

## 第 I 部

# Schur 多項式

## 1 Schur 多項式

### 1.1 対称多項式と交代多項式

**定義 1.1.1.**  $n$  変数多項式  $f \in \mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]$  が対称多項式であるとは、任意の置換  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$  に対して  $\sigma f := f(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)}) = f(x_1, \dots, x_n)$  が成り立つことをいう。対称多項式全体のなす  $\mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]$  の部分集合を  $\mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]^{\mathfrak{S}_n}$  と書く。 $f$  が交代多項式であるとは、任意の置換  $\sigma$  に対して  $\sigma f := f(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)}) = \text{sgn}(\sigma)f(x_1, \dots, x_n)$  が成り立つことをいう。ただし  $\text{sgn}$  は置換の符号である。

**例 1.1.2.**  $xy, x+y, x^2+y^2$  はいずれも  $\mathbb{C}[x, y]$  の対称多項式であり、 $x-y$  は交代多項式である。 $xy^2, x+2y$  などは対称でも交代でもない

**命題 1.1.3.**  $\mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]^{\mathfrak{S}_n}$  は  $\mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]$  の部分環をなす

*Proof.*  $f, g \in \mathbb{C}[x_1, \dots, x_n], \sigma \in \mathfrak{S}_n$  に対して

$$\sigma(f+g) = \sigma f + \sigma g, \quad \sigma(f \cdot g) = \sigma f \cdot \sigma g$$

が成り立つことから従う。 □

**例 1.1.4.** 整数  $n > 1$  を固定する。非負整数列  $\alpha = (\alpha_1, \dots, \alpha_n), \beta = (\beta_1, \dots, \beta_n)$  に対して、ある置換  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$  が存在して

$$\beta = \sigma \alpha = (\alpha_{\sigma^{-1}(1)}, \dots, \alpha_{\sigma^{-1}(n)})$$

となるとき、 $\beta \sim \alpha$  と書く。広義単調減少な  $\alpha = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$  に対して

$$m_\alpha = \sum_{\beta \sim \alpha} x_1^{\beta_1} \cdots x_n^{\beta_n}$$

と定めると、 $m_\alpha$  は対称式である。

$$\begin{aligned} m_{2,1}(x, y) &= x^2y + xy^2 \\ m_{2,2,0}(x, y, z) &= x^2y^2 + y^2z^2 + z^2x^2 \end{aligned}$$

**例 1.1.5.** 整数  $n > 1$  を固定する。 $k = 1, 2, \dots, n$  に対して  $p_k$  を

$$p_k = m_{k,0,\dots,0} = x_1^k + \cdots + x_n^k$$

によって定義する。 $p_k$  はもちろん対称多項式である

**例 1.1.6** (基本対称式・完全対称式). 整数  $n > 1$  を固定する。 $k = 1, 2, \dots, n$  に対して、 $u_k = (1, 1, \dots, 1, 0, \dots, 0)$  を最初の  $k$  個が 1 で、残りが 0 の数列とする。また

$$\mathcal{P}_{k,n} = \{(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in \mathbb{Z}_{\geq 0}^n \mid \alpha_1 \geq \cdots \geq \alpha_n, \quad \alpha_1 + \cdots + \alpha_n = k\}$$

とする。

$$e_k = m_{u_k} = \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n} x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_k}$$

$$h_k = \sum_{\alpha \in P_{k,n}} m_\alpha = \sum_{1 \leq i_1 \leq i_2 \leq \dots \leq i_k \leq n} x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_k}$$

として、 $e_k$  を  $k$  次基本対称式、 $h_k$  を  $k$  次完全対称式という。

$$e_1 = x_1 + \dots + x_n, \quad e_2 = x_1 x_2 + x_1 x_3 + \dots, \quad e_n = x_1 x_2 \dots x_n$$

$$h_1 = x_1 + \dots + x_n, \quad h_2 = x_1^2 + x_1 x_2 + \dots, \quad h_n = x_1^n + x_1^{n-1} x_2 + \dots$$

$$h_{n+1} = x_1^{n+1} + x_1^n x_2 + \dots$$

$n$  変数の基本対称式は  $e_1, \dots, e_n$  だけだが、完全対称式は無限に存在することに注意。ここで定義したさまざまな対称多項式は、対称多項式環  $\mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]^{\mathfrak{S}_n}$  における良い性質をもっている。

**命題 1.1.7.**  $\{m_\alpha \mid \alpha = (\alpha_1 \geq \dots \geq \alpha_n), \alpha_n \geq 0\}$  は  $\mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]^{\mathfrak{S}_n}$  の基底をなす

*Proof.*  $\{m_\alpha \mid \alpha = (\alpha_1 \geq \dots \geq \alpha_n), \alpha_n \geq 0\}$  が一次独立であることは、 $\alpha \neq \beta$  ならば  $m_\alpha, m_\beta$  は異なる単項式を含むことからわかる。よって  $\mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]^{\mathfrak{S}_n}$  を生成することを示す。対称多項式

$$f(x_1, \dots, x_n) = \sum_{i_1, \dots, i_n} c_{i_1, \dots, i_n} x_1^{i_1} \dots x_n^{i_n}$$

について、任意の置換  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$  に対して

$$\begin{aligned} f(x_1, \dots, x_n) &= f(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)}) \\ &= \sum_{i_1, \dots, i_n} c_{i_1, \dots, i_n} x_{\sigma(1)}^{i_1} \dots x_{\sigma(n)}^{i_n} \\ &= \sum_{i_1, \dots, i_n} c_{i_1, \dots, i_n} x_1^{i_{\sigma^{-1}(1)}} \dots x_n^{i_{\sigma^{-1}(n)}} \\ &= \sum_{i_1, \dots, i_n} c_{i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(n)}} x_1^{i_1} \dots x_n^{i_n} \end{aligned}$$

よって

$$c_{i_1, \dots, i_n} = c_{i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(n)}}$$

がなりたつ。したがって

$$f = \sum_{\alpha} c_{\alpha} m_{\alpha}$$

となることがわかる。 □

**定理 1.1.8** (対称式の基本定理). 任意の対称多項式は基本対称式の多項式で表される。すなわち

$$\mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]^{\mathfrak{S}_n} = \mathbb{C}[e_1, \dots, e_n]$$

が成り立つ。

*Proof.* 命題 1.1.7 より、 $m_\alpha$  が  $e_1, \dots, e_n$  の多項式で表されることを示せばよい。 $\mathcal{P}_n = \bigcup_{k=1}^{\infty} \mathcal{P}_{k,n}$  とおく。 $\mathcal{P}_n$  には辞書式順序による全順序を入れておく。 $\alpha \in \mathcal{P}_n$  に関する帰納法によって示そう。 $\mathcal{P}_n$  の最小元は  $(1, 0, \dots, 0)$  であり、

$$m_{1,0,\dots,0} = e_1$$

であるからよい。 $\alpha = (\alpha_1 \geq \dots \geq \alpha_n) \in \mathcal{P}_n$  を  $\alpha > (1, 0, \dots, 0)$  であるとする。

$$g(x_1, \dots, x_n) = m_\alpha - e_n^{\alpha_n} e_{n-1}^{\alpha_{n-1} - \alpha_n} \dots e_2^{\alpha_2 - \alpha_3} e_1^{\alpha_1 - \alpha_2}$$

とおく。 $g$  は対称多項式だが、

$$g = \sum_{\beta} m_{\beta}$$

と表した時、このときすべての  $\beta$  は  $\alpha$  より真に小さいことを示そう。 $h = e_n^{\alpha_n} e_{n-1}^{\alpha_{n-1} - \alpha_n} \dots e_2^{\alpha_2 - \alpha_3} e_1^{\alpha_1 - \alpha_2}$  とおく。まず、

$$e_n^{\alpha_n} = x_1^{\alpha_n} \dots x_n^{\alpha_n}$$

より  $h$  を展開したときの単項式の指数はすべて  $(\alpha_n, \dots, \alpha_n)$  以上であることがわかる。次に

$$e_{n-1}^{\alpha_{n-1} - \alpha_n} = \left( \sum_{1 \leq i_1 < \dots < i_{n-1} \leq n} x_{i_1} \dots x_{i_{n-1}} \right)^{\alpha_{n-1} - \alpha_n}$$

より  $h$  の単項式の指数で最も大きいものは

$$(\alpha_{n-1}, \dots, \alpha_{n-1}, \alpha_n)$$

以上であることがわかる。このことを繰り返していけば、 $h$  の指数最大の単項式は

$$(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$$

になることがわかる。またその係数が 1 であることも従う。よって  $\beta < \alpha$  であるから、帰納法の仮定により主張が成立する。□

**例 1.1.9.** 完全対称式は対称多項式なので定理 1.1.8 より基本対称式の多項式である。実際

$$h_1 = e_1$$

$$h_2 = e_1^2 - e_2$$

$$h_3 = e_1^3 + e_3 - 2e_1e_2$$

一般に

$$h_k = \begin{vmatrix} e_1 & e_2 & e_3 & \dots & e_k \\ 1 & e_1 & e_2 & \dots & e_{k-1} \\ 0 & 1 & e_1 & \dots & e_{k-2} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & e_1 \end{vmatrix}$$

が成り立つことがわかる。

**定義 1.1.10.**  $\alpha = (a_1, \dots, a_n)$ ,  $a_k \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$  に対して多項式  $A_\alpha \in \mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]$  を

$$A_\alpha = \det((x_i^{a_j}))$$

によって定める。行列式の交代性から、 $A_\alpha$  は交代多項式である。よって、 $\alpha$  に重複があるなら  $A_\alpha = 0$  となる。

**例 1.1.11.**  $\delta = (n-1, n-2, \dots, 1, 0)$  のとき

$$A_\delta = \begin{vmatrix} x_1^{n-1} & x_1^{n-2} & \cdots & x_1 & 1 \\ x_2^{n-1} & x_2^{n-2} & \cdots & x_2 & 1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ x_n^{n-1} & x_n^{n-2} & \cdots & x_n & 1 \end{vmatrix}$$

は Vandermonde 行列式に他ならない。したがって

$$A_\delta = \prod_{i < j} (x_i - x_j)$$

**命題 1.1.12.** 任意の交代多項式は  $A_\delta$  で割り切れる

*Proof.*  $f \in \mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]$  を交代多項式とする。交代性から  $i < j$  のとき  $f$  は  $x_i$  に  $x_j$  を代入すると 0 になる。よって  $f$  は  $x_i - x_j$  で割り切れる。 $x_i - x_j$  は既約多項式であり、 $(i, j)$ ,  $(k, l)$  が異なるならば  $x_i - x_j$ ,  $x_k - x_l$  は互いに素である。 $\mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]$  は UFD であるので  $f$  は  $A_\delta$  で割り切れる。□

## 1.2 Schur 多項式

**定義 1.2.1** (Schur 多項式).  $\alpha = (a_1, \dots, a_n)$ ,  $a_1 > \dots > a_n \geq 0$  に対して

$$s_\alpha = \frac{A_\alpha}{A_\delta}$$

を Schur 多項式という。

命題 1.1.12 より、 $A_\alpha$  は  $A_\delta$  で割り切れるので  $s_\alpha$  は多項式である。また任意の置換  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$  に対して

$$\sigma s_\alpha = \frac{\sigma A_\alpha}{\sigma A_\delta} = \frac{\text{sgn}(\sigma) A_\alpha}{\text{sgn}(\sigma) A_\delta} = s_\alpha$$

となるから Schur 多項式は対称多項式である。

**例 1.2.2.**  $\alpha = (4, 2, 0)$  とする。

$$\begin{aligned} s_\alpha &= \frac{\begin{vmatrix} x_1^4 & x_1^2 & 1 \\ x_2^4 & x_2^2 & 1 \\ x_3^4 & x_3^2 & 1 \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} x_1^2 & x_1 & 1 \\ x_2^2 & x_2 & 1 \\ x_3^2 & x_3 & 1 \end{vmatrix}} = \frac{(x_1^2 - x_2^2)(x_1^2 - x_3^2)(x_2^2 - x_3^2)}{(x_1 - x_2)(x_1 - x_3)(x_2 - x_3)} \\ &= (x_1 + x_2)(x_1 + x_3)(x_2 + x_3) \\ &= (x_1 + x_2 + x_3)(x_1x_2 + x_2x_3 + x_1x_3) = e_1e_2 \end{aligned}$$

Schur 多項式について重要な命題が次の定理である。

**定理 1.2.3.**  $n > 0$  を整数とする。Schur 多項式の集合  $\{s_\alpha \mid \alpha = (a_1, \dots, a_n), a_1 > \dots > a_n \geq 0\}$  は対称多項式のなす環  $\mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]^{\mathfrak{S}_n}$  の基底をなす

*Proof.* 次の補題を示す。

**補題 1.2.4.**  $\mathcal{S} = \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_1 > \dots > a_n \geq 0\}$  とする。交代多項式全体のなすベクトル空間は  $\{A_\alpha\}_{\alpha \in \mathcal{S}}$  を基底にもつ

*Proof.*  $f(x_1, \dots, x_n)$  を交代多項式とする。

$$f(x_1, \dots, x_n) = \sum_{i_1, \dots, i_n} c_{i_1, \dots, i_n} x_1^{i_1} \cdots x_n^{i_n}$$

とおく。任意の置換  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$  に対して

$$\begin{aligned} f(x_1, \dots, x_n) &= \text{sgn}(\sigma) f(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)}) \\ &= \sum_{i_1, \dots, i_n} \text{sgn}(\sigma) c_{i_1, \dots, i_n} x_{\sigma(1)}^{i_1} \cdots x_{\sigma(n)}^{i_n} \\ &= \sum_{i_1, \dots, i_n} \text{sgn}(\sigma) c_{i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(n)}} x_1^{i_1} \cdots x_n^{i_n} \end{aligned}$$

がなりたつ。よって

$$\text{sgn}(\sigma) c_{i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(n)}} = c_{i_1, \dots, i_n} \quad (1)$$

これにより、 $(i_1, \dots, i_n)$  に重複がある場合

$$c_{i_1, \dots, i_n} = 0$$

であることがわかる。よって

$$f(x_1, \dots, x_n) = \sum_{(i_1, \dots, i_n) \in \mathcal{S}} \sum_{\sigma \in \mathfrak{S}_n} c_{i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(n)}} x_1^{i_{\sigma(1)}} \cdots x_n^{i_{\sigma(n)}}$$

と書くことができる。再び (2) より

$$\begin{aligned} f(x_1, \dots, x_n) &= \sum_{(i_1, \dots, i_n) \in \mathcal{S}} \sum_{\sigma \in \mathfrak{S}_n} c_{i_{\sigma(1)}, \dots, i_{\sigma(n)}} x_1^{i_{\sigma(1)}} \cdots x_n^{i_{\sigma(n)}} \\ &= \sum_{(i_1, \dots, i_n) \in \mathcal{S}} \sum_{\sigma \in \mathfrak{S}_n} \text{sgn}(\sigma) c_{i_1, \dots, i_n} x_1^{i_{\sigma(1)}} \cdots x_n^{i_{\sigma(n)}} \\ &= \sum_{(i_1, \dots, i_n) \in \mathcal{S}} c_{i_1, \dots, i_n} \sum_{\sigma \in \mathfrak{S}_n} \text{sgn}(\sigma) x_1^{i_{\sigma(1)}} \cdots x_n^{i_{\sigma(n)}} \\ &= \sum_{(i_1, \dots, i_n) \in \mathcal{S}} c_{i_1, \dots, i_n} A_{(i_1, \dots, i_n)} \end{aligned}$$

$\{A_\alpha\}_{\alpha \in \mathcal{S}}$  が一次独立であることは  $\alpha \neq \beta$  ならば  $A_\alpha$  と  $A_\beta$  は異なる単項式を含むことからわかる。  $\square$

定理の証明に戻る。 $f$  が対称多項式ならば  $f A_\delta$  は交代多項式であるから、補題により

$$f A_\delta = \sum_{\alpha \in \mathcal{S}} c_\alpha A_\alpha$$

両辺を  $A_\delta$  で割って

$$f = \sum_{\alpha \in \mathcal{S}} c_\alpha \frac{A_\alpha}{A_\delta} = \sum_{\alpha \in \mathcal{S}} c_\alpha s_\alpha$$

一意的に表せることは  $\{A_\alpha\}_{\alpha \in \mathcal{S}}$  が一次独立であることからわかる。  $\square$

定理 1.2.3 より、2 つの Schur 多項式の積は Schur 多項式の線形結合であることがわかる。次節ではその係数を記述する Littlewood-Richardson 規則について解説する。

## 2 Littlewood-Richardson 規則

### 2.1 Young 図形

**定義 2.1.1.** 整数列  $\lambda = (\lambda_1, \dots, \lambda_n, \dots)$ ,  $\lambda_1 \geq \dots \geq \lambda_n \geq 0$  に対して、1 行目に  $\lambda_1$  個の箱を書き、2 行目に  $\lambda_2$  個の箱を書き... と続けてできる図形を Young 図形といい、 $\lambda$  で表す。ある  $n$  以降  $\lambda_n = \lambda_{n+1} = \dots = 0$  となる場合は、0 を省略して  $\lambda = (\lambda_1, \dots, \lambda_n)$  と書くこともある。箱が 1 つもないものも Young 図形であるとし、これを  $\emptyset$  で表す。また  $|\lambda| = \lambda_1 + \lambda_2 + \dots$  とし、これを  $\lambda$  の大きさという。

**例 2.1.2.**

$$(2, 1) = \begin{array}{|c|c|} \hline \square & \square \\ \hline \square & \\ \hline \end{array}, \quad (4, 3, 3, 1) = \begin{array}{|c|c|c|c|} \hline \square & \square & \square & \square \\ \hline \square & \square & \square & \\ \hline \square & \square & \square & \\ \hline \square & & & \\ \hline \end{array}, \quad (3) = \begin{array}{|c|c|c|} \hline \square & \square & \square \\ \hline \end{array}, \quad (1, 1, 1, 1) = \begin{array}{|c|} \hline \square \\ \hline \square \\ \hline \square \\ \hline \square \\ \hline \end{array}$$

**定義 2.1.3.** 2 つの Young 図形  $\lambda = (\lambda_1, \dots, \lambda_n, \dots)$ ,  $\mu = (\mu_1, \dots, \mu_n, \dots)$  に対して、

$$\lambda \leq \mu \Leftrightarrow \lambda_1 \leq \mu_1, \dots, \lambda_n \leq \mu_n, \dots$$

と定義する。このとき  $\lambda$  は  $\mu$  の部分 Young 図形であるという。

**定義 2.1.4.**  $n$  行からなる Young 図形の全体を  $\mathcal{Y}_n$  とする。すなわち

$$\mathcal{Y}_n = \{\lambda = (\lambda_1, \dots, \lambda_n, 0) \mid \lambda_1 \geq \dots \geq \lambda_n \geq 0\}$$

である。また、 $(m-n, m-n, \dots, m-n)$ , ( $m-n$  が  $n$  個、つまり  $n \times (m-n)$  長方形) の部分 Young 図形の全体を  $\mathcal{Y}_n(m)$  とする。

定義より

$$\mathcal{Y}_n = \bigcup_{k=n+1}^{\infty} \mathcal{Y}_n(k)$$

が成り立つ。

Young 図形と Schur 多項式との関係は次の命題で表される

**命題 2.1.5.**  $\mathcal{S} = \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_1 > \dots > a_n \geq 0\}$  と  $\mathcal{Y}_n$  には次の全単射が存在する。

$$\mathcal{Y}_n \ni \lambda \mapsto \alpha = \lambda + \delta \in \mathcal{S}$$

ただし  $\delta = (n-1, n-2, \dots, 1, 0)$  である

*Proof.*  $\lambda \in \mathcal{Y}_n$  は単調減少であるから、実際に  $\lambda + \delta \in \mathcal{S}$  であることはわかる。逆に任意の  $\alpha \in \mathcal{S}$  に対して、 $\delta$  が  $\mathcal{S}$  の辞書式順序に関する最小元であることから  $\alpha - \delta \in \mathcal{Y}_n$  であることもわかり、全単射であることが従う。  $\square$

よって Young 図形  $\lambda$  に対応する Schur 多項式を  $s_\lambda = \frac{A_{\lambda+\delta}}{A_\delta}$  と書くことにする。

**定義 2.1.6.**  $\lambda \in \mathcal{Y}_n$  に対して、 $\lambda$  の各箱に次の条件が満たされるように数字を書き入れたものを形  $\lambda$  の半標準タブローという。

- 各数字は 1 以上  $n$  以下
- 各行は左から右に広義単調増加
- 各列は上から下に狭義単調増加

形  $\lambda$  の半標準タブロー全体のなす集合を  $\mathcal{T}(\lambda)$  と書く。半標準タブロー  $T \in \mathcal{T}(\lambda)$  について、 $T$  に数字  $k \in \{1, \dots, n\}$  が  $t_k$  個書かれているとき  $\omega_k(T) = t_k$  のように書き、

$$\omega(T) = (t_1, \dots, t_n)$$

とし、これを  $T$  のウェイトと呼ぶ。

**例 2.1.7.** 形  $(2, 1) = \begin{array}{|c|c|} \hline \square & \square \\ \hline \square & \\ \hline \end{array} \in \mathcal{Y}_3$  の半標準タブローは次の通りである

$$\mathcal{T}((2, 1)) = \left\{ \begin{array}{|c|c|} \hline 1 & 1 \\ \hline 2 & \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|c|} \hline 1 & 2 \\ \hline 2 & \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|c|} \hline 1 & 1 \\ \hline 3 & \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|c|} \hline 1 & 3 \\ \hline 3 & \\ \hline \end{array}, \right. \\ \left. \begin{array}{|c|c|} \hline 1 & 2 \\ \hline 3 & \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|c|} \hline 1 & 3 \\ \hline 2 & \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|c|} \hline 2 & 2 \\ \hline 3 & \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|c|} \hline 2 & 3 \\ \hline 3 & \\ \hline \end{array} \right\}$$

しかし次などは半標準タブローではない

$$\begin{array}{|c|c|} \hline 1 & 1 \\ \hline 1 & \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|c|} \hline 2 & 1 \\ \hline 3 & \\ \hline \end{array}$$

**定義 2.1.8.** Young 図形  $\lambda \in \mathcal{Y}_n$  に対して次で定まる多項式を  $\lambda$  のタブロー和という。

$$T_\lambda = \sum_{T \in \mathcal{T}(\lambda)} x_1^{\omega_1(T)} \dots x_n^{\omega_n(T)}$$

**例 2.1.9.** 例 2.1.7 より、

$$T_{(2,1)} = x_1^2 x_2 + x_1 x_2^2 + x_1^2 x_3 + x_1 x_3^2 + 2x_1 x_2 x_3 + x_2^2 x_3 + x_2 x_3^2 = e_1 e_2 = s_{(2,1)}$$

## 2.2 Littlewood-Richardson 規則

**定理 2.2.1** (Littlewood-Richardson 規則). Young 図形  $\lambda, \mu \in \mathcal{Y}_n$  について

$$s_\lambda s_\mu = \sum_{\nu \in \mathcal{Y}_n} \eta_{\lambda\mu}^\nu s_\nu$$

とおいたとき、

$$\eta_{\lambda\mu}^{\nu} = \#\{T \in \mathcal{T}(\mu) \mid T \text{ は } \lambda\text{-good であり、}\omega(T) = \nu - \lambda\}$$

が成り立つ。係数  $\eta_{\lambda\mu}^{\nu}$  を Littlewood-Richardson 数と呼ぶ。

ここで  $T \in \mathcal{T}(\mu)$  が  $\lambda$ -good であるとは、次の条件を満たすことをいう。 $T$  に書かれている数字を上から下、右から左へ読んでいったときにできる数字の並びを  $c(T)$  とする。

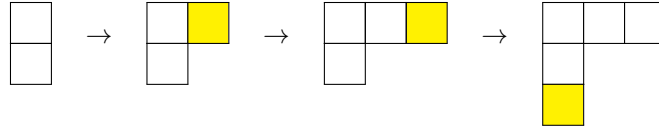
$$T = \begin{array}{|c|c|c|c|} \hline 1 & 1 & 2 & 2 \\ \hline 3 & 3 & 3 & 4 \\ \hline 4 & 5 & & \\ \hline \end{array} \quad \rightarrow \quad c(T) = 2423135134$$

$c(T)_j$  を  $c(T)$  の左から  $j$  番目までの部分列とすると

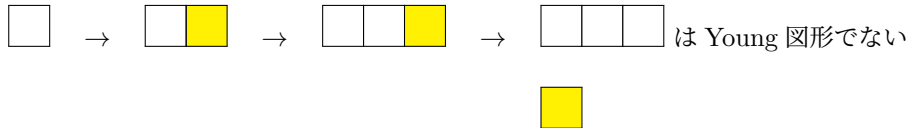
$$\lambda + \omega(c(T)_j) \in \mathcal{Y}_n, \quad \forall j = 1, \dots, |\mu|$$

が成り立つとき、 $T$  は  $\lambda$ -good であるという。すなわち、「 $T$  の右上から左下へ数字を読んでいくとき、読まれた数に対応する  $\lambda$  の行に箱を追加する」という操作を続けて各ステップで Young 図形であることが保たれるということである。

例 2.2.2.  $T = \begin{array}{|c|c|} \hline 1 & 1 \\ \hline 3 & \\ \hline \end{array}$  は  $\begin{array}{|c|} \hline \\ \hline \end{array}$ -good である。実際  $c(T) = 113$  であり



一方で  $T$  は  $\begin{array}{|c|} \hline \\ \hline \end{array}$ -good ではない。



例 2.2.3.  $\emptyset$ -good であるような形  $\mu$  の半標準タブローは 1 行目がすべて 1, 2 行目がすべて 2, ... というものただ一つである。この半標準タブローを  $\mu^{st}$  と書く。

$T$  が  $\emptyset$ -good であるとする。 $\emptyset$  に箱を 1 つ追加して Young 図形になるためには第 1 行目に追加しなければならない。よって  $T$  の一番右上には 1 が入っており、半標準タブローの行単調性から 1 行目はすべて 1 である。半標準タブローの列単調性から 2 行目の一番右は 2 以上が入っているはずであり、3 より大きければ Young 図形ができないので 2 である。よって行単調性から 2 行目はすべて 2 である。以下同様にして  $k$  行目に入っている数字はすべて  $k$  であることがわかる。

例 2.2.4.  $\lambda = \begin{array}{|c|c|} \hline & \\ \hline & \\ \hline \end{array} \in \mathcal{Y}_2$  とし、 $s_{\lambda}^2$  を Schur 多項式の線形結合として表そう。 $\lambda$ -good な形  $\lambda$  の半標準タブローは

$$T_1 = \begin{array}{|c|c|} \hline 1 & 1 \\ \hline 2 & \\ \hline \end{array}, \quad T_2 = \begin{array}{|c|c|} \hline 1 & 2 \\ \hline 2 & \\ \hline \end{array}$$



ですべてである。それぞれのウェイトは

$$\omega(T_1) = (2, 1), \quad \omega(T_2) = (1, 2)$$

定理 2.2.1 より

$$s_\lambda^2 = s_{4,2} + s_{3,3}$$

である。実際、定義より

$$\begin{aligned} s_\lambda &= \frac{\begin{vmatrix} x^3 & x \\ y^3 & y \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} x & 1 \\ y & 1 \end{vmatrix}} = \frac{x^3y - xy^3}{x - y} = xy(x + y), & s_\lambda^2 &= x^4y^2 + 2x^3y^3 + x^2y^4 \\ s_{4,2} &= \frac{\begin{vmatrix} x^5 & x^2 \\ y^5 & y^2 \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} x & 1 \\ y & 1 \end{vmatrix}} = \frac{x^5y^2 - x^2y^5}{x - y} = x^2y^2(x^2 + xy + y^2) = x^4y^2 + x^3y^3 + x^2y^4 \\ s_{3,3} &= \frac{\begin{vmatrix} x^4 & x^3 \\ y^4 & y^3 \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} x & 1 \\ y & 1 \end{vmatrix}} = \frac{x^4y^3 - x^3y^4}{x - y} = x^3y^3 \end{aligned}$$

で確かに正しい。

定理 2.2.1 の証明のあらすじを述べよう。ポイントになるのが次の等式 (補題 2.2.6) である：

$$A_{\lambda+\delta}T_\mu = \sum_{T \in \mathcal{T}(\mu)} A_{\lambda+\omega(T)+\delta}$$

この等式はタブロー和  $T_\mu$  が対称多項式であること (命題 2.2.5) から示される。右辺に関して、 $T$  が  $\lambda$ -good でない項たちは互いにキャンセルされることが示され (補題 2.2.7)、結局

$$A_{\lambda+\delta}T_\mu = \sum_{T: \lambda\text{-good}} A_{\lambda+\omega(T)+\delta} \quad (2)$$

ここで、 $\lambda = \emptyset$  の場合を考えると例 2.2.3 より

$$A_\delta T_\mu = A_{\omega(\mu^{st})+\delta}$$

両辺を  $A_\delta$  で割れば

$$T_\mu = \frac{A_{\omega(\mu^{st})+\delta}}{A_\delta} = \frac{A_{\mu+\delta}}{A_\delta} = s_\mu$$

すなわち、タブロー和は Schur 多項式と等しいということが導かれる。再び一般の  $\lambda$  に対し式 (3) の両辺を  $A_\delta$  で割って

$$s_\lambda s_\mu = \sum_{T: \lambda\text{-good}} s_{\lambda+\omega(T)}$$

これより主張が従う。

あらすじで用いた命題・等式を示そう。

**命題 2.2.5.** タブロー和  $T_\lambda$  は対称多項式である。

*Proof.* 対称群は隣り合う数字の互換  $\sigma = (k-1, k)$ ,  $k = 2, \dots, n$  によって生成されるから、

$$\sigma T_\lambda = T_\lambda$$

を証明すればよい。ポイントになるのは半標準タブローの集合  $\mathcal{T}(\lambda)$  上の対合<sup>\*1</sup>  $\iota$  であって

$$\omega(\iota(T)) = \sigma(\omega(T)) \quad (3)$$

をみたすものの存在である。ここで、

$$\sigma(\omega(T)) = (\omega_{\sigma^{-1}(1)}(T), \dots, \omega_{\sigma^{-1}(n)}(T))$$

である。このような  $\iota$  が構成できれば、

$$\begin{aligned} \sigma T_\lambda &= \sum_{T \in \mathcal{T}(\lambda)} x_{\sigma(1)}^{\omega_1(T)} \dots x_{\sigma(n)}^{\omega_n(T)} \\ &= \sum_{T \in \mathcal{T}(\lambda)} x_1^{\omega_{\sigma^{-1}(1)}(T)} \dots x_n^{\omega_{\sigma^{-1}(n)}(T)} \\ &= \sum_{T \in \mathcal{T}(\lambda)} x_1^{\omega_1(\iota(T))} \dots x_n^{\omega_n(\iota(T))} \\ &= T_\lambda \end{aligned}$$

となり対称性が従う。最後の等式は  $\iota$  が全単射であることによる。

このような  $\iota$  は次のように構成される。まず条件 (4) は、半標準タブロー  $T$  と  $\iota(T)$  は書かれている  $k-1$  と  $k$  の数が逆転した関係にある、ということを意味している。最初に  $T$  が一行の Young 図形からなる場合を考えよう。半標準タブローの単調性から  $k-1$  か  $k$  の書かれている部分はひとつつながりの帶領域をなしており、その長さは  $\omega_{k-1}(T) + \omega_k(T)$  である。よってこの帶領域の数字を、左  $\omega_k(T)$  個の箱に  $k-1$ 、残りの  $\omega_{k-1}(T)$  個の箱に  $k$  を入れるように変更したものを  $\iota(T)$  とすれば、これは条件 (4) を満たす半標準タブローになる。

$$T = \cdots \boxed{k-2} \boxed{k-1} \boxed{k-1} \boxed{k} \boxed{k} \boxed{k} \boxed{k+1} \cdots \quad \rightarrow \quad \iota(T) = \cdots \boxed{k-2} \boxed{k-1} \boxed{k-1} \boxed{k-1} \boxed{k} \boxed{k} \boxed{k+1} \cdots$$

また、この場合に  $\iota^2(T) = T$  が成立していることもわかる。

一般の半標準タブロー  $T$  に対しては一行の場合の操作を拡張することで得られる。まず、 $T$  の箱が自由であることを

- 箱に  $k$  が入っており、上の箱は  $k-1$  より真に小さい
- 箱に  $k-1$  が入っており、下の箱は  $k$  より真に大きいか下に箱がない

のどちらかを満たしていることと定義する。例えば  $k=4$  において

$$T = \begin{array}{|c|c|c|c|c|c|} \hline 1 & 1 & 1 & 1 & 2 & 2 \\ \hline 2 & 2 & 3 & 3 & 3 & 4 \\ \hline 3 & 3 & 4 & 5 & & \\ \hline 5 & & & & & \\ \hline \end{array}$$

黄色の箱は自由であり、緑の箱は自由でない。不自由な箱は数字を入れ替えると単調性が崩れるので、入れ替えることができないという意味で不自由である。したがって数字の入れ替えをするには、自由な箱のみを考えればよい。重要なこととして、

<sup>\*1</sup> 集合  $X$  上の対合とは写像  $\iota: X \rightarrow X$  であって  $\iota^2 = \text{id}_X$  をみたすものをいう

自由な箱の全体はいくつかの帯領域をなし、さらに帯は各行にたかだか 1 つである。

実際

- $k - 1$  が書かれている箱が自由なら、その右にある  $k - 1$  の書かれた箱はすべて自由である。なぜなら半標準タブローの行単調性から、その下にある箱はすべて  $k$  より真に大きいからである。
- $k$  が書かれている箱が自由なら、その左にある  $k$  の書かれた箱はすべて自由である。なぜなら半標準タブローの行単調性から、その上にある箱はすべて  $k - 1$  より真に小さいからである。

より、各行に帯領域はたかだか一つである。そこで各帯領域に対して、1 行の場合の入れ替え操作を行った半標準タブローを  $\iota(T)$  と置けば、 $\iota(T)$  は条件 (4) を満たす。なぜなら、不自由な箱は  $k - 1$  が書かれているものと  $k$  が書かれているもので同数あり、1 行の場合に条件 (4) は満たされているからである。また半標準タブローの列単調性から  $\iota(T)$  と  $T$  で箱の自由性は保たれるので  $\iota^2(T) = T$  であることもわかる。また、もし  $T$  に自由な箱が存在しない場合は  $\iota(T) = T$  とする。これで構成できた。

$$T = \begin{array}{|c|c|c|c|c|c|} \hline 1 & 1 & 1 & 1 & 2 & 2 \\ \hline 2 & 2 & 3 & 3 & 3 & 4 \\ \hline 3 & 3 & 4 & & 5 & \\ \hline 5 & & & & & \\ \hline \end{array} \quad \rightarrow \quad \iota(T) = \begin{array}{|c|c|c|c|c|c|} \hline 1 & 1 & 1 & 1 & 2 & 2 \\ \hline 2 & 2 & 3 & 3 & 4 & 4 \\ \hline 4 & 4 & 4 & & 5 & \\ \hline 5 & & & & & \\ \hline \end{array}$$

□

**補題 2.2.6.**  $\lambda, \mu \in \mathcal{Y}_n$  に対して

$$A_{\lambda+\delta}T_\mu = \sum_{T \in \mathcal{T}(\mu)} A_{\lambda+\omega(T)+\delta}$$

が成り立つ。

*Proof.*  $\text{Alt}_n = \sum_{\sigma \in \mathfrak{S}_n} \text{sgn}(\sigma)\sigma$  とおく (これは交代化作用素と呼ばれる)。交代化作用素と対称多項式をかけることは可換である。実際、 $f \in \mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]^{\mathfrak{S}_n}$ ,  $g \in \mathbb{C}[x_1, \dots, x_n]$  に対し

$$\begin{aligned} \text{Alt}_n(fg) &= \sum_{\sigma \in \mathfrak{S}_n} \text{sgn}(\sigma)\sigma(fg) \\ &= \sum_{\sigma \in \mathfrak{S}_n} \text{sgn}(\sigma)\sigma f \cdot \sigma g \\ &= f \cdot \sum_{\sigma \in \mathfrak{S}_n} \text{sgn}(\sigma)\sigma g \\ &= f \cdot \text{Alt}_n(g) \end{aligned}$$

である。

$$A_{\lambda+\delta} = \text{Alt}_n(x_1^{\lambda_1+\delta_1} \dots x_n^{\lambda_n+\delta_n})$$

だから命題 2.2.5 より

$$\begin{aligned}
A_{\lambda+\delta}T_\mu &= \text{Alt}_n(T_\mu \cdot x_1^{\lambda_1+\delta_1} \cdots x_n^{\lambda_n+\delta_n}) \\
&= \text{Alt}_n \left( \sum_{T \in \mathcal{T}(\mu)} x_1^{\lambda_1+\omega_1(T)+\delta_1} \cdots x_n^{\lambda_n+\omega_n(T)+\delta_n} \right) \\
&= \sum_{\sigma \in \mathfrak{S}_n} \sum_{T \in \mathcal{T}(\mu)} \text{sgn}(\sigma) x_{\sigma(1)}^{\lambda_1+\omega_1(T)+\delta_1} \cdots x_{\sigma(n)}^{\lambda_n+\omega_n(T)+\delta_n} \\
&= \sum_{T \in \mathcal{T}(\mu)} \sum_{\sigma \in (S)_n} \text{sgn}(\sigma) x_{\sigma(1)}^{\lambda_1+\omega_1(T)+\delta_1} \cdots x_{\sigma(n)}^{\lambda_n+\omega_n(T)+\delta_n} \\
&= \sum_{T \in \mathcal{T}(\mu)} A_{\lambda+\omega(T)+\delta}
\end{aligned}$$

□

**補題 2.2.7.**  $\lambda, \mu \in \mathcal{Y}_n$  に対して、形  $\mu$  の半標準タブローで  $\lambda$ -good でないものを  $\lambda$ -bad と呼び、その全体を  $\mathcal{T}(\mu)^{\lambda\text{-bad}}$  とおく。このとき

$$\sum_{T \in \mathcal{T}(\mu)^{\lambda\text{-bad}}} A_{\lambda+\omega(T)+\delta} = 0$$

が成り立つ。

*Proof.* この証明においてもポイントになるのが  $\mathcal{T}(\mu)^{\lambda\text{-bad}}$  上の対合  $\iota$  であって各  $T \in \mathcal{T}(\mu)^{\lambda\text{-bad}}$  に対してある  $k$  が存在して  $\sigma = (k-1, k)$  に対して

$$\lambda + \omega(\iota(T)) + \delta = \sigma(\lambda + \omega(T) + \delta) \quad (4)$$

をみたすものの存在である。このような  $\iota$  が構成されれば、 $A_{\lambda+\omega(T)+\delta}$  たちはペアごとに打ち消される。実際、

$$\begin{aligned}
\sum_{T \in \mathcal{T}(\mu)^{\lambda\text{-bad}}} A_{\lambda+\omega(T)+\delta} &= \frac{1}{2} \sum_{T \in \mathcal{T}(\mu)^{\lambda\text{-bad}}} (A_{\lambda+\omega(T)+\delta} + A_{\lambda+\omega(\iota(T))+\delta}) \\
&= \frac{1}{2} \sum_{T \in \mathcal{T}(\mu)^{\lambda\text{-bad}}} (A_{\lambda+\omega(T)+\delta} + A_{\sigma(\lambda+\omega(T)+\delta)}) \\
&= \frac{1}{2} \sum_{T \in \mathcal{T}(\mu)^{\lambda\text{-bad}}} (A_{\lambda+\omega(T)+\delta} - A_{\lambda+\omega(T)+\delta}) \\
&= 0
\end{aligned}$$

(5) をみたす  $\iota$  を構成するために、条件 (5) が成り立つための必要条件から考察していく。(5) が成り立つには

$$\lambda_k + \omega_k(\iota(T)) + \delta_k = \lambda_{k-1} + \omega_{k-1}(T) + \delta_{k-1}$$

したがって

$$\omega_k(\iota(T)) = \omega_{k-1}(T) + (\lambda_{k-1} - \lambda_k) + 1 \quad (5)$$

となることが必要である。この右辺の値は、 $\lambda$  の  $k$  行目にいくつ箱を追加すると Young 図形でなくなるか、ということを表していることに注意する。このような  $k$  と  $\iota(T)$  をみつきたいのである。

そこで、

$$\lambda + \omega(c(T)_j) \notin \mathcal{Y}_n$$

を満たす最小の  $j$  をとてこよう。これは  $\lambda$ -bad の定義から必ず存在する。そして  $j$  に対応する箱に入っている数字を  $k$  とおく。すなわち、 $j$  ステップ目で  $k$  行目に箱を追加すると初めて Young 図形でなくなるとする。またこの箱を悪い箱と呼ぶことにする。このとき

$$\omega_k(c(T)_j) = \omega_{k-1}(c(T)_j) + (\lambda_{k-1} - \lambda_k) + 1 \quad (6)$$

が成り立つ。ここで、 $T$  を悪い箱よりも左側にある部分  $T_1$  と悪い箱を含む右側の部分  $T_2$  に分割する。例えば

$$T = \begin{array}{|c|c|c|c|c|} \hline 1 & 1 & 1 & 2 & 2 \\ \hline 2 & 2 & 2 & 3 & \\ \hline 3 & 3 & 4 & 4 & \\ \hline 4 & 5 & 5 & & \\ \hline \end{array} \quad \text{は} \quad \begin{array}{|c|c|} \hline & \\ \hline & \\ \hline \end{array} \text{-bad}$$

においては、黄色い箱が悪い箱で

$$T_1 = \begin{array}{|c|c|} \hline 1 & 1 \\ \hline 2 & 2 \\ \hline 3 & 3 \\ \hline 4 & 5 \\ \hline \end{array}, \quad T_2 = \begin{array}{|c|c|c|} \hline 1 & 2 & 2 \\ \hline 2 & 3 & \\ \hline 4 & 4 & \\ \hline 5 & & \\ \hline \end{array}$$

である。すると、半標準タブローの列単調性から悪い箱の下にある箱には  $k+1$  以上しか存在しないから、

$$\omega_k(c(T)_j) = \omega_k(T_2), \quad \omega_{k-1}(c(T)_j) = \omega_{k-1}(T_2)$$

よって (7) は

$$\omega_k(T_2) = \omega_{k-1}(T_2) + (\lambda_{k-1} - \lambda_k) + 1$$

と書き換えることができる。 $\iota(T)$  の満たすべき必要条件 (6) は

$$\begin{aligned} \omega_k(\iota(T)) &= \omega_{k-1}(T) + (\lambda_{k-1} + \lambda_k) + 1 \\ \omega_k(\iota(T_1)) + \omega_k(\iota(T_2)) &= \omega_{k-1}(T_1) + \omega_{k-1}(T_2) + (\lambda_{k-1} + \lambda_k) + 1 \end{aligned}$$

となるが、 $\iota(T_2) = T_2$  であると仮定すれば

$$\begin{aligned} \omega_k(\iota(T_1)) + \omega_k(T_2) &= \omega_{k-1}(T_1) + \omega_{k-1}(T_2) + (\lambda_{k-1} + \lambda_k) + 1 \\ \omega_k(\iota(T_1)) &= \omega_{k-1}(T_1) \end{aligned}$$

結局、 $\iota(T)$  は次のように定義すればよいであろうことがわかる。

$\iota(T)$  は  $T_1$  に命題 2.2.5 で定義した対合を施し、 $T_2$  には何もしない

$$T = \begin{array}{|c|c|c|c|c|} \hline 1 & 1 & 1 & 2 & 2 \\ \hline 2 & 2 & 2 & 3 & \\ \hline 3 & 3 & 4 & 4 & \\ \hline 4 & 5 & 5 & & \\ \hline \end{array} \quad \rightarrow \quad \iota(T) = \begin{array}{|c|c|c|c|c|} \hline 1 & 1 & 1 & 2 & 2 \\ \hline 2 & 2 & 2 & 3 & \\ \hline 3 & 4 & 4 & 4 & \\ \hline 4 & 5 & 5 & & \\ \hline \end{array}$$

示すべきことは

1. 実際に  $\iota(T)$  が  $\lambda$ -bad な半標準タブローであること
2.  $\iota(T)$  が (5) をみたすこと

である。

1.  $\iota$  が  $T_2$  には何もしないことから、 $\lambda$ -bad であることは直ちに従う。よって  $\iota(T)$  が半標準タブローであることさえ示せばよい。 $\iota(T_1)$  は命題 2.2.5 から半標準タブローであり、 $T_2$  も半標準タブローだから、問題になるのは  $\iota(T_1)$  と  $T_2$  の境界部分である。悪い箱は命題 2.2.5 の証明中の意味で自由である。すなわちその上にある箱は  $k-1$  より真に小さい。

なぜならもし悪い箱の上に  $k-1$  があったとすると、 $j-1$  ステップ目で  $k-1$  行目に箱を追加しても Young 図形であることは保たれている。よってそのとき  $k$  行目の箱の数は  $k-1$  行目の箱の数と同じかそれ以下である。もし同じなら  $j-2$  ステップの時点では  $k-1$  行目の箱の数が  $k$  行目の箱の数より小さいこととなり、これは Young 図形になっていない。 $k-1$  行目の箱の数以下であるなら  $j$  ステップ目に  $k$  行目に箱を追加しても Young 図形であることは保たれるから、悪い箱であることに矛盾する。

よって  $T$  の悪い箱よりも上部分は考えなくてよい。悪い箱の下部分は半標準タブローの列単調性から  $k$  より真に大きいのでここも考えなくてよい。したがって問題になるのは悪い箱の左に入っている数が  $\iota$  によってどうなるかということだけであるが、 $\iota$  は  $k-1$  と  $k$  を適当に入れ替える操作なので単調性は崩れない。

2.  $\iota$  は結局のところ  $k-1$  と  $k$  を (6) が成り立つように入れ替える操作であるから、

$$\begin{aligned}\lambda_k + \omega_k(\iota(T)) + \delta_k &= \lambda_{k-1} + \omega_{k-1}(T) + \delta_{k-1} \\ l \neq k, k-1 &\implies \lambda_l + \omega_l(\iota(T)) + \delta_l = \lambda_l + \omega_l(T) + \delta_l\end{aligned}$$

が成り立つ。命題 2.2.5 の対合を用いているので  $\iota$  もまた対合であるから

$$\begin{aligned}\lambda_{k-1} + \omega_{k-1}(\iota(T)) + \delta_{k-1} &= \lambda_k + \omega_k(\iota^2(T)) + \delta_k \\ &= \lambda_k + \omega_k(T) + \delta_k\end{aligned}$$

よって  $\sigma = (k, k-1)$  として

$$\lambda + \omega(\iota(T)) + \delta = \sigma(\lambda + \omega(T) + \delta)$$

が成り立つ。

□

Littlewood-Richardson 規則の特別な場合として、 $\lambda$  が一行の Young 図形の場合は Pieri の規則と呼ばれ、比較的簡単に計算できる。

**定義 2.2.8.** Young 図形  $\mu \leq \nu$ ,  $|\nu| = |\mu| + k$  に対して、 $\nu/\mu$  が水平帯であるとは

$\nu$  に含まれ、 $\mu$  に含まれない箱が各列にたかだか一つ

を満たすことをいう。このことは

$$\nu_l \leq \mu_{l-1}$$

がすべての  $l = 2, 3, \dots$  について成り立つことと同値である。

**定理 2.2.9** (Pieri の規則).  $\lambda = (k)$ ,  $\mu \in \mathcal{Y}_n$  に対して



$$s_\lambda s_\mu = \sum_{\substack{|\nu|=|\mu|+k \\ \nu/\mu \text{ は水平帯}}} s_\nu$$

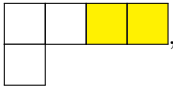
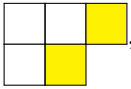
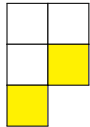
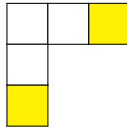
が成り立つ

*Proof.* 定理 2.2.1 より、 $\mu$ -good な形  $\lambda$  の半標準タブローを考える。 $T$  が形  $\lambda$  の  $\mu$ -good な半標準タブローであるとする。いま  $\lambda$  は一行の Young 図形だから、 $T$  が  $\mu$ -good であることは

$$\omega_l(T) + \mu_l \leq \mu_{l-1}$$

がすべての  $l = 2, 3, \dots, n$  に対して成り立つことと同値である。 $\nu = \mu + \omega(T)$  とすれば、これは  $\nu/\mu$  が水平帯であることに他ならない。□

**例 2.2.10.**  $\lambda =$  ,  $\mu =$    $\in \mathcal{Y}_3$  として  $s_\lambda s_\mu$  を計算する。定理 2.2.9 より大きさ 5 の Young 図形で水平帯となっているものを探せばよい。それらは

$$\nu_1 =$$
 ,  $\nu_2 =$  ,  $\nu_3 =$  ,  $\nu_4 =$  

だから

$$s_\lambda s_\mu = s_{\nu_1} + s_{\nu_2} + s_{\nu_3} + s_{\nu_4}$$