

前回主に扱ったこと ・ R 加群 と R 準同型写像 (a.k.a. R 線形写像)
・ R 部分加群, R 商加群, R 同型, 準同型写像

Def k : 体, V : k 線形空間, $v_1, \dots, v_n \in V$ かつ

① (k) 線形独立 $\stackrel{\text{def}}{\iff} \sum_{i=1}^n a_i v_i = 0_V \implies \forall i, a_i = 0_k \quad (a_1, \dots, a_n \in k)$

② V を (k) 生成子 $\stackrel{\text{def}}{\iff} V = \langle v_1, \dots, v_n \rangle := \left\{ \sum_{i=1}^n a_i v_i \mid a_i \in k \right\}$
(i.e., $\forall v \in V, \exists a_1 \in k, \dots, \exists a_n \in k, \text{ s.t. } v = \sum_{i=1}^n a_i v_i$)

③ (k) 基底 $\stackrel{\text{def}}{\iff}$ ① かつ ②

常識的事実 ③ $\iff \forall v \in V \exists! a_1 \in k, \dots, \exists! a_n \in k \text{ s.t. } v = \sum_{i=1}^n a_i v_i$

☺ (\Leftarrow) ② は明らか。 $0_V = 0_k v_1 + \dots + 0_k v_n$ かつ ① かつ従う。

(\Rightarrow) $v = \sum_{i=1}^n a_i v_i = \sum_{i=1}^n b_i v_i \quad (a_i, b_i \in k)$ かつ $\sum_{i=1}^n (a_i - b_i) v_i = 0_V = \sum_{i=1}^n 0_k v_i$
よって $\forall i, a_i - b_i = 0_k$. よって $\exists!$ かつ言えれば $\exists!$ かつ言えり ($\exists!$ は ② かつ言えり) //

Remark 上の定義を $\{v_\lambda\}_{\lambda \in \Lambda}$: 元族に拡張することは形式的に容易 (この講義で"は"はしない)

Def k : 体, V : k 線形空間 かつ (k) 有限生成

$\stackrel{\text{def}}{\iff} \exists n \geq 0, \exists v_1 \in V, \dots, \exists v_n \in V, \text{ s.t. } V = \langle v_1, \dots, v_n \rangle$

Remark $n=0$ のときは, 空な元族 $(v_i)_{1 \leq i \leq n}$ は形式的に ① かつ;

② $\iff V = \{0_V\}$. かつ 零線形空間 $\{0\}$ は空な基底をもち (この講義で"は"は)

Ex \mathbb{C}^n は \mathbb{C} -有限生成 かつ $\mathbb{C}[x]$ は \mathbb{C} -有限生成 ではない

Thm K : 体, V : K -有限生成な線形空間は基底をもつ。

より正確に, $V = \langle v_1, \dots, v_l \rangle$ とき, 線形独立な w_1, \dots, w_m

$1 \leq i_1 < \dots < i_j \leq l$ なる v_{i_1}, \dots, v_{i_j} をとり

$w_1, \dots, w_m, v_{i_1}, \dots, v_{i_j}$ を V の基底にできる

⊖ $V = \langle w_1, \dots, w_m \rangle$ ならば $\delta = 0$ とする。 $V \neq \langle w_1, \dots, w_m \rangle$ ならば

$\exists p$ s.t. $v_p \notin \langle w_1, \dots, w_m \rangle$ 。 とき w_1, \dots, w_m, v_p は 1 次独立である

こと check できる。これを繰り返すと仮定より高々 l 回で止まる //

Thm 上の Thm において, 基底の数は一意の (これを $\dim V$ とか $\dim_K V$ と書く)

⊖ $u_1 \sim u_a$ を共に V の基底とし, $a \leq b$ とする。任意の $0 \leq i < a$ なる $u_i \sim u'_b$

$u_1 \sim u_i, u'_{i+1} \sim u'_b$ が基底のとき, 必要なら $u'_{i+1} \sim u'_b$ を並べかえて

$u_1 \sim u_{i+1}, u'_{i+2} \sim u'_b$ も基底になることか言えればよい。

言えたとすると $u_i \sim u'_b$: 基底
 \downarrow 必要なら並べかえて
 $u_1, u'_2 \sim u'_b$: 基底 $\rightarrow \dots \rightarrow u_i \sim u_a, u'_{a+1} \sim u'_b$: 基底
 $V = \langle u_1, \dots, u_a \rangle$ だから, $a = b$ とならなければならない。

$u'_{i+1} = c_1 u_1 + \dots + c_i u_i + d_{i+1} u'_{i+1} + \dots + d_b u'_b$ と (仮定より) 一意に展開できるが

$u_1 \sim u'_{i+1}$ は線形独立なので, $d_{i+1} u'_{i+1} + \dots + d_b u'_b \neq 0_V$

$d_{i+1} \neq 0_R$ とする。よって $u'_{i+1} \sim u'_b$ が並べかえられたいと移す,

$u_1 \sim u'_{i+1}, u'_{i+2} \sim u'_b$ が基底になることか check できる //

prop \mathbb{R} : 体, V : 基底 v_1, \dots, v_m をもつ線形空間。任意の線形空間 W について

$$\text{Hom}_{\mathbb{R}}(V, W) := \{ f: V \rightarrow W \mid f \text{ は } \mathbb{R}\text{-線形} \} \rightarrow W^m \quad \text{は全単射。}$$

$$f \mapsto (f(v_1), \dots, f(v_m))$$

Remark このことを「線形写像を与えることと、基底の行先を決めることは同じ」と表現する

(*) $(w'_1, \dots, w'_m) \in W^m$ について, $\varphi: V \rightarrow W$ を次のように定めると,
これは \mathbb{R} -線形で, prop の写像と互いに逆対応していることを check できる //
($\forall v \in V \exists! c_1 \in \mathbb{R}, \dots, \exists! c_m \in \mathbb{R}$ s.t. $v = \sum_{i=1}^m c_i v_i$ であり, このとき $\varphi(v) = \sum_{i=1}^m c_i w'_i$)

Remark $\text{Hom}_{\mathbb{R}}(V, W)$ に自然に \mathbb{R} -線形空間の構造がなり, prop は同型になる。

Cor 対応 $\text{Hom}_{\mathbb{R}}(V, W) \rightarrow M_{m,n}(\mathbb{R})$ は全単射 (ここで $w_1 \sim w_m$ は W の基底)
 $f \mapsto (a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq m \\ 1 \leq j \leq n}}$ s.t. $f(v_j) = \sum_{i=1}^m a_{ij} w_i$

Remark $(a_{ij})_{i,j}$ を f の基底 $v_1 \sim v_m, w_1 \sim w_m$ に関する表現行列と言う。

prop $V \xrightarrow{f} W \xrightarrow{g} U$
 V : 基底 $v_1 \sim v_m$, f の表現行列 $B \in M_{m,n}(\mathbb{R})$
 W : 基底 $w_1 \sim w_n$, g の表現行列 $A \in M_{m,n}(\mathbb{R})$
 U : 基底 $u_1 \sim u_m$, gf の表現行列 $C \in M_{m,n}(\mathbb{R})$
 $\Rightarrow C = AB$

(*) これを「成分は $f(v_p) = \sum_{i=1}^m b_{ip} w_i, g(w_j) = \sum_{k=1}^m a_{kj} u_k, (g \circ f)(v_r) = \sum_{k=1}^m c_{kr} u_k$ 」
 と定義すれば $g(f(v_p)) = \sum_{i=1}^m b_{ip} g(w_i) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m b_{ip} a_{ji} u_j = \sum_j \left(\sum_i a_{ji} b_{ip} \right) u_j$
 展開の一意性より $c_{kr} = \sum_{i=1}^m a_{ki} b_{ir}$ であり $C = AB$ //

"Cor" 行列積に関する結合則が成立する。 i.e, $P \in M_{a,b}(k)$
 $Q \in M_{b,c}(k) \Rightarrow (PQ)R$
 $R \in M_{c,d}(k) \quad P(QR)$

① $k^d \xrightarrow{F_R} k^c \xrightarrow{F_Q} k^b \xrightarrow{F_P} k^a$ で "写像の合成に" $(F_P \circ F_Q) \circ F_R = F_P \circ (F_Q \circ F_R)$ //

(一般に $A = (a_{ij})_{\substack{1 \leq i \leq m \\ 1 \leq j \leq n}}$ に対して, $F_A: k^n \rightarrow k^m$ は k 線形で,
 $\vec{x} \mapsto A\vec{x}$
 k^n, k^m の標準基底に関する F_A の表現行列は A である (定義より明らか))

Def V : 基底 $v_1 \sim v_n$ の変換行列 $P = (p_{ij})_{1 \leq i,j \leq n} \in GL_n(k)$ を $v'_j = \sum_{i=1}^n p_{ij} v_i$ と定める

prop P は可逆行列

② $v'_1 \sim v'_n$ の変換行列を Q とすると, $PQ = E_n = QP$ となる check できる //

prop $V \xrightarrow{f} W$: k -線形, V : 基底 $v_1 \sim v_n$ の変換 $P \in GL_n(k)$

W : 基底 $w_1 \sim w_m$ の変換 $Q \in GL_m(k)$
 基底 $w'_1 \sim w'_m$

$A \in M_{m,n}(k)$: 基底 $v_1 \sim v_n, w_1 \sim w_m$ に関する表現行列 $\Rightarrow B = Q^{-1}AP$
 $B \in M_{m,n}(k)$: "基底 $v'_1 \sim v'_n, w'_1 \sim w'_m$ " //

③ これも"と同様

Remark ① $A \in M_{m,n}(k)$ に対して $P \in GL_n(k)$ をうまく選んで $Q^{-1}AP$ を "フル" \rightarrow ランク標準形
 $Q \in GL_m(k)$

② $V=W$ のとき, $A \in M_n(k)$ に対して, $P \in GL_n(k)$ をうまく選んで $P^{-1}AP$ を "フル" \rightarrow Jordan標準形