

228. 有限個領域 = 於ケル函数 = 就イテ

伊藤 誠 (御影師範)

□1 今 $\{0, 1\}$ ナル 2 個ノ 整數カラナル領域 = 於イテ 次ノ表 = ヨツテ 定メラレルニ 変數ノ 函数 $\varphi(x_1, x_2)$ ヲ 考ヘル。

		→ x_2	
	φ	0	1
	0	1	0
↓ x_1	1	0	0

然ルトキハ此ノ領域 = 於ケル 任意ノ γ 變數ノ 函数 $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ ハ 上ノ 函数ヲ 何回カ *iterieren* スルコト = ヨツテ *erzeugen* スルコトガ 出來ル。

何故ナラバ先ヅ 1 變數ノ 函数ハ 明ラカニ $2^2 = 4$ 個ダケアリ。之ハ

1. $\varphi(x, x) = \sigma(x)$
2. $\varphi(\varphi(x, x), \varphi(x, x)) = \sigma(\sigma(x)) = \bar{\sigma}(x)$
3. $\varphi(x, \varphi(x, x)) = \varphi(x, \sigma(x)) \equiv 0$
4. $\varphi(\varphi(x, \varphi(x, x)), \varphi(x, \varphi(x, x))) = \sigma(\varphi(x, \sigma(x))) \equiv 1$

= ヨツテ 表ハサレル。但シコトニ $\sigma(x)$, 及ビ $\bar{\sigma}(x)$ ハ

$$\begin{cases} \sigma(0) = 1 \\ \sigma(1) = 0 \end{cases} \quad \begin{cases} \bar{\sigma}(0) = 0 \\ \bar{\sigma}(1) = 1 \end{cases}$$

ナル性質ヲ 有スル。

次ニ $(\gamma - 1)$ 變數マデノ 函数ハ スベテ $\varphi(x_1, x_2)$ ノ

Iteration = ヨツテ erzeugen スルコトが出来スモ
 ノト假定スル。今任意ノ γ 変数函数 $f(x_1, x_2, \dots, x_\gamma)$ ヲ
 取レバ、之ハ次ノ如ク書キ表ハセル:

$$f(x_1, x_2, \dots, x_\gamma) = f(0, x_2, \dots, x_\gamma) \cdot \sigma(x_1) \\
 + f(1, x_2, \dots, x_\gamma) \cdot \bar{\sigma}(x_1) \dots \dots (1)$$

因ツテ

$$\begin{cases} \psi_1(x_1, x_2) = \varphi[\varphi(x_1, x_2), \varphi(x_1, x_2)] = \sigma(\varphi(x_1, x_2)) \\ \psi_2(x_1, x_2) = \varphi[\varphi(x_1, x_1), \varphi(x_2, x_2)] = \sigma(\sigma(x_1), \sigma(x_2)) \end{cases}$$

ナルニツノ函数ヲ考ヘル下、此ノ領域 = 於テハ

$$\begin{cases} \psi_1(x_1, x_2) = x_1 \times x_2 \\ \psi_2(x_1, x_2) = x_1 + x_2 & x_1 = 0 \text{ od. } x_2 = 0 \text{ ノトキ} \\ & = 1, & x_1 = x_2 = 1 \text{ ノトキ} \end{cases}$$

トナル故、(1)ノ右辺ハ

$$\psi_2 \left[\psi_1 \left(f(0, x_2, \dots, x_\gamma), \sigma(x_1) \right), \right. \\ \left. \psi_1 \left(f(1, x_2, \dots, x_\gamma), \bar{\sigma}(x_1) \right) \right]$$

ト書クコトが出来ル。コノ $\sigma, \bar{\sigma}, \psi_1, \psi_2$ ハ既ニ示シタ
 如ク φ ノ Iteration = ヨツテ定義サレ、又 $f(0, x_2, \dots, x_\gamma)$ 及ビ $f(1, x_2, \dots, x_\gamma)$ ハ何レモ $(\gamma-1)$ 変数
 ノ函数デアルカラ、假定 = ヨツテ $\varphi(x_1, x_2)$ ノ Iteration
 = ヨツテ erzeugen サレ得ル。従ツテ上式即チ $f(x_1, x_2, \dots, x_\gamma)$ モ亦 $\varphi =$ ヨツテ erzeugen サレルコトトナル。

以上 = ヨツテ此ノ領域 = 於ケル悉エル函数ハ只一ツ、2
 変数函数 $\varphi(x_1, x_2) =$ ヨツテ erzeugen サレルコトが

分ツタ。

$\varphi(x_1, x_2)$ の代り = 次ノ函数 $\varphi'(x_1, x_2)$ を取ツテモ夫
張リ同様ノコトが云へル:

		→ x_2	
	φ'	0	1
	0	1	1
↓ x_1	1	1	0

何故ナラバ $\varphi(x_1, x_2)$ ハ $\varphi'(x_1, x_2) = \varphi'$ ツテ次ノ如ク表
ハセルカラ:

$$\varphi(x_1, x_2) = \varphi' \left[\varphi'(\varphi'(x_1, x_1), \varphi'(x_2, x_2)), \right. \\ \left. \varphi'(\varphi'(x_1, x_1), \varphi'(x_2, x_2)) \right].$$

扱テ φ, φ' 以外 = ハ最早ヤ斯様 = 總ベテノ Funktionen
ヲ erzeugen スル Basisfunktion ハナイデアラシ
カ? 答ハ然リデアアル。証明ハ次ノ様デアアル。

2変数函数ヲ $f(x_1, x_2)$ トスルトキ,

1°) $f(0, 0) = 0$ ナル如キ f ハ Basis トナリ得ナイ。
何故ナラ、カヤヲナ Funktion ヲ何回 iterieren シテ
モ $x=1$ ナル函数ハ得ラレナイカラ。

2°) $f(1, 1) = 1$ ナル如キ f モ亦 Basis トナリ得
ナイ。

何故ナラ、之 = ヨツテ $x=0$ ナル函数ハ得ラレナイ故。

3°) $f(x_1, 0) = 1, f(x_1, 1) = 0$ ナル如キ f モ亦
不可。

何故ナラ此ノトキハ $f(x_1, x_2) = 1 - x_2$ トナリ、之ヲ *iterieren* スルコト = ヨツテ生ズル 1 変数函数ハ x 又ハ $1 - x$ ガケデ $x = 1$, 又ハ $x = 0$ ナル函数ハ得ラレナイ。

4°) $f(0, x_2) = 1, f(1, x_2) = 0$ ナル如キ f モマタ
3°) ト同様 = Basis トナリ得ナイ。

1°), 2°), 3°), 4°) 以外ノ函数ガ常数トナラナイモノハ
先 = 導ゲタ φ 及ビ φ' ノミデアル。

2 上述ニ於イテハ便宜上 $\{0, 1\}$ ナルニ整数カラナル
領域 = ツイテ考ヘタガ、 $\{\alpha_0, \alpha_1\}$ ナル任意ノ 2 元素カラ
ナル領域 = ツイテ考ヘテモ結果ハ全ク同様デアル。

上ノ所論ヲ任意ノ $\nu = n + 1$ 個ノ Elemente $\{\alpha_0, \alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n\}$ カラナル所謂 ν -zählig ナ領域
= 拡張スルコトハ出来ナイデアラウカ?

之 = 就イテ办ツタ事柄ダケヲ述べテミル。

便宜上前ト同様 = $\{\alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_n\}$ ヲ $\{0, 1, 2, \dots, n\}$ ナル整数ヲ代表サセルコト = スル。先ヅコノ領域
= 於ケル任意ノ 1 変数ノ函数 $f(x)$ ヲ取ツテ考ヘルト、之
ハ次ノ如ク書き表ハセウ:

$$f(x) = \sum_{\lambda=0}^n f(\lambda) \cdot \sigma(x, \lambda) \dots\dots\dots (1)$$

但シコト = $\sigma(x, \lambda)$ ナル函数ハ

$$\begin{cases} x = \lambda & \text{ナルトキ} & 1 \\ x \neq \lambda & \text{''} & 0 \end{cases}$$

ナリノ変数ノ函数ヲ表ハスモノトスル。

今特ニ

$$\begin{cases} \psi_1(x_1, 0) = 0 \\ \psi_1(x_1, 1) = x_1 \end{cases} \quad \begin{cases} \psi_2(0, x_2) = x_2 \\ \psi_2(1, x_2) = x_1 + x_2 \end{cases}$$

ナリ性質ヲ有スルニツノ函数 $\psi_1(x_1, x_2), \psi_2(x_1, x_2)$ ヲ
考ヘルト

$$\begin{cases} \psi_1(x_1, x_2) = x_1 \times x_2 & x_2 = 0 \text{ od. } 1, \text{ トキ} \\ \psi_2(x_1, x_2) = x_1 + x_2 & x_1 = 0 \text{ od. } x_2 = 0, \text{ トキ} \end{cases}$$

ナリ故、(1)ノ右辺ハ ψ_1, ψ_2 並ビニ $x = f(\lambda) = \text{konst.}$,
及ビ $\sigma(x, \lambda), (\lambda = 0, 1, 2, \dots, n)$ ナリノ変数函数ニ
ヨツテ書キ表ハサレル。而モ此ノ際(1)ノ右辺ヨリ分ルヤウ
ニ ψ_1 ハ $(n+1)$ 回、 ψ_2 ハ n 回用ヒラレル。

次ニ任意ノ r 変数函数 $f(x_1, x_2, \dots, x_r)$ ヲ取ル
ト、前同様

$$f(x_1, x_2, \dots, x_r) = \sum_{\lambda=0}^n f(\lambda, x_2, \dots, x_r) \cdot \sigma(x_1, \lambda)$$

ト書クコトが出来ル。従ツテ $(r-1)$ 変数函数マデハ ψ_1, ψ_2
及ビ $x = k, (k = 0, 1, 2, \dots, n), \sigma(x, \lambda), (\lambda = 0,$
 $1, 2, \dots, n)$ ナリノ変数函数ニヨツテ悉ク *erzeugen*
スルコトが出来ルト假定スルバ、 r 変数函数ノ場合ニモ夫張
リ然ルコトが言ヘル。而シテコノ場合ニハ ψ_1 ハ $(n+1)^r$
回、 ψ_2 ハ n^r 回、 σ ハ $(n+1)^r$ 回 $x = k, (k = 0, 1,$
 $2, \dots, n)$ ハ各1回宛用ヒラレルコトが *Induktion* =

ヨツテ容易 = 合ル。

上述 = ヨツテ一般 = 次ノ定理が得ラレル:

[定理] $\{\alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_n\}$ ナル $\nu = n+1$ 個ノ

Elemente カラナル所謂 ν -zählig, Bereich =

於イテハ、任意ノ函数 $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ ハ上述ノ如

キニツ、2変数函数 $\psi_1(x_1, x_2)$, $\psi_2(x_1, x_2)$ 及ビ $x = k$

$(k=0, 1, 2, \dots, n)$, $\sigma(x, \lambda)$, $(\lambda=0, 1, 2, \dots,$

$\dots, n)$ ナル $2(n+1) = 2\nu$ 個ノ 1変数函数 = ヨツテ *er-*

zeugen サレル。而シテコノ際 ψ_1 ハ ν^r 回, ψ_2 ハ

$(\nu-1)^r$ 回, σ ハ ν^r 回, $x = k$ $(k=0, 1, 2, \dots, n)$

ハ各1回宛用フレバ充分デアル。

此ノ定理ノ上ニ述ベタ証明ハ神戸商大ノ水谷一雄氏カラ
教ヘテ頂イタ方針ニ從ツテ行ツタモノデアル。更ニ残サレタ
問題ハ

[第一] 2-zählig, 領域 = 於ケルマウニ, ψ_1, ψ_2 及
ビ悉ユル1変数函数ヲ只一ツノ2変数函数 = ヨツテ *erzeu-*
gen スルコトが出来ナイカ? 若シ出来ル下スレバ幾通り
左様ノ函数が存在スルカ?

[第二] 上ノ所論ヲ *abzählbar unendlich* ナハ
連続領域 = 拡張シタラ如何ナルカ?

ト云フコトデアル。第一ノ問題ノ中『只一ツノ2変数函数
 $\varphi(x_1, x_2)$ トシテ次ノゴトキモノヲ擇ベバ、之レ = ヨツテ
總テノ1変数函数が *erzeugen* サレルコト』ハ角谷、水

谷兩氏が置換群ノ考ヘヲ用ヒテ解決サレタ。

→ x_2

	0	1	2	3	4	-----	$n-2$	$n-1$	n
0	1							$n-1$	n
1	1	2							n
2	1	0	3						
3		1	2	4					
4			2	3	5				
⋮				3	4				
⋮					4				
$n-2$							$n-1$		
$n-1$							$n-2$	n	
n							$n-2$	$n-1$	0

↓ x_1

猶未解決ノ点ニ就イテ諸賢ノ御教示ヲ得レバ幸ヒデアル。

— (1935, 10, 10) —