

縮小写像の離散不動点定理と展開形ゲーム

九州大学・大学院数理学研究院 川崎英文 (Hidefumi Kawasaki)

Faculty of Mathematics, Kyushu University

kawasaki@math.kyushu-u.ac.jp

九州大学・大学院数理学府 吉良知文 (Akifumi Kira)

Graduate School of Mathematics, Kyushu University

a-kara@math.kyushu-u.ac.jp

1 はじめに

Brouwer の不動点定理や角谷の不動点定理が Nash 均衡の存在を示す際に極めて強力であることは広く知られている。これらの不動点定理が連続変量の定理であることから、離散不動点定理を用いれば離散的な (純戦略) Nash 均衡の存在を保証できると期待できる。実際、離散不動点定理には次の 3 タイプがあり、それぞれゲーム理論に応用されている。

1. 縮小写像の不動点定理 Robert(86), Shih-Dong(05), Richard(08), 川崎 (09)
2. Brouwer の定理を利用するもの 飯村 (03), Yang(04), 飯村-室田-田村 (05)
3. 単調写像の不動点定理 Tarski(55), Topkis(79), 佐藤-川崎 (09).

例えば、川崎 [3] は整数区間上の縮小写像に対する離散不動点定理 (定理 5) を与え、そのゲーム論的意味を述べた (定理 6)。しかしながら、その仮定は強く、実際のゲームに対して有効であるかどうか、2009 年の時点では不明であった。本稿では、展開形ゲームの分野でよく知られた Kuhn の定理が我々の離散不動点定理で説明できることを示す。

2 ブール代数上の縮小写像に対する離散不動点定理

本節では Robert[4] による古典的な結果を紹介する。まず、ブール代数 $\{0, 1\}$ の順序と計算規則は以下の通りである。

$$\begin{aligned} 0 + 0 = 0, 1 + 0 = 0 + 1 = 1 + 1 = 1, \\ 0 \cdot 1 = 1 \cdot 0 = 0 \cdot 0 = 0, 1 \cdot 1 = 1, 0 \leq 0 \leq 1 \leq 1, \bar{1} = 0, \bar{0} = 1. \end{aligned}$$

$x, y \in \{0, 1\}^n$ と $\lambda \in \{0, 1\}$ に対して、 $x + y$ と λx を成分ごとの和と積で定義する。また、ブール代数 $\{0, 1\}$ 上の行列を**ブール行列**とよぶ。行列の和や積は通常の計算規則と同じで、それらの成分の和や積はブール代数に従うものとする。また、固有値 ($\in \{0, 1\}$) や固有ベクトルも普通に定義する。ブール行列 B の最大固有値を**スペクトル半径**とよび $\rho(B)$ と書く。

$$d(x, y) := \begin{pmatrix} |x_1 - y_1| \\ \vdots \\ |x_n - y_n| \end{pmatrix} \in \{0, 1\}^n \quad \text{for } x, y \in \{0, 1\}^n.$$

写像 $f: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}^n$ に対して, 関係行列 $B(f) := (b_{ij})$ を次で定義する.

$$b_{ij} := \begin{cases} 0, & f_i \text{ が } x_j \text{ に依存しない場合} \\ 1, & \text{その他.} \end{cases}$$

補題 1 $f: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}^n$ とブール行列 M について, 成分毎の不等式 $B(f) \leq M$ は $d(f(x), f(y)) \leq Md(x, y)$ ($\forall x, y \in \{0,1\}^n$) と同値である.

e_i を第 i 成分が 1, それ以外が 0 のベクトルとすると, 置換 $\sigma \in \mathfrak{S}_n$ を用いて $P = (e_{\sigma(1)}, \dots, e_{\sigma(n)})$ と表される行列を置換行列とよぶ.

補題 2 ブール行列 B について, (a)(b)(c) のいずれか, ただひとつが必ず成立する.

(a) B は零行をもたない.

(b) ある置換行列 P と強下半三角行列 T と零行をもたない部分行列 V を用いて, P^TBP は次のように表される. ただし, T も V も空でない.

0	⋯	0	0	⋯	0
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮
T	⋮	0	0	⋯	0
⋮	⋮	0	0	⋯	0
*	⋯	*	V		
⋮	⋮	⋮			
*	⋯	*			

(c) 置換行列 P が存在して, P^TBP は強下三角行列になる.

補題 3 ブール行列は固有値をもつ. また, $B \leq C$ ならば $\rho(B) \leq \rho(C)$.

定理 1 ブール行列 B に関して, 次の条件は互いに同値である.

- (1) $\rho(B) = 0$.
- (2) どの主小行列も零行をもつ. (従って B の対角要素はすべて 0 になる.)
- (3) 置換行列 P が存在して, P^TBP は強下三角行列になる.
- (4) ある $k \leq n$ があって $B^k = 0$.

定理 2 (Robert 1986) 縮小写像 $f: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}^n$ は唯一の不動点 a をもつ. また, $\exists k \leq n$ s.t. $f^k(x) \equiv a$. したがって, f の反復グラフはただ一つの連結成分からなる.

3 Richard-Shih-Dong の不動点定理

$x = (x_1, \dots, x_n) \in \{0,1\}^n$ に対して, $\bar{x}^j := (x_1, \dots, \bar{x}_j, \dots, x_n)$. $f: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}^n$ に対して, 離散微分 $f'(x) := (f'_{ij}(x))$ を次のように定義する.

$$f'_{ij}(x) := \begin{cases} 1 & \text{if } f_i(x) \neq f_i(\bar{x}^j) \\ 0 & \text{otherwise.} \end{cases}$$

定理 3 (Shih-Dong [6]) 写像 $f: \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}^n$ が全ての点 $x \in \{0, 1\}^n$ で $\rho(f'(x)) = 0$ を満たすならば, f は唯一の不動点をもつ.

離散微分は, 現在の x から 1 変数だけを動かしたときに f が変化するかどうかを表すもので, 局所的な情報である. 一方, 関係行列 $B(f)$ は大域的な情報である.

Robert の不動点定理は, 大域的な条件 $\rho(B(f)) = 0$ から「唯一の不動点の存在」と言う大域的な性質を導く. 一方, Shih-Dong の不動点定理は, 局所的な条件 $\rho(f'(x)) \equiv 0$ から「唯一の不動点の存在」を導いたもので, 数学的に深いと言える.

ところで, これらの不動点定理をゲーム理論に適用しようとする, ひとつの問題が起きる. それは, ブール代数上の写像であるため, 各プレイヤーの選択肢が 2 つしかないということである. そのため, 不動点定理を整数区間に拡張する必要がある. Richard[7] は Shih-Dong の不動点定理の拡張に成功した.

X_i ($i = 1, \dots, n$) を整数の有限区間で $|X_i| \geq 2$ なるものとし, $X := X_1 \times \dots \times X_n$ とする. $x \in X$ に対して, $\{x \pm e_i \mid i = 1, \dots, n\} \cap X$ を x の直近傍とよぶ. $x + v \in X$ なる $v \in \{\pm 1\}^n$ に対して, 離散ヤコビ行列 $f'(x, v) := (f_{ij}(x, v))_{1 \leq i, j \leq n}$ を次で定義する.

$$f_{ij}(x, v) := \begin{cases} 0, & (f_i(x) - x_i - \frac{v_i}{2})(f_i(x + v_j e_j) - x_i - \frac{v_i}{2}) \geq 0, \\ 1, & (f_i(x) - x_i - \frac{v_i}{2})(f_i(x + v_j e_j) - x_i - \frac{v_i}{2}) < 0. \end{cases} \quad (1)$$

X がブール代数 $\{0, 1\}^n$ の場合は,

$$x + v \in X \Leftrightarrow v_i = \begin{cases} -1 & \text{if } x_i = 1, \\ 1 & \text{if } x_i = 0 \end{cases}$$

なので v は x に対して一意に決まり, 離散ヤコビ行列を $f'(x)$ と書くことができる.

定理 4 (Richard[7]) $f: X \rightarrow X$ が次の条件を満たすならば, 唯一の不動点をもつ.

$$\rho(f'(x, v)) = 0 \quad \text{if } x + v \in X. \quad (2)$$

Richard は整数区間のサイズに関する帰納法で定理を証明した. その最初のステップ $|X_1| = \dots = |X_n| = 2$ が Shih-Dong の不動点定理であり, Richard の不動点定理は Shih-Dong の不動点定理に強く依存している. この意味で, 本稿では定理 4 を Richard-Shih-Dong の不動点定理とよぶことにする.

4 整数区間上の縮小写像に対する離散不動点定理

Richard-Shih-Dong の不動点定理を用いれば, Robert の不動点定理を整数区間の直積 $X = X_1 \times \dots \times X_n$ に拡張することはた易い.

定理 5 (川崎[3]) $f = (f_1, \dots, f_n)$ を X から X への写像とする. ある置換 σ があって, どの $i = 1, \dots, n$ についても $f_{\sigma(i)}$ が $x_{\sigma(j)}$ ($j \geq i$) に依存しなければ, f は唯一の不動点をもつ.

証明. 番号をつけかえておくことにより, 一般性を失うことなく $\sigma = id$ としてよい. このとき, 仮定から, 関係行列 $B(f)$ は強下三角行列になる. 従って $\rho(B(f)) = 0$ である. $x+v \in X$ なる任意の $x \in X, v \in \{\pm 1\}^n$ に対して, 離散ヤコビ行列は $f'(x, v) \leq B(f)$ を満たすから, $\rho(f'(x, v)) \leq \rho(B(f)) = 0$. よって Richard-Shih-Dong の不動点定理により, f は唯一の不動点をもつ. ■

これを n 人非協力ゲームに適用する. 戦略 $s_{-i} \in S_{-i} = \prod_{j \neq i} S_j$ に対するプレイヤー i の最適応答集合を $F_i(s_{-i})$ とする.

定理 6 (川崎 [3]) 適当にプレイヤーの番号をつけかえたのち, ある $f_i(s_{-i}) \in F_i(s_{-i})$ が i より若い番号のプレイヤーの戦略にしか依存しない, 即ち,

$$f_i(s_1, \dots, s_{i-1}, s_{i+1}, \dots, s_n) = f_i(s_1, \dots, s_{i-1}, \square, \dots, \square)$$

ならば, 純戦略 Nash 均衡が存在する. また, $F_i(s_{-i})$ が一点集合の場合は, 純戦略均衡は一意に定まる.

証明. f_i はプレイヤー $i+1, \dots, n$ の選択に依存せず自分自身は変数から排除されているので, 定理 5 により, $f = (f_1, \dots, f_n)$ は唯一の不動点をもつ. それを $s^* \in S$ とすると, プレイヤー i の利得関数 r_i は

$$r_i(s_{-i}^*, s_i^*) = \max_{s_i \in S_i} r_i(s_{-i}^*, s_i)$$

を満たす. これは s^* が Nash 均衡であることを意味する. ■

定理 6 の仮定は強いが, 完全情報展開形ゲームの最適応答写像はこの仮定を満たす. このことから, 「完全情報ゲームは純戦略均衡をもつ」と言う Kuhn の定理を導くことができる.

5 完全情報展開形ゲームへの応用

展開形ゲームとは, ゲームの木を用いて記述されるゲームであり, 有限の有向木 (ゲームの木とよぶ) K , プレイヤー集合 P , 偶然手番の確率分布 p , 情報分割 U , 利得関数 h の 5 つの要素からなり, それらをまとめてゲームのルールとよぶ.

- **ゲームの木**は根 O をもつ有限な有向木で, その葉 (頂点とよぶ) 集合を W とかく. また, 節点 $x \neq y$ について, O から x への経路上に y があるとき, $y < x$ と定義する. 葉以外の点を手番といい, 手番全体を X で表す. 手番 x とその直後の点を結ぶ枝を x の選択枝といい, x の選択枝全体を $A(x)$ で表す. また, 根と葉を結ぶひとつの経路をプレイとよぶ.
- **プレイヤー分割**: プレイヤーの集合を $N := \{1, \dots, n\}$. 手番全体の分割 $X = P_0 + P_1 + \dots + P_n$ をプレイヤー分割という. $i \in N$ に対し, $P_i (\neq \emptyset)$ はプレイヤー i の手番集合を表す. P_0 は偶然手番の集合で, n 人のプレイヤーは制御できないものとする.

- 偶然手番の確率分布：各 $x \in P_0$ に対して，選択枝集合 $A(x)$ 上に確率分布 p_x が与えられている。
 - 情報分割とは，プレイヤー分割の細分で，次の条件 (i)(ii) を満たすものである。
 - (i) 情報集合 u は同じプレイと 2 回以上交差しない。
 - (ii) $x, y \in u$ ならば， $A(x) = A(y)$ である。
- 各 $i \in N \cup \{0\}$ に対して， $U_i = \{u_{i1}, \dots, u_{im_i}\}$ が P_i の分割 $P_i = u_{i1} + \dots + u_{im_i}$ のとき， U_i をプレイヤー i の情報分割， u_{ij} をプレイヤー i の情報集合とよぶ。
- 利得関数は，葉 w に n 人のプレイヤーの利得 $h(w) = (h_1(w), \dots, h_n(w))$ を対応させるベクトル値関数である。

全ての情報集合がただひとつの手番からなるとき，完全情報ゲームとよぶ (図 1 左)。

展開形ゲームの基本的な戦略が行動戦略である。即ち，プレイヤー i は各情報集合 $u \in U_i$ でどの選択枝を選ぶかを決めなければならないが，選択枝の集合 $A(u)$ 上の確率分布 (局所戦略とよぶ) b_{iu} を与える戦略をプレイヤー i の行動戦略といい， b_i と書く。特に， $A(u)$ のひとつの選択枝に確率 1 を与える行動戦略を純戦略という。純戦略は $u \in U_i$ に $A(u)$ の元を対応させる写像 π_i ととらえることができる。

行動戦略の組 $b = (b_1, \dots, b_n)$ が与えられたとき，葉 w に到達する確率が定まる。それを実現確率といい $p(w|b)$ と書く。この実現確率でプレイヤー i の利得 $h_i(w)$ の期待値をとつたものを $H_i(b)$ と書き，次の不等式を満たす行動戦略 $b^* = (b_1^*, \dots, b_n^*)$ を均衡とよぶ。

$$H_i(b^*) \geq H_i(b_i, b_{-i}^*) \quad \forall b_i \quad (i = 1, \dots, n).$$

定理 7 (Kuhn 1953) 完全情報ゲームには純戦略均衡が存在する。

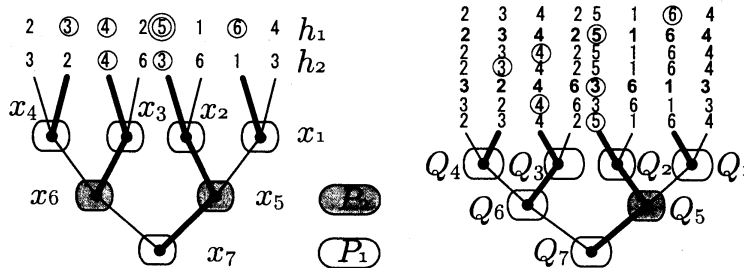


図 1: 左: P_1, P_2 の完全情報ゲーム. 右: Q_1, \dots, Q_7 の展開形ゲーム

証明. ゲームの木の順番について，半順序 $x < y$ の極大元を順次選ぶことにより， x_1, \dots, x_m と番号を振り，手番 x_j のプレイヤーを Q_j とする (図 1 右)．偶然手番を除けば， Q_j は本来のプレイヤーのどれかひとつ P_i と手番 x_j を共有するので， Q_j の先にある葉には Q_j の

利得として P_i と同じ利得を与える. この展開形ゲームにおいて, 手番 x_j は x_{j+1}, \dots, x_m より大きい比較不可能なので, 戦略 $s_{-j} \in S_{-j} = \prod_{k \neq j} S_k$ により手番 x_j に到達する場合, Q_j の最適応答は Q_{j+1}, \dots, Q_m の戦略に依存しない. そのような最適応答のひとつを $f_j(s_{-j})$ とする. また, 手番 x_j に到達しない場合は, Q_j の最適応答は S_j になる. よって, 後者の場合も最適応答として $f_j(s_{-j})$ をとると, それは Q_{j+1}, \dots, Q_m の戦略に依存しない. よって, 定理 6 により, Q_1, \dots, Q_m の純戦略均衡 $s^* := (s_1^*, \dots, s_m^*)$ が存在する. もし s^* がプレイヤー P_1, \dots, P_n にとっての均衡でなければ, あるプレイヤー P_i が別の戦略をとることにより, P_i の利得 H_{P_i} が真に増加する. ここで, P_i は複数のプレイヤーからなるが, そのうちの少なくとも 2 人 Q_j ($j = j_1, j_2$) が戦略を変更することになる. もし $x_{j_1} < x_{j_2}$ ならば, Q_{j_1} の変更により手番 x_{j_2} には到達しないから, Q_{j_2} は利得の改善に寄与しない. したがって, x_{j_1} と x_{j_2} は比較不可能でなければならない. しかしこのときも, 二人のどちらかは利得の改善に寄与しない. この要領で P_i を構成するプレイヤー Q_j ($j \in J_i$) から利得の改善に寄与しないプレイヤーを除いてゆくと, 最後は一人のプレイヤー Q_j だけになり, s^* が Q_1, \dots, Q_m の均衡であることに矛盾する. 故に s^* は P_1, \dots, P_n の均衡である. ■

参考文献

- [1] T. IIMURA, A discrete fixed point theorem and its applications, *J. Math. Econom.*, **39** (2003), 725–742.
- [2] T. IIMURA, K. MUROTA AND A. TAMURA, Discrete fixed point theorem reconsidered, *J. Math. Econom.*, **41** (2005), 1030–1036.
- [3] 川崎英文, 縮小写像の離散不動点定理とその応用, 京都大学数理解析研究所講究録 1682 「不確定・不確実性下での意思決定過程」, ed. 土肥正, (2010) 163–167.
- [4] F. ROBERT, *Discrete Iterations: A Metric Study*, Springer, Berlin, (1986).
- [5] J. SATO AND H. KAWASAKI, Discrete fixed point theorems and their application to Nash equilibrium, *Taiwanese J. Math.*, **13** (2009), 431–440.
- [6] M.-H. SHIH AND J.-L. DONG, A combinatorial analogue of the Jacobian problem in automata networks, *Advances in Appl. Math.*, **34** (2005), 30–46.
- [7] A. RICHARD, An extension of the Shih-Dong’s combinatorial fixed point theorem, *Advances in Appl. Math.*, **41** (2008), 620–627.
- [8] A. TARSKI, A lattice-theoretical fixpont theorem and its applications, *Pacific J. Math.*, **5** (1955), 285–309.
- [9] Z. YANG, Discrete fixed point analysis and its applications, FBA Working Paper No. 210, Yokohama National University, 2004.