

## 3.11 節の残り

shino16

2022 年 9 月 13 日

### 目次

0	復習	2
1	半モジュラ束の R-ラベリング	3
2	$(P, \omega)$ -分割	4
2.1	主要な母関数 . . . . .	4

## 0 復習

**定義.**  $P$  : ランク  $n$  の有限階層的半順序集合,  $\rho$  : ランク関数,  $S \subseteq [0, n]$  について

$$\begin{aligned} P_S &:= \{t \in P : \rho(t) \in S\}, \\ \alpha(S) &:= \#(P_S \text{ の極大鎖}), \\ \beta(S) &:= \sum_{T \subseteq S} (-1)^{\#(S-T)} \alpha(T). \end{aligned}$$

**定義.**  $P : \hat{0}, \hat{1}$  を持つ有限階層的半順序集合.

任意の区間  $[s, t]$  について, 次を満たす極大鎖  $s = t_0 \leq \dots \leq t_\ell = t$  が一意に存在するとき,  $\lambda : \{(s, t) : s \leq t\} \rightarrow \mathbb{Z}$  は **R-ラベリング** :

$$\lambda(t_0, t_1) \leq \dots \leq \lambda(t_{\ell-1}, t_\ell).$$

R-ラベリングが存在する半順序集合は **R-poset**.

**定理 (3.14.2).**  $S \subseteq [n-1]$  について,

$$\beta(S) = \#\{\text{極大鎖 } \mathbf{m} : D(\lambda(\mathbf{m})) = S\}.$$

ただし  $\mathbf{m} : \hat{0} = t_0 \leq \dots \leq t_n = \hat{1}$  について

$$\begin{aligned} \lambda(\mathbf{m}) &:= (\lambda(t_0, t_1), \dots, \lambda(t_{n-1}, t_n)), \\ D(\lambda(\mathbf{m})) &:= \{i : \lambda(t_{i-1}, t_i) > \lambda(t_i, t_{i+1})\}. \end{aligned}$$

# 1 半モジュラ束の R-ラベリング

$L$  : 有限半モジュラ束 (階層的かつ  $\rho(s) + \rho(t) \geq \rho(s \wedge t) + \rho(s \vee t)$ ).

$P = \{s \in L : \text{結び既約}\} (s \neq \hat{0}, t, u < s \text{ を用いて } s = t \vee u \text{ と表せない}).$

$\omega : P \rightarrow [\#P] : \text{order-preserving な全単射. ここで}$

$$t_i = \omega^{-1}(i),$$

$$\lambda(s, t) = \min\{i : s \vee t_i = t\} \quad (s \leq t),$$

とすると  $\lambda$  は  $L$  の R-ラベリング.

概略. ( $\lambda(\mathbf{m})$  が単調増加な極大鎖  $\mathbf{m}$  の存在) 区間  $[s, t]$  の長さで帰納法.  
 $s = t$  のときはよい.

$$i := \min\{i : s < s \vee t_i \leq t\},$$

$$w := \bigvee \{t_j : t_j < t_i\} \quad (\text{空のときは } \hat{0}),$$

とすると,  $w \leq t_i$ .

また各  $t_j < t_i$  について,  $i$  の最小性より  $s = s \vee t_j$ , したがって  $s \geq w$ .  
 これより  $s \wedge t_i = w$ .

$$\begin{aligned} \rho(s) + \rho(t_i) &\geq \rho(s \vee t_i) + \rho(w) \\ &= \rho(s \vee t_i) + \rho(t_i) - 1, \end{aligned}$$

より  $\rho(s) + 1 \geq \rho(s \vee t_i)$ .  $s < s \vee t_i$  より  $s \leq (s \vee t_i)$ .

帰納法の仮定を使って  $s \vee t_i$  から  $t$  への極大鎖をとり,  $s$  を prepend.

(極大鎖  $\mathbf{m}$  の一意性)  $\lambda(\mathbf{m}), \lambda(\mathbf{m}')$  がともに単調増加な極大鎖

$$\begin{aligned} \mathbf{m} : s = s_0 \leq s_1 \leq \cdots \leq s_\ell = t, \\ \mathbf{m}' : s = s'_0 \leq s'_1 \leq \cdots \leq s'_\ell = t, \end{aligned}$$

について,  $i = \lambda(s_0, s_1) < \lambda(s'_0, s'_1)$  を仮定する.

## 2 $(P, \omega)$ -分割

■  $j = \min\{j : t_i \leq s'_j\} > 0$  をとると  $s'_{j-1} \vee t_i = s'_j$  より  $\lambda(s'_{j-1}, s'_j) \leq i$ , 矛盾.  $\square$

## 2 $(P, \omega)$ -分割

### 2.1 主要な母関数

**定義.**  $P$ : 半順序集合,  $p = \#P$ , 全単射  $\omega : P \rightarrow [p]$  とする.

$(P, \omega)$ -分割  $\sigma : P \rightarrow \mathbb{N}$  は次を満たす:

- (a)  $s \leq t \implies \sigma(s) \geq \sigma(t)$ , and
- (b)  $s < t$  and  $\omega(s) > \omega(t) \implies \sigma(s) > \sigma(t)$ .

$\sum_{t \in P} \sigma(t) = n$  とすると,  $\sigma$  は  $n$  の  $(P, \omega)$ -分割.

$s < t \implies \omega(s) < \omega(t)$  のとき  $\omega$  は  $P$  の自然なラベリング. このとき条件 (b) は無関係で, このときの  $\sigma$  は  $P$ -分割.

$s < t \implies \omega(s) > \omega(t)$  のとき  $\omega$  は  $P$  の双対自然なラベリング. 条件 (a) で定まる順序関係が全て strict になる. このときの  $\sigma$  は狭義  $P$ -分割.

$P = \{t_1, \dots, t_p\}$  とおく.  $(P, \omega)$ -分割たちに関連する基本母関数は

$$F_{P, \omega} = F_{P, \omega}(x_1, \dots, x_p) := \sum_{\sigma: (P, \omega)\text{-分割}} x_1^{\sigma(t_1)} \cdots x_p^{\sigma(t_p)}.$$

$\omega$  が自然なラベリングであるとき,  $\omega$  を省略して  $F_P$  と書く.

**例.**  $t_1 < \cdots < t_p$  からなる  $P$  と自然なラベリング  $\omega$  について,

$$\begin{aligned} F_P &= \sum_{a_1 \geq \cdots \geq a_p \geq 0} x_1^{a_1} x_2^{a_2} \cdots x_p^{a_p} \\ &= \frac{1}{(1 - x_1)(1 - x_1 x_2) \cdots (1 - x_1 x_2 \cdots x_p)}. \end{aligned}$$

例.  $t_1 < \dots < t_p$  からなる  $P$  と双対自然なラベリング  $\omega$  について,

$$\begin{aligned} F_{P, \omega} &= \sum_{a_1 > \dots > a_p \geq 0} x_1^{a_1} x_2^{a_2} \dots x_p^{a_p} \\ &= \frac{x_1^{p-1} x_2^{p-2} \dots x_{p-1}}{(1-x_1)(1-x_1 x_2) \dots (1-x_1 x_2 \dots x_p)}. \end{aligned}$$

例.  $p$  元反鎖  $P$  について

$$\begin{aligned} F_P &= \sum_{a_1, \dots, a_p \geq 0} x_1^{a_1} x_2^{a_2} \dots x_p^{a_p} \\ &= \frac{1}{(1-x_1)(1-x_2) \dots (1-x_p)}. \end{aligned}$$

例.  $t_1 < t_2$ ,  $t_1 < t_3$ ,  $t_2 \parallel t_3$  からなる  $P$  と  $\omega(t_1) = 2$ ,  $\omega(t_2) = 1$ ,  $\omega(t_3) = 3$  について,

$$F_{P, \omega} = \sum_{b < a \geq c} x_1^a x_2^b x_3^c.$$

定義. ラベル付き半順序集合  $(P, \omega)$  について, **Jordan-Hölder 集合**

$$\mathcal{L}(P, \omega) := \{P \text{ のトポロジカルソートをラベルで並べたもの}\} \subseteq \mathfrak{S}_p.$$

定義.

$$\mathcal{A}(P, \omega) := \{\sigma : P \rightarrow \mathbb{N}, (P, \omega)\text{-分割}\}.$$

$\sigma \in \mathcal{A}(P, \omega)$  に対して,  $\sigma' : [p] \rightarrow \mathbb{N}$  を  $\sigma'(\omega(t)) = \sigma(t)$  で定める.

**定義.**  $w \in \mathfrak{S}_n$  について, 次の条件を満たす  $f : [n] \rightarrow \mathbb{N}$  は  $w$ -compatible.

- $f(w_1) \geq \cdots \geq f(w_n)$ , and
- $f(w_i) = f(w_{i+1}) \implies w_i < w_{i+1}$ .

$f$  が  $w$ -compatible となる  $w$  は一意に存在.

**定義.**

$$S_w = \{\sigma : P \rightarrow \mathbb{N}, \sigma' \text{ が } w\text{-compatible}\}.$$

**補題 (3.15.3).**  $\sigma : P \rightarrow \mathbb{N}$  について,

$$\sigma \text{ は } (P, \omega)\text{-分割} \iff \exists w \in \mathcal{L}(P, \omega) \text{ s.t. } \sigma' \text{ が } w\text{-compatible}.$$

言い換えると,

$$\mathcal{A}(P, \omega) = \bigcup_{w \in \mathcal{L}(P, \omega)} S_w \quad (\text{非交和}).$$