数学的帰納法と再帰的定義

離散数学・オートマトン 2021 年後期 佐賀大学理工学部 只木進一

- 自然数の定義: Definition of natural numbers
- ② 数学的帰納法: Mathematical induction
- ③ 累積帰納法: Course-of-values induction
- 4 再帰的定義: Recursive definitions

自然数の定義: Peano の公理

- 集合 N が以下の3つを満たすとき、N の要素を自然数という
 - $1 \in N$
 - 単射 $S:N \to N$ が存在。ただし $1 \notin S(N)$

$$x \neq y \Rightarrow f(x) \neq f(y)$$

ullet $M\subseteq N$ が、以下を満たすとき M=N

$$1 \in M$$
$$S(M) \subseteq M$$

Peano の公理の意味

- S(n) は n+1 に相当: 「後者」
- Peano の 2 番目の公理より

$$2 = S(1)$$
$$3 = S(2)$$

- Peano の3番目の公理
 - 1 を含む N の部分集合が N そのもの
 - つまり、1から導出されたもの以外を含まない

数学的帰納法: Mathematical induction

- Peano の 3 番目の公理を「数学的帰納法の公理」と呼ぶ
- $P(x), x \in N$ に対する数学的帰納法
 - P(1) = T: 帰納法の基礎
 - 任意に選んだ k に対して P(k) = T を仮定
 - 帰納ステップにより P(k+1) = T を示す

• 命題

$$\sum_{k=0}^{n} (2k+1) = (n+1)^{2}, \ \forall n \in \mathbb{N} \cup \{0\}$$
 (1)

• n = 0

LHS =
$$\sum_{k=0}^{0} (2k+1) = 1$$

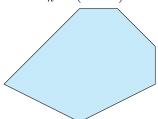
RHS = $(0+1)^2 = 1$

● ある n で命題 (1) が正しいと仮定

$$\sum_{k=0}^{n+1} (2k+1) = \sum_{k=0}^{n} (2k+1) + (2(n+1)+1)$$
$$= (n+1)^2 + 2(n+1) + 1 = ((n+1)+1)^2$$
 (2)

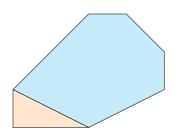
凸な正 n 角形の内角の和は $A_n = (n-2)\pi$ である。

- n=3 の場合 $A_3=\pi$ は自明
- ある n で正しいとする: $A_n = (n-2) \pi$



続き

• 一点追加する



$$A_{n+1} = A_n + \pi = ((n+1) - 2) \pi$$

- 命題: 集合 A の大きさ |A| に対して、 $|A|<\infty$ ならば $|2^A|=2^{|A|}$
- |A| = 0、つまり $A = \emptyset$ の場合

LHS =
$$|2^{\emptyset}| = |\{\emptyset\}| = 1$$

RHS = $2^{|A|} = 2^0 = 1$

• |A|=k の場合に命題が正しいと仮定し、新に一つ要素を追加した集合を $B=A\cup\{b\}$ とする

つづき

• 2^B の要素は、 2^A の要素 $(2^k$ 個) と、 2^A の各要素に b を加えた もの $(2^k$ 個) の全体

$$2^{B} = 2^{A} \cup \{s \cup \{b\} \mid s \in 2^{A}\}$$
 (3)

• つまり

$$|2^B| = 2^k + 2^k = 2^{k+1} \tag{4}$$

$$2^{|B|} = 2^{|A|+1} = 2^{k+1} \tag{5}$$

A = {a,b} の場合

$$2^{A} = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}$$
$$\begin{vmatrix} 2^{A} \end{vmatrix} = 4$$
$$2^{|A|} = 2^{2} = 4$$

B = A ∪ {c} とする

$$2^{B} = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{a, b, c\}\}\}$$

 $|2^{B}| = 8$
 $2^{|B|} = 2^{3} = 8$

累積帰納法: Course-of-values induction

- 命題 P(n), $(n \in N, n \ge n_0)$
 - P(n₀) が成りたち
 - ある k に対して P(m), $n_0 \le m \le k$ が成り立つならば P(k+1) も成り立つとき
 - 任意の $n \ge n_0$ に対して P(n) が成り立つ

累積帰納法が正しいこと

- $k=n_0$ の場合、自明
- 累積帰納法は正しくないと仮定
 - 累積帰納法が正しくない最小の値を $n_f > n_0$ とする
 - しかし、累積帰納法によって $n_0 \leq m < n_f$ が正しいことから $P\left(n_f\right)$ が導かれ、矛盾する

例 1: Fibonacci 数列

● Fibonacci 数列を漸化式で定義

$$f_0 = 0, \ f_1 = 1, \ f_{n+2} = f_{n+1} + f_n$$
 (6)

f_n は次式となる

$$f_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n - \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n \tag{7}$$

• n = 0

$$f_0 = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^0 - \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^0 = 0 \tag{8}$$

• n = 1

$$f_{1} = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^{1} - \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^{1}$$
$$= \frac{1}{2\sqrt{5}} \left(1 + \sqrt{5} - 1 + \sqrt{5} \right) = 1 \tag{9}$$

ある n と n-1 で、式 (7) が正しいと仮定して、一般式を導出

$$f_{n+1} = f_n + f_{n-1}$$

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

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

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

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

$$= \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n \frac{3+\sqrt{5}}{1+\sqrt{5}} - \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \frac{3-\sqrt{5}}{1-\sqrt{5}}$$

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

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

$$a_0 = 1$$

$$a_n = \sum_{k=1}^{n} 2^k a_{n-k}$$

で定義する数列 $\{a_n\}$ の $n \ge 1$ の一般項は

$$a_n = 2^{2n-1}$$

である。

証明

• n = 1

$$a_1 = \sum_{k=1}^{1} 2^k a_{n-k} = 2a_0 = 2$$

• $\forall k (1 \le k \le n) \ \mathfrak{C} \ a_k = 2^{2k-1} \ \mathfrak{C}$ あるとする。

$$a_{n+1} = \sum_{k=1}^{n+1} 2^k a_{n+1-k} = \sum_{k=1}^n 2^k a_{n+1-k} + 2^{n+1} a_0$$

$$= \sum_{k=1}^n 2^{k+2(n+1-k)-1} + 2^{n+1} = 2^{2n+1} \sum_{k=1}^n 2^{-k} + 2^{n+1}$$

$$= 2^{2n+1} (1 - 2^{-n}) + 2^{n+1}$$

$$= 2^{2n+1}$$

再帰的定義: Recursive definitions

- 可算集合や、可算集合上の関数、関係などを、初期値と再帰 手続きで定義するもの
- 集合 S の再帰的定義
- 初期ステップ: S の要素をいくつか列挙
- 再帰ステップ: S の要素から新しい要素を導出
- 限定句:上記二つのみで構成することを言明

例 1: Kleene 閉包

- アルファベット (記号の集合)∑ から、その Kleene 閉包 ∑* を 再帰的に定義
- $\forall a \in \Sigma$ に対して $a \in \Sigma^*$ 。 また $\epsilon \in \Sigma^*$

例 2: 階乗

- 0! = 1
- $n! = n \times (n-1)!$, for $n \in N$