

8. 多項式 Operator = 関スルニニ 注意 (1)

院大 木村直樹

(11月2日受付)

E を complex Banach space, C を complex member space
トリス。 E 全体ヲ定義セテ函数 $f(x)$ が

$$f(\alpha x + \beta y) = \sum_{\nu=0}^n \alpha^{n-\nu} \beta^{\nu} p_{\nu}(x, y) \quad (1)$$

ト表示出来ルトキ n 次音次 トイヒ。 之が $\alpha=1$ = 対行 或立スルトキハ
唯単 = n 次 ト化マス。

$f(x)$ が n 次 (音次) ナラバ $p_{\nu}(x, y)$ ハ $x =$ 同 ν ($n-\nu$) 次 (音次)
 $y =$ 同 ν (ν) 次 (音次) トナリマス。 又 $f(x)$ ハ ν 次 音次式 $f_{\nu}(x)$ = 和トシ

$$f(x) = \sum_{\nu=0}^n f_{\nu}(x)$$

ト唯一通り = 和分解 サレマス。 之ヨリ の次式ノ 或ル種ノ 性質ハ
 ν 次 音次式ノ 性質ノ 合成トシテ 考ヘラレマス。

註 0 次音次式ハ constant. 一次方次式ハ 近ガ連続性トハ普通
ノ所謂 線型作用集トナリマス。 連続性ガ ナイトキハ 或スシモソウハ 考
マセン。 例ヘバ E ノ 連続性ヲ入レテ 場合、 Base $x_0, x_1, x_2, \dots, x_n, \dots$ 等
連続性ヲ除イテキ、 Hamel, Base ヲ

$$x_0, x_1, \dots, x_n, \dots, y_0, y_1, \dots$$

トリス 此ノ時 E ノ 元 z ハ

$$z = \sum_{i=0}^p \alpha_i x_i + \sum_{j=1}^q \beta_j y_j + \gamma x_0$$

ト unique = 表ハツマスカラ

$$f(z) = \gamma$$

トリス 連続ガ ナイ 一次音次式ガ 出来マス。

$f(x)$ が n 次 ナラバ 一長ヲ 列ビテ ナルコトト 同ナリ 長ヲ 列ビテ ナルコトト
全ク 同ナリ。 又、ノ 連続性ハ

次の式 = 依り表ハサレマス。即チ

$$|f(x)| \leq K(1 + \|x\|)^n$$

或ヒハ

$$|f(x)| \leq L(1 + \|x\|^n)$$

連続トラバ $\|x\| \leq R$ テ一称連続トルコトモ明ラカデス。

即チ一兵テ連続トラバ到ル所テ連続且有界範囲テ一称連続、又
一兵テ不連続トラバ到ル所テ不連続トナリマス。

偶ニ n 次番次式ヲ (1), 如ク表ハシマスト $p_\nu(x, y)$ ハ $E \times E$
カ C へ, Operator ト考ヘレバ

$f(x)$ カ連続トラバ 凡テ, $p_\nu(x, y)$ ハ連続
トナリマスカ。

$f(x)$ カ不連続トラバ 凡テ, $p_\nu(x, y)$ モ不連続
トルコトガ有リマス。ソレニハ

$$f(x + \omega^k x) = \sum_{\nu=0}^n \omega^{(n-\nu)k} p_{n-\nu}(x, x)$$

$$n f_\nu(x, x) = \sum_{k=0}^{n-1} \omega^{(n-\nu)k} (1 + \omega^k)^n f(x)$$

$$= n \binom{n}{\nu} f(x)$$

トスレバ $f_\nu(x, x)$ ハ E カ C へ, n 次番次式テ不連続トルコト
カ明ラカデス

尚 $f(x)$, 次数及ヒ番次性ハ invariant テス。即チ unitary
変換 $U =$ 対シ

$$f(Ux) = g(x)$$

トスルカ f ト g ト, 次数及ヒ番次性ハ保タレマス。

次 = E 上 linear subspace V トハ $V \ni x, y$ ナルトキニハ、

$$\alpha x + \beta y \in V$$

ナル集合トシマス

Lemma 1 E lin. subspace V 上, n 次齊次式 $f(x)$ 存在スル。

Lemma 2 V 上, n 次齊次式 $f(x)$ $V \subset V =$ 属シテ一意ニ
 擴張スル space $V' = (V, Z)$ 上 = 擴張スルコトが出来ル。即チ
 V' 上, n 次齊次式 $F(x)$ が存在シ

$$F(x) = f(x) \quad x \in V$$

更ニ此ノ時 $F(Z)$ ノ値ヲ任意ニ指定スルコトモ出来ル。

証. $F(x + \alpha z) = F(x) + \alpha \omega_{n-1}(x) + \dots + \alpha^{n-1} \omega_1(x) + \alpha^n \omega_0$

コノ $\omega_i = \omega_{V_i}(x)$ V_i 上, i 次齊次式トスル。

$$F(\delta(x + \alpha z) + \delta(y + \beta z)) = F((\delta x + \delta \alpha z) + (\delta y + \delta \beta z))$$

トシテ展開スルバ $\delta \delta =$ 関スル n 次齊次式トシテ, δ ノ係数ハ x, y, α, β
 $= \exists$ " unique = 決定カレル。依リテ $x + \alpha z, y + \beta z =$ 依リ unique = 決ル

尚ホ此ノ方法ヲ断カル n 次齊次式 $F(x)$ が凡テ得ラレタコトニナル。

註 唯 $F(x)$ ノ存在ヲイマノミテラバ

$$F(x + \alpha z) = f(x)$$

トスルバヨイ。

Theorem 1. E , linear subspace V 上, n 次齊次式 $f(x)$ 上
 E 上全体ニ擴張スルコトが出来ル 即チ E 上, n 次齊次
 式 $F(x)$ が存在シテ

$$F(x) = f(x) \quad x \in V$$

Lemma 2 = \exists " Zorn ノ Lemma ヲ使ハバヨイ。

Lemma 3, lin. subspace U, V が n 次独立ナルトキ U 及
 V 上, n 次齊次式 $f(x), g(y)$ 同時ニ E 上ニ擴張
 スルコトが出来ル。即チ E 上, n 次齊次式 $F(x)$ が存在シテ

$$F(x) = f(x) \quad x \in U$$

$$F(y) = g(y) \quad y \in V$$

但シ $n \geq 1$

$W = (U, V)$ マテ 拡張スレバ 充分テアル

$$W \ni z = x + y \quad x \in U, y \in V$$

= 対テ

$$F(z) = f(x) + p_1(x, y) + p_2(x, y) + \dots + p_m(x, y) + g(y)$$

但シ茲 = $p_\nu(x, y)$ ハ $x =$ 由スル $(m-\nu)$ 次 $y =$ 由スル ν 次 齊次式トスル。

確カ = F ハ U, V ノ上テ夫々 f, g ト一致スル。又 F ハ n 次 齊次
= ナルコトモ 明ラカテアル。

註 スガルーノノ 函数ガ存在テラバ $F = f(x) + g(y)$ トスレバヨイ。

尚 以上, Lemma カラ 後, 議論ハ 着次性 函数集合トモ出ル。

ソレハ $f(x) = \sum_{\nu=0}^m f_\nu(x)$ トシ 若 $f_\nu =$ 対テ 論ジ, 和ヲ取レバヨイ。

Theorem 2 $=$ U, V 子空間 U, V 上, 夫々 m 次

n 次ノ 多項式 $f(x), g(y)$ ハ 次数ヲ $\text{Max}(m, n) =$

保ツテ E 全体 = 拡張ニ得ルタメ, 必要且 十分ナル 條件

ハ $D = U \cap V$ 上テ

$$f(z) = g(z) \quad z \in D$$

ナルコトヲアル。

Definition n 次 齊次式 $f(x) =$ 対テ, n ノ 零 点 集合

$$M = \{x \mid f(x) = 0\}$$

ヲ n 次 齊次 集合ト化 ($n \geq 1$), 如何ナル k 次 齊次 集合モ
含マテスレバ ($n > k$) 既約ト化マス。

n 次 齊次 集合ハ $n > k$ ナル $k =$ 対テ k 次 齊次 集合 = ナルコトモアリ
マス。 = 一次 齊次 集合ハ 既約ニ Maximal lin subspace トナ
マス。 上 定理ハ E 子空間 上, n 次 齊次 集合ヲ 全体 =
 n 次 齊次 性ヲ 失ハズ = 拡張 出来ルコトヲ 示シタケテス。

(續ク)