

3. 代数

2022 秋期「哲学者のための数学」授業資料（大塚淳）

ver. 2022 年 9 月 6 日

1 構造

前章までで、集合論の（ほんの）基礎的なところを見た。現代数学において、集合はあらゆる理論的構造の「素材」としての役割を担っている。例えば線形代数や解析学やリー代数や確率論や・・・あらゆる数学理論は、「かくかくしかじかの性質を持った集合」と定義できるのである^{*1}。つまり語弊を恐れずにいえば、数学の理論とは、何らかの構造を持った集合である。実際、この章以下で我々は、ブール代数や群、位相などを、特定の構造を持つ集合として導入する。集合が持つそうした構造は、一般に**公理** (axioms) の形で表される。まず手始めに、一番簡単な、順序構造を集合に入れるところから考えてみよう。

2 順序

同値類とは反射的、対称的かつ推移的な関係なのだった (2 章 3 節)。ここで対称性を反対称性に替えた関係を、**半順序** (partial order) という。きちんと書き下せば、集合 X 上の 2 項関係 \preceq が半順序であるとは、

- 反射性： $x \preceq x$
- 推移性： $x \preceq y$ かつ $y \preceq z$ ならば $x \preceq z$
- 反対称性： $x \preceq y$ かつ $y \preceq x$ ならば $x = y$

がすべての $x, y, z \in X$ について満たされることをいう。身近なところでは、 \geq, \leq などがこの条件を満たすことを確認しよう。

練習問題 2.1 身近な半順序の例を挙げよ。

半順序関係を持つ集合を、**半順序集合** (partially ordered set または縮めて poset) という。せっかくなので、ちゃんと定義すると以下のようになる：

^{*1} こうした集合論に根ざした数学の統一的理解は、20 世紀のニコラ・ブルバキ (Nicolas Bourbaki) の仕事に多くを負っている。ブルバキは集合論をいわば数学の共通言語に見立て、各数学理論を集合論の枠内で再構築した。ちなみにブルバキはペンネームで、実際は複数の数学者の集まり（集合！）である。

定義 2.1 (半順序集合) 集合 X とその上に定義された半順序関係 \preceq の組 $\langle X, \preceq \rangle$ を、半順序集合という。

この定義は、半順序集合を、集合 X とその上に定義された関係の組として定めている。この組を半順序集合たらしめているのは、この関係 \preceq が半順序であるということ、つまり上に挙げた反射性・推移性・反対称性を満たすということであり、これがいわばこの関係の特徴づける公理となっている。一般に「構造を持つ集合」ということで意味されているのは、このような「集合 & 一定の条件（公理）を満たす関係や関数や元など」の組のことである。

半順序集合の例はいくらでもある。 $\langle \mathbb{N}, \leq \rangle$ はその最も身近な一例だろう。また集合の包含関係 \subset は半順序関係なので、冪集合と包含関係の組 $\langle \mathcal{P}(X), \subset \rangle$ も半順序集合になる。

ところでなぜ「半」順序なのか？それは、一般に考える順序には少し及ばないからだ。一般的に順序というと、すべてが一行に並んでいるイメージがある。一行に並んでいるとは、任意の $x, y \in X$ について、 $x \preceq y$ か $y \preceq x$ の少なくとも一方が成り立つということだ（両方成立してても良い。その場合は反対称性より $x = y$ となる）。これを**完備性** (completeness) という。半順序は完備性を要求しないので、「枝分かれした」順序を許す。完備性を満たす半順序は**全順序** (total order) という*2。上の例では、 $\langle \mathbb{N}, \leq \rangle$ は全順序だが、 X が2つ以上の元を持つときの $\langle \mathcal{P}(X), \subset \rangle$ はそうではない。

練習問題 2.2 全順序集合と、全順序でない半順序集合の例を挙げよ。

ここでいくつかの定義を確認しておこう。 $\langle X, \preceq \rangle$ を半順序集合、 $A \subset X$ としたとき：

- $a \in A$ が A の**最大元**であるとは、 $\forall x \in A (x \preceq a)$ が成り立つこと。逆に**最小元**であるとは、 $\forall x \in A (a \preceq x)$ が成り立つこと。最大／最小元は存在するとは限らないが、あれば一つしかない。
- $b \in X$ が A の**上界**であるとは、 $\forall x \in A (x \preceq b)$ が成り立つこと。 A に上界が存在するとき、 A は**上に有界**であるという。最大元との違い、 A の上界は A に含まれている必要がないことに注意。同様の仕方、 A の下界が定義される。 A が上に有界かつ下に有界のとき、 A は有界であるという。
- A の上界は複数ありえる。例えばもし b が上界で $b \preceq c$ なら c も上界である。でもその中で一番小さい、いわば「スレスレの上界」があれば、これを**上限**ないし**最小上界**という。つまり A の上限とは、 A の上界の集合 B の最小元（あれば）である。上界が存在しても（つまり $B \neq \emptyset$ でも）上限は存在しないこともある。同様に、 A の最大下界を**下限**という。

事例 2.1 順序集合の有界性についての問題は、哲学で非常によく出くわす。例えば「不動の第一動者」（アリストテレス）や「神の存在論的証明」（デカルト）の議論を順序の概念を用いてモデル化するとどうなるだろうか。

*2 ちなみに完全性は反射性を含意する（「任意の $x, y \in X$ 」の両方が x の場合）ので、全順序の定義は推移性、反対称性と完備性で事足りる。

3 束

次に紹介するのは、束 (lattice) である.

定義 3.1 (束) 束とは半順序集合 $\langle X, \preceq \rangle$ であり, どの 2 元 $x, y \in X$ に対しても, 上限および下限が存在するものである. x, y の上限を**結び** (join) といい, $x \vee y$ で表す. またその下限を**交わり** (meet) といい, $x \wedge y$ で表す.

つまり束は特殊な半順序集合と定義される. 束を特徴づける性質は, すべてのペアが結びと交わりを持っている, ということである. x, y の結び $x \vee y$ は x や y よりも「大き」く, なおかつそうしたもののの中で最小のものとして定義される (交わりはその逆).

練習問題 3.1 $\langle \mathcal{P}(X), \subset \rangle$ は束である. X の 2 つの部分集合 $A, B \in \mathcal{P}(X)$ の結びと交わりはなんだろうか.

結びと交わりは, X の 2 つの元 x, y を別の元 $x \vee y, x \wedge y$ に対応させる「演算」だとみなすこともできる (ちょうど足し算が 2 つの数に別の数に対応させるように). この演算は足し算や掛け算のように結合的かつ可換である. つまり交わりについてだけ見れば, $x, x', x'' \in X$ に対し

- $(x \wedge x') \wedge x'' = x \wedge (x' \wedge x'')$
- $x \wedge x' = x' \wedge x$

が成立する (気になる人は確認してみしてほしい).

一般に束は, 最大元や最小元を持つかもしれないし, 持たないかもしれない. もし持つ場合, 束の最小限を 0, 最大限を 1 と書く. つまりすべての $x \in X$ について, $0 \preceq x \preceq 1$ が成り立つ. イメージ的には, 0, 1 を持つ束は, 上と下がきゅっと縛られたダイヤモンド型 (\diamond) をしている.

(0, 1 を持つ) 束では次が成り立つ (すべての $x, y \in X$ に対し)

$$x \wedge x = x, \quad x \vee x = x \tag{1}$$

$$1 \wedge x = x, \quad 0 \vee x = x \tag{2}$$

$$x \wedge (y \vee x) = x = (x \wedge y) \vee x. \tag{3}$$

練習問題 3.2 $\langle \mathcal{P}(X), \subset \rangle$ で 0, 1 に対応するのはなにか. またそこで上の (1)-(3) が成立することを確かめよ.

事例 3.1 束は, 抽象的概念の間の階層構造を表すためにしばしば用いられてきた. C を概念の集合, $a \preceq b$ を「 a は b の事例 (インスタンス) である」という関係だとしよう. すると例えば $\text{human} \preceq \text{animal}$ であり, $\text{human} \vee \text{dog} = \text{mammal}$ だといえる. また $\text{rational} \wedge \text{animal} = \text{human}$ かもしれない. つまり結びは複数の事例を抽象して共通概念を得る操作, 交わりは

複数の概念を兼ね備える具体例を作り出す操作だと考えることができる．このように，概念間の抽象構造（しばしば「アリストテレス的抽象主義」）は束によってモデル化できる．

練習問題 3.3 概念の束 $\langle C, \preceq \rangle$ において， $0, 1$ に対応する概念はあるだろうか．

4 ブール代数

5 ハイティング代数