## 1 終結式の定義

多項式の係数はいずれも整域 R の元としておく、こうしておくと多項式の係数を商体 Rat(R) の元として分数に拡張できる、さらに方程式の解は代数閉包  $\overline{Rat(R)}$  上で考えられる。もしかしたら R を UFD くらいに仮定しといた方が安全かもしれない。

定義 (終結式). 多項式 
$$f(x) = \sum_{i=0}^m a_m x^i$$
 と  $g(x) = \sum_{j=0}^n b_n x^j \; (a_m, b_n \neq 0)$  に対して

を f と g の**シルベスター行列**といい,その行列式

$$resul(f, g) := det(Syl(f, g))$$

を f と g の終結式 (resultant) という. なお、零でない定数  $g(x) = b_0 \neq 0$  に対しては

$$\operatorname{Syl}(f, b_0) = \begin{bmatrix} b_0 & & \\ & \ddots & \\ & & b_0 \end{bmatrix}, \quad \operatorname{resul}(f, b_0) = b_0^m$$

であり、同様に  $\operatorname{resul}(a_0,g)=a_m^n$  である。また、共に非零定数の場合は  $\operatorname{resul}(a_0,b_0)=1$  とし、一方が零多項式の場合は  $\operatorname{resul}(f,0)=\operatorname{resul}(0,g)=0$  と定める。

注意. 上で定義した  $\mathrm{Syl}(f,g)$  の転置行列をシルベスター行列と呼ぶ流儀もある.

例 1. 
$$f(x) = x^3 + 1$$
,  $g(x) = x^2 + 2x + 1$ ,  $h(x) = x^2 + 1$  とする.

$$\operatorname{resul}(f,g) = \left| \begin{array}{ccccc} 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 2 & 1 \end{array} \right| = 0, \quad \operatorname{resul}(f,h) = \left| \begin{array}{ccccccc} 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{array} \right| = 2$$

## 2 終結式と共通根

以下, f,g は次のような多項式とする. ただし,  $a_m,b_n \neq 0$  とする.

$$f(x) = \sum_{i=0}^{m} a_i x^i = a_m \prod_{i=1}^{m} (x - \alpha_i), \quad g(x) = \sum_{j=0}^{n} b_j x^j = b_n \prod_{j=1}^{n} (x - \beta_j)$$

定理 1. f と g は共通根を持つ.  $\iff$  resul(f,g)=0.

証明.  $(\Rightarrow)$   $f(\gamma) = g(\gamma) = 0$  とすると, $\gamma^i f(\gamma) = \gamma^j g(\gamma) = 0$  なので以下が成り立つ.

$$\begin{bmatrix} a_3 & a_2 & a_1 & a_0 & 0 \\ 0 & a_3 & a_2 & a_1 & a_0 \\ b_2 & b_1 & b_0 & 0 & 0 \\ 0 & b_2 & b_1 & b_0 & 0 \\ 0 & 0 & b_2 & b_1 & b_0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \gamma^4 \\ \gamma^3 \\ \gamma^2 \\ \gamma \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \quad (m = 3, n = 2)$$

同次形連立 1 次方程式  $\mathrm{Syl}(f,g) x = \mathbf{0}$  が非自明解を持つので  $\mathrm{resul}(f,g) = \mathbf{0}$  である.

補題 1. 
$$\operatorname{resul}(f,g) = a_m^n b_n^m \prod_{i=1}^m \prod_{j=1}^n (\alpha_i - \beta_j)$$

証明. 定理 1 の  $(\Rightarrow)$  から  $\alpha_i = \beta_j$  のとき  $\operatorname{resul}(f,g) = 0$  なので,因数定理より  $T := \prod \prod (\alpha_i - \beta_j)$  は  $\operatorname{resul}(f,g)$  を割り切る.そこで,各  $\alpha_i,\beta_j$  の多項式として  $\operatorname{resul}(f,g)$  と T の次数を評価し,係数を比較すればよい.

$$f(x)/a_m = x^m + A_1 x^{m-1} + \dots + A_m = \prod_{i=1}^m (x - \alpha_i),$$
  
$$g(x)/b_n = x^n + B_1 x^{n-1} + \dots + B_n = \prod_{j=1}^n (x - \beta_j)$$

とすると, m=3, n=2 の場合

resul
$$(f,g) = a_3^2 b_2^3$$
  $\begin{vmatrix} 1 & A_1 & A_2 & A_3 & 0 \\ 0 & 1 & A_1 & A_2 & A_3 \\ 1 & B_1 & B_2 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & B_1 & B_2 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & B_1 & B_2 \end{vmatrix}$ 

である。各  $A_k$  は  $\alpha_1,\ldots,\alpha_m$  の,各  $B_k$  は  $\beta_1,\ldots,\beta_n$  の k 次基本対称式の  $\pm 1$  倍である。また,各  $A_i,B_j$  はそれぞれ  $\alpha_i,\beta_j$  の 1 次式なので,resul(f,g) は  $\alpha_i$  に関して高々 n 次で, $\beta_j$  に関して高々 m 次である。従って,resul(f,g) は T の定数倍であり, $\alpha_1^n$  の係数を比較して,resul $(f,g)=a_m^nb_n^mT$  がわかる.

例 2.  $f(x) = ax^2 + bx + c \ (a \neq 0)$  とする. f'(x) = 2ax + b であり、

resul
$$(f, f')$$
 =  $\begin{vmatrix} a & b & c \\ 2a & b & 0 \\ 0 & 2a & b \end{vmatrix}$  =  $-a(b^2 - 4ac)$ 

より、 $b^2 - 4ac = 0$  のとき f, f' は共通根を持つ. また、このとき f は重根を持つ.

定理 2. 非定数多項式 f に対して、以下は同値.

- (1) *f* は重根を持つ.
- (2) f, f' は共通根を持つ.
- (3) resul(f, f') = 0.

#### 定理 3.

resul
$$(f, f') = (-1)^{m(m-1)/2} a_m^{2m-1} \prod_{1 \le i \le m} (\alpha_i - \alpha_j)^2$$

証明. 補題1より, 一般に

$$resul(f,g) = a_m^n \ b_n^m \ \prod_{i=1}^m \prod_{j=1}^n (\alpha_i - \beta_j) = a_m^n \ \prod_{i=1}^m \left( b_n \prod_{j=1}^n (\alpha_i - \beta_j) \right) = a_m^n \ \prod_{i=1}^m g(\alpha_i)$$

が成り立つ. これを g = f' として適用して

resul
$$(f, f') = a_m^{m-1} \prod_{i=1}^m f'(\alpha_i)$$

を得る. 
$$f'(x) = a_m \sum_{i=1}^m \prod_{j \neq i}^m (x - \alpha_j)$$
 より  $f'(\alpha_i) = a_m \prod_{j \neq i} (\alpha_i - \alpha_j)$  から従う.

定義 (判別式). 2 次以上の多項式 f に対して以下の  $\mathrm{disc}(f)$  を f の判別式という.

$$\operatorname{disc}(f) = a_m^{2m-2} \prod_{1 \le i \le m} (\alpha_i - \alpha_j)^2 = \frac{(-1)^{m(m-1)/2}}{a_m} \operatorname{resul}(f, f')$$

定理 2, 3 より、f が重根を持つことと  $\operatorname{disc}(f) = 0$  は同値である.

**例 3.**  $f(x) = x^3 + px + q$  とする.  $f'(x) = 3x^2 + p$  より、  $\operatorname{disc}(f)$  は以下の通り.

$$\operatorname{disc}(f) = (-1)^{3} \operatorname{resul}(f, f') = - \begin{vmatrix} 1 & 0 & p & q & 0 \\ 0 & 1 & 0 & p & q \\ 3 & 0 & p & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 0 & p & 0 \\ 0 & 0 & 3 & 0 & p \end{vmatrix} = -(4p^{3} + 27q^{2})$$

**定理 4.** *f* を実係数 3 次多項式とする.

$$\operatorname{disc}(f) = \begin{cases} > 0 & (f \text{ は相異なる 3 個の実根を持つ}) \\ = 0 & (f \text{ は重根を持ち, どの根も実数}) \\ < 0 & (f \text{ は 1 個の実根と 2 個の互いに共役な虚根を持つ}) \end{cases}$$

**証明**. f の根  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$  が互いに相異なる実数のとき、定義から  $\mathrm{disc}(f) > 0$  である. f が重根を持つとき、 $\mathrm{disc}(f) = 0$  である.  $\alpha_1$  が実数で  $\alpha_2, \alpha_3$  が互いに共役な虚数のとき、

$$disc(f) = a_3^{2 \cdot 3 - 2} (\alpha_1 - \alpha_2)^2 (\alpha_1 - \alpha_3)^2 (\alpha_2 - \alpha_3)^2$$
$$= a_3^4 ((\alpha_1 - \alpha_2) (\overline{\alpha_1 - \alpha_2}))^2 (2i (\Im \alpha_2))^2 = -4a_3^4 |\alpha_1 - \alpha_2|^2 (\Im \alpha_2)^2 < 0$$

である. f は実係数なので実根は 1 個以上あり、虚根は偶数個で重根ではない.

**例 4** (接点 t 問題). 点 (a,b) から曲線  $y=x^3-3x$  に引ける接線の本数が 3 本になるときの a,b の条件を求めよう.

点 (a,b) を通る直線 y=m(x-a)+b と曲線  $y=x^3-3x$  が接するための必要十分条件は、3 次多項式  $f(x)=x^3-3x-(m(x-a)+b)$  が重根を持つこと、つまり

$$resul(f, f') = -4m^3 + 9(3a^2 - 4)m^2 - 54(ab + 2)m + 27(b - 2)(b + 2) = 0$$

が成り立つことである。そして、このような接線が 3 本存在することは、上の m に関する 3 次方程式が異なる 3 実解を持つことと同値である。つまり、

$$g(m) = -4m^3 + 9(3a^2 - 4)m^2 - 54(ab + 2)m + 27(b - 2)(b + 2)$$

とおいて、 $\operatorname{disc}(g) > 0$  となる条件を求めればよい.

$$\operatorname{disc}(g) = \frac{-1}{-4}\operatorname{resul}(g, g') = 314928(a^3 - 3a - b)(3a + b)^3$$

より,  $(a^3 - 3a - b)(3a + b) > 0$  が求める条件である.

# 3 終結式と共通因子

**定理 5.** 定数でない多項式 f,q に関して以下は同値である.

- (1) f, g は定数でない共通因子を持つ.
- (2) 以下を満たす多項式 U,V (少なくとも一方は非零多項式) が存在する.

$$Uf + Vg = 0$$
,  $\deg U < n$ ,  $\deg V < m$ 

(3) resul(f, g) = 0.

**証明**.  $(1) \Rightarrow (2) h$  を f, g の共通因子とし, $f = hf_1, g = hg_1$  とする.

$$g_1 \cdot f + (-f_1) \cdot g = g_1 h f_1 - f_1 h g_1 = 0$$

より,  $U = g_1, V = -f_1$  とすればよい.

 $(2)\Rightarrow (1)\ Uf+Vg=0,\ \deg U< n,\ \deg V< m,\ V\neq 0$  とする. f,g が共通因子を持たないとすると,  $\tilde{U}f+\tilde{V}g=1$  を満たす多項式  $\tilde{U},\tilde{V}$  が存在する. Vg=-Uf なので

$$V = V(\tilde{U}f + \tilde{V}g) = \tilde{U}Vf + \tilde{V}Vg = \tilde{U}Vf + \tilde{V}(-Uf) = (\tilde{U}V - \tilde{V}U)f$$

である.  $V \neq 0$  なので  $\deg V \geq \deg f = n$  より、 $\deg V < n$  に矛盾する.

 $(2) \Leftrightarrow (3)$  簡単のため、m=3, n=2 とする. 一般の場合も同様である.

$$U = \sum_{i=0}^{n-1} u_i x^i = u_1 x + u_0, \quad V = \sum_{i=0}^{m-1} v_j x^j = v_2 x^2 + v_1 x + v_0$$

とおき, $oldsymbol{w}^ op = \left[ egin{array}{cccc} u_1 & u_0 & v_2 & v_1 & v_0 \end{array} 
ight]$  とすると

$$Uf + Vg = 0 \Leftrightarrow \begin{cases} a_3u_1 + b_2v_2 = 0 \\ a_2u_1 + a_3u_0 + b_1v_2 + b_2v_1 = 0 \\ a_1u_1 + a_2u_0 + b_0v_2 + v_1v_1 + b_2v_0 = 0 \\ a_0u_1 + a_1u_0 + b_0v_1 + b_1v_0 = 0 \\ a_0u_0 + b_0v_0 = 0 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{bmatrix} a_3 & 0 & b_2 & 0 & 0 \\ a_2 & a_3 & b_1 & b_2 & 0 \\ a_1 & a_2 & b_0 & b_1 & b_2 \\ a_0 & a_1 & 0 & b_0 & b_1 \\ 0 & a_0 & 0 & 0 & b_0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1 \\ u_0 \\ v_2 \\ v_1 \\ v_0 \end{bmatrix} = \mathbf{0}_5 \Leftrightarrow \operatorname{Syl}(f, g)^{\top} \mathbf{w} = \mathbf{0}_5$$

なので、 $\operatorname{resul}(f,g) = \operatorname{det}\left(\operatorname{Syl}(f,g)^{\top}\right)$  と合わせて以下を得る.

 $(2) \Leftrightarrow 同次形連立 1 次方程式 Syl(f,g)^{\top} x = 0 が非自明解を持つ <math>\Leftrightarrow (3)$ 

定理 6. 非零多項式  $f,g \in R[x]$  に対して次を満たす  $U,V \in Rat(R)[x]$  が存在する.

$$Uf + Vg = resul(f, g)$$

特に、f,g の一方が非定数なら、 $U,V \in R[x]$  である.

証明.  $\operatorname{resul}(f,g)=0$  なら U=V=0 とし、f,g の一方が定数、例えば  $f=a_0$  なら

$$resul(a_0, g) = a_0^n = a_0^{n-1} \cdot f + 0 \cdot g$$

とすればよいので、f,g 共に定数でないとし、 $resul(f,g) \neq 0$  とする. まず、

$$\tilde{U}f + \tilde{V}g = 1$$

を満たす多項式  $\tilde{U}, \tilde{V}$  を構成する.  $\tilde{U}=\sum_{i=0}^{n-1}u_ix^i, \; \tilde{V}=\sum_{j=0}^{m-1}v_jx^j$  とおくと,

$$\tilde{U}f + \tilde{V}g = 1 \Leftrightarrow \begin{bmatrix} a_3 & 0 & b_2 & 0 & 0 \\ a_2 & a_3 & b_a & b_2 & 0 \\ a_1 & a_2 & b_0 & b_1 & b_2 \\ a_0 & a_1 & 0 & b_0 & b_1 \\ 0 & a_0 & 0 & 0 & b_0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1 \\ u_0 \\ v_2 \\ v_1 \\ v_0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

である (m=3,n=2) の場合).この係数行列は  $\mathrm{Syl}(f,g)^{\top}$  であり,その行列式は  $\mathrm{resul}(f,g)\neq 0$  なのでこれは唯一つの解を持つ.クラーメルの公式から,例えば  $u_1$  は

$$u_1 = \frac{1}{\text{resul}(f,g)} \begin{vmatrix} 0 & 0 & b_2 & 0 & 0 \\ 0 & a_3 & b_a & b_2 & 0 \\ 0 & a_2 & b_0 & b_1 & b_2 \\ 0 & a_1 & 0 & b_0 & b_1 \\ 1 & a_0 & 0 & 0 & b_0 \end{vmatrix}$$

であり、この行列式部分は R の元である。他の  $u_i,v_j$  についても同様なので、共通の分母  $\mathrm{resul}(f,g)$  を払って  $U=\mathrm{resul}(f,g)\tilde{U},\ V=\mathrm{resul}(f,g)\tilde{V}$  とすれば、 $Uf+Vg=\mathrm{resul}(f,g)$  である。

## 4 2変数多項式の終結式と消去法

k を体とする. 以下  $f,g \in k[x,y] = (k[y])[x]$  は次のような多項式とする.

$$f(x,y) = \sum_{i=0}^{m} a_i(y)x^i, \quad g(x,y) = \sum_{j=0}^{n} b_j(y)x^j, \quad a_m, b_n \neq 0$$

係数環を R=k[y] として定まる終結式  $\operatorname{resul}(f,g)\in k[y]$  を  $\operatorname{resul}_x(f,g)(y)$  と書く. 同様に、シルベスター行列も  $\operatorname{Syl}_x(f,g)(y)$  と書く.

例 5. 
$$f(x,y) = x^2 + y^2 - 1$$
,  $g(x,y) = x^2 + xy + y^2 - 1$  とすると,

$$\operatorname{resul}_{x}(f,g)(y) = \begin{vmatrix} 1 & 0 & y^{2} - 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & y^{2} - 1 \\ 1 & y & y^{2} - 1 & 0 \\ 0 & 1 & y & y^{2} - 1 \end{vmatrix} = y^{4} - y^{2} = y^{2}(y+1)(y-1)$$

である. これの根 y=0 を f,g に代入すると,

$$f(x,0) = g(x,0) = x^2 - 1 = (x+1)(x-1)$$

となり, f(1,0)=g(1,0)=0 と f(-1,0)=g(-1,0)=0 がわかる. 残りの根 y=-1,1 も同様に f,g に代入すると,

$$\begin{cases} f(x,-1) = x^2 \\ g(x,-1) = x^2 - x = x(x-1) \end{cases} \qquad \begin{cases} f(x,1) = x^2 \\ g(x,1) = x^2 + x = x(x+1) \end{cases}$$

となり, f(0,1)=g(0,1)=0 と f(0,-1)=g(0,-1)=0 がわかる. つまり,

$$(x,y) = (1,0), \quad (-1,0), \quad (0,1), \quad (0,-1)$$

の 4 点は連立方程式 f(x,y)=g(x,y)=0 の解である.実はこれが解の全てであることが以下の定理 7 によって保証される.

定理 7. 
$$f(\alpha, \beta) = g(\alpha, \beta) = 0 \Longrightarrow \operatorname{resul}_x(f, g)(\beta) = 0$$

**証明**. f,g のいずれかが零多項式なら明らかなので、共に零でないとする. 定理 6 から

$$U(x,y)f(x,y) + V(x,y)g(x,y) = resul_x(f,g)(y)$$

を満たす  $U(x,y), V(x,y) \in k[x,y]$  が存在するので,  $f(\alpha,\beta) = g(\alpha,\beta) = 0$  ならば  $\operatorname{resul}_x(f,g)(\beta) = 0$  である.

**例 6.** 2 変数関数  $f(x,y) = xy(x^2 + y^2 - 4)$  の停留点を全て求めるために、連立方程式  $f_x(x,y) = f_y(x,y) = 0$  を解く.

$$f_x(x,y) = 3yx^2 + y(y^2 - 4), \quad f_y(x,y) = x^3 + (3y^2 - 4)x$$

なので、終結式  $\operatorname{resul}_x(f_x,f_y)$  は第 1 列に関する余因子展開を利用しつつ

$$\operatorname{resul}_{x}(f_{x}, f_{y})(y) = \begin{vmatrix} 3y & 0 & y(y^{2} - 4) & 0 & 0 \\ 0 & 3y & 0 & y(y^{2} - 4) & 0 \\ 0 & 0 & 3y & 0 & y(y^{2} - 4) \\ 1 & 0 & 3y^{2} - 4 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 3y^{2} - 4 & 0 \end{vmatrix}$$

$$= \begin{vmatrix} 0 & 0 & -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 3y & 0 & y(y^{2} - 4) & 0 \\ 0 & 0 & 3y & 0 & y(y^{2} - 4) \\ 1 & 0 & 3y^{2} - 4 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 3y^{2} - 4 & 0 \end{vmatrix}$$

$$= -\begin{vmatrix} 0 & -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 & 0 \\ 3y & 0 & y(y^{2} - 4) & 0 & 0 \\ 0 & 3y & 0 & y(y^{2} - 4) & 0 \\ 0 & 3y & 0 & y(y^{2} - 4) & 0 \\ 1 & 0 & 3y^{2} - 4 & 0 & 0 \end{vmatrix}$$

$$= -\begin{vmatrix} 0 & -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 3y & 0 & y(y^{2} - 4) & 0 \\ 0 & 3y & 0 & y(y^{2} - 4) & 0 \\ 1 & 0 & 3y^{2} - 4 & 0 & 0 \end{vmatrix}$$

$$= \begin{vmatrix} 0 & -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 3y & 0 & y(y^{2} - 4) \\ 1 & 0 & 3y^{2} - 4 & 0 & 0 \end{vmatrix}$$

$$= \begin{vmatrix} -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 \\ 0 & 3y & 0 & y(y^{2} - 4) \end{vmatrix} = 64y^{3}(y - 2)(y + 2)(y - 1)^{2}(y + 1)^{2}$$

$$= \begin{vmatrix} -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 \\ 0 & -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 \\ 3y & 0 & y(y^{2} - 4) \end{vmatrix} = 64y^{3}(y - 2)(y + 2)(y - 1)^{2}(y + 1)^{2}$$

$$= \begin{vmatrix} -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 \\ 0 & -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 \\ 0 & -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 \\ 0 & -8y(y^{2} - 1) & 0 & 0 \\ 0 & 3y & 0 & y(y^{2} - 4) \end{vmatrix}$$

と計算できる. これより, resul<sub>x</sub> $(f_x, f_y)(y) = 0$  の解  $y = 0, \pm 1, \pm 2$  が得られるので,

- $f_x(x,0) = 0$  かつ  $f_y(x,0) = x(x^2 4) = 0 \Leftrightarrow x = 0, \pm 2$
- $f_x(x,1) = 3(x^2-1) = 0$  かつ  $f_y(x,1) = x(x^2-1) = 0 \Leftrightarrow x = \pm 1$
- $f_x(x,-1) = -3(x^2-1) = 0$  かつ  $f_y(x,-1) = x(x^2-1) = 0 \Leftrightarrow x = \pm 1$
- $f_x(x,2) = 6x^2 = 0$  かつ  $f_y(x,2) = x(x^2 + 8) = 0 \Leftrightarrow x = 0$
- $f_x(x,-2) = -6x^2 = 0$  by  $f_y(x,-2) = x(x^2+8) = 0 \Leftrightarrow x = 0$

より、f の 停留点は (0,0),  $(\pm 2,0)$ ,  $(1,\pm 1)$ ,  $(-1,\pm 1)$ ,  $(0,\pm 2)$  の 9 点である.

y に関する方程式  $\operatorname{resul}_x(f,g)(y)=0$  は連立方程式 f(x,y)=g(x,y)=0 から変数 x を消去した方程式である.この  $\operatorname{resul}_x(f,g)(y)=0$  の解  $y=\beta$  を f(x,y)=g(x,y)=0 の解  $(x,y)=(\alpha,\beta)$  へと拡張する,というのが 2 変数終結式の使い方である.

ところが、 $\operatorname{resul}_x(f,g)(\beta)=0$  となる  $\beta$  に対していつでも  $f(\alpha,\beta)=g(\alpha,\beta)=0$  となる  $\alpha$  が存在するとは限らない.以下のような例がある.

**例 7.**  $f(x,y)=(y-1)x^2+(y^2-2y)x+y-3$ , g(x,y)=(y-1)x-1 に対して

$$\operatorname{resul}_{x}(f,g)(y) = \begin{vmatrix} y-1 & y^{2}-2y & y-3 \\ y-1 & -1 & 0 \\ 0 & y-1 & -1 \end{vmatrix} = 2(y-1)^{2}(y-2)$$

なので、 $\operatorname{resul}_x(f,g)(y)=0$  の解として y=1,2 が得られる. 一方で、

$$f(x,1) = -x - 2$$
,  $g(x,-1) = -1$ 

なので,  $f(\alpha,1) = g(\alpha,1) = 0$  を満たす  $\alpha$  は存在しない.

例 7 のようなことが起こるのは、f(x,1),g(x,1) の x に関する最高次の係数が 0 となることで、 $\mathrm{Syl}(f(x,1),g(x,1))$  の次数が下がり、

$$0 = \text{resul}_x(f, q)(1) \neq \text{resul}(f(x, 1), q(x, 1)) = -1$$

となっていることが原因である.このような問題は,2 変数多項式の終結式  $\operatorname{resul}_x(f,g)(y)$  に  $y=\beta$  を代入した  $\operatorname{resul}_x(f,g)(\beta)$  と,f(x,y),g(x,y) に  $y=\beta$  を代入したものの終結式  $\operatorname{resul}(f(x,\beta),g(x,\beta))$  が一致していれば発生しない.

定理 8. 次を満たす  $\beta \in \bar{k}$  に対して,  $f(\alpha,\beta) = g(\alpha,\beta) = 0$  を満たす  $\alpha \in \bar{k}$  が存在する.

$$\operatorname{resul}_x(f,g)(\beta) = \operatorname{resul}(f(x,\beta),g(x,\beta)) = 0$$

**証明**. 定理 1 から  $f(x,\beta),g(x,\beta)$  に共通根  $\alpha \in \overline{k}$  が存在し, $f(\alpha,\beta)=g(\alpha,\beta)=0$ .  $\square$  実際には, $f(x,\beta),g(x,\beta)$  の最高次係数が共に 0 でなければ,2 つの終結式は一致する.

補題 2.  $\beta \in \bar{k}$  に対して,  $a_m(\beta) \neq 0$  かつ  $b_n(\beta) \neq 0$  であれば以下が成り立つ.

$$resul_x(f,g)(\beta) = resul(f(x,\beta), g(x,\beta))$$

証明.  $a_m(\beta) \neq 0$  かつ  $b_n(\beta) \neq 0$  のとき、2 つのシルベスター行列  $\mathrm{Syl}_x(f,g)(\beta)$  と  $\mathrm{Syl}(f(x,\beta),g(x,\beta))$  は共に (m+n) 次正方行列で各成分が等しい.つまり、  $\mathrm{Syl}_x(f,g)(\beta) = \mathrm{Syl}(f(x,\beta),g(x,\beta))$  でなので、両者の行列式も当然等しい.

**例 8.** 例 7 の  $\operatorname{resul}_x(f,g)(y) = 0$  の解 y = 2 に関しては,  $f(x,2) = x^2 - 1$ , g(x,2) = x - 1 より、いずれも最高次数が下がらず、

$$Syl_x(f,g)(2) = Syl(f(x,2), g(x,2)) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

である. さらに, f(1,2)=g(1,2)=0 である. 以上から, (x,y)=(1,2) が連立方程式 f(x,y)=g(x,y)=0 の解の全てである.

補題 2 と定理 8 から, $a_m(\beta) \neq 0$  かつ  $b_n(\beta) \neq 0$  なら  $\operatorname{resul}_x(f,g)(y) = 0$  の解  $y = \beta$  を f(x,y) = g(x,y) = 0 の解  $(x,y) = (\alpha,\beta)$  に拡張できるが,この条件は弱められる.

定理 9 (解の拡張定理).  $\operatorname{resul}_x(f,g)(\beta) = 0$  のとき,  $a_m(\beta) \neq 0$  または  $b_n(\beta) \neq 0$  なら  $f(\alpha,\beta) = g(\alpha,\beta) = 0$  となる  $\alpha \in \bar{k}$  が存在する.

証明.  $b_n(\beta) \neq 0$  のときも同様なので、 $a_m(\beta) \neq 0$  とし、 $k = \deg(g(x,\beta))$  とする.

 $k = -\infty \ (\Leftrightarrow g(x,\beta) = 0)$  のとき、 $\operatorname{resul}(f(x,\beta),0) = 0$  なので、定理 8 から従う.

k=0 ( $\Leftrightarrow g(x,\beta)=b_0(\beta)\neq 0$ ) とはならない。実際, $a_m(\beta)\neq 0$  かつ  $b_n(\beta)=b_0(\beta)\neq 0$  なので補題 2 から  $\mathrm{resul}_x(f,g)(\beta)=\mathrm{resul}(f(x,\beta),g(x,\beta))$  だが,終結式の定義から  $\mathrm{resul}(f(x,\beta),g(x,\beta))$  resul $(f(x,\beta),b_0(\beta))=a_m(\beta)^n\neq 0$  である.

以下,  $k \ge 1$  とする. このとき,  $\operatorname{resul}_x(f,g)(\beta) = a_m(\beta)^{n-k} \operatorname{resul}(f(x,\beta),g(x,\beta))$  が 成り立つ. 実際, 例えば m=4, n=3, k=1 の場合では

$$\operatorname{resul}_{x}(f,g)(\beta) = \begin{vmatrix} a_{4} & a_{3} & a_{2} & a_{1} & a_{0} & 0 & 0 \\ 0 & a_{4} & a_{3} & a_{2} & a_{1} & a_{0} & 0 \\ 0 & 0 & a_{4} & a_{3} & a_{2} & a_{1} & a_{0} \\ 0 & 0 & b_{1} & b_{0} & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & b_{1} & b_{0} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & b_{1} & b_{0} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & b_{1} & b_{0} \end{vmatrix} = a_{4}^{2} \operatorname{resul}(f(x,\beta), g(x,\beta))$$

$$= a_{4}^{2} \begin{vmatrix} a_{4} & a_{3} & a_{2} & a_{1} & a_{0} \\ b_{1} & b_{0} & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & b_{1} & b_{0} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & b_{1} & b_{0} \end{vmatrix} = a_{4}^{2} \operatorname{resul}(f(x,\beta), g(x,\beta))$$

となる.  $a_m(\beta) \neq 0$  なので、これより  $\mathrm{resul}_x(f,g)(\beta) = \mathrm{resul}(f(x,\beta),g(x,\beta)) = 0$  だから、定理 8 より従う.

例 9.  $f(x,y) = (y-1)x^2 - x + y$ , g(x,y) = yx - 1 とする.

$$\operatorname{resul}_{x}(f,g)(y) = y^{3} - 1 = (y-1)(y-\omega)(y-\omega^{2}) \quad (\omega = \exp(2\pi i/3))$$

である. これの根 y=1 を f(x,y) の x に関する最高次係数  $a_2(y)=y-1$  に代入すると  $a_2(1)=0$  となるが,g(x,y) の最高次係数  $b_1(y)=y$  に代入しても  $b_1(1)=1\neq 0$  なので定理 9 からこの y=1 を連立方程式 f(x,y)=g(x,y)=0 の解に拡張できる.実際,

$$f(x,1) = -x + 1, \quad g(x,1) = x - 1$$

なので、(x,y) = (1,1) が f(x,y) = g(x,y) = 0 の解である.

$$Syl_x(f,g)(y) = \begin{bmatrix} y-1 & -1 & y \\ y & -1 & 0 \\ 0 & y & -1 \end{bmatrix}$$

なので、y=1を代入して行列式をとれば

$$\det\left(\mathrm{Syl}_x(f,g)(1)\right) = \mathrm{resul}_x(f,g)(1) = \begin{vmatrix} 0 & -1 & 1 \\ 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -1 \end{vmatrix} = -1 \times \begin{vmatrix} -1 & 1 \\ 1 & -1 \end{vmatrix} = 0$$

となるが、最後の 2 次の行列式が f(x,1) と g(x,1) の終結式である.

resul
$$(f(x,1),g(x,1)) = \begin{vmatrix} -1 & 1 \\ 1 & -1 \end{vmatrix} = 0$$

なお、 $\operatorname{resul}_x(f,g)(y)=0$  の残りの解  $y=\omega,\omega^2$  を拡張すれば、連立方程式 f(x,y)=g(x,y)=0 の残りの解  $(x,y)=(\omega,\omega^2)$  、 $(\omega^2,\omega)$  が得られる.

## 参考文献

- [1] 長坂工作・岩根秀直(編),『計算機代数の基礎理論』, 共立出版 (2020).
- [2] 三宅敏恒,『線形代数概論』, 培風館 (2023).
- [3] 横山和弘,『多項式と計算機代数』,朝倉書店 (2022).
- [4] D. A. Cox, J. Little and D. O'Shea, *Ideals Varieties*, and Algorithms 4th edition, Springer (2015).
- [5] S. Lang, Algebra Revised 3rd edition, Springer (2004).