

# 440. 非同次型線状移動可能函数方程式 ニ ヴイテ(III)

北川 敏男(阪大)

1. (I)-(II) = 於イテ積分  $N(x, x_0; f; p)$  又ハソ  
) 変形ヲ利用スルコトニヨリ, 函数方程式

$$(I) \quad \int f(x) = g(x), \quad (-\infty < x < \infty)$$

解ヲ論シタ。 (II) = 於イテハ、 Bochner, 所謂 Gesamt-  
stufe ガ finite デアルマクナ  $g(x)$  ヲ與ヘテ、 同様ナ  
 $f(x)$  ヲ  $\infty$  トメルコトヲ考ヘタ。コトデミ、  $g(x)$  ヲ或ル種  
ノ函数空間, element ナルトキ、 同シ函数空間ニ属スル  
 $f(x)$  ヲ求メル問題ヲ考究スルノデアルガ、 ソノ函数空間ハ  
函数, 大サニ内スル制限ヲ規約サレタバカリザナク、  $\{e^{i\lambda x}\}$

( $-\infty < \lambda < \infty$ ) = 開スル或ル意味  $\Rightarrow$  dissection  
 = ツイテ規約サレタ函数カラナル空間デアル。

乃チ、概週期函数,  $B$ -class, 並ビ=  $\mathcal{F}_k$ -class 等  
 7 主題トシタ。コレラ、特殊、函数空間  $\Rightarrow$  (1) テ論ダル場  
 合、同一 principle テ支配サレル部分が多イノデ、コレ  
 等ヲ包括スルヤク、成ルベク一般的ニ議論ヲス、メタイ、ソ  
 ノタメニ、若干、概念ヲ導入スル。

2. **定義 1** 實軸上、或ル集合  $R$ 、部分集合ノアル  
 system  $S(R)$  = 属スル任意、集合  $S$  = 對シテ、實軸上  
 の集合  $\mathcal{M}_S$  下、 $\mathcal{M}_S$  デ定義サレタ函数、或ル集合  $\mathcal{F}_S$  ガ  
 一意=定マリトスル。

$\mathcal{M}_{S_1} \cdot \mathcal{M}_{S_2} \neq 0$  ナルトキ、 $S_1 + S_2 \subset S(R)$  デアツ  
 テ、 $\mathcal{F}_{S_1 + S_2}$  ハ次、如キ  $f(t)$  ノ全体カラナル。即テ  
 $f(t) \in \mathcal{F}_{S_1 + S_2}$  ナルタメニ必要且ツ充分ノ條件ハ、次、如  
 キ  $f_1(t)$  並 =  $f_2(t)$  ガ存在スルコトデアル。

$$\mathcal{M}_{S_1} + \mathcal{M}_{S_2} = \mathcal{M}_{S_1 + S_2} = \text{シテ}$$

$$(2) \quad \begin{cases} (\text{i}) & f_i(t) \in \mathcal{F}_{S_i} \quad (i=1, 2) \\ (\text{ii}) & f(t) = f_1(t) = f_2(t) \quad (t \in \mathcal{M}_{S_1} \cdot \mathcal{M}_{S_2}) \\ (\text{iii}) & f(t) = f_1(t) \quad (t \in \mathcal{M}_S - \mathcal{M}_{S_2}) \\ (\text{iv}) & f(t) = f_2(t) \quad (t \in \mathcal{M}_{S_2} - \mathcal{M}_{S_1}) \end{cases}$$

カムルトキ、 $\mathcal{F}_{S_1 + S_2} = \mathcal{F}_{S_1} + \mathcal{F}_{S_2}$  デ表ハシ、 $\mathcal{F}_{S_1}, \mathcal{F}_{S_2}$   
 / 和函数空間ト云フ。

**定義 2** (單調ナル函数空間ノ集合) 今、定義 1 デ述  
 ベタ  $\mathcal{F}_S$  ハ任意、 $S \in S(R)$  = 對シテ Completeness  $\Rightarrow$

除イテハ Banach, 意味デ, normalised space, 條件ヲミタシ、ソユ=於ケル Norm  $\Rightarrow \|f(t)\|_S$  デ示ス。若シ,  $S_1 \subset S_2$  ナレトキ=ハ常=,  $S_1 = S_2 + S_3$  ナル如キ  $S_3 \in S(R)$  が存在シ 従ツテ定義1=ヨリ  $\mathcal{M}_{S_1} \subset \mathcal{M}_{S_2}$ 。

而シテ

$$f(t) = f^*(t) \quad (t \in \mathcal{M}_{S_2} = \text{對シテ})$$

ナレトキ常=

$$\|f(t)\|_S \geq \|f^*(t)\|_{S_2}$$

ナラバ  $\{\mathcal{F}_S\}$  ( $S \in S(R)$ ) ナ $\underline{\text{單調ナル函数空間}}\text{, 集合}\text{,}\underline{\text{アルトイフ。}}$

**定義3** (均等ナル函数空間, 集合) 定義1=於イ  
 $\tau S \in S(R) =$  シテ  $T_\alpha S \subset R$  + ルトキ=ハ常=。  
 $T_\alpha S \in S(R)$  デアリ、且 $\forall T_\alpha S = S_\alpha$  トオクトキ

$$1^\circ \quad \mathcal{M}_{S_\alpha} = T_\alpha \mathcal{M}_S$$

$$2^\circ \quad f(t) \in \mathcal{F}_{S_\alpha} \iff f(t+\alpha) \in \mathcal{F}_S \quad (t \text{ が Variable})$$

が満足サレテキルトキ,  $S(R) \ni$  (Translation=對シテ)  
均等ナル (homogeneous) + 函数空間 トイフ。(但シ  
 $T_\alpha K$  トヘ,  $K$ , 各 element  $x =$  對シテ  $x+\alpha$  + ル如キ  
element, 全体)。

**定義4** 單調, 均等ナル函数空間, 集合  $\{\mathcal{F}_S\}$   
= 於イテ

$$\|f(t)\|_{S_\alpha} = \|f(\alpha+t)\|_S$$

ナレトキ translatable + Norm トイフ。

**定義 5** ( $\{\mathcal{F}_s\}$  内, Linear Aggregate  $L_{\mathcal{B}_\lambda}^R$ ).

單調, 均等ナル函数空間/集合  $\{\mathcal{F}_s\}$  = 於イテ、次, 條件  
 テ  $\forall$   $x$  函数  $l(x)$  - 集合  $\mathcal{F}_s$ ,  $\mathcal{B}_\lambda$  = 開スル;  $(\mathcal{F}_s)$  内/  
Linear Aggregate トイヒ、コレ  $L_{\mathcal{B}_\lambda}^R$  デ表ハ  
 イ。

條件 1°  $l(x) \wedge x$  フ固定スルトキ,  $\mathcal{B}_\lambda$  = 定義域ト  
 ル入, 函数  $e^{i\lambda x}$ , Linear functional = + ツテキル;  
 コレ  $\lambda$

$$l(x) = A_\lambda(e^{i\lambda x})$$

デ表ハス。

條件 2°.  $l_i(x) \in L_{\mathcal{B}_\lambda}^R$  ( $i = 1, 2$ ) ナラバ

$$l_1(x) + l_2(x) \in L_{\mathcal{B}_\lambda}^R$$

條件 3°.  $l(x) \in \mathcal{F}_s$  ( $s \in S(R) = \text{對シテ}$ )

條件 4°.  $\mathcal{B}_\lambda = \text{テ定義サレス函数 } G(\lambda)$ , 集合  $K_\lambda$  がア  
 ッ  $\forall l(x) = A_\lambda(e^{i\lambda x}) \in L_{\mathcal{B}_\lambda}^R$  ルトキ常 =

$$A_\lambda(G(\lambda)e^{i\lambda x}) \in L_{\mathcal{B}_\lambda}^R$$

但シ  $K_\lambda = \infty$ ,

(i)  $G(\lambda) = C$  (任意, 常數) ( $\lambda \in \mathcal{B}_\lambda$ , トキ) ル  
 函数がフクマレル。

(ii) 任意, 實數  $\delta = \text{對シテ } G(\lambda) = e^{i\lambda\delta}$  ( $\lambda \in \mathcal{B}_\lambda$ ) +  
 ル如キ函数がフクレテキルトスル。<sup>(1)</sup>

(1) 注意: コノコトカテ

$$l(x) \in L_{\mathcal{B}_\lambda}^R, \text{ト+ } l(x+\delta) \in L_{\mathcal{B}_\lambda}^R \text{ ト+ ル。}$$

**定義 6** (函数空間, 集合  $C_{\delta\lambda}^R[\mathcal{F}_S]$ ) 單調, 均等  
+ ル函数空間, 集合  $\{\mathcal{F}_S\}$  = 属する element = シテ  
次, 條件 7. 或ル Linear Aggregate  $L_{\delta\lambda}^R$  = 間シテ  
満足スル函数空間, 集合 7  $C_{\delta\lambda}^R[\mathcal{F}_S]$  デ表ハス。

條件 1° 適當 = 選ンダ  $S \in \mathcal{S}(R)$  = 對シテ

$$f(t) \in \mathcal{F}_S$$

條件 2° 任意, 正數  $\varepsilon$  = 對シテ, 常 =

$$\|f(t) - l(t)\|_S < \varepsilon$$

+ ル如キ  $l(t) \in L_{\delta\lambda}^R$  が見出サレル。

3. 前節, 説明トシテ familiar + 若干, 例ヲ擧  
ハス。

例 1. Bohr, 概週期函数族: 今

$$(1) R = \mathbb{E}_t \{-\infty < t < \infty\}, \mathcal{S}(R) = (R)^{(1)}$$

$$(2) \|f(t)\|_R = \inf_{-\infty < t < \infty} |f(t)|$$

トスレバ、單調, 均質等ハ trivially = 満足サレタキル。  
更ニ

$$(3) \mathcal{B}_\lambda = \mathbb{E}_\lambda \{-\infty < \lambda < \infty\}$$

(1) ニ一意味ハ集合, system,  $\mathcal{S}(R)$  ハ R のミカナルコトヲ表ハス。  
例 1, 2, 3 = 於イテハ, 第二節 = 於ケル諸定義ハ, 餘計ナ  
ル。モット簡明ニスマセルコトハ明カデアル。例 4 = 於ア  
サヘ尚コノ感かアラえ良ハ Valiron, 無根項, 微分方程式  
= 至ッテソノ必要(?)が明カニナルヤクニ思ハレル。

$$(4) L_{\mathcal{B}_\lambda}^R: l(x) = \sum_{k=1}^N A_k e^{i\lambda_k x} \quad (\lambda_k \in \mathcal{B}_\lambda)$$

ニトレバ、 $C_{\mathcal{B}_\lambda}^R$  ハ Bohr , 概週期函数，全体 =  $\mathbb{N}$ 。

例2.  $L^2(-\infty, \infty) =$  ルイテハ，(1), (3)  $\Rightarrow$  例1下同  
ジニトリ， $L_{\mathcal{B}_\lambda}^R$  トシテ

$$(5) l(x) = \int_{-g}^g e^{ix\alpha} \Gamma(\alpha) d\alpha \quad (0 < g < \infty)$$

( $\exists \alpha = \int_{-g}^g |\Gamma(\alpha)|^2 < \infty$  トスル) , 如キ全体ニトレバ

$$(6) \|f(t)\|_R = \sqrt{\int_{-\infty}^{\infty} |f(t)|^2 dt}$$

+ル Norm , 意味 = ルイテ  $C_{\mathcal{B}_\lambda}^R$  ト形成スル。

例3. Bochner , B-class = 對シテハ,

$$(7) l(\omega) = \int_{-g}^g e^{i\omega t} dV(\omega) \quad (g \text{ハ有限})$$

，全体ニ  $L_{\mathcal{B}_\lambda}^R$  トスル，Norm + (2) = トツニ  $C_{\mathcal{B}_\lambda}^R$  ト形成  
スル。

例4. 有限區間 = ル  $L^p$  = 属スル函数:  $\alpha < \omega < 0 < \beta < b$   
トシ  $\beta - \alpha = 2\pi$  トスル。

$$R = [a, b], \mathcal{M}_x = (x+\alpha, x+\beta)$$

$\mathcal{F}_x = L^p(x+\alpha, x+\beta)$  トスル。然ルトキ

$$\sqrt[p]{\int_{x+\alpha}^{x+\beta} |f(t)|^p dt} = \|f\|_x$$

トオクトキ、單調、均質+、且 $\omega$  translatable + 距離 $\tau$   
ニツメ函数空間ノ集合ヲナス。而シテ

$$\mathcal{B} = (0, \pm 2\pi i, \pm 4\pi i, \dots, \pm 2n\pi i, \dots)$$

トシ、

$$l(x) = \sum_{k=-N}^N a_k e^{2ixk\pi}$$

トオクトキニヨリ、 $C_{\mathcal{B}_N}^R$  ノ形威スルコトカワカル。

4. 以下常ニ、函数空間ノ集合ニ閉シテハ、單調、均等、可遷的 = normalize サレテキルコト等ハ假定スル。  
簡單ノタメニ、§5 デ R が有限區間、トキ、§6 デ R が  
 $(-\infty, \infty)$  ナル場合ニツキ、夫々以下ニ用キル Lemmas ノ  
アゲテオク、コレヲ、函数空間ノ集合ヲ  $[\mathcal{F}_x^\beta]$ ,  $[\mathcal{F}]$  デ夫  
々示ス。

5. コニデ問題ニナルノハ次、如キ linear translatable operation  $\Delta_t f$  デアル。

**條件 I**  $\Delta_x t (f(t)) = g(x) \in [\mathcal{F}_x^\beta]$  ハ  $x$  ノキメルトキ、  
 $f$  = 閉シテハ distributive  $\neq$  アル、即チ

$$\Delta_t (c_1 f_1(t) + c_2 f_2(t)) = c_1 \Delta_t (f_1(t)) + c_2 \Delta_t (f_2(t))$$

**條件 II**  $i\lambda \in \mathcal{B}_\lambda$  = 對シテ

$$\Delta_x (e^{i\lambda t}) = G(i\lambda) e^{i\lambda t}$$

而シテ  $G(i\lambda) \in \mathbb{K}_{\mathcal{B}_\lambda}$  + リトスル。

**條件 III**  $\|\Delta_x t (f(t))\|_x \leq G \|f(t)\|_x$

コトニ、正数 G ハ  $f$  及ビ  $x$  = 独立 = エラベル。

コトニ §2 デ導入シテ Linear Aggregates = 関シテ  
次ノ假定ヲオク。

**條件 IV**  $L_{\alpha\lambda}^R$  = 属スル任意ノ Linear Aggregate  
 $l_\lambda(e^{i\lambda t})$  = 関シテ

$$\Delta_x(l_\lambda(e^{i\lambda t})) = l_\lambda(\Delta_t(e^{i\lambda t}))$$

デアルトス IV。

然ルトキ、次ノ定理が成立スル。

**補助定理 I** 若シモ  $x, x+t$  が共 = R = 属スル  
ナラバ

$$\Delta_{x+t}(f(t)) = \Delta_x(f(t+t))$$

トナル。万テ (以上ノ制限、 $\in$  トデ) translatable =  
+IV。

6. 今、 $R = (-\infty, \infty)$ ,  $S(R) = (R)$  トシ、 $\Delta$  ハ  
 $f(t) \in [F]$  ヲベ  $g(x) = \Delta_x(f(t)) \in [F] =$  ツツスモ、  
トシ、§5ノ條件 I, II = 加法ル =

**條件 III\***  $\|\Delta_x(f(t))\| \leq G \|f(t)\|$

トスル。然ルトキ

**補助定理 II** 任意ノ實數  $x$  及ビ  $t$  = 於テ

$$\Delta_{x+t}(f(t)) = \Delta_x(f(t+t))$$

7.<sup>(1)</sup> 以上ヲ準備トシ、函数方程式 (I) = 関スル Operational Calculus = ツイテ論ズル。  $g(x)$  , 属スル函数

$\mathcal{F}$  トス。

1.  $A$ , definitions bereich  $\rightarrow \mathcal{D}(A)$  トシ,  $Af$  ハコ  $\rightarrow$   $\mathcal{D}$ , linear operation デアリ,

2.  $f \in \mathcal{D}(A)$ , トキ = ハ, (従ツテ空間, 均質性カラ  $T_\alpha f \in \mathcal{D}(A)$  デアルガ)

$$AT_\alpha f = T_\alpha Af$$

が成立スルモノトスル。 $\mathcal{F}$  フアタヘルトキ、カル Linear translatable operation, カナ. definitions bereich が  $\mathcal{F}$  ト一一致スルモノハ、タシカ = Ring フツクル。コレ  $\mathbb{R}$  デ表ハス、 $\mathbb{R} = R$  = 属シ且ツ在意 =  $g \in \mathcal{F}$  フ興フルトキ

$$Af = g.$$

ナル如キ  $f \in \mathcal{F}$  カーツ、而シテ唯一ツ存在スル様  $A$  = 對シテハ今假リ =

$$g = Bf$$

トオケバ,  $B$  ハ

$$AB = BA = E$$

ノ性質ラミツカテ、 $B = A^{-1}$  トオク、コレハ勿論  $R = \text{属スル} \mathbb{R}$ 。

カル  $A$ , 全体ハ  $R = \text{於イテ所謂 Einheitsgruppe}$  テ形成スル。尚定理 II = ヨリ  $R$  ハ Multiplikation = 関シテ abelisch デミアル。

---

(1) §7-8デハ, Linear translatable operator  $\rightarrow A$ ,  $B$ ,  $C$ , 等デ表シテキル。ギリしあ, 大文字, 代リ = 。

8. dissection, 方法が適用サレルヌメ、次、條件 $\forall f \in \mathcal{F}$  = 加ヘルル:

條件(D).  $R = (-\infty, \infty) = \text{テ任意, 四數} \alpha_2 < \alpha, \beta_1 < \beta_2$   
 ナル如キ  $f(i\lambda) = 0$   $\lambda \leq \alpha_2$

$$= 0 \quad \lambda \geq \beta_2$$

$$= 1 \quad \alpha_2 \leq \lambda \leq \beta_2$$

ナル如キ generating function  $\forall f \in \mathcal{F}$  linear  
 translatable operator = シテ  $R$  = 属スル様 +  $\infty$   
 が必ず存在スル。

條件(E).  $A \in R = \text{シテ且ツスペテノ } f \in \mathcal{F} = \text{對}\sigma$

$$Af = 0$$

ナルタメ = ハ  $A$  / generating function  $G(i\lambda)$  ハ  
 恒等的 = 零 = ナルコトが必要且ツ充分デアル。<sup>(1)</sup>

9. ジウマテノ假定ト條件(D), (E) 1ミト = 於イテ  
 $A \in M$  ナルタメ = 必要且ツ充分 + 條件ハ  $\frac{1}{G(i\lambda)}$  ナベ  
 母函数トスル generating function か  $M$  = 属スルコト  
 デアル、ハ勿論デアルか、實際役 = 立チツクナモノトシテ次  
 ノ定理ヲ擧ゲル。

(1) コノ條件(E)が充サレテキナイ場合デモ、コレ = reduce シ  
 ル。即チ、上ノ如キ  $A$  の全體ヲ  $O$  トオク、而シテ Rest  
 klassenringe  $R/O$  ナ若ヘレバヨイ。

定理1.  $\mathcal{F} = C_{\alpha, \lambda}^R$  が complete でアリ.  $A \in \mathbb{R} =$   
 $\gamma > \infty, |G(i\lambda)| \geq \alpha > 0$  ルトキ=ハ; 條件(D), (E) ,  $\epsilon$   
ト=於テ.  $A \in M$