

915. Teilweise geordneter Modul 、連続性

中野 秀五郎

以下述ベルユトハ 既ニ知ラレテキルコトカモ知レヌ。
或ハ Birkhoff, 本ニアルノカモ知レヌガ、残念ナ
カラ Birkhoff, 本ヲ入手シテ居ラヌイデ合ラヌ。

Teilweise geordneter Modul M ト
シテ, 次ノ性質ヲ有スル實數体ニ開スル Modul トス
ル。 $M(a, b, \dots)$

1) $a > b, b > c$ ナラバ $a > c$

2) $a \nmid a$

3) a, b ニ對シ、 $a \vee b, a \wedge b$ が存在ス。

$$4) a > b + \epsilon \Rightarrow a + c > b + c$$

5) $a > 0, \alpha > 0$ (α ハ實數) + ϵ $\Rightarrow \alpha a > 0$
 +ル條件ヲ有スルモノトスル。然ルトキハ一般ニハ

$$6) a_1 \geq a_2 \geq \dots \geq 0 + \epsilon \Rightarrow a_n \geq a_0$$

= $\forall \epsilon a_n \geq x + \epsilon$ $x = \text{對シ}$ 、 $a_0 \geq x + \epsilon$ x $\geq a_0$ 、

即チ $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \text{g. l. } a_n$ \exists 。

+ル條件ハ満足セズ。ソコデ恰モ有理數ヨリ實數ヲ定義

スルゴトシ、 \mathcal{M} \exists 拡張シテ、(6) +ル性質ヲ有シタル

コトが出来ル。其ノ方法ニハ Dedekind / Schnitt

ニヨル方法ト、Cantor / Folgeニヨル方法トニ通

リアル。一般 $\mathcal{M} = \mathcal{R}$ 、コトニ通りノ方法ハ必ずシモ同

一結果トハナラヌ。コトデハ其ノ關係ヲ述ベテ見ヨウ。

I. Dedekindノ方法 先ヅ Dedekindノ

方法ニツイテ考ヘテ見ヨウ。今 \mathcal{M} ノ elementヨリナ

ルニツノ集合 A, B \exists 次ノ性質ヲ有スルトキ、 (A, B) \exists

Schnittト云フコトトスル。 (A, B) \exists 共ニ空集合ナ

ラズ)。

$$1) x \in A, y \in B + \epsilon \Rightarrow x \geq y$$

$$2) Aノ總テノ $x = \text{對シ}$ 、常ニ $x \geq y + \epsilon$ $\forall y \in B$ 。$$

$$3) Bノ總テノ $y = \text{對シ}$ 、常ニ $x \geq y + \epsilon$ $\forall x \in A$ 。$$

又 Schnitt $(A, B) = \mathcal{R}$ A \exists oberer Schnitt,

B \exists unterer Schnittト呼ブコトトスル。(Dedekind

ト少シ異ルガ此ノ方が便利デアル)

Lemma 1. C \exists lower bounded + 集合。(

$x \in C$ ならば $x \geq l$ となるが如き l が存在する) ならば
 C / 何れ / element $C =$ 對し $C \geq x$ となる element
 x / 集合 B の unter Schnitt である。又 C が upper
 bounded ならば C / ใดれ / element $C =$ 對して
 $C \leq x$ となる element x / 集合 A の oberer Schnitt
 である。

証明. B / 何れ / element より大或ハ等シキ
 element / 集合 (コレハ明カニ空集合トス) A ト
 すれば、 (A, B) の明カニ上ノ 1), 3) γ 満足ス。又 A / 何
 れ / element より小或ハ等シキ element C / 何
 れ / element より小或ハ等シキヲ以テ、 $B =$ 属ス。故ニ
 2) γ 満足サレル。下半モ同様ニシテ証明サレル。

Lemma 2. Schnitt $(A, B) = \gamma$ \wedge g. l. δ A ,
 $l, u, \delta B$ / 何れカ一方が存在すれば他方モ存在シテ相等
 シ且 γ A 及 $\delta B =$ 属ス。

証明. 若シ g. l. $\delta A = \alpha$ が存在シタトすれば、
 $\alpha \geq \gamma$ ($\gamma \in B$) たり。

然カモ $\alpha \geq \gamma$ ($\gamma \in B$) トすれば $\alpha \geq \alpha \wedge \alpha \geq \gamma$
 ($\gamma \in B$) たり。故ニ $\alpha \wedge \alpha \in A$ たり、從テ $\alpha = \alpha \wedge \alpha$
 たり。

然ツテ又 $\alpha \leq \alpha$ 。故ニ $\alpha =$ l. u. δB 。又 α が A 及
 δB / 何れカニ属スルコトハ明カナリ。

Schnitt / 大小ヲ次ノ如ク定義ス。

$$(A_1, B_1), (A_2, B_2) = \gamma$$

$A_1 < A_2$ (従って又 $B_1 \supset B_2$) + ルトキ

$$(A_1, B_1) \geq (A_2, B_2)$$

定理 1. Schnitt, 集合 \mathcal{O} が lower bounded + ルトキハ g. l. b. \mathcal{O} が存在レ upper bounded + レバ l. u. b. \mathcal{O} が存在ス。

証明. \mathcal{O} が lower bounded 即チ $(A, B) \in \mathcal{O}$ = 對シ

$$(A, B) \geq (A_0, B_0)$$

+ ル (A_0, B_0) が存在スルモノトスレバ

$$B \supset B_0$$

+ リ、故ニ $(A, B) \in \mathcal{O}$ + ル B の Durchschnitt $\supset B'$ トスレバ、 $B' \supset B_0$ 。故ニ B' ハ空集合ナラズ、然カモ B' ハ $(A, B) \in \mathcal{O}$ + ルモノヲ A ノ和集合ヲ C トスレバ、 C ノイザレヨリモ小或ハ等シキ element ノ全体ナルヲ以テ Lemma 1 = ヨリ B' ハ unterer Schnitt. 従って (A', B') + ル Schnitt が存在ス。 $(A, B) \in \mathcal{O}$ + レバ 明カニ $(A, B) \geq (A', B')$ + リ。又 $(A, B) \geq (A'', B'')$ ($(A, B) \in \mathcal{O}$) トスレバ $B \supset B''$ 、故ニ $B' \supset B''$ 従って $(A', B') \geq (A'', B'')$ + リ。従って $(A', B') =$ g. l. b. \mathcal{O} 。同様ニシテ後半モ証明シ得。

Schnitt $(A, B) = \alpha$ 七 g. l. b. $A = \alpha$ が存在スル時ハ (A, B) 七 $\alpha = \tau$ 表スコトスレバ

定理 2. $(A_1, B_1) > (A_2, B_2)$ + レバ $(A_1, B_1) > \alpha > (A_2, B_2)$ + ル α が存在ス。

証明. $B_1 \supset B_2 = \text{シテ } B_1 \text{ ト } B_2 \text{ トハ同一トヲナル} = \exists$
 $x_1 \in B_1, x_2 \in B_2 \text{ トル } x_1 \text{ が存在ス. 此ノ } x_1 = \text{對シテハ}$
 $(A_1, B_1) \geq x_1 > (A_2, B_2)$

同様ニシテ $A_1 \subset A_2 \exists$ $x_2 \in A_1, x_2 \in A_2 \text{ トル } x_2 =$
 $\text{對シテハ } (A_1, B_1) > x_2 \geq (A_2, B_2)$

故ニ $(A_1, B_1) \geq x_1 \vee x_2 > (A_2, B_2), (A_1, B_1) > x_1 \wedge x_2$
 $\geq (A_2, B_2). \quad \alpha = \frac{1}{2} \{ (x_1 \vee x_2) + (x_1 \wedge x_2) \} = \frac{1}{2} (x_1$
 $+ x_2) \text{ トスルバ}$

$$(A_1, B_1) > \alpha > (A_2, B_2)$$

Schnitt, 加法ハ次ノ如クニ定義ス。

$(A_1, B_1), (A_2, B_2) = \text{對シテ. 定理1} = \exists$

$$(A_3, B_3) = \text{g. l. b. } x_1 + x_2$$

$$x_1 \in A_1, x_2 \in A_2$$

が存在ス. コレヲ以テ和トス. 即チ

$$(A_3, B_3) = (A_1, B_1) + (A_2, B_2)$$

定理3.

$$\{ (A_1, B_1) + (A_2, B_2) \} + (A_3, B_3)$$

$$= (A_1, B_1) + \{ (A_2, B_2) + (A_3, B_3) \}$$

証明. $x_i \in A_i \quad (i=1, 2, 3) \text{ トスルバ, 明カニ}$

$$x_1 + x_2 + x_3 \geq \{ (A_1, B_1) + (A_2, B_2) \} + (A_3, B_3)$$

$$\text{故ニ } \text{g. l. b. } (x_1 + x_2 + x_3) \geq \{ (A_1, B_1) + (A_2, B_2) \}$$

$$x_i \in A_i \quad + (A_3, B_3)$$

$$\text{又 } \text{g. l. b. } (x_1 + x_2 + x_3) \leq x_1 + x_2 + x_3$$

$$x_i \in A_i$$

$$p \leq g. l. b. (x_1 + x_2 + x_3) \quad p \in M$$

$$\text{トスレバ} \quad p \leq x_1 + x_2 + x_3$$

$$\text{即チ} \quad p - x_3 \leq x_1 + x_2$$

$$\text{故ニ} \quad p - x_3 \leq \{(A_1, B_1) + (A_2, B_2)\}$$

$$\text{従テ} \quad p \leq \{(A_1, B_1) + (A_2, B_2)\} + (A_3, B_3)$$

$$\text{故ニ} \quad g. l. b. (x_1 + x_2 + x_3)$$

$$\leq \{(A_1, B_1) + (A_2, B_2)\} + (A_3, B_3)$$

$$\text{従ツテ} \quad g. l. b. (x_1 + x_2 + x_3)$$

$$= \{(A_1, B_1) + (A_2, B_2)\} + (A_3, B_3)$$

ヨツテ定理ハ明カニ成立ス。

以上ニテ和ハ定義サレルニ、其ノ逆トシテノ差ハ必ずシニ存在セズ。差ガ可能ナル爲ニハ M ハ尙次ノ性質ヲ有スル必要ガアル。

Archimedesノ公理 $p \in M$ ガ $p > 0$ ナル時ハ $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} p = 0$ 即チ $g. l. b. \frac{1}{n} p = 0$ ナリ。

之レハ又次ノ如クニ云ハレル。 $q \geq p > 0$ ナルトキハ、 n ヲ大ニスレバ $np \leq q$ ナリ。

以下、 M ハ Archimedesノ公理ヲ満足スルニトス。

Lemma 3. Schnitt $(A, B) = \tau$ ハ

$$g. l. b. x - y = 0 \\ x \in A, y \in B$$

ナリ。

証明。 $x \geq y \exists$ ナリ $l. u. b. x - y \geq 0$ ナルコトハ

明かす。 l. u. b. $(x-y) > 0$ トスレバ、定理 2 =
ヨリ

$$g. l. b. (x-y) > p > 0$$

トル p が存在ス。此 $p =$ 對シテハ

$$x > y + p \quad (x \in A, y \in B)$$

故 = $y \in B$ トラバ $y + p \in B$ 。從ツテ $y + np \in B$
 $x \in A$ トスレバ

$$x > y + np \quad (n = 1, 2, \dots)$$

$$\text{從ツテ } 0 < p < \frac{x-y}{n}$$

$$\text{故 = } g. l. b. \frac{1}{n} (x-y) \geq p > 0$$

トナリテ Archimedes, 公理 = 矛盾ス。

定理 4. $(A, B) =$ 對シ、 $(-B, -A)$ ハ又 Schnitt
ヲナシ $(-A \cap x \in A =$ 對シ、 $-x \in B$ ナル集合)

$$(A, B) + (-B, -A) = 0$$

証明. $(-B, -A)$ が Schnitt ヲナスコトハ明かす
ヨリ。故 = Lemma 3 = ヨリ

$$(A, B) + (-B, -A) = g. l. b. x - y = 0 \\ x \in A, y \in B$$

此定理 = ヨリ 減法が一意的 = 可能トナル。

又正ノ実数トスルトキハ、Schnitt (A, B) ヨ
リ $(\alpha A, \alpha B)$ トシテ、又 Schnitt ヲ得ルコトハ明か
デアル。

$$\alpha(A, B) = (\alpha A, \alpha B) \text{ ト定義ス。 } (\alpha > 0)$$

$\alpha < 0$ とスレバ

$$\alpha(A, B) = (\alpha B, \alpha A)$$

又 $0(A, B) = 0$

トス。

定理5. α, β が実数トスレバ

$$\alpha\{\beta(A, B)\} = (\alpha\beta)(A, B)$$

$$\alpha(A, B) + \beta(A, B) = (\alpha + \beta)(A, B)$$

$$\alpha(A_1, B_1) + \alpha(A_2, B_2) = \alpha\{(A_1, B_1) + (A_2, B_2)\}$$

証明. 上ノ式ハ定義ヨリ直チニ得ラレイル。

$\alpha \geq 0, \beta \geq 0$ とスレバ

$$\alpha(A, B) + \beta(A, B) = \text{g. l. b. } (\alpha x_1 + \beta x_2) \\ x_1, x_2 \in A$$

$$\geq \text{g. l. b. } (\alpha + \beta)(x_1 \cap x_2) \geq (\alpha + \beta)(A, B)$$

又 $\alpha(A, B) + \beta(A, B) \leq \text{g. l. b. } (\alpha + \beta)x \\ = (\alpha + \beta)(A, B)$

又 $\alpha > 0$ トスレバ

$$\alpha(A, B) - \alpha(A, B) = \alpha(A, B) + ((-\alpha)B, (-\alpha)A) \\ = (\alpha A, \alpha B) + (-\alpha B, -\alpha A) = 0$$

故ニ $\alpha \geq 0, \beta < 0, \alpha + \beta \geq 0$ トスレバ

$$(\alpha + \beta)(A, B) + (-\beta)(A, B) = \alpha(A, B)$$

ヨリ $\alpha(A, B) + \beta(A, B) = (\alpha + \beta)(A, B)$

他ノ場合モ同様ナリ。

$\alpha > 0$ トスレバ, 又 $(A_1, B_1) + (A_2, B_2) = (A_3, B_3)$ トスレバ

$$\begin{aligned}
d(A_1, B_1) + d(A_2, B_2) &= (dA_1, dB_1) + (dA_2, dB_2) \\
&= g. l. b. (dx_1 + dx_2) = g. l. b. d(x_1 + x_2) \\
&\quad \begin{array}{l} x_1 \in A_1 \\ x_2 \in A_2 \end{array} \\
&= (dA_3, dB_3) = d(A_3, B_3)
\end{aligned}$$

以上 = τ Schnitt \wedge τ Teilweise geordneter Modul τ $+$ ν . 然ルカ τ (b) \wedge ν $+$ τ \wedge ν . 定理 1 τ \wedge ν 満足ス。
 $\mathcal{M} = \tau$ \wedge ν Archimedes, 公理 τ \wedge ν 假定シタガ、此レ
 τ \wedge ν 必要ヲ了ル。若シ $\tau \in \mathcal{M}$ τ \wedge (b) τ 満足スル。Teilweise
geordneter Modul $\overline{\mathcal{M}} = \tau$ \wedge ν 拡張出来タトスレバ、
Archimedes, 公理 τ \wedge ν τ \wedge 満足スル。

即チ $p > 0, p \in \mathcal{M}$ τ \wedge ν τ \wedge ν
 $p > \frac{1}{2} p > \frac{1}{3} p > \dots$

故 = $g. l. b. \frac{1}{n} p = p_0 \geq 0 \quad p_0 \in \overline{\mathcal{M}}$

τ \wedge ν p_0 τ \wedge ν 存在ス。 $p_0 > 0$ τ \wedge ν τ \wedge ν

$$\frac{1}{n} p > p_0 \quad (n = 1, 2, \dots)$$

$$p > n p_0$$

$$p - p_0 > p - 2 p_0 > \dots$$

故 = τ $g. l. b. p - n p_0 = q_0 \quad q_0 \in \overline{\mathcal{M}}$

τ \wedge ν 存在ス。然ルトキ τ \wedge ν $p - (n-1) p_0 \geq q_0 + p_0$

$$(n = 1, 2, \dots)$$

故 = $q_0 \geq q_0 + p_0$ 即チ $0 \geq p_0$, 故 = $p_0 > 0$ τ \wedge ν 矛盾ス。

故 = $l. u. b. \frac{1}{n} p = 0$

又 Archimedes, 公理ハ (1), (2), (3), (4), (5) ト独立
 立デアル。如何トレベル次ノ Modul ハ (1), (2), (3), (4),
 (5) ノ性質ハ有スルガ Archimedes, 公理ハ充テサヌ。

(a, b) (a, b real numbers)

大小無 $a_1 > a_2$, 或ハ $a_1 = a_2$, $b_1 > b_2$ ナル時ハ

$$(a_1, b_1) > (a_2, b_2)$$

和 $(a_1, b_1) + (a_2, b_2) = (a_1 + a_2, b_1 + b_2)$

$$\alpha(a, b) = (\alpha a, \alpha b)$$

(a, b) ガ (1), (2), (3), (4), (5) ヲ充テヌコトハ
 明カナリ。

然カモ $(\frac{1}{n}, 0) > (0, 1) > (0, 0)$ ($n = 1, 2, \dots$
 \dots) ナリ。

定理 5. Schnitt $(A, B) = \tau$, $a_1 \geq a_2 \geq \dots$,
 $a_n \in A = \tau$ ナル。然カモ g. l. b $a_n = (A, B)$ ナル
 Folge a_1, a_2, \dots ガ存在スルバ $b_1 \leq b_2 \leq \dots$,
 $b_n \in B = \tau$ l. u. b $b_n = (A, B)$ ナル Folge
 b_1, b_2, \dots ガ存在ス。逆モ亦成立ス。

証明. $a_1 > a_2 > \dots$ トシテ充テナル。

$$(A_n, B_n) = 2(A, B) - a_n$$

トスルバ

$$(A_1, B_1) < (A_2, B_2) < \dots < (A, B)$$

$$\begin{aligned} \text{l. u. b } (A_n, B_n) &= 2(A, B) - \text{g. l. b } a_n \\ &= (A, B) \end{aligned}$$

定理 2 = 3 1)

$$(A_n, B_n) < b_n < (A_{n+1}, B_{n+1})$$

+ii. b_n が存在ス。然ル時ハ $b_n \leq (A, B) = \text{inf}$

$$\text{l. u. b. } b_n = (A, B)$$

+ii. 逆ニ同。

以上ノ如キ Schnitt (A, B) ヲ \mathfrak{S}_0 -Schnitt ト呼ブコトヲスル。

定理6. $(A_1, B_1), (A_2, B_2)$ ガ \mathfrak{S}_0 -Schnitt +
レバ次ノニ亦然リ。

$$(A_1, B_1) \sim (A_2, B_2), \quad \lambda(A_1, B_1),$$

$$(A_1, B_1) + (A_2, B_2)$$

証明。

$$a_1 \geq a_2 \geq \dots, \quad \text{g. l. b. } a_n = (A_1, B_1)$$

$$a'_1 \geq a'_2 \geq \dots, \quad \text{g. l. b. } a'_n = (A_2, B_2)$$

トスレバ, 明カニ

$$\text{g. l. b. } a_n \wedge a'_n = (A_1, B_1) \wedge (A_2, B_2)$$

又 $\lambda > 0$ トレバ ($\lambda < 0$ 場合ニ同様)

$$\text{g. l. b. } \lambda a_n = \lambda(A_1, B_1)$$

$$\text{g. l. b. } (a_n + a'_n) = (A_1, B_1) + (A_2, B_2)$$

定理7. $(A_1, B_1) \geq (A_2, B_2) \geq \dots \geq 0$ ガ悉ク

\mathfrak{S}_0 -Schnitt +レバ, $\text{g. l. b. } (A_n, B_n)$ ニ亦

\mathfrak{S}_0 -Schnitt +リ。

証明. $a_{i1} \geq a_{i2} \geq \dots, \quad \text{g. l. b. } a_{in} = (A_i, B_i)$
 $n = 1, 2, \dots$

トスレバ

$$b_i = a_{1i} \wedge a_{2i} \wedge \dots \wedge a_{ii}$$

= 對シ

$$b_1 \geq b_2 \geq \dots \geq 0$$

$$\begin{aligned} \text{然カニ } b_i &\geq (A_1, B_1) \wedge \dots \wedge (A_i, B_i) \\ &\geq \text{g. l. b. } (A_n, B_n) \end{aligned}$$

$$\text{故ニ } \text{g. l. b. } b_n \geq \text{g. l. b. } (A_n, B_n)$$

$$\text{又 } \text{g. l. b. } b_i \leq a_{in} \quad (n=1, 2, \dots)$$

$$\text{故ニ } \text{g. l. b. } b_i \leq (A_i, B_i)$$

$$\text{従ツテ } \text{g. l. b. } b_n \leq \text{g. l. b. } (A_n, B_n)$$

$$\text{故ニ } \text{g. l. b. } b_n = \text{g. l. b. } (A_n, B_n) + 0.$$

定理. 6, 7 = ヲリ \mathfrak{H}_0 -Schnitt, 又 (1) - (6) ヲ 満
足スル。

II. Cantor 1 方法. 此處テハ Cantor 1 方法
ヲ 最初カラ 述ベズ = Schnitt ヲ 以テ 論ズルコトニ スル。

先ツ、次 1 Folge

$$a \left(\begin{array}{l} a_1 \geq a_2 \geq \dots \\ a'_1 \leq a'_2 \leq \dots \end{array} \right), \text{g. l. b. } a_n - a'_n = 0,$$

ヲ Element トシ、大小ヲ

$$b \left(\begin{array}{l} b_1 \geq b_2 \geq \dots \\ b'_1 \leq b'_2 \leq \dots \end{array} \right) \text{g. l. b. } b_n - b'_n = 0$$

= 對シ

$$a_n \geq b'_n \quad (n=1, 2, \dots) + 0 \text{ ト } \neq$$

$$a \geq b$$

トシ $a \geq b = 0$ テ $a \leq b + 0 \text{ ト } \neq a = b$ ト ス。

element α = 對シ、 $g. l. \& a_n = (A, B)$ トシ
 テ一意的ニ式 σ -Schnitt が對應シ、又 σ -Schnitt =
 ハ定理 5 = ヨリ $g. l. \& a_n = (A, B)$ トルガ如キ α が存
 在スル。

故 = element α = ヨツテ σ -Schnitt ト isomorph
 + Teilweise geordneter Modul ヲ得ル。又
 Fundamental Folge ヨリ 出ルシヲモ同様ナリ。

以上ヨリ 解ル如ク、 σ -Schnitt ハ M ヲ含ミ (1) - (6)
 ヲ満足スル Modul ノ最小ナルモノナリ。又 Schnitt ハ
 (1) - (6) 並ニ定理 (1) ヲ満足スル最小ノ Modul ナリ、(定
 理 2 ヨリ得ラル)

最後 = Schnitt が必ズシモ σ -Schnitt ナラザル
 例ヲ禁ガル。

$f(x)$ ヲ $-\infty < x < \infty$ = テ finite points ヲ除イテ
 constant ナル real function トスレバ、此等ノ全体
 ハ (1) - (5) ヲ満足スル。 σ -Schnitt トシテハ多クトモ
 可算個ノ点ヲ除キテ constant ナ function、又 Sch-
 nitt トシテ任意ノ function ヲ得ル。

又 M が reparable ナルトキニハ明カニ Schnitt ハ
 常ニ σ -Schnitt ナラズ。