

773. 可附番無限個ノ可能ナ状態ニ関スル
 Markoff過程ニ就イテ I

角谷 静夫 (阪大)

可附番無限個ノ可能ナ状態 x_1, x_2, \dots ヲ持ッ homogeneous simple + Markoff process ヲ考ヘル。

$x_i =$ アツク 点ガ 單位時間後 $= x_j =$ 移ル probability
 ヲ p_{ij} 表ハセバ

$$0 \leq p_{ij} \leq 1, \quad \sum_{j=1}^{\infty} p_{ij} = 1$$

アツル。 $x_i =$ アツク 点ガ n 單位時間後 $= x_j =$ 移ル probability $p_{ij}^{(n)}$ ハ

$$p_{ij}^{(n)} = \sum_{k=1}^{\infty} p_{ik} p_{kj}^{(n-1)}, \quad n=2,3,\dots, \quad p_{ij}^{(1)} = p_{ij}$$

= ヲ ヲ ヲ 撰ヘ ラレル。吉田氏ハ 172号及 173号 = 於テ、コノ様 + Markoff process ヲ 論ジラレタ。吉田氏ハ 先ツ

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \sum_{m=1}^n p_{ij}^{(m)} = P_{ij}$$

ノ 存在ヲ 証明シ、コノ 極限 P_{ij} ヲ 使ツテ 全体ノ 状態 $\mathcal{R} = (x_1, x_2, \dots)$ ヲ dissipative + 部分 \otimes + ergodic + 部分 ε_2 ト = 分割サレタ。更ニ 又 各々ノ ergodic + 部分 = 於テハ $p_{ij}^{(n)}$ / $n \rightarrow \infty$ + ルトキ、米態ガ 詳シク 調べラレ、 $p_{ij}^{(n)}$ ガ $n \rightarrow \infty$ + ルトキ 収斂スルヲ、又ハ 周期的 = 振動スルコトガ ワカッテキレ。コノ $p_{ij}^{(n)}$ / 状態ヲ 調べル = 當ツテ 中心トナツタ、ハ次ノ 定理ガ アッタ。

定理
$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \sum_{m=1}^n p_{ii}^{(m)} = P_{ii} > 0 \quad \Rightarrow \quad \text{且} \quad p_{ii}^{(n)} > 0$$

+ ル positive integer n 全体ノ 集合 \mathcal{N} / 最大公約數ガ 1 + ラレ、 $\lim_{n \rightarrow \infty} p_{ii}^{(n)} = P_{ii}$ ガ 存在スル。

コノ 定理ノ 証明 = 當ツテハ 先ツ $\lim_{n \rightarrow \infty} p_{ii}^{(n)} > 0$ + ルコトヲ 証明スルコトガ 必要ヲ $\lim_{n \rightarrow \infty} p_{ii}^{(n)} > 0$ ト + ルコトハ additive number theory / Khintchine / 定理ヲ 使ツテハ シメテ 証明サレタノ アッタ。(173号ノ 談話767 参照)。本談話 = 於テハ 先ツ

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \sum_{m=1}^n p_{ii}^{(m)} = P_{ii}$$
 / 存在ヲ 吉田氏ト 異ツタ 方法ヲ 証

明シ、次=コノ証明=於テ副産物トシテ得ラレル結果ヲ使ツ
 テ $P_{ii} > 0$ トルト + $\lim_{n \rightarrow \infty} P_{ii}^{(n)} > 0$ トルコトヲ Khint-
 chine / 定理ヲ用ヒズニ証明スル。

先ヨ $k_{ij}^{(n)}$ ヲ定義スル。最初 = $x_i =$ アツク点カ 1, 2,
 -----, $n-1$ 単位時間後 = $x_j =$ n 行カズニ、 n 単位時間
 後 = 始メテ $x_j =$ 移ル probability ヲ $k_{ij}^{(n)}$ = ヨツテ表
 ハス。明カニ

$$0 \leq k_{ij}^{(n)} \leq 1, \quad \sum_{n=1}^{\infty} k_{ij}^{(n)} \leq 1$$

ヲアル。又

$$p_{ij}^{(n)} = k_{ij}^{(n)} + k_{ij}^{(n-1)} p_{jj}^{(1)} + k_{ij}^{(n-2)} p_{jj}^{(2)} + \dots + k_{ij}^{(1)} p_{jj}^{(n-1)}$$

カ成立スルコトモ明カヲアル。次ニ特ニ $i=j$ トルトキヲ考
 ヘレバ $k_{ii}^{(n)}$ ハ最初 = $x_i =$ アツク点カ n 単位時間後 = 始メ
 テ $x_i =$ 戻ツテ来ル probability ヲアツテ

$$(1) \quad 0 \leq k_{ii}^{(n)} \leq 1, \quad \sum_{n=1}^{\infty} k_{ii}^{(n)} \leq 1$$

$$(2) \quad p_{ii}^{(n)} = k_{ii}^{(n)} + k_{ii}^{(n-1)} p_{ii}^{(1)} + k_{ii}^{(n-2)} p_{ii}^{(2)} + \dots + k_{ii}^{(1)} p_{ii}^{(n-1)}$$

カ成立スル。コノ重要ナルコトハ $\{k_{ii}^{(n)}\}$ ($n=1, 2, 3, \dots$
 -----; i ハ固定) ヲ任意ニ (1) ヲ満足スルマツニ與ヘレバ, (2)
 = ヨツテ $\{p_{ii}^{(n)}\}$ ($n=1, 2, \dots$) カ一意的ニ決定サレテシ
 マフコトヲアル。

シカモ、一ツノ i ガケテ考ヘレバ此ノ如クシテ定マツク

$\{p_{i_0, i_0}^{(n)}\}$ が実際、 $\{p_{i_0, i_0}^{(n)}\} = \epsilon$ のような Markoff process $\{p_{ij}\}$ ($i, j = 1, 2, \dots$) が存在するコトが成る。即ち、任意 $= \{k_{11}^{(n)}\}$ ($n = 1, 2, \dots$) へ

$$0 \leq k_{11}^{(n)} \leq 1, \quad \sum_{n=1}^{\infty} k_{11}^{(n)} \leq 1 \quad \text{+ 如何に定めて、コレヨリ}$$

$p_{11}^{(n)}$ ($n = 1, 2, \dots$) へ順次

$$p_{11}^{(1)} = k_{11}^{(1)}, \quad p_{11}^{(n)} = k_{11}^{(n)} + k_{11}^{(n-1)} p_{11}^{(1)} + k_{11}^{(n-2)} p_{11}^{(2)} + \dots \\ \dots + k_{11}^{(1)} p_{11}^{(n-1)}$$

= 如何に定義すれば、コト $\{p_{11}^{(n)}\}$ へ実際、 $\{p_{11}^{(n)}\} =$ 持
つような Markoff process $\{p_{ij}\}$ ($i, j = 1, 2, \dots$) へ作れるコトが出来ル。

コト $\epsilon = \delta$ Matrix $\{p_{ij}\}$ ($i, j = 1, 2, \dots$) へ
次へ如何に作ればヨク:

$$(i) \quad \sum_{n=1}^{\infty} k_{11}^{(n)} = 1 \quad \text{+ 此トキ}$$

x_1, x_2, x_3, \dots へ suffix へ $x_1, x_2, x_3, x_{3_2}, x_{4_1}, x_{4_2}, x_{4_3}, \dots, x_{n_1}, x_{n_2}, \dots, x_{n_{n-1}}, \dots$
トオキ

$$p_{11} = k_{11}^{(1)}, \quad p_{12} = k_{12}^{(1)}, \quad p_{13} = k_{13}^{(1)}, \quad p_{13_2} = 0,$$

$$p_{14_1} = k_{11}^{(4)}, \quad p_{14_2} = p_{14_3} = 0, \dots, \quad p_{1n_1} = k_{11}^{(n)}, \quad p_{1n_2} = p_{1n_3} =$$

$$\dots = p_{1n_{n-1}} = 0, \dots;$$

$$p_{21} = 1; \quad p_{2i} = 0, \quad i \neq 1;$$

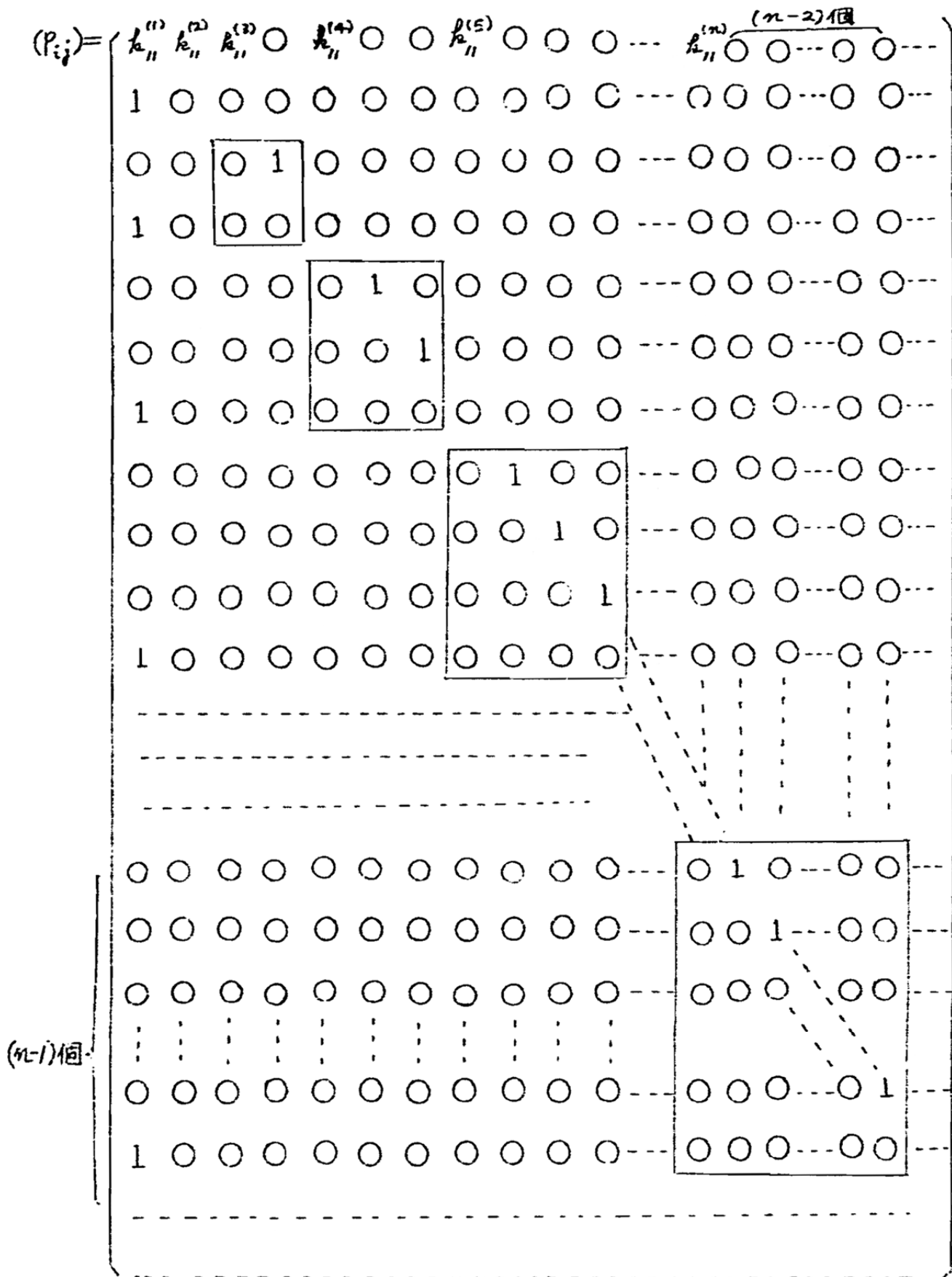
$$p_{3,3_2} = 1; p_{3,i} = 0, \quad i \neq 3_2;$$

$$p_{3_2,1} = 1; p_{3_2,i} = 0, \quad i \neq 1;$$

$$p_{n_k, n_{k+1}} = 1; p_{n_k, i} = 0, \quad i \neq n_{k+1}; \quad k=1, 2, \dots, n-2.$$

$$p_{n_{k-1}, 1} = 1; p_{n_{k-1}, i} = 0, \quad i \neq 1.$$

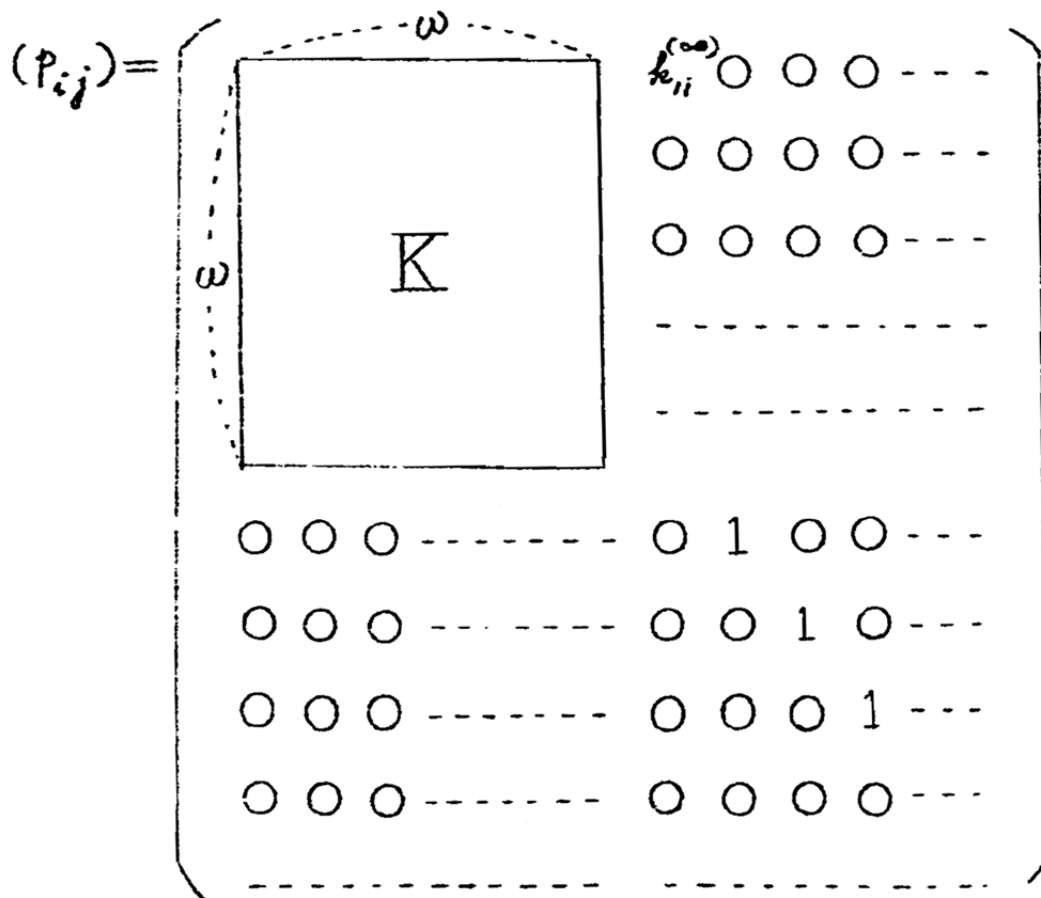
大命 suffix が面倒なアルゴリズム / 図 = ヨル方がワカ
リませんイデアロウ。



(ii) $\sum_{n=1}^{\infty} k_{11}^{(n)} < 1$ ならば

$$k_{ii}^{(\infty)} = 1 - \sum_{n=1}^{\infty} k_{ii}^{(n)} \quad \text{トオキ行列共} = \omega + \omega + \nu \text{ type 1}$$

Matrix (p_{ij}) ヲ次ノ如ク定義スレバヨイ。



但シ K ハ (i) ノ場合ニテ作ツタ Matrix (p_{ij}) デアル。

此ノ如クシテ作ツタ Matrix が所要ノモノナルコトハ容易ニ驗証サレル。

此ノ如クシテ $\{k_{ii}^{(n)}\}$ ($n=1, 2, \dots$) が (i) ノ條件ダケデ、其ノ他ハ全ク自由ニ與ヘラレルコトガワカツタ。コレハ非常ニ面白イコトト思ハレル。 $\{p_{ii}^{(n)}\}$ ($n=1, 2, \dots$) ノ方デハ $0 \leq p_{ii}^{(n)} \leq 1$ ノ他ニ $p_{ii}^{(m+n)} \geq p_{ii}^{(m)} p_{ii}^{(n)}$ ノ又クノ條件ガ必要ナルガ、コノ條件ダケデハ $\{p_{ii}^{(n)}\}$ ヲ自由ニ定メルト云フコトハ出来ナイノナル。 (即チ $\{p_{ii}^{(n)}\}$ が満足スベキ必要且ツ十餘ノ條件ハ簡單ニ形ヲ求メルコトガ困難

である。又、可能な状態が有限であるとき $= \{k_n^{(m)}\}$
 $(n=1, 2, \dots)$ が自由遷移列として議論される。

よって我々の問題は、形式上 Markoff chain を離
 レテ、次の如く formulate することが出来る:

$0 \leq k_n \leq 1, \sum_{n=1}^{\infty} k_n \leq 1$ となる実数、系列 $\{k_n\} (n=1, 2, \dots)$ が與へられたとき、これより

$$(3) \quad p_1 = k_1, \quad p_n = k_n + k_{n-1} p_1 + k_{n-2} p_2 + \dots + k_1 p_{n-1},$$

$$n = 2, 3, \dots$$

をよって $\{p_n\} (n=1, 2, \dots)$ を定義する。 p_n の明か =
 $0 \leq p_n \leq 1, n=1, 2, \dots$

が満足する。これだけ条件、下で $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} \sum_{m=1}^n p_m = P$

が存在するのと及ぶ $P > 0$ となる $k_n > 0$ となる

integer n , 集合 n の最大公約数 = 1 となる

$\lim_{n \rightarrow \infty} p_n = P$ が存在するのを証明せよ。