log_2(k+1)$$

$$\begin{aligned} g_{k+1} &\leq 2 + g_{\lfloor (k+1)/2 \rfloor} && (g_n \text{ の定義}) \\ &\leq 2 + 3 + 2 \log_2 \lfloor (k+1)/2 \rfloor && (\text{帰納法の仮定}) \\ &\leq 2 + 3 + 2 \log_2((k+1)/2) && (\lfloor \cdot \rfloor \text{ を外す}) \\ &= 5 + 2(\log_2(k+1) - \log_2 2) && (\text{整理}) \\ &= 3 + 2 \log_2(k+1) && (\text{整理}) \end{aligned}$$

□

## 数列の母関数

## 母関数とは?

数列  $a_0, a_1, a_2, a_3, a_4, \dots$  の母関数とは冪級数

$$\sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n$$

のこと ( $x$  は複素数)

デジタル信号処理で「 $z$  変換」と呼んでいるものと同じ

## 仮定

この冪級数は収束する

- ▶ 特に, ある定数  $r > 0$  が存在して  $|x| < r$  のとき収束するとする
- ▶ つまり,  $|x| < r$  のとき,  $x \mapsto \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n$  は well-defined

収束するので、『微分積分学』、『解析学』、『複素関数論』の知識が使える

## 例 2

数列  $0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, \dots$  の母関数は?

任意の自然数  $n \geq 0$  に対して,  $a_n = n$  とすると,

$$\begin{aligned} \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n &= \sum_{n=0}^{\infty} n x^n = \sum_{n=0}^{\infty} x \cdot \frac{d}{dx} x^n \\ &= x \frac{d}{dx} \sum_{n=0}^{\infty} x^n = x \frac{d}{dx} \frac{1}{1-x} = \frac{x}{(1-x)^2} \end{aligned}$$

## 目次

## ① 線形漸化式の厳密解法

## ② 漸化式より上界を導出する方法

## ③ 母関数

## ④ 今日のまとめ

## 今日の目標

- 1 漸化式を解けるようになる
  - ▶ 線形漸化式の解法
  - ▶ 上界の導出法
- 2 数列の母関数が導出できる