UEC 代数勉強会 第7回

9trap/隕石

2021/06/22

目次

1	復習	復習	
	1.1	はじめに	1
	1.2	代数系	1
	1.3	準同型写像	2
	1.4	置換表現	3
	1.5	剰余類	3
	1.6	作用	4
2	対称	5式と交代式	4
	2.1	多項式への作用	4
	2.2	対称式と交代式	4
	2.3	Hilbert の基底定理	8
3	正規	記部分群と商群	8
	3.1	正規部分群と商群	8
	3.2	準同型定理	9
	3.3	第一同型定理	9
	3.4	第二同型定理	9
	3.5	指標	9
4	射影	%幾何について	9

1 復習

1.1 はじめに

だいぶ間が空いたので復習を入れておきます。

1.2 代数系

集合に演算を導入し、特定の条件を満たすようなモデルを考えると、さまざまな構造を扱えてうれしい。そう

いったモデルを代数系という。

定義 1 (群) 集合 G と G における 2 項演算

$$\circ: G \times G \to G; (a,b) \mapsto a \circ b$$

が次の条件を満たすとき、組 (G, \circ) を群という。

$$(1) \forall a, b, c \in G(a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c)$$
 (結合律)

(2)
$$\exists e \in G[\forall a \in G[e \circ a = a \circ e = a]]$$
 (単位元の存在)

$$(3) \forall g \in G[\exists h \in G[g \circ h = h \circ g = e]]$$
 (逆元の存在)

誤解を生まないと判断された多くの場合、Gそのものを群と呼ぶ。

群 G が可換律 $\forall a,b \in G[a \circ b = b \circ a]$ を満たす場合、G を可換群もしくは Abel 群と呼ぶ。 演算子は、可換群であれば + を使ったり、そうでない場合は省略する事が多い。

定義 2 (環) 集合 A と A における積と和と呼ばれる 2 つの 2 項演算

$$\cdot: A \times A \to A; (a,b) \mapsto a \cdot b$$

+ $: A \times A \to A; (a,b) \mapsto a + b$

が次の条件を満たすとき、組 $(A,+,\cdot)$ を環という。

(1)(A,+)は可換群を成す

$$(2) \forall a,b,c \in A[(ab)c = a(bc)]$$
 (乗法の結合律)

$$(3) \forall a, b, c \in A[a(b+c) = ab + ac]$$
 (分配律)

誤解を生まないと判断された多くの場合、Aそのものを環と呼ぶ。

定義 3 (体) 集合 K と K における積と和と呼ばれる 2 つの 2 項演算

$$: K \times K \to K; (x, y) \mapsto x \cdot y$$

$$+ : K \times K \to K; (x, y) \mapsto x + y$$

が次の条件を満たすとき、組 $(K,+,\cdot)$ を環という。

(1)(K,+)は可換群を成す

 $(2)(K\setminus\{0\},\cdot)$ は可換群を成す

$$(3) \forall a, b, c \in A[a(b+c) = ab + ac] \qquad (分配律)$$

誤解を生まないと判断された多くの場合、Kそのものを体と呼ぶ。

代数系は他にも色々ある。例えば亜群 (マグマ)、半群、モノイド、Kleene 代数など。

1.3 準同型写像

定義 $m{4}$ (準同型写像) 群 G,H とその間の写像 $m{arphi}:G o H$ が以下を満たすとき、写像 $m{arphi}$ を準同型であるとい

う。

$$\forall x, y \in G[\varphi(x)\varphi(y) = \varphi(xy)]$$

1.4 置換表現

命題 5 (群の積の単射性) 有限群 G の演算について、片方の引数を $g \in G$ に固定した写像 $\varphi: G \to G; a \mapsto ga$ は単射である。

証明 任意の $a,b \in G$ について、

$$a = b \Leftrightarrow g^{-1}a = g^{-1}b$$

つまり、この写像は群の要素の置換とみなすことができる。各元に番号をつける写像を f とすると、 $f \circ \varphi \circ f^{-1}$ は S_n の元である。

定義 6 (左移動による置換表現) この写像 φ を左移動といい、 $f\circ \varphi\circ f^{-1}$ は左移動による置換表現という。

1.5 剰余類

記法 7 (左移動の像) 群 G の部分集合 A について、q による左移動の A の像を qA とかく。すなわち、

$$gA := \{ ga \mid a \in A \}$$

命題 8 群 G の有限部分集合 A について、|A| = |gA|

証明 命題5より。

補題 ${f 9}$ (部分群の左移動) 群 G の部分群 H について、 $g\in H$ ならば gH=H、 $g{\notin} H$ ならば $gH\cap H=\emptyset$

証明 前者は群の演算が閉じていることから自明。

 $g \notin H$ の場合、 $gH \cap H \neq \emptyset$ とすると、 $\exists x [x \in gH \land x \in H]$ 。

そのx について、 $x \in gH$ だから $\exists y[x = gy \land y \in H]$ 。

その y について、 $xy^{-1}=g$ 。 $x\in H,y\in H$ より $g\in H$ が導かれるがこれは仮定に矛盾する。 よって、帰謬法から $gH\cap H=\emptyset$ 。

命題 10 群 G とその部分群 H について、 $a\sim b\Leftrightarrow aH=bH$ として関係を定義すると、この関係 \sim は同値関係となる。

証明 自明に $aH=aH\wedge \left(aH=bH\Leftrightarrow bH=aH\right)$ であるから、反射律と対称律が成り立つ。

 $aH = bH \wedge bH = cH$ と仮定すると、= の推移律から aH = cH。よって、推移律も満たす。

 \mathbf{x} 11 上で定めた関係は同値関係であるから、同値類 gH により、群 G が分割される。

定義 12 (左剰余類) ここでの同値類 gH を左剰余類という。

定理 13 (Lagrange の定理) 部分群の位数は元の群の位数の約数である。

証明 命題 8 から、部分群から導かれる左剰余類はすべて要素数が同じである。よって、分轄数 [G:H] について、 $|G|=[G:H]\cdot |H|$ 。

1.6 作用

定義 14 (作用) 群 G から集合 X について、演算 $\bullet: G \times X \to X$ が以下を満たすとき、これを作用という。

$$(1)\forall x \in X[e \bullet x = x]$$

$$(2)\forall g, h \in G[\forall x \in X[(hg) \bullet x = h \bullet (g \bullet x)]]$$

2 対称式と交代式

2.1 多項式への作用

命題 15 (置換群の多項式への作用) 置換群から n 変数多項式環 / 有理関数体の変換への対応

$$\sigma \in S_n \mapsto (\sigma f)(x_1, x_2, \cdots, x_n)$$

を以下のように定める

$$(\sigma f)(x_1, x_2, \dots, x_n) := f(x_{\sigma(1)}, x_{\sigma(2)}, \dots, x_{\sigma(n)})$$

このとき、この対応は作用である。

証明 置換群の単位元は恒等射であるから、条件(1)がみたされる。

また、

$$\begin{split} \big(\sigma(\tau f)\big)\big(x_1,x_2,\cdots,x_n\big) &= (\tau f)\big(x_{\sigma(1)},x_{\sigma(2)},\cdots,x_{\sigma(n)}\big) \\ &= f\Big(x_{\tau(\sigma(1))},x_{\tau(\sigma(2))},\cdots,x_{\tau(\sigma(n))}\Big) \\ &= f\Big(x_{(\sigma\tau)(1)},x_{(\sigma\tau)(2)},\cdots,x_{(\sigma\tau)(n)}\Big) \\ &= (\sigma\tau)f\big(x_1,x_2,\cdots,x_n\big) \end{split}$$

2.2 対称式と交代式

多項式のうち変数置換で不変であるものを対称式といい、符号が変わるものを交代式という。 交代式の符号は置換の符号と一致することを導けるが、ここでは示さない。

$$(\sigma f)(x_1, x_2, \dots, x_n) = (\operatorname{sgn} \sigma) f(x_1, x_2, \dots, x_n)$$

例 16 (基本対称式) 対称式の代表的な例に、以下のような基本対称式がある。

$$s_k = \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n} x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_k}$$

いま、 x_k と x_l を入れ替えたとする。 すなわち、(k,l) を作用させたとする。 ただし、(k,l)=(l,k) であるから、k< l とする。l< k の場合はメタ的に k と l を入れ替えた文言を用意すればいい。k=l ならば、 恒等置換であるので s_k が不変であるのは言うまでもない。

 s_k は、 全ての長さ k の狭義単調増加自然数列 i : $(1,\cdots,k)$ \to $(1,\cdots,n);a$ \mapsto i(a) についての項 $x_{i(1)}x_{i(2)}...x_{i(k)}$ の和である。

 x_k と x_l 両方が含まれる項と両方とも含まれない項はk,lの置換によって不変である。任意の x_k が含まれていて x_l が含まれていない項t について、 tx_l/x_k は項であり s_k に含まれる。 これらの和は x_k と x_l の置換で不変であり、任意の x_l が含まれていて x_k が含まれていない項はこれらで尽くされるため s_k は互換で不変。

任意の置換は互換の積で表せるから s_k は任意の置換で不変である。

例 17 (差積) 交代式の代表的な例に、差積がある。

$$\Delta(x_1, x_2, \cdots, x_n) = \prod_{1 \le i \le j \le n} (x_i - x_j)$$

 x_k,x_l を入れ替えることを考える。 差積が $\left(x_p-x_k\right)$ で割り切れるとする。 このとき、 $\left(x_p-x_l\right)$ でも割り切れる。 $\left(x_p-x_k\right)\!\left(x_p-x_l\right)$ は k,l の置換で不変である。

差積が $\left(x_k-x_p\right)$ で割り切れるとする。p< l のとき、 差積は $\left(x_p-x_l\right)$ で割り切れる。 それらの積 $\left(x_k-x_p\right)\!\left(x_p-x_l\right)$ は k,l の置換で不変。p> l のとき、 差積は $\left(x_l-x_p\right)$ で割り切れる。 それらの積 $\left(x_k-x_p\right)\!\left(x_l-x_p\right)$ は k,l の置換で不変。

以上より、 $\left(x_k-x_l\right)$ 以外の積は k,l の置換で不変であるが、 $\left(x_k-x_l\right)$ だけは符号が変わってしまう。 よって、差積は交代式。

定義 18 (単項式の型) n 変数の単項式の型とは、 x_i の次数による n つ組 a のことをいう。

$$x_1^{a_1}x_2^{a_2}...x_n^{a_n}$$
 の型は $\boldsymbol{a}=(a_1,a_2,\cdots,a_n)$

定義 19(単項式の順序) 型 a,b の半順序 > を辞書式順序とする。すなわち、 $a_i \neq b_i$ である最小の i について、 $a_i > b_i$ であるとき、またそのときのみ a > b とする。

また、順序 \geq を $\forall a, b [a \geq b \Leftrightarrow (a > b \lor a = b)]$ で定める。

順序 \geq は自然数の順序によるから全順序である。n 次の単項式全体の集合は有限であるから、この順序において単項式の集合の最大元が存在する。

命題 **20** (基本対称式の積による単項式) 基本対称式の積 $s_1^{d_1}s_2^{d_2}\cdots s_n^{d_n}$ の単項式のうち上で定めた順序で最大の項は $x^{\sum\limits_{k=1}^n d_k}\sum\limits_{x^{k=2}}^{n} a_k$ である。

証明 辞書式順序では小さい添字の次数のほうが優先されるから、 $s_1^{d_1}s_2^{d_2}\cdots s_n^{d_n}$ のうち、 x_1 の次数が一番高いものが候補である。

例 16 の定義からどの s_k の単項式も x_l の次数はたかだか 1 である。 よって、 すべての s_k について x_1 を含む項の積によってなる単項式の字数である $d_1+d_2+\cdots+d_n$ が x_1 の次数の最大である。 s_k の各項の次数は

k であるから x_1 を含む項は n-1 個のうちから k-1 個を選ぶ組み合わせの数と同じであって、 x_1 がこの次数である項はいくつかあることがある。 s_1 の各項の次数は 1 であって x_1 を含むと x_2 を含むことができないから、これらの単項式のうち x_2 の次数が最大であるものは $d_2+\dots+d_n$ である。続きは帰納的に示される。

定理 21 (対称式の表現) すべての対称式は基本対称式の多項式で表される。

証明 命題 20 から、順に基本対称式の積で表せる最大の単項式を引いていくと 0 になる。

具体的には、対称式 f の最大次数 l の最大の単項式の型 ${m a}=\left(a_1,a_2,\cdots,a_l\right)$ とすると、 $s_1^{a_1-a_2}s_2^{a_2-a_3}\cdots s_n^{a_n}$ の最大の項の型は ${m a}$ だから、 $f-s_1^{a_1-a_2}s_2^{a_2-a_3}\cdots s_n^{a_n}$ の最大の項の型 ${m b}$ について、 ${m a}>{m b}$ 。 帰納的に項の数が減っていく(もとの項の数を p とすると j ステップ目の項の数は p-j であることを帰納的に示すことができる)。よって、定理を示すことができる。

問 1 $x_1^4 + \cdots + x_n^4$ を基本対称式の多項式で表せ。

 x_1^4 を最大の単項式として含む基本対称式による単項式は s_1^4 。

$$\begin{split} s_1^4 &= \left(\sum_{i=1}^n x_i\right)^4 \\ &= \sum_{i=1}^n x_i^4 + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} \left(4x_{i_1}^3 x_{i_2} + 6x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + 4x_{i_1} x_{i_2}^3\right) + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} \left(12x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 12x_{i_1} x_{i_2}^2 x_{i_3} + 12x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 x_{i_3}\right) \\ &+ \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 < i_4 \leq n} 24x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} x_{i_4} \end{split}$$

より、

$$\begin{split} \sum_{i=1}^n x_i^4 - s_1^4 &= -\sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} \left(4x_{i_1}^3 x_{i_2} + 6x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + 4x_{i_1} x_{i_2}^3 \right) - \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} \left(12x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 12x_{i_1} x_{i_2}^2 x_{i_3} + 12x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3}^2 \right) \\ &- \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 < i_4 \leq n} 24x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} x_{i_4} \end{split}$$

次に最大の単項は $-4x_1^3x_2$ であるから、 $-4s_1^2s_2$ を引けば良い。

$$\begin{split} s_1^2 s_2 &= \left(\sum_{i=1}^n x_i\right)^2 \left(\sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} x_{i_1} x_{i_2}\right) \\ &= \left(\sum_{i=1}^n x_i^2 + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} 2 x_{i_1} x_{i_2}\right) \left(\sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} x_{i_1} x_{i_2}\right) \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} \left(x_{i_1}^3 x_{i_2} + 2 x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + x_{i_1} x_{i_2}^3\right) + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} \left(5 x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 5 x_{i_1} x_{i_2}^2 x_{i_3}^2\right) \\ &+ \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 < i_4 \leq n} 12 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} x_{i_4} \end{split}$$

より

$$\begin{split} \left(\sum_{i=1}^{n} x_{i}^{4}\right) - s_{1}^{4} + 4s_{1}^{2}s_{2} &= \sum_{1 \leq i_{1} < i_{2} \leq n} 2x_{i_{1}}^{2}x_{i_{2}}^{2} + \sum_{1 \leq i_{1} < i_{2} < i_{3} \leq n} \left(8x_{i_{1}}^{2}x_{i_{2}}x_{i_{3}} + 8x_{i_{1}}x_{i_{2}}^{2}x_{i_{3}} + 8x_{i_{1}}x_{i_{2}}x_{i_{3}}^{2}\right) \\ &+ \sum_{1 \leq i_{1} < i_{2} < i_{3} < i_{4} \leq n} 24x_{i_{1}}x_{i_{2}}x_{i_{3}}x_{i_{4}} \end{split}$$

次に最大の単項は $2x_1^2x_2^2$ であるから、 $2s_2^2$ を引けば良い。

$$\begin{split} s_2^2 &= \left(\sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} x_{i_1} x_{i_2}\right)^2 \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} \left(2 x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2}^2 x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3}^2\right) + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 < i_4 \leq n} 6 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} x_{i_4} \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} \left(2 x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2}^2 x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3}^2\right) + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 < i_4 \leq n} 6 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} x_{i_4} \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} \left(2 x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2}^2 x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3}^2\right) \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} \left(2 x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2}^2 x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3}^2\right) \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} \left(2 x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2}^2 x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3}^2\right) \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} \left(2 x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3}^2\right) \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < n} x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} \left(2 x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} \right) \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < n} x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 < n} \left(2 x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} \right) \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < n} x_{i_1}^2 x_{i_2}^2 + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 < n} \left(2 x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} \right) \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < n} x_{i_2}^2 x_{i_3} x_{i_2} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_2} x_{i_3} x_{i_3} + 2 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} + 2 x_{i_2} x_{i_3} x_{i_3} + 2 x_{i_3} x_{i_3} x_{i_3} + 2 x_{i_2} x_{i_3} x_{i_3} + 2 x_{i_3} x_{i_3$$

より、

$$\begin{split} \left(\sum_{i=1}^{n} x_{i}^{4}\right) - s_{1}^{4} + 4s_{1}^{2}s_{2} - 2s_{2}^{2} &= \sum_{1 \leq i_{1} < i_{2} < i_{3} \leq n} \left(4x_{i_{1}}^{2}x_{i_{2}}x_{i_{3}} + 4x_{i_{1}}x_{i_{2}}^{2}x_{i_{3}} + 4x_{i_{1}}x_{i_{2}}x_{i_{3}}^{2}\right) \\ &+ \sum_{1 \leq i_{1} < i_{2} < i_{3} < i_{4} \leq n} 12x_{i_{1}}x_{i_{2}}x_{i_{3}}x_{i_{4}} \end{split}$$

次に最大の単項は $4x_1^2x_2x_3$ であるから、 $4s_1s_3$ を引けば良い。

$$\begin{split} s_1 s_3 &= \left(\sum_i^n x_i\right) \!\! \left(\sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3}\right) \\ &= \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} \left(x_{i_1}^2 x_{i_2} x_{i_3} + x_{i_1} x_{i_2}^2 x_{i_3} + x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3}^2\right) + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 < i_4 \leq n} 4 x_{i_1} x_{i_2} x_{i_3} x_{i_4} \end{split}$$

より、

$$\begin{split} \left(\sum_{i=1}^n x_i^4\right) - s_1^4 + 4s_1^2s_2 - 2s_2^2 - 4s_1s_3 &= -\sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 < i_4 \leq n} 4x_{i_1}x_{i_2}x_{i_3}x_{i_4} \\ &= -4s_4 \end{split}$$

よって、
$$\sum_{i=1}^{n} x_i^4 = s_1^4 - 4s_1^2 s_2 + 2s_2^2 + 4s_1 s_3 - 4s_4$$
。

例 22 (Vandermonde の行列式) 等比級数になっているベクトルを並べた行列の行列式

$$V_n = \left| \begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ x_1 & x_2 & \cdots & x_n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_1^{n-1} & x_2^{n-1} & \cdots & x_n^{n-1} \end{pmatrix} \right| = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (x_j - x_i)$$

は差積で見たように交代式である。

例 23 (判別式) α_1,\cdots,α_n を根にもつ多項式 $f=(x-lpha)\cdots ig(x-lpha_nig)$ の判別式 D を

$$D = \prod_{1 \le i < j \le n} (\alpha_i - \alpha_j)^2 = \Delta(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$$

で定義する。

判別式が 0 になるとき、またそのときのみ $\exists i,j \Big[\alpha_i=\alpha_j\Big]$ 、すなわち重根をもつことは自明である。 判別式が負であるとき、 $\exists i,j \Big[\Big(\alpha_i-\alpha_j\Big)\Big] \in \mathbb{C}$ であるから、複素数解をもつ。

2.3 Hilbert の基底定理

ここがわかりやすい。

3 正規部分群と商群

3.1 正規部分群と商群

定義 24 (共役) 群Gの元gと部分群Hについて、

$$g^{-1}Hg := \{g^{-1}hg \mid h \in H\}$$

をHのxによる共役という。

記法 25 群 G の部分集合 H,K について

$$HK := \{ hk \mid h \in H \land k \in K \}$$

命題 26 群 G と部分群 H について、H の任意の共役が H に等しい、 すなわち $\forall g \in Gig[g^{-1}Hg = Hig]$ であるとき、

$$\forall \boldsymbol{g}_1, \boldsymbol{g}_2 \in G \Big[\forall \boldsymbol{a}_1 \in \boldsymbol{g}_1 H \forall \boldsymbol{a}_2 \in \boldsymbol{g}_2 H \Big[\big(\boldsymbol{a}_1 \boldsymbol{a}_2 \big) H = \big(\boldsymbol{g}_1 \boldsymbol{g}_2 \big) H \Big] \Big]$$

証明 $\exists h_1 \in H igl[a_1 = g_1 h_1 igr], \, a_2 \,$ も同様であるから、

$$egin{aligned} &(a_1a_2)H = ig(g_1h_1g_2h_2ig)H \ &= ig(g_1h_1g_2ig)H \ &= ig(g_1h_1g_2g_2^{-1}h_2g_2ig)H \ &= ig(g_1h_1h_2g_2ig)H \ &= ig(g_1h_1h_2g_2g_2^{-1}ig)Hg_2 \ &= ig(g_1h_1h_2ig)Hg_2 \ &= ig(g_1h_1h_2ig)Hg_2 \ &= ig(g_1ig)Hg_2 \ &= ig(g_1ig)Hg_2 \ &= ig(g_1g_2ig)H \ &= ig(g_1g_2ig)H \end{aligned}$$

群 G の元 g_1,g_2 と部分群 H について、以下のような剰余群の 2 項演算が定まる。

$$g_1 H g_2 H := \left(g_1 g_2\right) \! H$$

命題 26 から代表元に関してこの積は一意であるから、剰余類同士の演算として定められる。

命題 27 群 G とその部分群 H について、以下の命題はすべて互いに同値である。

$$(1)\forall g \in G[g^{-1}Hg \subset H]$$

$$(2)\forall g \in G \big[g^{-1} H g \supset H \big]$$

$$(3)\forall g \in G [g^{-1}Hg = H]$$

証明 $(1) \rightarrow (2)$ を示す。(1) を仮定する。任意の $g \in G$ と $h \in H$ について、(1) から $g^{-1}hg \in H$ 。 すなわち、 $\exists h' \big[h' = g^{-1}hg \big]$ 。

そのような
$$h'$$
 について、 $h=gh'g^{-1}=\left(g^{-1}\right)^{\!-1}\!h'g^{-1}$

すべての元は逆元をもつため、 以上より $\forall g \in G \forall h \in H \Big[\exists h' \in H \Big[h = g^{-1}h'g\Big]\Big]$ 。 すなわち、 $\forall g \in G \Big[g^{-1}Hg \supset H\Big]$ を得る。

上でみたように、これらの条件によって、剰余類の間に演算を定義できる。剰余類の集合 (すなわち分割) とこの演算は自明に群を成す。

定義 28 (商群、剰余群) 群Gの部分群Hによる剰余類の集合G/Hと、2項演算

$$\circ: G/H \times G/H \to G/H; g_{_1}H \circ g_{_2}H \mapsto \left(g_{_1}g_{_2}\right)\!H$$

の成す群を商群、または剰余群という。

定義 29 (正規部分群) 群 G の部分群 H が、 $\forall g \in G \forall h \in H \big[g^{-1}hg \in H \big]$ を満たすとき、H を正規部分群といい、 $G \rhd H$ とかく。

- 3.2 準同型定理
- 3.3 第一同型定理
- 3.4 第二同型定理
- 3.5 指標
- 4 射影幾何について