

4.1.6

T は $\mathbb{Z}/5\mathbb{Z}$ の生成元である。

$k^G = \{k \in K \mid \sigma(k) = k\}$ とする。

1) $f(x, y) \in \mathbb{C}[x, y]$ の元について, $f(x, y) \in k^G$ なる条件を求めよ。

σ は 準同型である。 $f(x, y)$ の項を次数にわたって分けると $3n$ -項にわたって数えられる。

$f(x, y)$ から任意の項として $c x^i y^j$ ($c \in \mathbb{C}, c \neq 0$) をとる。

$$\sigma(c x^i y^j) = c x^i y^j \iff c \sum_{s=0}^{i+3j} x^i y^j = c x^i y^j$$

$$\iff \sum_{s=0}^{i+3j} 1 = 1$$

$$\iff i+3j \equiv 0 \pmod{5}$$

よって $f(x, y) \in k^G \iff f(x, y) = \sum_{i,j, i+3j \equiv 0 \pmod{5}} c_{ij} x^i y^j \quad (c_{ij} \in \mathbb{C})$

$\mathbb{C}[x, y]$ の元について $\frac{(197 \text{項式})}{(197 \text{項式})}$ で表すことができる。 T は $\mathbb{Z}/5\mathbb{Z}$ の生成元。 同様に x は $\mathbb{Z}/5\mathbb{Z}$ の生成元。

$$k^G = \left\{ \frac{\sum_{i,j, i+3j \equiv 0 \pmod{5}} c_{ij} x^i y^j}{\sum_{i,j, i+3j \equiv 0 \pmod{5}} c'_{ij} x^i y^j} \mid (c_{ij}, c'_{ij} \in \mathbb{C}) \right\}$$

よって $f(x, y) \in \mathbb{C}[x, y]$ について $i+3j \equiv 0 \pmod{5} \iff \underline{c = 3k - 3j} \quad (k \in \mathbb{Z})$ となる。

これは明らか。

~~$$f(x, y) = \sum_{i,j, i+3j \equiv 0 \pmod{5}} c_{ij} x^i y^j$$~~

$3k \in \mathbb{Z}$
 $3k \in \mathbb{Z}$
 $i+3j \equiv 0 \pmod{5}$

$f(x, y)$ の項を

$$\begin{aligned} c_{ij} x^i y^j &= c_{ij} x^{3k-3j} y^j \\ &= c_{ij} (x^3)^k \left(\frac{y}{x^3}\right)^j \end{aligned}$$

この条件を満たす $f(x, y)$ は $\mathbb{C}[x^3, \frac{y}{x^3}]$ の元である。

$f(x, y)$ は $\mathbb{C}[x, y]$ の元で $\frac{y}{x^3}$ は $\mathbb{Z}/5\mathbb{Z}$ の生成元。

$$k^G = \mathbb{C}\left[x^3, \frac{y}{x^3}\right] \quad \text{とある。}$$