

Е. Г. Г о л ь ш т е й н (Москва, ЦЭМИ РАН). **Об одном необходимом и достаточном условии, которое обеспечивает монотонность отображения, связанного с конечной бескоалиционной игрой многих лиц.**

Пусть X_i — подмножество евклидова пространства \mathbf{E}_i , $1 \leq i \leq k$, f_i — функция, определенная на множестве X , являющемся декартовым произведением множеств X_1, \dots, X_k , $\mathbf{E} = \mathbf{E}_1 \times \dots \times \mathbf{E}_k$, $k \geq 2$. Введем бескоалиционную игру Γ с числом игроков k , задаваемую для каждого игрока i множеством его стратегий X_i и функцией выигрышей f_i , определенной на X . Условимся обозначать X^* множество точек Нэша игры Γ . Игру Γ будем называть *выпуклой*, если X — непустой выпуклый компакт, функция f_i , $1 \leq i \leq k$, непрерывна на множестве $\{x = (x_1, \dots, x_k) : x_s \in X_s, 1 \leq s \leq k, x_i \in \tilde{X}_i\}$ и вогнута по $x_i \in \tilde{X}_i$ при любых фиксированных $x_s \in X_s, 1 \leq s \leq k, s \neq i$, где \tilde{X}_i — открытое выпуклое множество, содержащее X_i . Свяжем с выпуклой игрой Γ точечно-множественное отображение T_Γ множества X в подмножества $\mathbf{E} \supset X$, определяемое соотношением

$$T_\Gamma(x) = \{t = (t_1, \dots, t_k) : -t_i \in \partial_{x_i} f_i(x), 1 \leq i \leq k\}, \quad x \in X,$$

где $\partial_{x_i} f_i(x)$ — супердифференциал функции f_i по x_i в точке x . Множество X^* точек Нэша игры Γ совпадает с множеством решений вариационного неравенства

$$t \in T(x), \quad \langle t, x' - x \rangle \geq 0 \quad \forall x' \in X$$

при $T = T_\Gamma$. В работе [1] описан достаточно эффективный численный метод решения вариационных неравенств. Сходимость этого метода при $T = T_\Gamma$ гарантируется, если Γ — выпуклая игра, а отображение T_Γ обладает свойством *монотонности*.

Рассмотрим конечную бескоалиционную игру с числом игроков $k \geq 2$, в которой игрок i располагает n_i стратегиями, а его функция выигрышей задается с помощью k -мерной таблицы $A_i = (a_{s_1 \dots s_k}^{(i)})_{n_1 \dots n_k}$, где $a_{s_1 \dots s_k}^{(i)}$ — выигрыш игрока i , если игрок α выбирает стратегию $s_\alpha, 1 \leq \alpha \leq k$. Расширяя множества стратегий игроков за счет смешанных стратегий, приходим к игре Γ , в которой

$$X_i = \left\{ x_i = (x_{i1}, \dots, x_{in_i}) : \sum_{j=1}^{n_i} x_{ij} = 1, 1 \leq j \leq n_i \right\},$$

$$f_i(x) = \sum_{s_1 \dots s_k} a_{s_1 \dots s_k}^{(i)} x_{1s_1} \dots x_{ks_k}, \quad 1 \leq i \leq k,$$

где $x = (x_1, \dots, x_k) \in X = X_1 \times \dots \times X_k$. При $k = 2$ игра Γ определяется двумя матрицами $A_i = (a_{s_1 s_2}^{(i)})_{n_1 n_2}, i = 1, 2$. Игру Γ назовем почти матричной, если матрица $A = A_1 + A_2 = (a_{s_1 s_2})_{n_1 n_2}$ допускает представление $(a_{s_1 s_2})_{n_1 n_2} = (a'_{s_1} + a''_{s_2})_{n_1 n_2}$. Для любой пары игроков $i, j, i < j$, под $s(i, j)$ условимся понимать набор стратегий s_λ , при $1 \leq \lambda \leq k, \lambda \neq i, j$. Множество наборов стратегий $s(i, j)$ обозначим $S(i, j)$. С учетом введенных обозначений каждую из таблиц A_t можно записать в виде $A_t = (a_{s_i s_j s(i, j)}^{(t)})_{n_1 \dots n_k}$. Для любых фиксированных $i < j, 1 \leq i, j \leq k$ и $s(i, j) \in S(i, j)$ игра Γ порождает игру $\Gamma_{ij}(s(i, j))$ двух лиц, определяемую матрицами $A_i(s(i, j)) = (a_{s_i s_j s(i, j)}^{(i)})_{n_i n_j}$ и $A_j(s(i, j)) = (a_{s_i s_j s(i, j)}^{(j)})_{n_i n_j}$.

Теорема. *Отображение T_Γ , которое связано с конечной игрой Γ в смешанных стратегиях, является монотонным в том и только в том случае, если игра двух лиц $\Gamma_{ij}(s(i, j))$ является почти матричной при любых $i < j, 1 \leq i, j \leq k$ и $s(i, j) \in S(i, j)$.*

Работа выполнена при финансовой поддержке РФФИ, проект № 09-01-00156.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. *Гольштейн Е. Г.* Метод решения вариационных неравенств, определяемых монотонными отображениями. — Ж. вычислит. матем. и матем. физики, 2002, т. 42, № 7, с. 958–968.