

1123. 連續幾何學 = 講テ

岩 村 聰 (東大)

定義ハ後テ下スユトニシテ、目標ヲ先ニ述ベマス。ソレハ可約十連續幾何ニ一般次元函数ヲ導入スルコトト、可約子連續幾何ヲ既約子モ、直和及二束同型 = embed スルコトデス。J. von Neumann = ソレバ、既約十連續幾何ニハ實數値次元函数が導入サレマス (Lectures on Continuous Geometries, part I ……以後 C. G. I. ト略記)

又可約十モ、ニ一般次元函数ヲ導入スルタメ、殆ド完全十準備ガ C. G. III デ整ヘテレテキマスガ、如何十理由ニヨルモ、ガ、最後ノ結果迄ハ示サレテ居リマセん。C. G. III

1 論結果トシ. Kalperin が與へ又補題 (Trans. Amer. vol. 44) を使へば、後述、様 = 比較的簡単 = 目標 = 到達シス。既約 + も、直和、中 = embed スルコトモコレ = 伴ツテ 実現オレマスガ、單 = 来同型 = embed # ルト云フ タクテ、一般、join × meet = ハイヲハ如何ナツテ オルカ一オカリマセン。此1 点が何トカナライエ、セウカ。

§ 1

L へ最大元 1, 最小元 0 有ス \vee complemented, modular + 束スル。 L 元 a, b, \dots, x, y, \dots デ表ハシ、半順序 \leq join $\triangleright a+b$, meet $\triangleleft a+b$ 表ハス。正義個體（有限下限ラズ）1 元、join, meet \triangleright (存在スレバ) Σ , Π デ表ハス。 $a+b=a+x=b+x$, $a+b=a x=b x+\nu x$ νx が存在スルコト $\triangleright a \sim b$ ト記入 (シグニ \triangleright transitive \neq ハ +)。 $a \triangleleft c$, $a \geq c$ ハ次々 $a \sim b \leq c$, $a \sim b \geq c+\nu b$ νb が存在スルコト \triangleright 表ハス。

$a \triangleleft c$, $a \geq c$ ハ次々 $a \triangleleft c$, $a \geq c$ デヤツテ $a \sim c$ デナイコト \triangleright 表ハス。

(\triangleright ハ半順序加法群 (半順序が加法デ保存サレル) トス IV. $f \triangleright L$, 上デ定義サレテ、中 / 値ラベル函数トス IV. 常 = $f(a) \geq 0$ ナラバ、 f ハ positive デアルト言

ウ。恒等式 $f(a+b) + f(ab) = f(a) + f(b)$ が成立するとき、 f は（一般）modular functional と言ふ。又 $ab = 0 \Leftrightarrow a, b = 0$ かつ $f(a+b) = f(a) + f(b)$ が成立するとき、 f は modular functional である。

f が sharply positive modular functional のアレバ、 $a \sim b$ 又 $a \leq b$ 又 $a \geq b$ = 従つて $f(a) = f(b)$ 又 $f(a) < f(b)$ 又 $f(a) > f(b)$ である。positive modular functional のアレバト言ふべきアレバ、 $\langle \leq, \geq \rangle$ は \leq 及 \geq の置換ヘシベアレバ。

f が positive modular functional のアレバ、 $f(a) \leq f(b)$ 又 $f(a) \geq f(b)$ = 従つて $a \leq b$ 又 $a \geq b$ トキ、 f は（一般）次元函数アルト云ふ。此トキ f は sharply positive である。 f が實數値次元函数アルバ、任意 $a, b = \alpha_1 + a\alpha_2 + \cdots + a_n\alpha_n$ トキ $a \leq b$ が成立スル、 L 上、sharply positive modular functional の（若シ存在スル）次元函数アル。

以下シボラク C, G, III カラ差借ッテ必要十分条件ト結果トヲ（少シ変形シテ）抜キ出シテ見ル。而シ §2 以後一於テモ C, G, III / 其他 / 結果モ引用サレル。

完全束 L が complemented, modular デ、連續

性, 公理

I) $a_0 \geq a_1 \geq \dots \geq a_s \geq a_{s+1} \geq \dots$ (s, g は超限順序数) + ラバ $b + \prod_{s < g} a_s = \prod_{s < g} (b + a_s)$

II) I) / 双對

ヲ満たすキ, L へ連續幾何デアルト云フ。以後 L へ常に連續幾何ヲ表ハス。補充が unique デアルマウ + 元, 全体 $\sqcup L$, center ト言ヒ, Z デ表ハス。 Z 元 e, e_0, e^* 等ト記ト。

Z へ Boolean algebra デアル。 Z , 任意, 部分集合 $\{e\} = \forall i \in \sum e_i \prod e_i \in Z$ デアル; 従ツテ Z へ complete デアル。次, 條件ハ互に同値デアリ。

i) $e \in Z$ + ラバ $e = 0$ 久ハ $e = 1$

ii) $\forall e, f \in Z \exists g = \forall i \in e \exists j \in f$.

此等, 條件が成立スレバ L へ既約, シナケレバ L へ可約デアルト言フ。

L / 部分集合 $\{a_\gamma\}$ (γ へ parameter $\in I'$) が独立デアルト言フ, は, I' , 任意, 互ニ素 + 部分集合 $I'_1, I'_2 = \forall i \in (\sum a_{r_i})(\sum a_{r_2}) = 0$ ($r_i \in I'_1$) ト + ルコト デアル。コレ $\{a_r\}$ 上 ト記ト。後 = 表ハルル, $\times Z$, 部分集合, 独立 + 場合ダケデアル。 $\{e_1, \dots, e_m\}$ 上, 必要十分條件, $e_i e_j = 0$ ($i \neq j$) デアリ。

\sim へ推移的 (transitive), 従ツテ一ツノ對等關係 (equivalence relation) デアル。 L へ \sim 類

$A_a = (x; x \sim a)$ = 分ケテ類 / 全体 $\mathcal{L} = (A_x; x \in L)$
 トスル。 \mathcal{L} / 元 A, B, X, Y 等が表ハス。 持 $\theta = A_0$,
 $+ = A$, トスル (何レモ唯一ツ L / 元カラ成ル類), $a \leq b$
 $/ + A_a \leq A_b$, $a \leq b / + A_a \leq A_b$ ト定メレバ,
 $\leq \wedge \mathcal{L}$, 半順序ヲ與ヘル。 $a \leq c$, $A_a \leq B \leq A_c + \text{ラバ}$,
 $a \leq b \leq c + b \in B$ が存在スル。 e, A が與ヘラレタト
 $+ eA = (ex; x \in A)$ ト定メル。 $eA \in \mathcal{L}$ デアル。

$a \sim b$, $b \sim b'$, $ab = a'b' = 0 + \text{ラバ } a+b \sim a'+b'$
 デアル。

ノコ $ab = 0$ / $+ A_a + A_b = A_{a+b}$ ト定メル。
 次、コトハ容易ニ確メラレル: 左辺が存在スレバ $A+B = B+A$, $A+(B+C) = (A+B)+C$ (右辺が存在シテ、此
 等式が成立スルトイフ意味; 以下同様)。 $A+X = B+X$ / 存在ト $A \leq B$ トハ同様, X ハ存在スレバ A, B が一
 定ニ定マル。此 $X \neq B-A$ ト記ス。 $A \leq B \leq C$, $C-B \leq$
 $C-A$, $B-A \leq C-A$ ハ互ニ同値デアル。

$\{e_1, \dots, e_n\}$ 上ナラバ任意 $A', \dots, A^n =$ 對シテ
 $e_1 A' + \dots + e_n A^n$ が存在シ。 特 $= e_1 A + \dots + e_n A =$
 $(e_1 + \dots + e_n) A$ デアル。

實數, zero $0 =$ 對シテ $0A = \theta$ ト定メル。 整數 $n \geq 0$
 = 對シテ nA が定マリ且ウ $nA + A$ が存在スルトキ,
 $(n+1)A = nA + A$ ト定メル。 $n \geq m \geq 0 + \text{ラバ } nA \leq$
 mA , $(n-m)A = nA - mA$. 一边が存在スレバ

$(n+m)A = nA + mA$. mA が存在し、一边が存在する
 $\Leftrightarrow (nm)A = n(mA)$. い.e. 括弧ヲ省イテ nmA ト記
 す；他、場合 = 同様 + 記法 = 既ア. nA が存在スレバ
 $e_n A = ne A$, $n \geq 1$ トキ、一边が存在スレバ $n(A+B)$
 $= nA + nB$.

$a \ll b$ トハ、スペテイ $e - \text{對シテ} ea \leq eb$ 又ハ
 $ea = eb = 0$ ト + ルユトテアル。 $A \ll B$ トハ、スペテイ
 $e = \text{對シテ} eA < eB$ 又ハ $eA = eB = 0$ トナルコトデア
 ル。 \gg, \gg 也同様。 $A_a \ll A_b$ ト $a \ll b$ トハ同様デア
 ル。

e_0 ヲ固定シテ、変換 $a \rightarrow e_0 a$, $A \rightarrow e_0 A$ ツ考ヘ
 ルト、コレハ次、演算、関係 = ツイテ準同型変換デアル：
 L = 於ケル演算 $a+b$, ab , 関係 \leq , \sim , \leqslant , \ll , L 1 元
 ト L 1 元ト1 間、関係 \in , L = 於ケル演算(可能 + 範囲
 \neq) $A+B$, $A-B$, nA , eA , 関係 \leq , \ll .

§ 2

C. G. III, Theorem 2.7 = ジュベ：スペテイ $a, b =$
 対シテ、

- a) $\{e_1, e_2, e_3\}$ \perp .
 - b) $e_1 + e_2 + e_3 = 1$,
 - c) $e_1 a \gg e_1 b$,
 - d) $e_2 a \ll e_2 b$,
 - e) $e_3 a \sim e_3 b$
- + e_1, e_2, e_3 が存在スル。此レヲ定義 = 既ツア次、様 =
 言ニ直シ、以後 Theorem 2.7 をトシテ屢々引用スル：ス

ベテノ $A, B = 対シテ$

a) $\{e_1, e_2, e_3\} \perp$, b) $e_1 + e_2 + e_3 = 1,$

c) $e_1 A \gg e_1 B$, d) $e_2 A \ll e_2 B$, e) $e_3 A = e_3 B$

+ ベ e_1, e_2, e_3 が存在スル。最初に應用シテ

補題1. $L_n \leq n$ シテ求ラヌ。 \forall meet ∇ $A \wedge B$, join $\nabla A \vee B$ の表ハス。 nA, nB が存在スルバ
 $nA \vee nB = n(A \vee B)$, $nA \wedge nB = n(A \wedge B)$.

証明. $A, B = 対シテ$ 上記 e_1, e_2, e_3 と取ツテ置
く。 nA, nB が存在 ∇ 假定スルバ, a) = エッテ

1) $C^n = e_1 nA + e_2 nB + e_3 nA$ とく

$D^n = e_1 nB + e_2 nA + e_3 nB$

が存在シテ

2) $C^n = n e_1 A + n e_2 B + n e_3 A = n C'$,

$D^n = n e_1 B + n e_2 A + n e_3 B = n D'$.

a), b) = エッテ, 且意 $X = 対シテ$

3) $X = e_1 X + e_2 X + e_3 X$

ト + ∇ 。特 $= X \geq nA, nB$ トスレバ 1), 3) カラ $X \geq C^n$
得。又 $nA, nB \geq X$ トスレバ $D^n \geq X$ ト + ∇ 。c), d),

e) カラ

c)' $n e_1 A \geq n e_1 B$, d) $n e_2 A \leq n e_2 B$,

e)' $n e_3 A = n e_3 B$

得ルカラ, $C^n \geq nA, nB$, 又 $nA, nB \geq D^n$ ト + ∇ 。
従々 $C^n = nA \vee nB$, $D^n = nA \wedge nB$.

$n=1$ トキテ考へテ見レバ, $C' = A \vee B, D' = A \wedge B$
 は無條件 = 存在スルカラ, \vdash は束デアル. 再ビ nA, nB ,
 , 存在ヲ假定スレバ, 2) = ヨッテ

$$nA \vee nB = C^n = nC' = n(A \vee B),$$

$$nA \wedge nB = D^n = nD' = n(A \wedge B).$$

(以上)

變換 $A \rightarrow e_0 A$ が \vdash , 束準同型変換デアルコトハ明
 カデアル. 任意個數(有限上限ラズ), meet, join
 ニツイテモ, 若シ存杜スレバ, \wedge 及ビ \vee プル記号ヲ使フ.
 次ニ上1補題ヲ精密ニスルコトヲ考へル.

J. Halperin = エレバ: $a_1 \geq a_2 \geq \dots, b \leq a_n$
 $n = 1, 2, \dots +$ ラバ $b \leq \prod_{n=1}^{\infty} a_n$ デアル. ノンデ今
 $a_n \in A^n, \prod_{n=1}^{\infty} a_n \in A$ トシテ見レバ此ノコトカラ
 $A = \bigwedge_{n=1}^{\infty} A^n$ ラ得ル. 次ニ一般 $= A^1 \geq A^2 \geq \dots +$
 列ヲ取ッテ考へレバ, $a_m \in A^m, a_n \geq a_{n+1} +$ ル列 $\{a_n\}$
 フ取ルコトガ出来ルカラ, $\bigwedge_{n=1}^{\infty} A^n$ が存在スルコトニナル.
 \vdash は束デアルカラ, 此ノ事實ニヨッテ, 金然一般, 可附
 番列 $A^1, A^2, \dots =$ 對シテ $\bigwedge_{n=1}^{\infty} A^n$ が存在スルコト =
 ル. 此等ノコト, 双對^{*}亦成立スルコトハ明カデアル.
 以上ヲ總ナテ:

補題2. 束 \vdash ハ可附番, 意味が完全束デアル.

$a_1 \geq a_2 \geq \dots, a_n \in A^n \quad n = 1, 2, \dots +$ ラバ $\prod a_n \in \bigwedge A^n$
 デアル. $a_1 \leq a_2 \leq \dots, a_n \in A^n \quad n = 1, 2, \dots +$ ラバ

$\sum a_n \in \bigvee A^{\omega} \Rightarrow \forall n$

$a \sim b + c$ バ $e(a) = e(b) + e(c)$ ナル。又 $a \in A$, $b, c \in A$ ト $e(A) = e(A)$ ト 定メル。

スペテ, $a = b + c$ 様 b, c, d が 存在スルトキ, $L \neq \infty$ 型デアルト云フ。

$$a \geq b + c = c + d = d + b, \quad b c = c d = d b = 0.$$

$$e(a) = e(b).$$

補題3. $L \neq \infty$ 型トスル。スペテ, $a = b + c$, $b^* + c^* = 0$ ナル b^*, c^* が 存在スル。従ツテスペテ, $A = \frac{1}{2}A$ が 存在スル。

証明. L , 元1組 (x, y, z) , 間=半順序ヲ定義スル; $x \leq x'$, $y \leq y'$, $z \leq z'$ デアルコトヲ $(x, y, z) \leq (x', y', z')$ トスル。 T フ

$a \geq x + y = y + z = z + x$, $x y = y z = z x = 0$ ナル組 (x, y, z) , 全体トスル。 $T = L$, 半順序ノ意味デ, 极大元が 存在スルコトヲ示サク。コレニハ $S = \{(x_r, y_r, z_r); r \in T\} \subset T$, 任意ノ全順序部分集合トシテ, T , 中=S, 上界が少くモーヤレコトヲ示セバ十分デアル。(Zorn's 補題). $x = \sum_r x_r$, $y = \sum_r y_r$, $z = \sum_r z_r$. $r \in T$ トスル $a \geq x + y = y + z = z + x$ ハ明白。所が $(x_r; r \in T)$ 等 $\subset L$, 全順序部分集合デアルカラ, L , 連續性, 公理カラ容易 $x y = \sum_r x_r y_r$ 寂? 得ル。従ツテ $x y = y z = z x = 0$ トスル。此し $(x, y, z) \in S$, 一々, 上界 $\in T$ デアル。

T の極大元 $\rightarrow (b^*, c^*, d^*)$ トシ
 $a^* = b^* + c^* (= c^* + d^* = d^* + b^*)$ トシケル、 $a \geq a^*$ 。今
 $a = a^* + a'$, $a^* a' = 0$ トシ a' を取る
 $a' \geq b' + c' = c' + d' = d' + b'$,
 $b'c' = c'd' = d'b' = 0$, $e(a') = e(b')$

トスル。 $b = b^* + b'$, $c = c^* + c'$, $d = d^* + d' + 2$ トシ
 \therefore 簡易 =

$a \geq b + c = c + d - d + b$, $bc = cd = db = 0$

得ル。^(註) よレ故 $(b^*, c^*, d^*) \leq (b, c, d) \in T$ 。所
 $\therefore (b^*, c^*, d^*)$ は T の極大元でヤツカラ此不等式
 \wedge 實へ等式トスル。 $b = b^* = b$ 。
故 = $b' = b b' = b^* b' \leq a^* a' = 0$.
従 $\therefore a' \leq e(a') = e(b') = 0$ トスル。
従 $\therefore a = a^* = b^* + c^* \vee b^* \sim c^*$, $b^* c^* = 0$
(以上)

(註) $bc = 0$ を証明シテ置く。
 $bc = (b^* + b')(c^* + c') \leq (a^* + b')(a^* + c') = (a^* + a')(a^* + b')(a^* + c')$,
modularity = $\exists \forall \tau$, $= a^* + a' (a^* + b')(a^* + c')$,
所テ $a'(a^* + b')(a^* + c') = a'(a^* + b')a'(a^* + c')$,
modularity = $\exists \forall \tau$, $= (a' a^* + b')(a' a^* + c')$.
 $a' a^* = 0$, $b' c' = 0$ テアルカ $bc \leq a^* + 0 = a^*$,
全々同様 = $bc \leq a'$
従 $\forall \tau$ $bc \leq a^* a' = 0$

サテ n の自然数トシテ、 $D \frac{1}{n} +$ が存在シ。
 2) $A \ll \frac{1}{n} +$ ナハ $A = \theta$ デアルトキニ、 L ハ n 型デアルト云フ。C.G. III, Theorem 3.2 及 \sim 3.6 フ纏メテ吾々、言葉デ言ヘバ: L ハ n 型 ($n = 1, 2, \dots, \infty$) / 連續幾何 / 直和 $\sum \oplus L^n$ ($1 \leq n \leq \infty$) = 分解サレル。此処ノ連續幾何 / 直和ハ 次ノ様ニ定義サレル。

入ヲ或ル parameter トシ、入; 各々、値 = 連續幾何 L^λ が對應シテ居ルトスル。入 = L^λ 元 a^λ ナ L^λ 對應ナセル一價函數 $\sum \oplus a^\lambda$ ト記シ、斯様 $\sum \oplus a^\lambda$ 全体ノ $\sum \oplus L^\lambda$ ト記ス。 $\sum \oplus L^\lambda$ = 普通、半順序ヲ導入スル; $\sum \oplus a^\lambda \leq \sum \oplus b^\lambda$ ナベテ、入 = ツイテ $a^\lambda \leq b^\lambda$ デアルコトア定タル。 $\sum \oplus L^\lambda$ ハ此ノ半順序ニツイテ 連續幾何ヲナス。ハレテ L^λ / 直和ト云フ。

ソコハ問題ハ 各々、 L^n = 次元函數ヲ導入スルコトト、 L^n ナ更 = 既約 + エル直和 / 中 = embed ト、 L^n ノトトニナル。ソレ故以後 n 型 ($1 \leq n \leq \infty$) / L 爾ナ者ヘレバ宜シイ。

§ 4

∞ 型 / 連續幾何一次元函數ヲ導入スルダケナラバ、問題ハ 次ノ様ニ簡略ニ解ケテシマフ。 L ハ ∞ 型デアルトスル。

スベテ、 $A =$ 對シテ $\frac{1}{2} A$ が存在スル。任意、 $A, B =$ 對

シテ $\frac{1}{2}A \leq \frac{1}{2} + \frac{1}{2} - \frac{1}{2}B$ デアルカラ, $\frac{1}{2}A + \frac{1}{2}B$ ゲ存
在スル。 $A+B$ ゲ存在スレベ $\frac{1}{2}A + \frac{1}{2}B = \frac{1}{2}(A+B)$ デア
ル。 $\frac{1}{2}(A \vee B) = \frac{1}{2}A \vee \frac{1}{2}B$, $\frac{1}{2}(A \wedge B) = \frac{1}{2}A \wedge \frac{1}{2}B$
デアル, 従ツテ $A \leq B + \text{ラバ } \frac{1}{2}A \leq \frac{1}{2}B$ デアル。

ルチ自然数トシ, スベテ, $k \geq n =$ 對シテ $A^k \in \mathcal{L}$ カ
對應シテ $A^k = 2A^{k+1}$ 即チ $A^{k+1} = \frac{1}{2}A^k$ デアルトスル。
斯様ナ對應 $k \rightarrow A^k$ $k \geq n \Rightarrow \{A^k\}_n$ スハ 簡單 = $\{A\}$
ト記ス. $\{A^k\}_n = \{B^k\}_m$, $A^l = B^l + \text{ル } l \geq n, m$
が存在スルコトト定義スル, $\{A^k\}_n \leq \{B^k\}_m$,
 $A^l \leq B^l + \text{ル } l \geq n, m$ カ存在スルコトト定メル。

$\{A^k\}_n = \{B^k\}_m + \text{ラバスベテ, } j \geq n, m =$ 無
イテ $A^j = B^j$, 又 $\{A^k\}_n \leq \{B^k\}_m + \text{ラバスベテ, }$
 $j \geq n, m =$ ツイテ $A^j \leq B^j$ デアル。 従ツテ三ハ對等
關係デアル。 $\{A\}, \{B\}, \dots =$ 類二分ケテ, 類 α ,
 β, \dots , 其1全體ヲ \mathcal{L} トスル。

$\{A\} \in \alpha, \{B\} \in \beta, \{A\} \leq \{B\} + \text{ラバ } \alpha \leq \beta$ ト
スル。 $\alpha \leq \beta + \text{ラバ}$ 任意, 代表 $\{A^*\} \in \alpha, \{B^*\} \in \beta$
= 對シテ $\{A^*\} \leq \{B^*\}$ カ成立スル。 従ツテ \leq ハ半
順序ア興ヘル。

次ニ演算 $\alpha + \beta$ テ定義スル。 α, β 1代表ヲ任意ニ
取ツテ, 未々 $\{A^k\}_n$ 及々 $\{B^k\}_m$ トスル。 $C^i = A^i + B^i$
ハスベテ, $i \geq l = 1 + \max(n, m)$ = 對シテ 存在 ν ,

$C^i = 2C^{i+1}$ デアル。此、 $\{C^i\}_l$ を含ム類 $C \wedge \{A^k\}_n$,
 $\{B^k\}_m$, 選ビ方 = 関係 + γ , α ト μ ト τ 一意 = 定マル。
 $C = \alpha + L + \tau$ ル。

次、事實ハ殆ンド明白デアラク、 $\alpha \leq \alpha + \mu = \mu + \alpha$.
 $\alpha + (\mu + \tau) = (\alpha + \mu) + \tau$. $\alpha \leq C + \tau$ バ $\alpha + \mu \leq$
 $C + L$. $\alpha \leq \tau + \tau$ バ、 $\alpha + \mu = \tau + \mu$ ハ μ が存在シテ、
 α ト μ ト τ 一意 = 定マル。アル自然數 $m = \text{イイ} \neq 2^m \alpha$
 $\leq 2^m C + \tau$ バ、 $\alpha \leq \mu$ デアル。従ツテ \mathbb{R} ハ或ル半順序加
 法群 g = 追擴張サレル。

$A = \{A^k\}_l \in \alpha$, $A' = A + \tau$ α ト對應 + γ テ $\alpha = g(A)$
 トスル。

g ハ one-to-one + 對稱デアッテ、 $A \leq B$ ル
 $g(A) \leq g(B)$ ルハ同値デアル。

又 iii) $A+B$ ガ存在スレバ $g(A+B) = g(A)+g(B)$ デ
 アル。特 = iii) $\theta = g(\theta)$ ハ g 1 zero デアル。

所ガ一般ニ、 L ハ ∞ 型 I 限ラズ、半順序加法群 g ハ、
 L カテ g 1 一部ハ、寫像 g トカアッテ、上記 i), ii), iii)
 ハ成立スレバ、次、様ニシテ $L =$ (一般) 次元函数が導入
 サレル。 $a \in A$, トキ $f(a) = g(A)$ ト定義スル。

$f(0) = g(\theta) = \theta$. 又 $ab = 0 + \tau$ バ $f(a+b) = f(a)$
 + $f(b)$, 従ツテ f ハ modular functional デアル。
 $a \in A$, $b \in B$ トスルト $a \leq b$ ハ $A \leq B$ ハ同値、 $A \leq B$
 ハ $g(A) \leq g(B)$ ルハ同値、従ツテ $a \leq b$ ハ $f(a) \leq f(b)$

トが同値ナル。ハレ故 f は次元函数デアル。

§ 5

$e_1, e_2 \in \mathcal{P}$ ナラバ $e_1, e_2 \in \mathcal{P}$ トタル様十， Σ 部分集合オターツ固定シテ考ヘル。

$eA = eB + \nu$ $e \in \mathcal{P}$ が存在スルコトヲ $A = B (\mathcal{P})$ ト記ス。 $= (\mathcal{P})$ ハ \mathcal{L} = 於ケル對等關係デアル。 \mathcal{L} の演算+,-, \vee , \wedge ヲ有スル代數系ト考ヘレバ， $= (\mathcal{P})$, \sim , \cong 合同 (congruence) ラ典ヘル。即千例ヘバ $A' + B'$ ト $A^2 + B^2$ トが存在シ $A' = A^2 (\mathcal{P})$, $B' = B^2 (\mathcal{P})$ ナラバ， $A' + B' = A^2 + B^2 (\mathcal{P})$ トナル。

$\forall x \in \mathcal{L} = (\mathcal{P})$ の類 $(A), (B), \dots; (A) = (x; x = A (\mathcal{P}))$ = 分ナ，類 / 全体 $\mathcal{L} = ((A); A \in \mathcal{L})$ トシテ， (\mathcal{L}) = 剰餘系トシテ / 演算+,-, \vee , \wedge ノ導入スル。即千例ヘバ $(A) + (B)$ が存在スルトイフノハ， $A' + B'$ カ存在スルニウマ $A' \in (A)$ 及ビ $B' \in (B)$ ガアルコトトシ，此ノトキ $(A) + (B) = (A' + B')$ ト定義スル。 (\mathcal{L}) ハ 演算ニツイテ \mathcal{L} = 準同型デアル。従ツテ \vee , \wedge ニツイテ 条公理ヲ満タス。 \vee , \wedge カラ 半順序 \leq \mathcal{L} = 導入スレバ， $eA \leq eB + \nu$ $e \in \mathcal{P}$ が存在スルコトヲ $(A) \leq (B)$ トが同値ナル。又 $e \in \mathcal{P}$ ナラバ $(eA) = (A)$ デアル。従ツテ \mathcal{L} の諸性質カ (\mathcal{L}) = 翻譯サレル。ソレヲ幾つか擧ゲテ見ヨウ。

$(A) + (B)$ が存在スレバ $(A) \leq (A) + (B) = (B) + (A)$.
 一方、且が存在スレバ $(A) + ((B) + (C)) = ((A) + (B)) + (C)$.
 $(B) = (A) + (C) + \nu (C)$, 存在ト, $(B) - (A)$, 存在ト
 $(A) \leq (B)$ トハ互=同値ズ, コトヤ $(C) \wedge (A) + (B) \vdash$
 $\neg(C) = \text{定マリ}$, $(C) = (B) - (A) \neq \text{アル}$. $(B) + (C)$ が
 存在シ $(A) \leq (B) + \forall \forall (A) + (C) \leq (B) + (C)$.
 $(A) \leq (B) \leq (C)$, $(C) - (B) \leq (C) - (A)$, $(B) - (A) \leq (C) - (A)$
 ハ互=同値ズアル.

$[=$ 於テ \equiv 同様, $e a = e b + \nu e \in \mathbb{Z}$ が存在スル
 コトヲ $a = b$ (\mathbb{Z}) ト定義スル. $= (\mathbb{Z})$ ハ \mathbb{Z} , 蒼合同ノ與
 ハル. $(a) = (x; x = a(\mathbb{Z}))$, $(L) = (a), a \in L$
 トシテ L , 剰餘系 (\mathbb{Z}) ト作レバ, ハシハ L ～準同型ナ
 束トマリ, 従ツテ complemented, modular デアル,
 $\leq, \sim, \doteq, \doteq, \vdash$ ハ一ツテ P テ表ハスコトニスレバ,
 $(a) P(b) \wedge ea \neq b + \nu e \in P$, 存在ト同値ナル.
 (コレハ一々試して見レバ直チ=ウカル). 大 $e \in P$ + ラ
 バ $(ea) = (a) \neq \text{アル}$. 此シカラ \sim / 推移性が取ル.
 \sim ハ (L) =於ケル對等關係トナルカラ, 此レデ (L) ラ類
 $(A)^*, (B)^*, \dots$ =分ケテ, 類, 全体ヲ $(L)^*$ トスル. 斯
 様+記号ヲ用キル, $\wedge, (L) + (L)^*$ ト/ 間ニ次, 様+關係
 が成立スルカラデアル.

$ea \in eA + \nu e$ が存在スルコトヲ $a \in A(\mathbb{Z})$ ト記ス.
 $a \in A + \forall \forall a \in A(\mathbb{Z}) \neq \text{アル}$. 前記, P ハ \sim トシテ見

レバ、 $a \in A(\beta)$: トキ、 $(a) \sim (b)$ ト $b \in A(\beta)$ トが同値デアルコトガワカル。従シテ $\sim =$ ヨル (L) / 類別 (L) *
 $\wedge (A)^* = ((x); x \in A(\beta))$ / 全体 ($A \in L$) トシテ與
 ヘテレル。ソレ故類 (A) * \wedge 以後或ル $A \in L$ デ與ヘラ
 レタモト考ヘル。

次1條件 1) ト 2), 2) ト 3), 3) ト 4) が互= 同値デア
 ルコトハ明瞭: 1) $(A)^* = (B)^*$, 2) $(A)^* \wedge (B)^*$ ト
 か其道元ヲ有スル 3) $eA \wedge eB$ ト加共道元ヲ有スル様
 + $e \in \beta$ が存在スル, 4) $A = B(\beta)$ 此1 1) ト 4) ト
 テ比職シテ見レバ; $(L) \wedge (L)^* \wedge (A) \leftrightarrow (A)^*$ ラ
 one-to-one = 戰應スル。ソコデ演算ト半順序ノ定義サ
 レタ (L) 7, (L), $\sim =$ ヨル類別 (L) * ト考ヘル。従シ
 テ $(a) \in (A)$ + ル関係ハ意味ヲ有スル。 $(a) \in (A)$ / 必
 要十分+條件八, $a \in A(\beta)$, 即チ $ea \in eA$ + ル $e \in \beta$ が
 存在スルコトデアル。ソシテ $(A) + (B)$ / 存在ハ, $(a) \in (A)$,
 $(b) \in (B)$, $(a)(b) = (0) +_{\beta} (a), (b)$ / 存在ト同値デアル。
 此1ト $\neq (a) + (b) \in (A) + (B)$ ト + ル。又 $(a) \in (A)$, (b)
 $\in (B)$, $(A) \leqq (C) \leqq (B)$ + ラベ, $(a) \leqq (c) \leqq (b) +_{\beta} (c) \in (B)$
 が存在スル事モ容易=知ラレル。

以上ハ L , L ト其ノ剩餘系 (L), (L) / 関係トシテ殆
 ド trivial + 事許リデアッタ。次1補題ハ証明ヲ要スル
 カモ知レ+1:

補題4. $(a_m) \geqq (a_{m+1})$, $A^m \geqq A^{m+1}$, $(a_m) \in (A^m)$

$m = 1, 2, \dots$ とする, $a_m^* \geq a_{m+1}^*$, $a_m^* \in A^m$,

$(a_m^*) = (a_m) + \vee a_1^*, a_2^*, \dots$ が存在する。

証明. 1. $\alpha^* \in A \geq B$, 1. β) $(\alpha^*) \geq (b) \in (B)$
であるとき,
2. $\alpha^* \geq b^*$, 2. β) $b^* \in B$, 2. γ) $(b^*) = (b)$

+ b^* が存在することを示す。

1. β) $\exists e, e_1 a^* \geq e, b, e_2 b \in e_2 B + \vee e_1, e_2 \in \mathcal{P}$
が存在する。 $e = e_1, e_2$ とすれば $e \in \mathcal{P}$ である。今
 \exists

$$ea^* \geq eb, eb \in eB.$$

又 補充 $\exists e' \in \mathcal{P}$: $e + e' = 1, ee' = 0$. 1. β) カ
 $\Rightarrow e'a^* \in e'A \geq e'B$ である。従って $e'a^* \geq b' \in e'B$
+ b' が存在する。

$$b^* = eb + b' \in eB + e'B = (e + e')B = B \quad \dots \quad 2. \beta)$$

$$\alpha^* = (e + e')a^* = ea^* + e'a^* \geq eb + b' = b^* \quad \dots \quad 2. \alpha)$$

$$\text{又 } ebb' \leq eb'e' = 0 \text{ カラ}$$

$$b^* \in eB + e'B = (e + e')B = B \quad \dots \quad 2. \beta)$$

$$\text{又 } eb^* = eeb + eb' = eb + eb', eb' \leq ee' = 0$$

カラ

$$eb^* = eb' \quad \text{カラ } e \in \mathcal{P} \quad \dots \quad 2. \gamma)$$

$\# \neq a_1^*, a_2^*, \dots$ の次に $\# = 1$ である。上記 1. α),
1. β) に於いて $a^* = 1, A = +, B = A', (b) = (a_1)$ ト

シテ $a_i^* = b^*$ トスレバ $a_i^* \in A'$, $(a_i^*) = (a_i)$. a_m^* 选定ス. シトキ, 1.2), 1.3) $\Rightarrow a^* = a_m^*$, $A = A^m$, $B = A^{m+1}$, $(b) = (a_{m+1})$ トシテ $a_{m+1}^* = b^*$ トスレバ $a_m^* \geq a_{m+1}^*$, $a_{m+1}^* \in A^m$, $(a_{m+1}^*) = (a_{m+1})$.

—— (以 上) ——

サテ上記、ヤウナガ ($e_1, e_2 \in \mathcal{P}$ ナラバ $e_1, e_2 \in \mathcal{P}$) が
更ニ, $\exists e_1 > e_2 \in \mathcal{P}$ ナラバ $e_1 \in \mathcal{P}$ デアルト云フ條件
ヲ満タストキ, オハ 双對 ideal (Z1) ト言ハレル。双
對 ideal オガヤ Z デ, $\mathcal{P} \subseteq \mathcal{O}$ プル双對 ideal ガ必ズ
 $\mathcal{O} = \mathcal{P}$ ハ $\mathcal{O} = Z$ デアルトキ, オハ 極大双對 ideal デ
アルト言ハレル。以後オ, \mathcal{O} ハ Z, 極大双對 ideal フ
表ヘスコトニスル。 $(A), (a)$ 等ガ何レ, オデ構成サレタモ
ノデアルカラ明示スル必要ガアルトキ=ハオ(A), オ(a)等
ト記入。

任意, $e = \text{對シテ } m(e) = (\mathcal{P}; e \in \mathcal{P})$ トスレバ,
Boole 代數 Z ハ集合束 ($m(e); e \in Z$) デ同型=表現
サレル。ソレ故 e ト $m(e)$ トア區別シナイコトニスル。
従ツテ $e \in \mathcal{P}$ ト $e \in e$ トハ同じ内容ヲ有スル。I = $m(I)$ ハ
Z, 極大双對 ideal 全体, 集合, $O = m(O)$ ハ空集合デ
アリ。 $e \in \mathcal{P} + e \not\in \mathcal{P}$, 近傍ト定義スレバ / 即チ $m(I)$
= bicomplete Hausdorff Space トナリ。

補題5. A, B ガ與ヘラレタスル。スベテノ \mathcal{P} ニシ
イテ $\mathcal{P}(A) \cong \mathcal{P}(B)$ ナラバ, $A \cong B$ デアル。

証明. 任意の $e = eA + eB$ が存在する。スペーク e は既に e_i^* の形で表される。
 $i = m(1)$, open covering である。この中から finite covering $\{e_1^*, \dots, e_n^*\}$ を取出す: $e_1^* + \dots + e_n^* = 1$,
 $e_i^* A \leq e_i^* B$, $i = 1, 2, \dots, n$. e_i^* の補元 e'_i とし
 $e_i = e_i^*, e_j = e'_j, \dots, e'_{j-1}, e_j^*$ とすれば,
 $\{e_1, \dots, e_n\} \perp$, $e_1 + \dots + e_n = 1$,
 $e_i A \leq e_i B \quad i = 1, \dots, n$

従つて

$$A = e_1 A + \dots + e_n A \leq e_1 B + \dots + e_n B = B.$$

—— (以上) ——

補題6. 各々, $(L) = \mathcal{P}(L)$ は全順序集合である。

証明. 任意の (A), (B) を取る。Theorem 2.9* に於ける e_1, e_2, e_3 を取れば $e_1 + e_2 + e_3 = 1$, $e_i A \geq e_i B$,
 $e_1 A \leq e_2 B$, $e_3 A = e_3 B$. 何れか $e_i \in \mathcal{P}$ であるが,
 e_1 又は e_2 又は $e_3 \in \mathcal{P}$ は既に $\mathcal{P}(A) \geq \mathcal{P}(B)$ 又は $\mathcal{P}(A) \leq \mathcal{P}(B)$ 又は $\mathcal{P}(A) = \mathcal{P}(B)$ となる。

—— (以上) ——

§ 6

以後 L は n 型 ($n < \infty$) 又は ∞ 型とし, 少くも 2 箇の元を有するも同様。能く \leq は $(+)$ $>$ (\ominus) のアーチ。
 n 型, L を考へると $\Delta = \Delta_n = (k \cdot n^r; k = 0, 1, \dots, n)$ となる。 ∞ 型, L を考へると $\Delta = \Delta_\infty = (k \cdot 2^{-m};$

$L = \{0, 1, \dots, 2^m, m=1, 2, \dots\}$ トスル。 L が n 型
トキハ $n^{-1}+$ が存在シテ $(n^{-1}+) > (\theta)$, ∞ 型, トキハ
 $2^{-m}+$ ($m=1, 2, \dots$) が存在シテ $(2^{-m}+) > (\theta)$ デ
アル。 従シテ 何レノ場合ニシテ, $\alpha \in \Delta + \beta$ が存在シ
テ, $\beta > \alpha$, $\beta \in \Delta + \gamma$ ($\beta +$) $>$ ($\alpha +$) デアル。 以後
 α, β, \dots ハ Δ トスル。

補題 7. L が n 型トキニハ, 任意ノ $(A) = \text{對}$ シテ,
 $(A) = (\alpha +)$ + ル α が存在スル。 L が n 型デセ ∞ 型デ
 $\in \sup \Delta^\circ = \inf \Delta'$ が成立スル; 但シ $\Delta^\circ = (\alpha; (\alpha +) \leq (A))$,
 $\Delta' = (\beta; (A) \leq (\beta +))$.

証明. $\sup \Delta^\circ \leq \inf \Delta'$ ハ明白。 又 (α) が全順序
集合デアルカラ, Δ ハ $\Delta^\circ + \Delta'$ トテ盡サレハ, Δ° ハ 開間
 $[0, 1]$ デ稠密デアルカラ, ∞ 型: $L = \text{對}$ シテ $\sup \Delta^\circ$
 $= \inf \Delta'$ トナル。 L が n 型ナラ, $\alpha = \max \Delta^\circ$,
 $\beta = \min \Delta'$ が存在シテ $\alpha = \beta$ 且ハ $\alpha + n^{-1} = \beta$ トナル。
従シテ $\alpha + n^{-1} = \beta$ トシテ 開間ヲ出セ, β 証明ハ終ル。

$\alpha + n^{-1} = \beta$, 意味ハ, $(\alpha +) < (A) < (\beta +)$,
 $(\beta +) = (\alpha + + n^{-1} +) = (\alpha +) + (n^{-1} +)$

$(B) = (A) - (\alpha +)$ トオケベ $(\theta) < (B) < (n^{-1} +)$ ト+
ル。 *Theorem 2.7** = ヨシテ, 次ノ $\alpha_1 + e_1, e_2, e_3$ が
存在スル:

$$e_1 + e_2 + e_3 = 1, \quad e_1 B \gg e_1 n^{-1} +, \quad e_2 B \ll e_2 n^{-1} +,$$

$$e_3 B = e_3 n^{-1} +.$$

何レカ / e_i が $\in \mathcal{P}$ デアル。 $e_i \in \mathcal{P}$ トスレバ $(B) \cong (n^{-1} +)$
 ト + ッテ $(B) < (n^{-1} +)$ = 反スル。 $e_2 B \ll n^{-1} +$ テアルタ
 テ $e_2 B = \theta$ 。 所が $(\theta) < (B)$ デアルカラ、 $e_2 \not\in \mathcal{P}$ 。
 $e_3 \in \mathcal{P}$ トスレバ $(B) = (n^{-1} +)$ 、 ハレハ $(B) < (n^{-1} +)$ =
 反スル。

— (以 上) —

$[(A)] = \sup \Delta^\circ = \inf \Delta'$ ト定ル。 オフ明示スルト
 キ $[\mathcal{P}(A)]$ ト記ス。 定義カラ $0 \leq [(A)] \leq 1$ 、 又 $(A) \leq (B)$
 ナラハ $[(A)] \leq [(B)]$ 、 又 $[(A)] < [(B)] + \tau$ $(A) < (B)$
 デアル。 $(A) \leq (B)$ トキ即チ $(B) - (A)$ が 存在スルトキ
 $[(B)] - [(A)] = [(B) - (A)]$ デアルコトが容易ニウカル。
 ハレ故 $(A) + (B)$ が 存在ス レバ $[(A) + (B)] = [(A)] + [(B)]$ 、
 トナル。

特 = \sqcup が n 型、 トキハ $(A) \leq (B)$ ト $[(A)] \leq [(B)]$ ト
 が 同値 = ナル。 従シテコノ 場合ニハ \sqcup が 割合 λ ト同様ニ、 (L) = 次元函数が導入サレテ、 其ノ取ル植ハ $0, n^{-1},$
 $2 \cdot n^{-1}, \dots, 1$ デアル。 ハレ故 (L) ハ n 次元 / 連續幾何デ
 既約デアル。 シカシ此レカラ 呂ベルマツナ $\overline{(L)}$ 、 構成ニハ、
 n 型デモ ∞ 型デモ 同ジコトデアル。

変数 x 、 實數値函数 $f(x), g(x)$ = 普通 / 半順序 \leq ト
 束演算 $f \vee g, f \wedge g$ フ導入スル； 例ヘバ $(f \vee g)(x)$
 $= \max \{ f(x), g(x) \}$ 。 サラハ (L) ハ 全順序集合デアル
 カラ、 $(A) \vee (B), (A) \wedge (B)$ ハ (A) 又ハ (B) = 等レイ。

従つて $[A \vee B] = [(A) \vee (B)] = \max \{[(A)], [(B)]\}$.
 ソレ故 $[f(A)]$ た, A の定マップ, 函数ト見テ $f_A(p)$
 ト記セバ $f_{A \vee B} = f_A \cup f_B$ トナル。同じ理由で $f_{A \wedge B} =$
 $f_A \wedge f_B$ トナル。 $f_A(p)$ の定義ニヨミテ, Δ 1 値ヲ取
 ル; 但シ Δ は實數空間ニ於ケル Δ , closure デアツテ
 $\overline{\Delta}_n = \Delta_n$, $\overline{\Delta}_\infty = [0, 1]$ デアル。

$r \leq f_A(p) \leq s$ 即チ $r \leq [f(A)] \leq s$ ハ, $\exists r+ \in$
 $eA \leq e\delta + + \forall p$, 近傍已が存在スルコトト同様デアル。
 此, 近傍 e 属スル任意, $\eta = \forall i \in \mathbb{N} \ r \leq f_A(\eta_i) \leq s$
 トナルワクデアル。定義ニヨリ,

$f_A(p) = \sup(r; r \leq f_A(p)) = \inf(s; f_A(p) \leq s)$
 デアルカラ:

補題 8. f_A ハ p 連続函数デアル。

ココテ C.G.III, Theorem 2.13 用スル: スベテ, 自然数 m = 對シテ mA が存在スル, $A = \emptyset$ / トキ = 限スル。

補題 9. $f_A = f_B + \gamma$ ハ $A = B$.

証明. A, B , 代 $\sqcap = A \vee B$, $A \wedge B$ ラ考ヘレバヨイカラ, $A \geq B$ ト假定スル。 $C = A - B$ トシテ $C = \emptyset$ デ示セバ足リル。 $(C) = (A) - (B)$ デアルカラ $f_C = 0$ (常數 zero). 従ツテ, $r > 0$ トスレバ, 任意 $p = \forall i \in \mathbb{N}$
 $f_C(p) < f(p+r)$. 補題 6 カテ $C < r +$ トナル。 L が ∞ 型 / トキ $r = 2^{-m}$ トシテ見レバ, スベテ, 自然数 $m =$

對シテ $2^m C$ が存在スルコトニナリ；従ツチ固ヨリ mC が存在スル。ソレ故 $C = \emptyset$, L ガル型、トキハル = n' トシテ見レバ、 $C \ll n'$ が證明サレバヨイコトガワカル。任意 $e + 0$ = 對シテ、 $e \in \mathcal{A}$ ナル α が存在スル。 $C \leq n'$, $f(C) < f(n')$ デアルカラ、 $eC < e n' \leq n'$. $e + 0$ ハ任意デアッタカラ、 $C \ll n'$.

—(以上)—

ソレ故 $A \rightarrow f_A$ ハ one-to-one + 對應デアル。ソレハ東演算ヲ保有スル。従ツテ東同型對應デアル。又 $A + B$ が存在スレバ $f_{A+B}(p) = [(A) + (B)] = [(A)] + [(B)] = f_A(p) + f_B(p)$. 實數値連續函数（複數オ）, 東群ヲ OF トスレバ L = 於ケル加法 = \oplus = 於ケル加法加對應シ ($f_{A+B} = f_A + f_B$), Θ = 對應スル f_Θ ハ明カ = \oplus , zero: $f_\Theta = 0$ デアルカラ, §4.1 所論デ、 L = 次元函数が導入ハルル。即チ $a \in A$ トキ $f_a = f_A$ トスル、或ハ $f_a \in L$ カラ \oplus へ対像ト見テ $D(a) = f_a$ トスレバ D ハ n' 次元函数デアル。

定理1. bicomplete space M (1) 上デ定義サレ
タ實數値函数 $f(p)$, 作ル東群ヲ \oplus トスレバ L ハ
 $A \leftrightarrow f_A = \oplus$ ハ \oplus / 中 = 演算 +, - (可能 + 範囲デ)
及ビ東演算 = ツイテ同型 = 表現サレル。

$a \in A$ トキ $D(a) = f_A$ トスレバ D ハ L 上, 次元函数
デアル。 L = 對應スル \oplus / 部分集合 (従ツテ D の值域)

ハ、スペチ、 $f = \text{ツイテ } f(p) \in \bar{\Delta}$ デアルマウナ $f \in \mathcal{O}_p$
、全體デアル。

証明、最後、部分ヌケが問題デアル。即チ連續函
數 f が常ニ $\bar{\Delta}$ 、値ヲ取ルトキ、 $f = f_A + \nu A$ ナラ
ナルコトデアル。

任意、 $p \in \bar{\Delta}$ ト任意、正數 ε ナニ對シテ、 $|p - \varepsilon| < \varepsilon$
 $\leq |p| < |p| + \varepsilon$ ナルル、 δ が存在スルコト=注意スル。
 f 上記、様+函数トスル。 ε ナニ或ル正數トスル。

任意、 p ニ對シテ、適當ナル e_p^* $\in \Delta$ トす、適當ナ近傍
 e_p^* ナ取レバ、スペチ、 $\forall \eta \in e_p^*$ = 対シテ $\eta_p^* \leq f(p) \leq \eta_p^*$
+ ε トナル。 I 即チ $\mathcal{B}(p)$ / open covering (e_p^* ;
 $p \in \mathcal{B}(p)$) カテ finite covering e_1, \dots, e_m ナ
取出シ、 $e_i = e_p^*$ = 適當ナル η_p^* ナルトスル。コト
キ $e_i e_j = 0$ ($i \neq j$) トシテ置ク (コトが出来ル); 即チ
 $\{e_1, \dots, e_m\}$ \perp 。 サコヂ $A^\varepsilon = e_1 \eta_1 + \dots + e_m \eta_m +$
ハ存在シ、 $e_i A^\varepsilon = e_i \eta_i + \quad i = 1, \dots, m$ トナル。 任意
、 η ナ取レバ、 $e_1 + \dots + e_m = 1$ デアルカテ、或ル e_i
ナ $\in \mathcal{P}$, サシテ上式カラ $[f(A^\varepsilon)] = \eta_i$ 。 従々 ε 常ニ
 $[f(A^\varepsilon)] \leq f(p) \leq [f(A^\varepsilon)] + \varepsilon$

同様ニ、任意、正數 ε^* ニ對シテ、適當ナル B^{ε^*} ナ取レ
バ、スペチ、 $f = \text{ツイテ } [f(B^{\varepsilon^*})] - \varepsilon^* \leq f(p) \leq [f(B^{\varepsilon^*})]$
トナル。 従々 $f_{A^\varepsilon} \leq f \leq f_{B^{\varepsilon^*}}$ デアルカテ、定理、前半
ニヨリ、 $A^\varepsilon \leq B^{\varepsilon^*}$

今 $\lim \varepsilon_m = 0$ +ル $\varepsilon_1, \varepsilon_2, \dots > 0$ を取る
 $A = \bigvee_{m=1}^{\infty} A^{\varepsilon_m}$ トスレバ, スベテ $m, n = \text{自然数}$ で $A^{\varepsilon_m} \leq A^{\varepsilon_n}$
 $B^{\varepsilon_m} \neq \emptyset$ カラ $A \subseteq B^{\varepsilon_n}$. 従ツテ

$$f(p) - \varepsilon_m \leq [\beta(A^{\varepsilon_m})] \leq [\beta(A)] \leq [\beta(B^{\varepsilon_n})] \\ \leq f(p) + \varepsilon_n.$$

$\lim \varepsilon_m = 0$ デアルカラ $[\beta(A)] = f(p)$. 即ち $f = f_A$.
 ————— (VII 上) —————

§ 7

$(a) \in (A)$, トキ $[(a)] = [(A)]$ ト定義スル.

$(a) \in (A), (b) \in (B), (a)(b) = (0) + \dots$ で $(a) + (b) \in (A) + (B)$, 従ツテ $(a)(b) = (0) + \dots$ で $[(a) + (b)] = [(a)] + [(b)]$ デアリ. 既に $[\quad] = \text{positive modular functional}$ デアリ. $(\delta) = \text{quasi-distance}$ δ フ導入スル:

$$\delta((a), (b)) = [(a) + (b)] - [(a)(b)]$$

δ の性質 \Rightarrow 有スル。

$$\left\{ \begin{array}{l} \delta((a), (b)) = \delta((b), (a)) \geq 0, \quad \delta((a), (a)) = 0, \\ \delta((a), (b)) + \delta((b), (c)) \geq \delta((a), (c)), \\ \delta((a), (b)) + \delta((c), (d)) \geq \delta((a)(c), (b)(d)), \\ \delta((a), (b)) + \delta((c), (d)) \geq \delta((a) + (c), (b) + (d)). \end{array} \right.$$

従ツテ $\delta(\cdot, \cdot) = 0$ +ル 関係 $\sim (\delta)$ 束合同ア與ヘル
 此に 合同 $\sim (\delta)$, 剰餘束 $(\overline{\delta})$ ナカル. ハイ 元即千剰餘

たる $(\bar{a}), (\bar{b}), \dots$ トスル: $(\bar{a}) = ((a))$; $\delta((a), (a)) = 0$). $(\bar{L}) \wedge \bar{L}$ = 準同型デアルカラ, ソレハ complemented, modular デアル. $\delta((a), (b)) = 0 + \bar{\tau} [(a)] = [(b)]$ デアルカラ, 類 (\bar{a}) 1函数トシ $\bar{\tau} [(\bar{a})] = [(a)]$ ト定義スルコトが出来ル. $[] \wedge (\bar{L})$ 上, 實數値 sharply positive modular functional デアル.

(注意) 如何ナル複限列 $(\bar{a}_0) > (\bar{a}_1) > \dots > (\bar{a}_s) > (\bar{a}_{s+1}) > \dots$, $(\bar{b}_0) < (\bar{b}_1) < \dots < (\bar{b}_s) < (\bar{b}_{s+1}) < \dots$; 且ウ考ヘテモ, 上記1事カラ, φ ハ高々第ニ級1順序數デアル. 従ウタ $\varphi = \omega + \text{トキ一上トクシ} + \text{列 } \{(\bar{a}_s)\}$ (且ハ自然數トナル), $\{(\bar{b}_s)\} = \text{末々 } \prod_s (\bar{a}_s), \sum_s (\bar{b}_s)$ が必ず存在スルコトが証明サレレバ, (\bar{L}) が完全束デアルコトナル。

$(\bar{L}) = \forall \text{イテ連続性, 公理が成立スルコトヲ 証明スルトキ} = \exists \varphi = 0$ 1場合=限レバヨイウケデアル。

ナテ, 任意1 $(a), (b)$, 間=~, 大, 小1何レカが成立スルカラ, ソレヲ 準同型寫像 $(a) \rightarrow (\bar{a})$ デ (\bar{L}) = 持込ンデ見レバ, 任意1 $(\bar{a}), (\bar{b})$, 間=~, 大, 小1何レカが成立スル. 従ウテ $[] \wedge (\bar{L})$ 上1次元函数デアル。

補題10. $(\bar{a}_m) \geq (\bar{a})$ $m=1, 2, \dots$, $[(\bar{a})] = \inf.$ $[(\bar{a}_m)] + \bar{\tau}$, $(\bar{a}) \wedge (\bar{a}_m)$ 1 meet $\prod_{m=1}^{\infty} (\bar{a}_m)$ デアル. 即ナ, 且ベテ1 $m=\forall \text{イテ} (\bar{b}) \leq (\bar{a}_m) + \bar{\tau}$,

$(\bar{b}) \leq (\bar{a})$ でない。

証明. $(\bar{c}) = (\bar{b}) + (\bar{a})$ トスレ、 $(\bar{a}_m) \geq (\bar{c}) \geq (\bar{a})$
 $m = 1, 2, \dots$ デアルカラ $[(\bar{a})] = \inf. [(\bar{a}_m)] \geq [(\bar{c})]$
 $\geq [(\bar{a})]$, 従々 $[(\bar{c})] = [(\bar{a})]$. [] \wedge sharply
positive デアルカラ $(\bar{c}) = (\bar{a})$, 即ち $(\bar{b}) \leq (\bar{a})$.

—— (以上) ——

補題II. $(\bar{a}_m) > (\bar{a}_{m+1})$ $m = 1, 2, \dots$ + バル,
 $(\bar{a}) = \prod_{m=1}^{\infty} (\bar{a}_m)$ が存在し、 $[(\bar{a})] = \inf. [(\bar{a}_m)]$

証明. $(a_m) > (a_{m+1})$ ト假定シテヨイ。 $(a_m) \in (A^m)$
トスレベ $[(A^m)] = [(\bar{a}_m)] > [(\bar{a}_{m+1})] = [(A^{m+1})]$ デ
アルカラ、 $(A^m) > (r_m+) > (A^{m+1}) + r_m \in \Delta$ ガ存
在スル、従々 \bar{L} ギ n 型、場合ハ 階外ナレル。 $(a_m) > (x_m)$
 $> (a_{m+1}) + r_m \in (r_m+)$ ガ存在スル。 $(r_m+) >$
 $(r_{m+1}+)$ デアルカラ $r_m+ > r_{m+1}+$. ソコデ補題I=
ヨッテ

$$a_m^* \geq a_{m+1}^*, a_m^* \in r_m+, (a_m^*) = (x_m) \quad m = 1, 2, \dots$$

+ a_1^*, a_2^*, \dots ガ存在スル。 $a = \prod_{m=1}^{\infty} a_m^*$, $A = \bigcap_{m=1}^{\infty} r_m+$
トスレ、 $a \in A$. ソシテ $\inf. r_m \geq [(A)]$ デ
アリ。

$r_m \geq r \in \Delta \quad m = 1, 2, \dots$ トスレベ $A \geq r+$
従々 $(A) \geq (r+)$.

$$\star = [(A)] \geq \sup (r: \inf. r_m \geq r) = \inf. r_m$$

$A = A_{\infty}$ の区間 $[0, 1]$ の稠密デアルカルカニ。従ツテ
 $[(A)] = \inf. r_m$. $a \in A$ デアルカルカニ $(a) \in (A)$,
従ツテ $[(a)] = \inf. r_m = \inf. [(x_m)] = \inf. [(\bar{x}_m)]$
又 $a_m^* \geq a$ カラ $(\bar{x}_m) = (\bar{a}_m^*) \geq (\bar{a})$ $m = 1, 2, \dots$.
従ツテ 補題 10 = エル, $(\bar{a}) = \prod_{m=1}^{\infty} (\bar{x}_m)$ $(a_m) > (x_m)$
 $> (a_{m+1})$, 従ツテ $(\bar{a}_m) \geq (\bar{x}_m) \geq (\bar{a}_{m+1})$ デアルカルカ
 $\Rightarrow (\bar{a}) = \prod_{m=1}^{\infty} (\bar{a}_m)$, $[(\bar{a})] = \inf. [(\bar{a}_m)]$
———— (以上) ——

補題 12. $(\bar{a}_m) > (\bar{a}_{m+1})$ $m = 1, 2, \dots$;

$(\bar{a}) = \prod_{m=1}^{\infty} (\bar{a}_m)$ + ラベルの意 $(\bar{b}) = \text{なし}$
 $(\bar{a}) + (\bar{b}) = \prod_{m=1}^{\infty} ((\bar{a}_m) + (\bar{b}))$ デアルカルカ

証明. $(\bar{a}_m) > (\bar{a})$ デアルカルカニ

$$(\bar{a}_m) + (\bar{b}) \geq (\bar{a}) + (\bar{b}) \quad m = 1, 2, \dots$$

$$[(\bar{a}_m)] - [(\bar{a})] \geq [(\bar{a}_m) + (\bar{b})] - [(\bar{a}) + (\bar{b})] \geq 0$$

補題 11 = エル $[(\bar{a})] = \inf. [(\bar{a}_m)]$ デアルカルカニ, 上
式 = エル

$$[(\bar{a}) + (\bar{b})] = \inf. [(\bar{a}) + (\bar{b})]$$

従ツテ 補題 10 カニ $(\bar{a}) + (\bar{b}) = \prod_{m=1}^{\infty} ((\bar{a}_m) + (\bar{b}))$
得ル。

———— (以上) ——

補題 4, 10, 双對二明カルカニ成立スルカルカニ, 補題 11, 12

1 双對を成立スル。前、注意ニヨレバ、此レデ (\overline{L}) が完全束デアルコトト、ソレガ連續性、公理ヲ満足スコトガ示サレタケダアル。ソレ故 (\overline{L}) ハ連續幾何デアル。任意、 $(\overline{a}), (\overline{b}) = \text{ツイテ } (\overline{a}) \oplus (\overline{b})$ デアルカラ (\overline{L}) ハ既約デアル。

此追ハシベラフナテ 固定シテ考へタガ、アラユル (Z) 極大双對 ideal $\neq = \text{ツイテ } (\overline{L})$ 、直和ヲ考ヘテ見ル。ナタ明示スルタメ $= (\overline{L}) \Rightarrow \overline{\mathcal{P}(L)}, (\overline{a}) \Rightarrow \overline{\mathcal{P}(a)}$, $[(\overline{a})] \ni [\overline{\mathcal{P}(a)}]$ ト記ス。對應 $a \rightarrow (a)$ 及 $\mathcal{P}(a) \rightarrow (\overline{a}) = \overline{\mathcal{P}(a)}$ ハ束渾同型デアルカラ、對應 $\rightarrow \sum_p \oplus \overline{\mathcal{P}(a)} =$ 束渾同型對應デアル。又 a フ 固定シテオイテ $[\overline{\mathcal{P}(a)}] = [\mathcal{P}(a)]$ ナ考ヘレバ、ソレハ前より $f_a(x) = \text{他} + \mathbb{F}$ イ。今 $a+b$ トスレバ $a+b > a$ イ $=$ ジリ $f_a+b > f_a$ イ、即チ或 $\mathcal{P}(a) =$ 級イテ $[\overline{\mathcal{P}(a+b)}] > [\overline{\mathcal{P}(a)}]$ 、従ツテ $[\overline{\mathcal{P}(a)} + \overline{\mathcal{P}(b)}] > [\overline{\mathcal{P}(a)} \cdot \overline{\mathcal{P}(b)}]$ 、従ツテ $\overline{\mathcal{P}(a)} + \overline{\mathcal{P}(b)}$ トナレ。即チ $a+b$ ナラハ $\sum \oplus \overline{\mathcal{P}(a)} + \sum \oplus \overline{\mathcal{P}(b)}$ 、ソコデ：

定理2. L ハ既約 + 連續幾何、直和 $\sum \oplus \overline{\mathcal{P}(L)}$ 、或ル部分束 =、對應 $a \rightarrow \sum \oplus \overline{\mathcal{P}(a)}$ ニツテ、束渾同型 = 對應スル。 $[\overline{\mathcal{P}(a)}]$ ハ a フ 定スル事、連續函數デアル。

L ナ ∞ 型或ハ n 型デアル講義ニ従ツテ、各少 (\overline{L}) が無限次元或ハ n 次元デアルコトハ言フヌダセイイガ、 n 型 $L = \text{ツイテ } (\overline{L}) \in (\overline{L})$ ナ本質的ニハ 同じモノデアル

コトハ注意ヲ要スル、之は理由ハ簡單テ、前とニ述ベタ様
ニ、 $(A) > (B)$ + ラバ $[(A)] > [(B)]$ デアルカラ、
 $(a) > (b)$ + ラバ $[(a)] > [(b)]$ 、従ツテ $(a) \neq (b)$
+ ラバ $\delta(a, b) = 0$ トタルカラ、類 (\overline{a}) ハ (a) ミカ
ラ成ルト云フ、デアル。