

練習問題 2

1. 次の 3 人ゲームのコアを図を用いて求めよ．また，仁，シャープレイ値を求めよ．

$$\begin{aligned} v(\{1, 2, 3\}) &= 100, \\ v(\{1, 2\}) &= 70, v(\{1, 3\}) = 60, v(\{2, 3\}) = 50, \\ v(\{1\}) &= v(\{2\}) = v(\{3\}) = 0 \end{aligned}$$

2. 同じ方向に家のある A, B, C の 3 人が大岡山駅からタクシーに相乗りし，一番遠くに家のある C が料金を支払っておき，翌日清算することにした．メーターでは，A の家までは 1200 円，B の家までは 2000 円であり，最終的に C の家までは，2500 円かかった．この状況を費用軽減額に基づいて特性関数形表現し，コア，仁，シャープレイ値を求めよ．シャープレイ値に従えば，A 及び B は，翌日いくらずつ C に支払えばよいか．仁の場合はどうか．

3. 左手の手袋を持っているプレイヤー 1, 2 と右手の手袋を持っているプレイヤー 3, 4 がいる．左手の手袋と右手の手袋がそろえば，1 組につき 1 万円で売れる．

- (a) この状況を特性関数形ゲームとして定式化せよ．
- (b) このゲームのコア，仁，シャープレイ値を求めよ．
- (c) いま，左手の手袋を持つプレイヤー 5 が加わったとき，特性関数形ゲームはどう変化し，コア，仁，シャープレイ値はどうなるかを答えよ．
- (d) 右手の手袋を持つプレイヤーが m 人，左手の手袋を持つプレイヤーが n 人いるとき，コアを求めよ．

4. 特性関数が 2 つの値 0, 1 だけをとり， $v(N) = 1$ となる特性関数形ゲーム (N, v) を単純ゲームという．単純ゲームのうち，(1) $S \subseteq T$ ならば， $v(S) \leq v(T)$ ，(2) $v(S) = 1$ ならば， $v(N \setminus S) = 0$ ，の 2 つの性質を満たすものを投票ゲームという． $v(S) = 1$ となる提携を勝利提携といい，その全体を W で表す．すべての勝利提携に含まれるプレイヤーが存在するとき，このプレイヤーを拒否権を持つプレイヤーという．投票ゲームにおいて，コアが非空であるための必要十分条件は拒否権を持つプレイヤーが存在することであることを示せ．さらに，拒否権を持つプレイヤーの集合を V とするとき，コアは

$$C = \{x \in A \mid x_i = 0 \quad \forall i \in N \setminus V\}$$

で与えられることを示せ．

5. 投票ゲームにおいては，プレイヤー i のシャープレイ値は

$$\phi_i = \sum_{S \cup \{i\} \in W, S \notin W} \frac{s!(n-s-1)!}{n!}$$

で与えられることを示せ．これを，投票ゲームにおけるシャープレイ・シュービック指数という．

6. 3人ゲームにおけるコアの存在条件

- $x = (x_1, x_2, x_3) \in C \iff$

$$x_1 + x_2 + x_3 = v(\{1, 2, 3\})$$

$$x_1 + x_2 \geq v(\{1, 2\})$$

$$x_1 + x_3 \geq v(\{1, 3\})$$

$$x_2 + x_3 \geq v(\{2, 3\})$$

$$x_1 \geq v(\{1\})$$

$$x_2 \geq v(\{2\})$$

$$x_3 \geq v(\{3\})$$

- $C \neq \emptyset \iff$

最小化線形計画問題

$$x_1 + x_2 + x_3 \rightarrow \min$$

subject to

$$x_1 + x_2 \geq v(\{1, 2\})$$

$$x_1 + x_3 \geq v(\{1, 3\})$$

$$x_2 + x_3 \geq v(\{2, 3\})$$

$$x_1 \geq v(\{1\})$$

$$x_2 \geq v(\{2\})$$

$$x_3 \geq v(\{3\})$$

において最小値 $\leq v(\{1, 2, 3\})$

- 双対問題

双対変数を $\gamma_{12}, \gamma_{13}, \gamma_{23}, \gamma_1, \gamma_2, \gamma_3$ とする。

$$\gamma_{12}v(\{1, 2\}) + \gamma_{13}v(\{1, 3\}) + \gamma_{23}v(\{2, 3\}) + \gamma_1v(\{1\}) + \gamma_2v(\{2\}) + \gamma_3v(\{3\}) \rightarrow \max$$

$$\gamma_{12} + \gamma_{13} + \gamma_1 = 1$$

$$\gamma_{12} + \gamma_{23} + \gamma_2 = 1$$

$$\gamma_{13} + \gamma_{23} + \gamma_3 = 1$$

$$\gamma_{12}, \gamma_{13}, \gamma_{23}, \gamma_1, \gamma_2, \gamma_3 \geq 0$$

を考えると両問題ともに実行可能ゆえ、双対定理から主問題の最小値と双対問題の最大値は等しい。したがって、双対問題の最大値 $\leq v(\{1, 2, 3\})$ であることがコアが非空であるための必要十分条件となる。

- (問題)以上のことを用いて、 $v(\{i\}) = 0 \forall i \in \{1, 2, 3\}$ となる優加法的な3人ゲームにおいて、非空なコアが存在するための必要十分条件が、 $v(\{1, 2\}) + v(\{1, 3\}) + v(\{2, 3\}) \leq 2v(\{1, 2, 3\})$ となることを示せ。

7. コアの存在条件

- コア $C = \{x = (x_1, x_2, \dots, x_n) \in A \mid \sum_{i \in S} x_i \geq v(S) \forall S \subset N, S \neq N, \emptyset\}$
ただし、 $A = \{x = (x_1, x_2, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n \mid \sum_{i \in N} x_i = v(N), x_i \geq v(\{i\}) \forall i \in N\}$

- 線形計画問題

$$\sum_{i \in N} x_i \rightarrow \text{最小化}$$

制約条件 $\sum_{i \in S} x_i \geq v(S) \quad \forall S \subseteq N, S \neq N, \emptyset$

• $C \neq \emptyset \iff$ 線形計画問題の最小値 $\leq v(N)$

• 双対問題

$\sum_{S \subseteq N, S \neq N, \emptyset} \gamma_S v(S) \rightarrow$ 最大化

制約条件 $\sum_{S: i \in S \subseteq N, S \neq N, \emptyset} \gamma_S = 1 \quad \forall i \in N$

$\gamma_S \geq 0 \quad \forall S \subseteq N, S \neq N, \emptyset$

• $C \neq \emptyset \iff$ 双対計画問題の最大値 $\leq v(N)$

• 提携の集合族 $\{S_1, \dots, S_m\}$ が平衡集合族 \iff

ある正の実数 $\gamma_1, \dots, \gamma_m$ が存在して, $\sum_{j: i \in S_j} \gamma_j S_j = 1 \quad \forall i \in N$

$\gamma_1, \dots, \gamma_m$: 重み

• ゲーム (N, v) が平衡ゲーム \iff

N の任意の平衡集合族 $\{S_1, \dots, S_m\}$ とその任意の重み $\gamma_1, \dots, \gamma_m$ に対して,

$\sum_{j=1}^m \gamma_j v(S_j) \leq v(N)$

• $C \neq \emptyset \iff$ ゲーム (N, v) が平衡ゲーム

8. コア C と支配に基づくコア DC の関係について

• (問題) $C \subseteq DC$ であることを示せ.

• (N, v) が優加法的であれば, $DC \subseteq C$ となることの証明

任意の配分 $x \in DC$ をとり, $x \notin C$ と仮定する. C の定義より, $\sum_{i \in S} x_i < v(S)$ となる提携 $S \subseteq N$ が存在する. $\epsilon = v(S) - \sum_{i \in S} x_i > 0$ とし,

$$y_i = \begin{cases} x_i + \frac{\epsilon}{|S|} & i \in S \\ v(\{i\}) + \frac{v(N) - v(S) - \sum_{i \in N \setminus S} v(\{i\})}{|N \setminus S|} & i \in N \setminus S \end{cases}$$

によって, n 次元ベクトル $y = (y_1, \dots, y_n)$ を定義する. ただし, $|S|, |N \setminus S|$ は, それぞれ $S, N \setminus S$ に属するプレイヤーの数である.

(問題) y が全体合理性を満たすことを示せ.

(問題) (N, v) が優加法的であれば, y は個人合理性を満たすことを示せ.

したがって, (N, v) が優加法的であれば, y は配分である.

(問題) y は x を S を通して支配することを示せ.

よって, $x \in DC$ に矛盾する (証明終)

9. 仁の存在

• (問題) 各配分 $x \in A$ について, $\theta_i(x)$, $i = 1, \dots, 2^n - 2$ は

$$\theta_i(x) = \max_{S \subseteq 2^N \setminus \{N, \emptyset\}, |S|=i} (\min_{s \in S} e(S, x))$$

と表されることを示せ.

• $e(S, x) = v(S) - \sum_{i \in S} x_i$ は x の連続関数であり, $\theta_i(x)$ は有限個の連続関数の \max, \min で定義されるからやはり x の連続関数である.

- いま,

$$A^1 = \{x \in A \mid \theta_1(x) = \min_{y \in A} \theta_1(y)\}$$

$$A^i = \{x \in A^{i-1} \mid \theta_i(x) = \min_{y \in A^{i-1}} \theta_i(y)\} \quad i = 2, \dots, 2^n - 2$$

とすると, A はコンパクトで $\theta_1(x)$ は連続関数ゆえ, 最小値が存在し, $A^1 \neq \emptyset$, かつ A^1 はコンパクト集合になる. $\theta_2(x)$ は連続関数ゆえ, $A^2 \neq \emptyset$, かつ A^2 はコンパクト. このプロセスを繰り返していけば, 最終的に $A^{2^n-2} \neq \emptyset$ が得られる.

(問題) A^{2^n-2} が仁であることを示せ.

10. 仁の唯一性の証明

- 仁 L が複数の配分を含むとし, 背理法で証明する.

2つの異なる配分 $x, y \in L$ をとり, $z = (x + y)/2$ とする.

- 以下のように, $\theta(x), \theta(y)$ を定義する.

$$\theta(x) = (\theta_1(x), \dots, \theta_{2^n-2}(x)) = (e(S_1, x), \dots, e(S_{2^n-2}, x))$$

$$\theta(y) = (\theta_1(y), \dots, \theta_{2^n-2}(y)) = (e(T_1, y), \dots, e(T_{2^n-2}, y))$$

x, y ともに L に属するから, $\theta_i(x) = \theta_i(y) \quad \forall i = 1, \dots, 2^n - 2$ である.

さらに, $\theta(z) = (\theta_1(z), \dots, \theta_{2^n-2}(z))$ とする.

- (問題) $S_i = T_i \quad \forall i = 1, \dots, 2^n - 2$ であれば, $x = y$ となることを示せ.

- $x \neq y$ ゆえ,

$S_i = T_i \quad \forall i = 1, \dots, k, S_{k+1} \neq T_{k+1}$ となる $k, 0 \leq k \leq 2^n - 4$ が存在する. ここで, k はできる限り大きくとっておくものとする.

- (問題) $\theta_i(x) = \theta_i(y) = \theta_i(z) \quad \forall i = 1, \dots, k$ であることを示せ.

- (問題) $S = S_{k+1} = T_j$ とすると,

$j \geq k + 2$ であり, $\theta_{k+1}(y) > \theta_j(y)$ であることを示せ.

- (問題) $\theta_{k+1}(z) < \theta_{k+1}(x) (= \theta_{k+1}(y))$ であることを示せ.

- したがって, $x, y \in L$ に矛盾する (証明終)

11. 3人ゲームにおけるシャーププレイ値の公理系からの導出

- プレイヤーの集合を $N = \{1, 2, 3\}$ とする. 7個の特性関数 $w_1, w_2, w_3, w_{12}, w_{13}, w_{23}, w_{123}$ を以下のように作る.

$$w_1(S) = \begin{cases} 1 & S = \{1\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1, 2, 3\} \text{ の場合} \\ 0 & \text{その他の場合} \end{cases}$$

$$w_2(S) = \begin{cases} 1 & S = \{2\}, \{1, 2\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\} \text{ の場合} \\ 0 & \text{その他の場合} \end{cases}$$

$$w_3(S) = \begin{cases} 1 & S = \{3\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\} \text{ の場合} \\ 0 & \text{その他の場合} \end{cases}$$

$$w_{12}(S) = \begin{cases} 1 & S = \{1, 2\}, \{1, 2, 3\} \text{ の場合} \\ 0 & \text{その他の場合} \end{cases}$$

$$w_{13}(S) = \begin{cases} 1 & S = \{1, 3\}, \{1, 2, 3\} \text{ の場合} \\ 0 & \text{その他の場合} \end{cases}$$

$$w_{23}(S) = \begin{cases} 1 & S = \{2, 3\}, \{1, 2, 3\} \text{ の場合} \\ 0 & \text{その他の場合} \end{cases}$$

$$w_{123}(S) = \begin{cases} 1 & S = \{1, 2, 3\} \text{ の場合} \\ 0 & \text{その他の場合} \end{cases}$$

- (問題) この7つの特性関数をもつゲームそれぞれについて, そのシャープレイ値を4つの公理のいくつかを用いて求めよ.
- 任意の特性関数 v をとると, v は上の7個の特性関数の和 (一次結合) で表される. . .
まず, 提携 $\{1\}$ について0でない値を与えているのは w_1 のみであることから, w_1 の係数は $v(\{1\})$ である. 同様にして, w_2, w_3 の係数は, それぞれ $v(\{2\}), v(\{3\})$ である. 次に, 提携 $\{1, 2\}$ について0でない値を与えているのは w_1, w_2, w_{12} で, w_1, w_2 の係数は, それぞれ $v(\{1\}), v(\{2\})$ であることから, w_{12} の係数は, $v(\{1, 2\}) - v(\{1\}) - v(\{2\})$ である.

(問題) w_{13}, w_{23}, w_{123} の係数を求めよ.

- (問題) 以上のことと公理のいくつかを用いて, 以下の特性関数を持つゲームのシャープレイ値を求め, 公式を用いて求めた値と一致することを確かめよ.
 - $v(\{1, 2, 3\}) = 2, v(\{1, 2\}) = 1, v(\{1, 3\}) = 1, v(\{2, 3\}) = v(\{1\}) = v(\{2\}) = v(\{3\}) = 0$
 - $v(\{1, 2, 3\}) = 3, v(\{1, 2\}) = 2, v(\{1, 3\}) = 2, v(\{2, 3\}) = 1, v(\{1\}) = 1, v(\{2\}) = v(\{3\}) = 0$
 - $v(\{1, 2, 3\}) = 6, v(\{1, 2\}) = 4, v(\{1, 3\}) = 1, v(\{2, 3\}) = 2, v(\{1\}) = 1, v(\{2\}) = 2, v(\{3\}) = 0$
- (d) 問題1および問題2のゲーム

12. シャープレイ値の公理系からの導出

- 定理: 全体合理性, ナルプレイヤーに関する性質, 対称性, 加法性の4つの公理を満たす関数 ϕ はただ一つに定まり, 各ゲーム (N, v) に対して,

$$\phi_i(v) = \sum_{S: S \subseteq N, i \notin S} \frac{s!(n-s-1)!}{n!} (v(S \cup \{i\}) - v(S)) \quad \forall i \in N$$

で与えられる.

- (問題) シャープレイ値の2つの表現

$$\psi_i(v) = \frac{1}{n!} \sum_{\pi \in \Pi} (v(P^{\pi, i} \cup \{i\}) - v(P^{\pi, i}))$$

$$\phi_i(v) = \sum_{S: S \subseteq N, i \notin S} \frac{s!(n-s-1)!}{n!} (v(S \cup \{i\}) - v(S)) \quad \forall i \in N$$

は同値であることを示せ.

- (問題) シャープレイ値 $\psi_i(v)$ は, パレート最適性, ナルプレイヤーに関する性質, 対称性, 加法性の4つの公理を満たすことを示せ. したがって, $\phi_i(v)$ も4つの公理を満たす.

- 任意の提携 $R \subseteq N$ に対して, 特性関数 $w_R \in V$ を

$$w_R(S) = \begin{cases} 1 & R \subseteq S \text{ の場合} \\ 0 & \text{その他} \end{cases}$$

と定義する .

- 任意の $v \in V$ に対して, $v = \sum_{R \subseteq N} c_R w_R$ となる $2^n - 1$ 個の実数 c_R , $R \subseteq N, R \neq \emptyset$, が一意に存在することを示す . V は $2^n - 1$ 次元ユークリッド空間 $\mathbb{R}^{2^n - 1}$ の部分集合ゆえ, $\{w_R | R \subseteq N\}$ が $\mathbb{R}^{2^n - 1}$ の基底であることを示せばよい . そのためには, $\{w_R | R \subseteq N\}$ が 1 次独立であることを示せばよい .
- (問題) $\{w_R | R \subseteq N\}$ が 1 次独立であることを示せ .
- シャープレイ値 ϕ は 4 つの公理を満たすから, 4 つの公理を満たす V から \mathbb{R}^n への任意の関数 ϕ' が各 $v \in V$ に対してただ一つの値 $\phi'(v)$ を与えることを示せばよい . そうすれば, $\phi' = \phi$ となる .
- (問題) ゲーム $cw_R (c \geq 0)$ に対して

$$\phi'_i(cw_R) = \begin{cases} c/|R| & i \in R \\ 0 & i \notin R \end{cases}$$

であることを示せ . ただし, $|R|$ は提携 R に属するプレイヤーの数である .

- $\{w_R | R \subseteq N\}$ が $\mathbb{R}^{2^n - 1}$ の基底ゆえ, 任意の $v \in V$ は, $v = \sum_{R \subseteq N} c_R w_R$ と表される . $c_R, R \subseteq N$, はただ一つに定まる .
- $v = \sum_{c_R \geq 0} c_R w_R - \sum_{c_R < 0} |c_R| w_R$, したがって, $v + \sum_{c_R < 0} |c_R| w_R = \sum_{c_R \geq 0} c_R w_R$ と表される .
- (問題) 各 $i \in N$ について,

$$\phi'_i(v) = \sum_{c_R \geq 0} \phi'_i(c_R w_R) - \sum_{c_R < 0} \phi'_i(|c_R| w_R)$$

であることを示せ .

- したがって, 各 $v \in V$ に対してただ一つのベクトル $\phi'(v)$ が定まる .