

2021/07/16

数学演習IX・X 柳田クラス

第11回 Chapter 12 A Glimpse of Combinatorial Commutative Algebra (組み合わせ論的可換環論)

柳田 伸太郎

このスライドはNUCTの「リソース」においてあります。

Zoomに自分の苗字と名前の両方が表示されるようにして下さい。

12.1 単体的複体

定義. 有限集合 $V = \{x_1, \dots, x_n\}$ を頂点集合とする **単体的複体** (simplicial complex) とは, V の部分集合からなる集合 Δ であって次の二条件を満たすもののことである.

- (i) 各 $i = 1, \dots, n$ に対して $\{x_i\} \in \Delta$.
- (ii) $F \in \Delta$ かつ $G \subseteq F$ ならば $G \in \Delta$.

Δ の各元 F を **面** (face) と呼ぶ. また包含関係に関する Δ の極大元, つまり他の面に含まれない面, のことを **ファセット** (facet) と呼ぶ. そして面 F の次元を $\dim F := (\#F) - 1$ で定義し,

$$\dim \Delta := \max\{\dim F \mid F \in \Delta\}$$

を **単体的複体 Δ の次元** と呼ぶ.

定義. 有限集合からなる有限集合 Γ に対し, Γ の各元を含む最小の単体的複体は

$$\langle \Gamma \rangle := \{F \mid \text{ある } G \in \Gamma \text{ が存在して } F \subseteq G\}.$$

例. 有限集合を $123 = \{1, 2, 3\}$ 等と略記する. $\Gamma = \{123, 14, 24\}$ の場合,

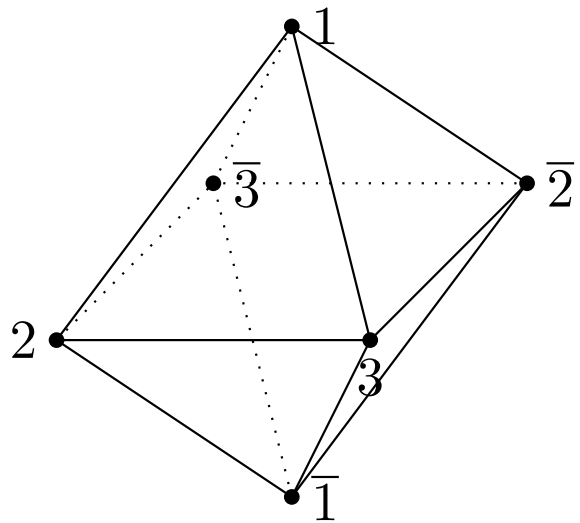
$$\langle 123, 14, 24 \rangle = \{\emptyset, 1, 2, 3, 4, 12, 13, 14, 23, 24, 123\}.$$

テキスト [S, pp.188–190] には単体的複体 Δ の **幾何学的実現** (geometric realization) $|\Delta| \subset \mathbb{R}^d$ (d は十分大きい正整数) が紹介されている. ここでは例で説明する.

例 12.4. 頂点集合 $V = \{1, \bar{1}, 2, \bar{2}, 3, \bar{3}\}$ の単体的複体 Δ を考える:

$$\Delta := \langle 123, \bar{1}23, 1\bar{2}3, 12\bar{3}, \bar{1}\bar{2}3, \bar{1}2\bar{3}, 1\bar{2}\bar{3}, \bar{1}2\bar{3} \rangle.$$

これは図のような八面体の面, 辺, 点からなる集合と見なせる.



$$\Delta = \{ 123, \bar{1}23, 1\bar{2}3, 12\bar{3}, \bar{1}\bar{2}3, \bar{1}2\bar{3}, 1\bar{2}\bar{3}, \bar{1}2\bar{3}, \\ 12, 13, 1\bar{2}, 1\bar{3}, \bar{1}2, \bar{1}3, \bar{1}\bar{2}, \bar{1}\bar{3}, 23, 2\bar{3}, \bar{2}3, \bar{2}\bar{3}, \\ 1, 2, 3, \bar{1}, \bar{2}, \bar{3}, \\ \emptyset \}$$

12.2 f ベクトルと Kruskal-Katona の定理

定義. Δ を頂点集合 V の単体的複体とし, $d - 1 := \dim \Delta$ とする. 各 $i = -1, 0, \dots, d - 1$ に対して f_i で i 次元の面の数を表す. 特に $f_{-1} = 1$ であり, $f_0 = \#V$ である. そして次の数ベクトルを Δ の f ベクトルと呼ぶ.

$$f(\Delta) := (f_0, f_1, \dots, f_{d-1}) \in \mathbb{N}^d.$$

与えられたベクトルに対して、それがいつ単体的複体の f ベクトルになるかを考えよう。

命題 12.5. 任意の正整数 n, j に対し, 整数列

$$n_j > n_{j-1} > \cdots > n_1 \geq 0$$

であって次を満たすものが唯一存在する。

$$n = \binom{n_j}{j} + \binom{n_{j-1}}{j-1} + \cdots + \binom{n_1}{1}. \quad (12.2.1)$$

証明. 帰納法で示せる. 詳細は略. □

定義. 命題 12.5 の分解 (12.2.1) を n の j 二項展開と呼ぶ. そして $n^{(j)} \in \mathbb{N}$ を次で定める.

$$n^{(j)} := \binom{n_j}{j+1} + \binom{n_{j-1}}{j} + \cdots + \binom{n_1}{2}.$$

定理 12.6 (Kruskal-Katona の定理). 正整数の数列 $(f_0, f_1, \dots, f_{d-1}) \in \mathbb{P}^d$ が $d-1$ 次元単体的複体の f ベクトルであるための必要十分条件は

$$f_{i+1} \leq f_i^{\binom{i+1}{i}} \quad (i = 0, 1, \dots, d-2). \quad (12.2.2)$$

例. 例 12.4 の八面体に対応した単体的複体 Δ について, $\dim \Delta = 2 = 3 - 1$ 及び $f(\Delta) = (f_0, f_1, f_2) = (6, 12, 8)$ である. f_i の $i + 1$ 二項展開と $f_i^{(i+1)}$ を計算すると

$$f_0 = 6 = \binom{6}{1}, \quad f_0^{(1)} = \binom{6}{2} = 15 \geq f_1 = 12,$$

$$f_1 = 12 = \binom{5}{2} + \binom{2}{1}, \quad f_1^{(2)} = \binom{5}{3} + \binom{2}{2} = 11 \geq f_2 = 8.$$

テキスト [S] に従って, Kruskal-Katona の定理 12.6 の証明のうち十分条件の方のみ説明する. 定理の条件 (12.2.2) を満たすベクトル f に対して, $f(\Delta) = f$ となる単体的複体 Δ を具体的に構成すれば良い.

定義. 長さ j の非負整数列の集合 \mathbb{N}^j を考える. \mathbb{N}^j 上の逆辞書式順序 \leq^R を次で定める:
 $a = (a_1, \dots, a_j)$ と $b = (b_1, \dots, b_j)$ に対し

$a \leq^R b : \iff$ ある $0 \leq i \leq j - 1$ が存在して

$$a_j = b_j, a_{j-1} = b_{j-1}, \dots, a_{j-i+1} = b_{j-i+1}, \quad a_{j-i} \leq b_{j-i}.$$

定義. $f = (f_0, \dots, f_{d-1}) \in \mathbb{P}^d$ に対し, Γ_f を \mathbb{N} の部分集合からなる有限集合であって, \emptyset 及び \mathbb{N} の $(i + 1)$ 元部分集合のうち逆辞書式順序で小さい順に f_i 個からなるものとする.

例. 有限集合を $01 := \{0, 1\}$ の様に略記すると, $f = (6, 8, 5, 2)$ に対する Γ_f は

$$\Gamma_{(6,8,5,2)} := \left\{ \begin{array}{l} \emptyset, \\ 0, 1, 2, 3, 4, 5, \\ 01, 02, 12, 03, 13, 23, 04, 14, \\ 012, 013, 023, 123, 014, \\ 0123, 0124 \end{array} \right\}$$

この $\Gamma_{(6,8,5,2)}$ は単体的集合ではない (例えば $0124 \in \Gamma_f$ だが $124 \notin \Gamma_f$).

定理 12.8. $f = (f_0, \dots, f_{d-1}) \in \mathbb{P}^d$ について, Γ_f が単体的複体であるための必要十分条件は (12.2.2), つまり

$$f_{i+1} \leq f_i^{(i+1)} \quad (i = 0, 1, \dots, d-2).$$

特に Kruskal-Katona の定理のうち, (12.2.2) が十分条件であることが従う.

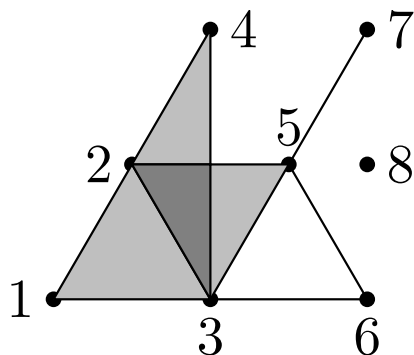
証明. 略.

□

12.3 シェラブルな単体的複体

定義. 単体的複体は, そのファセット達の次元が全て等しい時, **純** (pure) であると言う.

例. 例 12.4 の八面体に対応した単体的複体 Δ は純である. 一方, 下図の単体的複体 Δ' は純ではない.



$$\Delta' = \{123, 234, 235, \\ 12, 13, 23, 24, 25, 35, 36, 56, 57, \\ 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, \emptyset\}$$

定義 12.10. $d - 1$ 次元単体的複体 Δ が**シェラブル** (shellable) であるとは, Δ が純であり, かつそのファセットの集合に全順序 F_1, F_2, \dots, F_t ($t := f_{d-1}$) があって, 以下の条件を満たすことを言う.

- $\Delta_0 := \emptyset$ 及び各 $j = 1, \dots, t$ に対し $\Delta_j := \langle F_1, \dots, F_j \rangle$ とする. $j \geq 1$ なら, F_j の部分集合であって Δ_{j-1} に含まれないもののうち, 包含関係について極小なもの G_j が唯一存在する.

この時, 全順序 F_1, F_2, \dots, F_t ($t := f_{d-1}$) を Δ の**シェリング順序** (shelling order) または Δ の**シェリング** (shelling) と呼び, G_j を F_j の**制限** (restriction) と呼ぶ.

例 12.11. シェラブルな単体的複体の例を挙げる.

(a) 下図の一次元単体的複体 Δ について, 全順序 ab, bc, cd はシェリング順序.

実際, $t = f_1 = 3$ で, $j = 1$ の場合は $\Delta_0 = \emptyset$, $\langle ab \rangle = \{ab, a, b, \emptyset\}$ なので $G_1 = \emptyset$.

$j = 2$ の場合, $\Delta_1 = \langle ab \rangle = \{ab, a, b, \emptyset\}$, $\langle bc \rangle = \{bc, b, c, \emptyset\}$ なので $\langle bc \rangle \setminus \Delta_1 = \{bc, c\}$

となり $G_2 = \{c\}$. そして $j = 3$ の場合は $\Delta_2 = \langle ab, bc \rangle = \{ab, bc, a, b, c, \emptyset\}$,

$\langle cd \rangle = \{cd, c, d, \emptyset\}$ より $\langle cd \rangle \setminus \Delta_2 = \{cd, d\}$ となって $G_3 = \{d\}$.

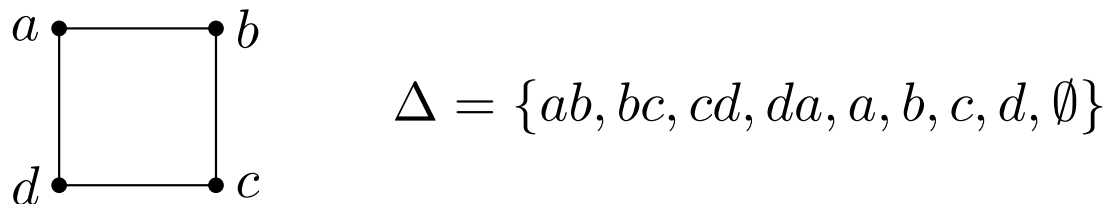


しかし ab, cd, bc はシェリング順序ではない. 実際, $j = 2$ の時に,

$\Delta_1 = \langle ab \rangle = \{ab, a, b, \emptyset\}$ と $\Delta_2 = \langle ab, cd \rangle = \{ab, cd, a, b, c, d, \emptyset\}$ より

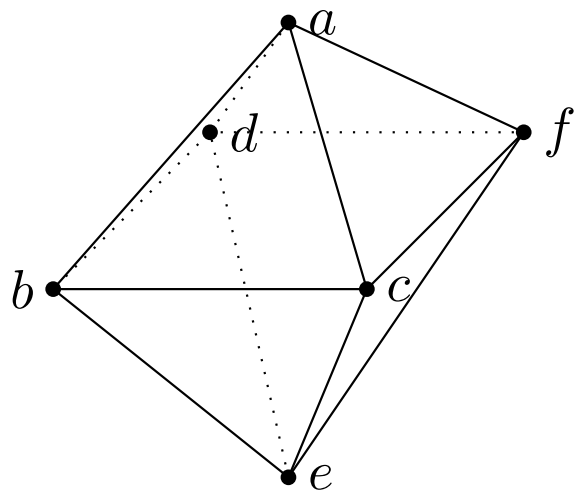
$\Delta_2 \setminus \Delta_1 = \{cd, c, d\}$ なので, c と d の二つが極小元.

(b) 以下の図の単体的複体 Δ について, 全順序 ab, bc, cd, da はシェリング順序 (問題 12.3).



発表用問題 12.3. 例 12.11 (b) の単体的複体 Δ について, 全順序 ab, bc, cd, da がシェリング順序であることを示せ.

例 12.12. 例 12.4 の八面体に対応した単体的複体 Δ について, 下図のように頂点のラベルを付け直すと, 全順序 $abc, abd, bce, acf, bde, cef, adf, def$ はシェリング順序である.



$$\Delta = \{abc, abd, acf, adf, ebc, ebd, ecf, edf, ab, ac, ad, af, bc, bd, be, ce, cf, de, df, ef, a, b, c, d, e, f, \emptyset\}$$

発表用問題 12.4. 例 12.12 の Δ の全順序に関して, $t = f_2 = 8$ に注意して

$$G_1 = \emptyset, G_2 = d, G_3 = e, G_4 = f, G_5 = de, G_6 = ef, G_7 = ed, G_8 = def$$

となり, 特に Δ がシェラブルであることを示せ.

シェラブルな単体的複体の f ベクトルを調べる上で次の定義が役立つ.

定義. $\Delta \neq \emptyset$ を $(d-1)$ 次元単体的複体とする. その f ベクトル $f(\Delta) = (f_0, f_1, \dots, f_{d-1})$ 及び $f_{-1} = 1$ から

$$\sum_{i=0}^d f_{i-1} (x-1)^{d-i} = \sum_{i=0}^d h_i x^{d-i} \quad (12.3.1)$$

によって h_0, h_1, \dots, h_d を定め,

$$h(\Delta) := (h_0, h_1, \dots, h_d) \in \mathbb{Z}^{d+1}$$

とする. これを Δ の h ベクトルと呼ぶ.

例 12.14. 例 12.11, 12.12 のシェラブルな単体的複体について h ベクトルを計算しよう.

(1) 例 12.11 (a) の Δ については, $f(\Delta) = (4, 3)$ より

$$(x-1)^2 + 4(x-1) + 3 = x^2 + 2x$$

となるので $h(\Delta) = (1, 2, 0)$.

(2) 例 12.11 (b) の Δ については, $f(\Delta) = (4, 4)$ より

$$(x-1)^2 + 4(x-1) + 4 = x^2 + 2x + 1$$

となるので $h(\Delta) = (1, 2, 1)$.

(3) 例 12.12 の八面体 Δ については, $f(\Delta) = (6, 12, 8)$ より

$$(x - 1)^3 + 6(x - 1)^2 + 12(x - 1) + 8 = x^3 + 3x^2 + 3x + 1$$

となるので $h(\Delta) = (1, 3, 3, 1)$.

定理 12.15. F_1, \dots, F_t を $(d - 1)$ 次元単体的複体 Δ のシェリング順序とし, G_1, \dots, G_t を付随する制限とする. この時

$$\sum_{i=0}^d h_i x^i = \sum_{j=1}^t x^{\#G_j}.$$

証明は **レポート問題 11**. この主張からシェラブルである為の必要条件が得られる.

系 12.16. $\Delta \neq \emptyset$ を純 $(d - 1)$ 次元単体的複体とする. Δ がシェラブルならば

$$h_i(\Delta) \geq 0 \quad (i = 0, 1, \dots, d)$$

注意. h ベクトルの定義の (12.3.1) で $x = 0$ とすれば,

$$h_d = (-1)^{d-1}(\chi(\Delta) - 1), \quad \chi(\Delta) := f_0 - f_1 + f_2 - \dots + (-1)^{d-1} f_{d-1}$$

となる. $\chi(\Delta)$ は **Euler 指標** と呼ばれる量で, 実は幾何学的実現 $|\Delta|$ の位相不変量である.

12.4 環, イデアル, 剰余環

次回行う h ベクトルに関する議論では簡単な可換環論が必要になる. その準備をこの副節で行う. 詳細は3年生後期の代数学要論 (環論) で扱われる.

K を体とする (例えば複素数全体 \mathbb{C}). $V = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ を変数の集合とする K 係数の多項式全体のなす集合を次のように書く.

$$K[V] = K[x_1, \dots, x_n].$$

この集合は, 多項式の和に関して群であり, 多項式の積に関して結合則が成立し, さらに積は和に関して分配法則を満たす. つまり以下の意味で単位元を持つ可換環である.

定義. 集合 R に二項演算 $+$ と \cdot があって以下の三条件が満たされる時, $(R, +, \cdot)$ を環と呼ぶ.

- (i) R は $+$ に関して可換群である.
- (ii) 演算 \cdot は結合律を満たす: 任意の $a, b, c \in R$ に対して $a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$.
- (iii) 演算 \cdot は $+$ に関して分配法則を満たす. つまり任意の $a, b, c \in R$ に対して $a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c)$, $(b + c) \cdot a = (b \cdot a) + (c \cdot a)$.

簡単のため $(R, +, \cdot)$ のことを R と書く. 演算 $+$ を環 R の和と呼び, 可換群 $(R, +)$ の単位元を 0 と書いて環 R の零元と呼ぶ. また演算 \cdot を R の積と呼ぶ.

以降, 環の積 \cdot を略して $ab := a \cdot b$ 等と書くこともある.

定義. 環 R の元 1 は, 任意の $a \in R$ に対して $1 \cdot a = a \cdot 1 = a$ を満たす時, R の単位元と呼ばれる.

定義. 積が可換な環 R を **可換環** と呼ぶ.

多項式の和 $+$ と積 \cdot でもって $(K[V], +, \cdot)$ は可換環になり, 更に $1 \in K[V]$ はこの環の単位元である. この可換環の構造を強調するために, $K[V]$ のことを (n 変数の K 係数) **多項式環** と呼ぶ.

定義. 体 K 上の線形空間 A が環構造を持ち, 更に

- (i) 環としての和と線形空間としての和は一致する.
- (ii) 任意の $k \in K$ と $a, b \in A$ について, K 上の線形空間としてのスカラー倍を $k \cdot a \in A$ と書くと $k \cdot (ab) = (k \cdot a)b = a(k \cdot b)$.

の二条件を満たす時, A を **K 上の代数** または **K 代数** と呼ぶ.

また環として可換環である K 代数を **K 上の可換代数** または **可換 K 代数** と呼ぶ.

この意味で多項式環 $K[V]$ は可換 K 代数である.

定義. 環 R の部分集合 I が和に関して部分群であり, I の各元に R の任意の元を左からかけても, また右からかけても I に含まれる時, I を R の **両側イデアル** と呼ぶ.
 R が可換環の場合, その両側イデアルのことを単に **イデアル** と呼ぶ.

定義. 可換環 R の元 $a_1, \dots, a_r \in R$ に対し, 次の集合は R のイデアルである.

$$(a_1, \dots, a_r) := \{a_1 f_1 + \dots + a_r f_r \mid f_i \in R (i = 1, \dots, r)\}.$$

これを a_1, \dots, a_r が生成する **イデアル** と呼ぶ.

環 R の両側イデアル I が与えられた時, $f, g \in R$ に対して二項関係 \sim_I を次で定義する:

$$f \sim_I g : \iff f - g \in I.$$

\sim_I による同値類の集合 R / \sim_I を次のように書く:

$$R/I := R / \sim_I .$$

R/I に次のように二項演算を定義すると, $(R/I, +, \cdot)$ は環になる:

$$\text{和: } (f + I) + (g + I) := (f + g) + I,$$

$$\text{積: } (f + I) \cdot (g + I) := fg + I.$$

定義. 上記の環 R/I を環 R の両側イデアル I による **剰余環** と呼ぶ.

定義. 環 R から環 S への (環) 準同型とは, 写像 $\varphi: R \rightarrow S$ であって和に関する群準同型であり, かつ積に関して $\varphi(ab) = \varphi(a)\varphi(b)$ を満たすもののことを言う.
全単射である環準同型を (環) 同型と呼ぶ.

補題. 環 R から環 S への準同型 $\varphi: R \rightarrow S$ について, その核

$$\text{Ker } \varphi := \{r \in R \mid \varphi(r) = 0\}$$

は R の両側イデアルである.

命題 (環の準同型定理). 環 R から環 S への環準同型 $\varphi: R \rightarrow S$ について, その像

$$\text{Im } \varphi := \{\varphi(a) \mid a \in R\}$$

は S の和と積でもって環になる. 更に φ から次の環同型が定まる.

$$\bar{\varphi}: R / \text{Ker } \varphi \xrightarrow{\sim} \text{Im } \varphi, \quad a + \text{Ker } \varphi \mapsto \varphi(a).$$

レポート問題11 & 次回について

全般的な注意

- 講義ノートのp.71に**レポート問題11**があります。
締切は7/23の13時です。NUCTで提出して下さい。
- スマートフォン等でスキャンしたレポートは、PDFに変換して頂けると助かります。
変換方法はNUCT「リソース」の「スキャンファイルのPDF変換.pdf」参照。

次回について.

- 次回は**7/30 (金)**です。
一コマ目 (09:30–10:30) は**§12 可換環と組み合わせ論 後半**を説明します。
二コマ目 (10:45–11:45) は今回説明した**§12 前半の発表用問題**について、
希望者に解答を発表してもらいます。

一コマ目はここまでです.