

1134. 不変測度ノ存在ニ就テ(II)

河田 敬義(大塚大)

(I)ニ於ケル定理1ヲ用ヅシモ *ergodisch* ナリトシ
 場合 = (但シ $\mu(X) = 1$) トシテ証明スル。 $\mu(E) = 0$ ナ
 ラバ $\mu(\sigma^{-1}E) = 0$ ナルカラ $\mathcal{N} = \{E; E \in \mathcal{F}, \mu(E) = 0\}$
 ニヨツテ $\mathcal{L} = \mathcal{F}/\mathcal{N}$ ヲ作ツテ, *Boolsche Algebra*,
 問題 = 直スト次ノ様ニナル。

今 \mathcal{L} ヲ σ -vollständige *Boolsche Algebra*
 トシ, μ ヲ $\mu(1) = 1$, 且ツ $a > 0$ ナラバ $\mu(a) > 0$ トナ
 スル。 \mathcal{L} 上ニ定義ナレタ *vollständig additiv* ナ *Mass*
 トスル。

又 $\sigma_{\mathcal{L}} = \{\sigma\}$ ナル \mathcal{L} ノ *Automorphismengruppe*

が與へられ得ルモノトスル:

$a \in \mathcal{L} =$ 對シテ $a^\sigma \in \mathcal{L}$ が一義ニ對應シテ

$$(1) 1^\sigma = 1, 0^\sigma = 0$$

$$(2) (1-a)^\sigma = 1-a^\sigma$$

$$(3) \left(\bigvee_{n=1}^{\infty} a_n \right)^\sigma = \bigvee_{n=1}^{\infty} a_n^\sigma.$$

定義 1 $a \sim b$ (Zerlegungsgleich) トハ

$$a = \sum_n a_n, b = \sum_n b_n, a_n = b_n^{\sigma_n} \text{ トナルコトヲイフ。}$$

(今後 $a_1 + a_2$ トハ $a_1 \cap a_2 = 0$ トキニ $a_1 \cup a_2$ ヲ意味スルモノトスル (直和). $\sum a_n \cap a_m \cap a_n = 0$ ($m \neq n$) トキニ用ヒ、 $\bigvee_{n=1}^{\infty} a_n$ ヲラハス)

定義 2 \mathcal{L} 上ニ定義サレタ *invariantes Mass*

m トハ

$$(4) m(1) = 1, m(a) > 0 \text{ für } a > 0$$

$$(5) m(a) = m(a^\sigma)$$

定理 1 *invariantes Mass* m 存在スルヲ

必要十分條件ハ、與へられタ $\varepsilon > 0 =$ 對シテ $\delta(\varepsilon) > 0$ が定マリ

$$(6) \mu(a) < \delta, a \sim b \text{ ヲラバ } \mu(b) < \varepsilon$$

ヲ満足スルコトヲアル。

必要ハ (I) ヲ証明シタカラ十分ノ方ヲ証明スル。(I)ノ

結果ハ用ヒトイ。

○ Lemma 1. (i) $a \sim a$ (ii) $a \sim b \rightarrow b \sim a$

(iii) $a \sim b, b \sim c \rightarrow a \sim c$, (iv) $a \sim 0 + \bar{a} = 0$

定義 2 $a \succ b$ ト $a \succ a^* \sim b + \mu a^*$, 存在スル
コト。コレハ $a \sim b^* \succ b$, 存在スルコトト言フヲモ同ジ
デアル。

○ Lemma 2. $a \succ b, b \succ c \rightarrow a \succ c$

○ Lemma 3. $a \geq a_n, a_1 \sim a_2 \sim \dots, a_i \cap a_j = 0$

($i \neq j$) + $\bar{a}_1 = \bar{a}_2 = \dots = 0$.

(証) $a_1 > 0 + \bar{a}_1 \mu(a_1) > \epsilon > 0 \quad \therefore (b) \neq \bar{a}_1 \mu(a_n) > \delta$
ト $\mu(a) < \infty =$ 反ス。

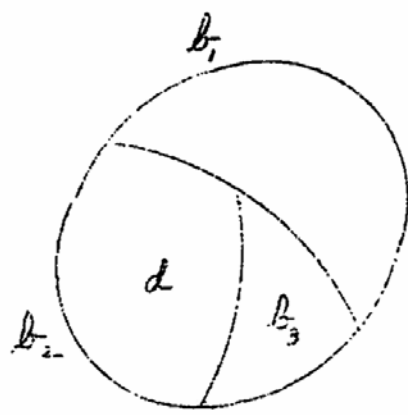
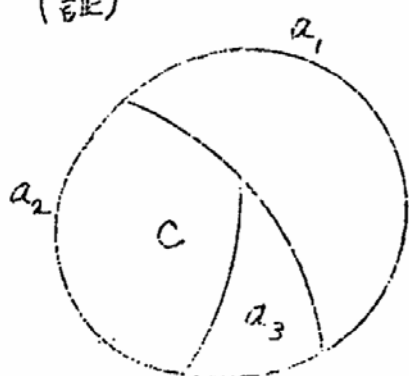
○ Lemma 4. $a \sim b, a \succ b, a \prec b$, 二者が同時
= 成立ツコトハトイ。

(証) (I) 参照。

○ Lemma 5. $a_n \sim b_n, a_i \cap a_j = b_i \cap b_j = 0 (i \neq j)$
 $\rightarrow \sum_n a_n \sim \sum_n b_n$.

○ Lemma 6. $a_1 \sim b_1, a_2 \sim b_2, a_1 \geq a_2, b_1 \geq b_2$
 $\Rightarrow a_1 - a_2 \sim b_1 - b_2$

(証)



"Principle
of exhaustion"

= \exists "

$a_1 - a_2 \geq x_1 \sim y_1$

$\leq b_1 - b_2$,

$x_1 > 0$ かつ x_1 が ε より小さい。

(1) 今 $a_1 \sim_{\tau_1} b_1$ に対応して

$$a_1 - a_2 \sim_{\tau_1} d \leq b_1, \quad b_1 - b_2 \sim_{\tau_1} c \leq a_1$$

とすれば、 $d \wedge (b_1 - b_2) = y_1 > 0$ かつ $x_1 \sim_{\tau_1} y_1 \leq b_1 - b_2$ かつ $x_1 > 0$ かつ x_1 が ε より小さい。

(2) $d \leq b_2, c \leq a_2$ の場合 $a_3 = a_2 - c, b_3 = b_2 - d$

とすれば、 $a_3 \sim_{\tau_1} b_3$ かつ $a_2 \sim_{\tau_2} b_2, a_3 \sim_{\tau_1} b_3, a_2 \geq a_3, b_2 \geq b_3$ かつ初めの関係と同様に ε より小さい。

今 $a_2 - a_3 \geq x_2 \sim y_2 \leq b_2 - b_3, x_2 > 0$ かつ x_2 が ε より小さい

$a_1 - a_2 \geq x_1 \sim_{\tau_1} y_2 \sim_{\tau_2} y_1 \leq b_1 - b_2$ かつ $x_1 > 0$ かつ x_1 が ε より小さい。故に (1) の議論を繰り返すことが出来る。

(3) よってこの方法で $a_3, a_4, \dots, b_3, b_4, \dots$ かつ

知らなければならない $x_n > 0$ の場合 ε より小さいとすれば、

$$a_1 \geq a_2 \geq a_3 \geq \dots, \quad a_1 - a_2 \sim_{\tau_1} b_2 - b_3 \sim_{\tau_2} a_3 - a_4 \sim \dots$$

かつ (b) の仮定から $\mu(a_1 - a_2) > 0, \mu(a_1) < \infty$ である。

○ Lemma 7. $a_1 \sim a_2 > b_2 \sim b_1 \rightarrow a_1 > b_1$ (Lemma 1.5, 6 より)

定義 3 $\mathcal{C} = \{c; c^\sigma = c \text{ für jedes } \sigma \in \sigma_f\}$ かつ

かつ \mathcal{C} は σ -vollständige Boolesche Algebra かつ μ 。

定義 4 $\mathcal{L} \ni a = \text{対して } e(a) = \bigwedge_{c \in \mathcal{C}} (c \geq a)$

かつ $c_2 \geq a$ かつ c_1 。

$e(a) \in \mathcal{F}$, 且 $e(a) = \bigvee_n a^\sigma$ デア \forall .

($\cup = \bigvee$, \bigvee_n 等可附番以上 \bigvee , $\bigwedge =$ 對 \cup ハ μ 用ヒテ \bigvee_n , \bigwedge_n デオキカヘルコトが出来 \forall)

○ Lemma 8 (i) $e(a) = 0 \iff a = 0$; $e(a) \geq a$

(ii) $e(a^\sigma) = e(a)$ (iii) $a \leq b \rightarrow e(a) \leq e(b)$

(iv) $e(\bigvee_n a_n) = \bigvee_n e(a_n)$, (v) $e(\bigwedge_n a_n) \leq \bigwedge_n e(a_n)$

(vi) $c \in \mathcal{F} \rightarrow \forall c \wedge e(a) = e(c \wedge a)$

特 = $c \wedge e(a) > 0 \rightarrow c \wedge a > 0$

○ Lemma 9. (i) $a \sim b \rightarrow c \wedge a \sim c \wedge b$, ($c \in \mathcal{F}$)

(ii) $a < b \rightarrow c \wedge a \leq c \wedge b$, ($c \in \mathcal{F}$)

(iii) $a \sim b \rightarrow e(a) = e(b)$

(iv) $a < b \rightarrow e(a) = e(b)$ (v) $\mathcal{F} \ni c \sim a \rightarrow c = a$

(証) (i) (ii) ハ σ ト \sim ノ定義カラ, (ii) ハ Lemma 8,

(iii), (iii), (iv) ヲ, (iii) ハ (ii) ト Lemma 8 / (iii) カラ。

(v) $c \sim a$ カラ $c = e(a) \geq a$, $c > a$ ハ $c \sim a =$ 矛盾ス \forall .

定義 5 $a \ll b$ ハスベテ $c \in \mathcal{F} =$ 對 $\forall c \wedge a < c \wedge b$

又 $c \wedge a = c \wedge b = 0$ トナルコト

○ Lemma 10. (i) $a \ll b$, $c \in \mathcal{F} \rightarrow c \wedge a \ll c \wedge b$

(ii) $a \ll b \rightarrow e(a) \leq e(b)$

(iii) $a \leq b \leq d \rightarrow a \ll d$. 特 = $a \sim b \ll c \sim d \rightarrow a \ll d$

(iv) $a \ll b \rightarrow \forall a \sim b^* < b$, $b^* \ll b$ + b^* が存在ス

\forall .

$$(v) \quad a < b, \quad a \ll b \iff e(a) = e(a-b)$$

(証) (iii) \wedge Lemma 9 (i) (ii), Lemma 7 $\wedge \bar{\tau}$,

$$(v) \quad e(a) > e(a-b) + \bar{\tau}$$

$(1 - e(a-b)) \wedge a > 0 \quad \vdash \quad \vee$. 逆 = $e(a) = e(a-b)$

$\vdash \tau \quad a \wedge c = b \wedge c + (a-b) \wedge c, \quad (a-b) \wedge c > 0$ für

$c \leq e(a)$ (Lemma 8, (vi)) —

定義 6 $a \perp b \quad \vdash \quad a \wedge b^\sigma = 0$ für jedes $\sigma \in \mathcal{O}$

○ Lemma 11. $a \perp b \iff e(a) \wedge e(b) = 0$

○ Lemma 12. $\mathcal{L} \ni a, b = \text{對} \quad \bar{\tau}$

$$(v) \quad 1 = c_0 + c_a + c_b, \quad c_0, c_a, c_b \in \mathcal{I}, \quad c_0 \wedge a \sim c_0 \wedge b,$$

$c_a \wedge a \gg c_a \wedge b, \quad c_b \wedge a \ll c_b \wedge b = \text{一義} = \text{分解} \quad \vdash \quad \vee$.

$\vdash \quad \vee$.

(証) (i) "Principle of exhaustion" — $\exists \parallel$

$a = a_1 + a_2, \quad b = b_1 + b_2, \quad a_1 \sim b_1, \quad a_2 \perp b_2 = \text{分解} \quad \vdash \quad \vee$.

$\vee \vee$. $c_a = e(a_2), \quad c_b = e(b_2) \quad \vdash \quad \vee \vee \vee$, Lemma 11

$\wedge \tau \quad c_a \wedge c_b = 0$.

Lemma 8 (vi) $\wedge \tau \quad e_a \wedge b = c_a \wedge (b_1 + b_2)$

$$= c_a \wedge b_1 \sim c_a \wedge a_1 \ll c_a \wedge a,$$

同様 = $c_b \wedge a \ll c_b \wedge b. \quad c_0 = 1 - c_a - c_b \quad \vdash \quad \vee \vee \vee$

$$c_0 \wedge a = c_0 \wedge (a_1 + a_2) = c_0 \wedge a_1 \sim c_0 \wedge b_1 = c_0 \wedge b \text{ —}$$

(o) 分解, 一義 + \vee $\vdash \quad \wedge \quad 0 < c \leq c_a \quad \vdash \quad \tau$ Lemma

10, (i) $\wedge \tau \quad c \wedge a \ll c \wedge b. \quad \text{etc.} \quad \exists \parallel$.

定義 7 $\mathcal{L} \ni a$ が minimal $\vdash \quad a \gg b \quad \vdash \quad b = 0$

ト+ルコト。

○ Lemma 13. (i) a が minimal, $a \succeq b + \bar{\epsilon}$ かつ $b \in$ minimal.

(ii) a が minimal $\iff a \succ b + \bar{\epsilon} \iff e(a) > e(b)$

(iii) a_n が minimal, $e(a_m) \wedge e(a_n) = 0(m+n) + \bar{\epsilon}$
 $\sum a_n \in$ minimal.

(証) (i) Lemma 10. (iii) かつ; (ii) $\leftarrow a$ が minimal

かつ $a \succ b'$, $a \succ b' > 0$ かつ Lemma 10, (v) かつ

$e(a) = e(a - b')$, $\rightarrow a \succ b$, $e(a) = e(b) + \bar{\epsilon}$

Lemma 10 (v) かつ $a \succ a - b > 0$; (iii) Lemma 10, (i) \exists

リ —

定義 8 $\exists \bar{\epsilon} \in C$ が discret ト $\wedge C = e(a) + \nu$ minimal $+ a$, 存在スルコト。

○ Lemma 14. (i) $C_1 =$ discret, $C_1 \geq C_2$ かつ $\forall C_2 \in$ discret.

(ii) C_1, C_2 が discret かつ $C_1 \vee C_2 \in$ discret.

(iii) $C_1 \leq C_2 \leq \dots$, $C_n =$ discrete かつ $\forall n C_n \in$ discret.

(証) (i) Lemma 10, (i) \exists かつ, (ii) (i) ト Lemma

13. (iii) $\exists C_1 \vee C_2 = C_1 + (C_2 - C_1 \wedge C_2) = \bar{\epsilon} \wedge \times \nu$;

(iii) $\forall n C_n = C_1 + (C_1 - C_1 \wedge C_2) + \dots + (C_n - C_n \wedge (C_1 \vee \dots \vee C_{n-1}))$
 $+ \dots =$ (ii) ト Lemma (iii) $\exists \bar{\epsilon} \wedge \times \nu$.

定義 9 $\exists \bar{\epsilon}, \bar{\tau}$ "Principle of exhaustion" =

$\exists \gamma \ni Z = \text{discret } \tau$, 且ツ任意, $\text{discret} + C$
 $\wedge C \subseteq Z$ $\tau + \nu \in I$ が存在スル。又 $\tau \wedge a = 0$ $\Rightarrow a \neq \text{minimal}$
 $\Rightarrow \tau \nu$.

Lemma 15. $1 - Z \geq a + \tau \nu$, $a > b^0$, $a - b^0 \sim b^0$
 $+ \nu b$ が存在スル。コノトキ明カ = $e(a) = e(b) = e(a - b)$

(証) $a \neq \text{minimal}$ カラ $a > b > 0$, $a \gg b + \nu$
 $a - b + b = (\tau)$ τ 適用スルバ

$$1 = C_0 + C_b + C_{a-b}$$

$\exists \tau \tau b_1 = C_0 \wedge b + C_{a-b} \wedge b + C_a \wedge (a-b)$ τ $\tau \nu$
 $a - b_1 \geq b_1 \Rightarrow \tau \nu$.

今 $C_0 = 0$, $C_{a-b} \wedge b = 0$ τ $\tau \nu$, $C_b = e(b)$ τ τ
 τ , $C_b \wedge (a-b) > 0$, 即チ $b_1 > 0$ $\tau + \nu$. $a_1 - b_1$
 $= a_1$ カラ $a_1 \geq b_2$, $a_1 - b_2 \geq b_2 > 0 = \tau \nu$.

"Principle of exhaustion" カラ $b^0 = \sum_n b_n$ τ τ
 τ $\tau \nu$ $\tau \nu$ $= a - b^0 \sim b^0 = \tau \nu$.

定義 10 L 1 元 $A = A_a = \{b; b \sim a\}$ τ
 Klasse = $\wedge \tau \nu$ τ τ が出来ル。特 = $C \in Z =$ 對 $\tau \tau$ τ τ
 Lemma 9, (v) カラ $A_C = C$.

(1) $A \ni a, B \ni b, a > b$, $\tau \tau A > B \tau$.

(2) $A \ni a, B \ni b, a \wedge b = 0$, $\tau \tau A + B = A_{a+b} \tau$,

(3) $A \ni a, B \ni b, a \geq b$, $\tau \tau A - B = A_{a-b} \tau$.

(4) $A \ni a, B \ni b, a \gg b$, $\tau \tau A \gg B \tau$ 定義スル。

Lemma 7, Lemma 5, Lemma 6, Lemma 10

(iii) a, b は代表 a, b のとり方 = 無関係である,

又 $cAa = A_{c_n a}$, $e(Aa) = e(a)$ は代表 a のとり方 = 無関係である (Lemma 8, 9).

$A+A$ が定義されるトキ $2A = A+A$ トオク。 nA も同様。

○ Lemma 16. (i) $A+B$ が定義される $\therefore A+B = B+A$
(即ち右辺が定義される $=$)

(ii) $A+B, (A+B)+C$ が定義される $\therefore (A+B)+C = A+(B+C)$
(" ")

(iii) $A-B$ が定義される $\therefore A = (A-B)+B$ (")

(iv) $A+B$ が定義される $\therefore A = (A+B)-B$

(v) $A+X = B$ がトケル $\wedge A \geq B$ トキ, $\exists X \in \mathcal{X}$ ハ一義ニキマル。

(vi) $A+X = B, X > 0$ がトケル $\wedge A > B$ トキ

(vii) $A \leq C, B \leq D, C+D$ が定義される $\therefore A+B$ も定義される $A+C \leq B+D$

(viii) $A+C, B+C$ が定義される $\therefore A \geq B \leftrightarrow A+C \geq B+C$

(ix) $A \geq nB, n = 1, 2, \dots$ トキ $B = 0$

○ Lemma 17. A, B が與へられるトキ

$$(8) \begin{cases} e(A) = \bar{C}_0 + \bar{C}_1 + \dots, C_i \in \mathcal{C} \\ \bar{C}_n B = n(\bar{C}_n A) + B_n, B_n \ll A \end{cases}$$

ト分割される。而して一義ニ \bar{C}_n ハキマル。

(証) (1) $A = A_a, B = B_b, a, b = (7)$ 適用スルニ
 $1 = C_0 + C_a + C_b, C_0 A = c_0 B, C_a A \gg C_a B, C_b A \ll C_b B.$

先ツ $\bar{C}_0 = e(A) \wedge C_a$ トスル。次ニ $a_1 = C_b \wedge a,$
 $b_1 = C_b \wedge b, a_1 \sim a_1 \ll b_1 = a_1$ ヲトスル (Lemma 10, (iv))
 a_1 ト $b_1 - a_1 = (7)$ ヲ用テハスル

$1 = C'_0 + C'_a + C'_{b_1 - a_1}, C'_0 \wedge a_1 \sim C'_0 (b_1 - a_1), \dots$
 コトヲ $\bar{C}_1 = e(A) \wedge C_0 + e(A) \wedge C'_a$ トスル。次ニ同様ニ \bar{C}_n
 ヲ定義出来ル。

$e(A) - \sum_n C_n = C_\infty$ トスルニ、上ノ作り方カテ
 $n(C_\infty A) \leq C_\infty B$ トナリ、Lemma 16, (ix) カテ $C_\infty A = 0$
 ニナルニ $C_\infty \leq e(A)$ ヲレニ Lemma 8, (vi) カテ $C_\infty = 0$

(e) カナル分割ノ一義ナルコトハ Lemma 16 ヲレニ

○ Lemma 18. $b_1 \geq b_2 \geq \dots, \bigwedge_n b_n = 0$ ナラバ、
 $B_n = A_{b_n}$ ナル $A =$ 對スル分割 (8) ヲ

$$e(A) = C_0^{(n)} + C_1^{(n)} + \dots, e^{(n)} = C_1^{(n)} + C_2^{(n)} + \dots$$

トスルニ、 $\bigwedge_n e^{(n)} = 0$ トナリ。

(証) $\bigwedge_n e^{(n)} = c \in \mathcal{C}$ トスルニ、 $c B_n \geq c A$ ($n = 1, 2, \dots$)
 トナリ。今 $A = A_a, \mu(c \wedge a) > \epsilon > 0$ トスルニ
 $b_n \geq b_n^* \sim c \wedge a$ カテ、假定 (b) = 3) $\mu(b_n) > \delta$ トナ
 リ。

コレハ $\bigwedge_n b_n = 0$ 反スル。 $\therefore c \wedge a$ ヲツテ $c \leq e(A_a)$
 カテ $c = 0$ トナリ。

サテ定義9, $Z \in \mathcal{Z} =$ 對シテ $Z = e(a) + \nu$ minimal + 元 a 7 トリ 1, $A_a =$ 對スル (8), 分解ヲ

$$(9) \quad \begin{cases} Z = Z_1 + Z_2 + \dots, & Z_n \in \mathcal{Z}, \\ Z_n = n(Z_n A), & n = 1, 2, \dots \end{cases}$$

トスル. (8) 7 ハ $Z_n = n(Z_n A) + A_n$, $A_n \ll Z_n A$ 7 アルガ, $Z_n \wedge a \in$ Lemma 13, (i) カラ minimal, 故 ヲテ $A_n = 0$ トナル 7 アル.)

今 $Z_n \geq b =$ 對シテ $B = A_b$ ト $A =$ 對シテ (8) 7 アラハスレバ

$$(10) \quad \begin{cases} Z_n = \bar{C}_0 + \bar{C}_1 + \dots + \bar{C}_n \\ \bar{C}_r B = r(\bar{C}_r A), & r = 1, \dots, n \end{cases}$$

トナル. コトキ

$$(11) \quad m_n(b) = \sum_{r=1}^n \frac{r}{n} \mu(\bar{C}_r)$$

トオケバ

$$(i) \quad b > 0 \text{ + ラバ } m_n(b) > 0$$

$$(ii) \quad b_1 \sim b_2 \text{ + ラバ } m_n(b_1) = m_n(b_2)$$

$$(iii) \quad b_1 \wedge b_2 = 0 \text{ + ラバ,}$$

$$m_n(b_1 + b_2) = m_n(b_1) + m_n(b_2)$$

$$(iv) \quad b_1 \geq b_2 \geq \dots, \wedge_n b_n = 0 \text{ + ラバ}$$

$$\lim_r m_n(b_r) = 0$$

(証) (iv) 7 スル. Lemma 18 カラ $e^{(r)} = \sum_{i=1}^n \bar{C}_i^{(r)}$ トスル

∴ $e^{(1)} \geq e^{(2)} \geq \dots \wedge_n e^{(r)} = 0 \nexists \forall n$. 即ち
 $\lim \mu(e^{(r)}) = 0 \text{ト} + \infty$. 故 = (11) カラ

$$m_n(b^r) \leq n \mu(e^{(r)}) \rightarrow 0 \text{ト} + \infty. \text{ ---}$$

今度ハ $1 - z \geq b = \text{對シテ}$ invariantes Mass
 $m_0(b)$ ヲ定義スル。

Lemma 15 カラ

$$1 = 2A_1 = 4A_2 = \dots = 2^n A_n = \dots, (A_n = A_{2n})$$

= $\{a_n\}$ がトレル。 ($e(A_n) = 1 - z$)

$$B = A_b \text{ト} A_n = \text{對スル (8)ノ分割ヲ}$$

$$(12) \quad 1 - z = C_0^{(n)} + C_1^{(n)} + \dots + C_{2^n}^{(n)} \text{トシ}$$

$$(13) \quad f_n(b) = f_n(B) = \sum_{r=1}^{2^n} \frac{r}{2^n} \mu(C_r^{(n)})$$

$$(1) \quad m_0(b) = \lim_{n \rightarrow \infty} f_n(b) \text{ノ存在スル。}$$

(證) (13)ハ一般ニ

$$1 - z = \sum_1^N C_i, \quad C_i B = \gamma_i (C_i A_n) + B_i, \quad B_i \ll C_i A$$

$$\nexists \forall n \quad f_n(b) = \sum_i \frac{\gamma_i}{2^n} \mu(C_i) \text{ヲ満足スル。}$$

今、 $n \text{ト} n + 8$ ニ對スル (12)ノ分割ヲ合セテ細分ス
 レバ

$$\left[1 - z = \sum_1^N C_i \right.$$

$$\begin{cases} c_i B = r_i^{(n)} (c_i A_n) + B_i^{(n)}, & B_i^{(n)} \ll c_i A_n \\ c_i B = r_i^{(n+s)} (c_i A_{n+s}) + B_i^{(n+s)}, & B_i^{(n+s)} \ll c_i A_{n+s} \end{cases}$$

一方 $c_i A_n = 2^S (c_i A_{n+S})$ かつ

$$2^S r_i^{(n)} \leq r_i^{(n+S)} \leq 2^S (r_i^{(n)} + 1)$$

即ち $\frac{r_i^{(n)}}{2^n} \leq \frac{r_i^{(n+S)}}{2^{n+S}} \leq \frac{r_i^{(n)} + 1}{2^n}$ かつ (13) かつ

$$(14) \quad f_n(b) \leq f_{n+S}(b) \leq f_n(b) + \frac{1}{2^n} \quad (S=1, 2, \dots)$$

かつ $\therefore \lim f_n(b)$ が存在する。——

(a) $b > 0$ かつ $m(b) > 0$

(証) (14) かつ, かつ $n = \text{任意}$ かつ $f_n(b) > 0$ かつ ϵ

かつ $\exists \epsilon$. かつ $\forall n \geq N$ かつ $f_n(b) = 0$

即ち $C_0^{(n)} = 1, B \ll A_n (n=1, \dots)$ かつ

$$2^n B \ll 2^n A_n = 1, (n=1, 2, \dots) \text{ かつ}$$

Lemma 16, (ix) かつ $B = 0$, 即ち $b = 0$ かつ $\forall \epsilon > 0$

かつ $\exists \epsilon$.

(v) $b_1 \cap b_2 = 0$ かつ $\forall \epsilon$

$$m_0(b_1 + b_2) = m_0(b_1) + m_0(b_2)$$

(証) $B_1 = A_{b_1}, B_2 = A_{b_2}, B_3 = A_{b_1 + b_2} = \text{對する}$ (12)

分割を合せて

$$\begin{cases} 1 - \epsilon = \sum_{i=1}^N c_i, & c_i \in \mathcal{F} \\ c_i B_j = r_i^{(j)} (c_i A_n) + B_{ij}, & B_{ij} \ll c_i A_n, (j=1, 2, 3) \end{cases}$$

トスレバ

$$c_i (B_1 + B_2) = (r_i^{(1)} + r_i^{(2)}) (c_i A_n) + B_{i,1} + B_{i,2},$$

$$B_{i,1} + B_{i,2} \ll 2(c_i A_n) \text{ カラ}$$

$$r_i^{(1)} + r_i^{(2)} \leq r_i^{(3)} \leq r_i^{(1)} + r_i^{(2)} + 1$$

トナリ

$$f_n(b_1) + f_n(b_2) \leq f_n(b_1 + b_2) \leq f_n(b_1) + f_n(b_2) + \frac{1}{2^n}$$

ヲ満足スル。 $\therefore n \rightarrow \infty$ トスレバ, ϵ トムル等式ヲ得ル。

$$(=) \quad b_1 \geq b_2 \geq \dots, \quad \bigwedge_n b_n = 0 \text{ トラバ,}$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} m_0(b_n) = 0$$

(証) 先ツ $\lim_{n \rightarrow \infty} \mu(a_n) = 0$ ヲ見ル。 $\forall \epsilon > 0$ $\mu(a_n) > \epsilon > 0$ トラバ ($n = 1, 2, \dots$)

$$\text{假定 (6) カラ } 1 = 2^n A_n, \quad 1 = \mu(1) \geq 2^n \delta \text{ トナリ,}$$

$n \rightarrow \infty$ トシテ矛盾ヲ生ズルカラデアル。

$$\text{今 } m_0(b_n) > 2\epsilon > 0 \text{ (} n = 1, 2, \dots \text{) トスレバ,}$$

假定 $\exists \delta > 0$ $\delta(\epsilon)$ ヲエラシム

$$\mu(a_r) < \delta$$

= トル。

次 = Lemma 18 カラ, \exists $A_r =$ 対スル $B_n = A_{b_n}$

1 (12), 分割カラ

$$\begin{cases} 1 - z = c_0^{(n)} + \dots + c_{2^n}^{(n)}, & c_i^{(n)} B_n = i (c_i^{(n)} A_r) + B_{n,i}, \quad B_{n,i} \ll c_i^{(n)} A_r \\ e^{(n)} = \sum_{i=1}^{2^n} c_i^{(n)} \end{cases}$$

トスレバ, $\lim \mu(e^{(n)}) = 0$ ナッタ。 $\therefore \mu(e^{(n)}) < \varepsilon$ トスレバ 假定 (b) ナラ $\mu(a_r) < \delta$, $B_{n,0} = A_{c_0^{(n)} \wedge b} \ll c_0^{(n)} A_r \subseteq A_{a_r} \exists \parallel \mu(c_0^{(n)} \wedge b) < \varepsilon$ トナル故, (H) ナラ

$$m_0(b_n) \subseteq f_r(b_n) + \frac{1}{2r} \subseteq \mu(c_0^{(n)} \wedge b) + \mu(e^{(n)})$$

$< \varepsilon + \varepsilon = 2\varepsilon$, 矛盾!

以上ナラ

$$m(b) = \sum_{n=0}^{\infty} m_n(b)$$

ガ E トナル *invariantes Mass* ナルコトガ 証明ナレタ。

以上ノ 証明カラ次ノ コトガワカル。

定理 2 假定 (b) ノ 下ニ, 任意 $= \mathcal{C}$ ノ 上ノ *Mass*

$\bar{\mu}(c)$ ナルニトキ

$$(5) \begin{cases} m(c) = \bar{\mu}(c), & c \in \mathcal{C} \\ m(b^\sigma) = m(b) \end{cases}$$

ヲ 満足スル 上ノ *Mass* m ガ 存在スル。 シカ E (15) = ヨリ m ノ 一義 = 決定ナレル。

系 (4), (5) ヲ 満足スル *invariantes Mass* m ガ 只一ツナレタノ 必要且十分ナル 条件ハ $O_f = \text{閉シテ ergodic}$, 即チ

$$C^\sigma = C \text{ für jedes } \sigma \in O_f$$

ナルハ $C=0$, 又ハ / トナルコトナラ。 (18.5.18)