

УДК 519.834

## КОАЛИЦИОННО-ЭФФЕКТИВНОЕ РЕШЕНИЕ В НЕТРАНСФЕРАБЕЛЬНОЙ ИГРЕ

**В.И. Жуковский**

*Московский государственный университет им. М.В. Ломоносова*  
Россия, 119991, Москва, ГСП-1, Ленинские горы, МГУ, д. 1, ВМК  
E-mail: zhkvlad@yandex.ru

**Л.В. Жуковская**

*Центральный экономико-математический институт РАН*  
Россия, 117418, Москва, Нахимовский пр., 47  
E-mail: zhukovskaylv@mail.ru

**Л.В. Смирнова**

*Государственный гуманитарно-технологический университет*  
Россия, 142611, Московская область, г. Орехово-Зуево, ул. Зеленая, 22  
E-mail: smlv69@yandex.ru

**Ю.С. Мухина**

*Московский государственный университет им. М.В. Ломоносова*  
Россия, 119991, Москва, ГСП-1, Ленинские горы, МГУ, д. 1, механико-математический факультет  
E-mail: js.mukhina@mail.ru

**С.П. Самсонов**

*Московский государственный университет им. М.В. Ломоносова*  
Россия, 119991, Москва, ГСП-1, Ленинские горы, МГУ, д. 1, ВМК  
E-mail: samsonov@cs.msu.ru

**Ключевые слова:** равновесие по Нэшу, равновесие угроз и контругроз, оптимальность по Парето, коалиция

**Аннотация:** на основе подходящей модификации концепции равновесия по Нэшу предлагается понятие решения игры нескольких лиц с заданной коалиционной структурой и без побочных платежей.

Рассматривается нетрансферабельная игра  $N$  лиц

$$\Gamma = \langle \mathbb{N}, \mathcal{K}, \{X_i\}_{i \in \mathbb{N}}, \{f_i(x)\}_{i \in \mathbb{N}} \rangle,$$

здесь множество порядковых номеров игроков  $\mathbb{N} = \{1, \dots, N\}$  разбито на множество попарно непересекающихся подмножеств (коалиций) образующих коалиционную структуру  $\mathcal{K} = \{K_1, \dots, K_\omega\}$  (т.е.  $\bigcup_{i=1}^{\omega} K_i = \mathbb{N}$  и  $K_i \cap \bigcap_{\substack{i,j=1; \\ i \neq j}}^{\omega} K_j = \emptyset$ ); игроки из каждой

коалиции  $K_i$  на своих «внутрикоалиционных совещаниях» выбирают сообща свою стратегию  $x_{K_i} = \{x_i \mid i \in K_i\}$  из множества  $X_{K_i} = \prod_{j \in K_i} X_j$ ,  $X_i \subset \mathbb{R}^{n_i}$ ; в результате образуется *ситуация* игры  $\Gamma$ , именно,  $x = (x_{K_i}, x_{-K_i}) \in X = \prod_{j=1}^{\omega} X_j$ , где  $-K_i = \mathbb{N} \setminus K_i$ ; наконец, каждый из игроков  $i \in \mathbb{N}$  «зарабатывает» свой выигрыш  $f_i(x)$  – значение скалярной *функции выигрыша*  $i$ -го (с целью «заработать» возможно больший выигрыш). Общепринятым для игры  $\Gamma$ , где все  $K_i$  состоят лишь из одного игрока, является *равновесие по Нэшу*  $x^e \in X$ , определяемое системой равенств:

$$(1) \quad \max_{x_i \in X_i} f_i(x_i \mid x_{-i}^e) = f_i(x^e) \quad (i \in \mathbb{N}).$$

Однако (1) означает лишь индивидуальное стремление каждого  $i$ -го игрока к наибольшему (для себя) *выигрышу*  $f_i(x)$ , «забывая» даже об интересах членов своей коалиции. Избежать этот *негатив* позволяют применение эффективной ситуации, предложенной в 1909 году итальянским экономистом и социологом Вильфредо Парето: ситуация  $x^P$ , впоследствии названная *максимальной по Парето* (эффективной) в задаче  $\Gamma$ , если для  $\forall x \in X$  несовместна система  $N$  неравенств  $f_i(x) \geq f_i(x^P)$  ( $i \in \mathbb{N}$ ), из которых хотя бы одно строгое.

Максимальная по Парето ситуация обладает следующими тремя свойствами:

- при выборе всеми игроками ситуации  $\forall x \neq x^P$  найдется хотя бы одно  $m \in \mathbb{N}$ , при котором  $f_m(x) < f_m(x^P)$ ;
- если для набора чисел  $\alpha_i = \text{const} > 0$  ( $i \in \mathbb{N}$ ) будет

$$(2) \quad \max_{x \in X} \sum_{i=1}^N \alpha_i f_i(x) = \sum_{i=1}^N \alpha_i f_i(x^P);$$

то ситуация  $x^P$  максимальна по Парето в  $\Gamma$ .

- не существует ситуации  $\hat{x} \in X$  и  $\hat{x} \neq x^P$  при которой  $f_i(\hat{x}) > f_i(x^P)$  для всех  $i \in \mathbb{N}$ , т.е.  $x^P$  является «потолком», выше которого все выигрыши  $f_i(x)$ ,  $i \in \mathbb{N}$  «подняться» не могут.

Операцию (2) обозначим (далее  $N$ -вектор  $\alpha = (\alpha_1, \dots, \alpha_N)$  и  $f = (f_1, \dots, f_N)$ )

$$(3) \quad \text{MAX}_{x \in X}^P f(x) = f(x^P) = f^P.$$

Игрокам любой коалиции  $K_l$  было бы желательным, чтобы вместо (1) выбираемая стратегия  $\bar{x}_{K_l}$  была бы эффективной по отношению к выигрышам остальных членов их коалиции, т.е.  $\bar{x}_{K_l}$  *коалиционно-оптимальна по Парето* в задаче (при «замороженных»  $\bar{x}_{-K_l}$ )

$$\Gamma_l = \langle K_l, \{X_i\}_{i \in K_l}, \{f_{K_l}(x_{K_l}, \bar{x}_{-K_l})\} \rangle,$$

где, напомним, вектор  $f_{K_l} = \{f_i \mid i \in K_l\}$  и  $-K_l = \mathbb{N} \setminus K_l$ , т.е. при  $\forall x_{K_l} \in X_{K_l}$  была бы несовместна система неравенств

$$(4) \quad f_i(x_{K_l}, \bar{x}_{-K_l}) \geq f_i(x_{K_l}^P, \bar{x}_{-K_l}) \quad (i \in K_l),$$

из которых хотя бы одно строгое. Подобное требование в такой кооперативной игре названо условием коллективной рациональности. Следуя этому назовем указанное требование (несовместности из (4)) требованием *коалиционной рациональности*. Именно, если для каждой коалиции  $K_r \in \mathcal{K}$  ( $r = 1, \dots, \omega$ ) несовместна система неравенств

$$(5) \quad f_i(x_{K_r}, \bar{x}_{-K_r}) \geq f_i(x_{K_r}^P, \bar{x}_{-K_r}) \quad (i \in K_r),$$

из которых хотя бы одно строгое, то тогда набор стратегий  $x_{K_r}^P \in X_{K_r}$  назовем *коалиционно-оптимальным по Парето* (эффективным) для членов коалиции  $K_r$ . Отметим, что требование (5) можно записать в виде

$$(6) \quad \text{MAX}_{x_{K_i} \in X_{K_i}}^P f_i(x_{K_r}, \bar{x}_{-K_r}) = f_i(x^P, \bar{x}_{-K_r}) \quad (i \in K_r).$$

Наконец, заметим, что подобное требование (эффективности) в реальных задачах явление весьма редкое. Предлагаем,

**Определение 1.** Пару  $(x^P, f^P) \in X \times \mathbb{R}^N$  назовем *коалиционно-эффективной (КЭР)* для игры  $\Gamma$ , если

- $x^P = (x_{K_l}^P \mid K_l \in \mathcal{K}, l = 1, \dots, \omega)$  – коалиционно-эффективна в игре  $\Gamma$ ;
- соответствующий выигрыш  $f^P = (f_1(x^P), \dots, f_N(x^P)) = (f_1^P, \dots, f_N^P) = (f_{K_r}^P, f_{-K_r}^P)$ , т. е. с учетом обозначений в (3)

$$f_{K_r}^P = \text{MAX}_{x_{K_r} \in X_{K_r}}^P f_i(x_{K_r}, \bar{x}_{-K_r}^P) \quad (\forall r = 1, \dots, \omega).$$

**Замечание 1.** Отметим, что множество выигрышей  $\bigcup_{r=1}^{\omega} \mathcal{F}_{K_r} = \{f_i^P \mid i \in K_r\}$  ( $r = 1, \dots, \omega$ ) в силу свойства 3 (паретовости) образует «потолок» изменения  $f(x)$  при  $\forall x \in X$ . В теории кооперативных игр также дополнительно требуется выполнение условия индивидуальной рациональности: для  $\forall x^* \in X$ , используемой в качестве решения игры  $\Gamma$ :

$$f_i(x^*) \geq \max_{x_i \in X_i} \min_{x_{-i} \in X_{-i}} f_i(x_i, x_{-i}) \quad (i \in \mathbb{N}).$$

Это ограничение на  $x^*$  снизу в приведенной далее в качестве приложения дифференциальной игре  $\Gamma_a$ , во-первых,  $\min f_i(x_i, x_{-i})$  не существует и поэтому условие индивидуальной рациональности не учитывается, во-вторых, хотя в  $\Gamma_a$  не существует равновесие по Нэшу (при определенно положительной  $u'_i D_{ij} u_j$ ) и поэтому в [11] использовалась модификация концепции угроз и контругроз.

**Замечание 2.** Нетрудно заметить, что (1) переходит в (6), если в (1) заменить:

- игрока  $i$  на коалицию  $K_i$ ,
- стратегию  $x_i$  на  $x_{K_i}$ ,

множество  $X_i$  на  $X_{K_i}$ ,  
 скалярную функцию выигрыша  $f_i$  на векторную  $f_{K_i}$ ,  
 операцию  $\max_{x_i \in X_i}$  на  $\text{MAX}_{x_{K_i} \in X_{K_i}}^P$ .

Поэтому (6) можно рассматривать как модификацию равновесия по Нэшу (РН), где «роль» игрока  $i$  «выполняет» коалиция  $K_i$ .

Напомним, что в 1949 году двадцатиоднолетний аспирант Принстонского университета Джон Форбс Нэш (мл) предложил в докторской диссертации понятие решения бескоалиционной игры, в последующем названного *равновесием по Нэшу* (РН) [1, 2]. Оно, во-первых, сыграло неопределимую роль в становлении математической экономики, социологии, системного анализа, военных наук; во-вторых, ровно через 45 лет (1994 г.) Джону Нэшу (совместно с Харшаньи и Зельтоном) присуждена Нобелевская премия «за фундаментальный анализ равновесия в теории некооперативных игр»; в-третьих, открывая сейчас почти любой современный журнал по теории игр, исследованию операций, системному анализу и по математической экономике, почти наверняка мы встретимся с работами, затрагивающими те или иные вопросы, связанные с равновесием по Нэшу (РН). Однако «there are spots on the sun». Сюда относятся внутренняя и внешняя неустойчивость множества РН, неустойчивость к отклонению от него двух и более игроков (РН устойчиво к отклонению только одного), РН может не существовать, «улучшаемость», отсутствие эквивалентности и взаимозаменяемости и т.д. В этих случаях авторы видят два выхода. Во-первых, ограничиться лишь математическими моделями, свободными от некоторых из перечисленных (и не перечисленных!) негативных свойств. Во-вторых, вводить новые понятия равновесия, отличные от РН. Здесь, по нашему мнению, перспективными являются равновесие угроз и контругроз и равновесие по Бержу [8, 9]. Еще раз подчеркнем, что в настоящей статье мы не стремимся подвергнуть РН критике, но используем идею Джона Нэша уже для формализации паретовского решения *коалиционных* игр.

В качестве приложения найден [11] явный вид КЭР дифференциальной позиционной линейно-квадратичной игры шести лиц

$$\Gamma_a = \langle \mathbb{N}, \{K_1 = \{1, 2, 3\}, K_2 = \{4, 5, 6\}\}, \Sigma_x, \{\mathfrak{A}_i\}_{i \in \mathbb{N}}, \{\mathcal{J}_i(U, t_0, x_0)\}_{i \in \mathbb{N}} \rangle,$$

где управляемая система  $\Sigma_x \div \dot{x} = A(t)x + \sum_{i=1}^{\mathbb{N}} u_i$ ,  $x(t_0) = x_0$ . Здесь, фазовый вектор  $x \in \mathbb{R}^n$  и управляющее воздействие  $i$ -го игрока  $u_i \in \mathbb{R}^n$ ,  $C_{n \times n}[0, \vartheta]$  – множество непрерывных на  $[0, \vartheta]$   $n \times n$ -матриц,  $A(\cdot) \in C_{n \times n}[0, \vartheta]$ ; постоянная  $t_0 \in [0, \vartheta]$ , коалиционная структура  $\mathcal{K} = \{K_1, K_2\}$ ,  $\mathbb{N} = \{1, \dots, 6\}$ ;  $\mathfrak{A}_i$  – множество стратегий  $i$ -го игрока

$$\mathfrak{A}_i = \{U_i \div u_i(t, x) = Q_i(t)x \mid \forall Q_i(\cdot) \in C_{n \times n}[0, \vartheta]\};$$

функция выигрыша  $i$ -го игрока

$$\mathcal{J}_i(U, t_0, x_0) = x'(\vartheta)C_i x(\vartheta) + \int_{t_0}^{\vartheta} \sum_{j=1}^6 u_j'[t]D_{ij}u_j[t] dt.$$

При специальных ограничениях на знакоопределенность квадратичных форм  $x'C_i x$ ,  $u_j'D_{ij}u_j$  ( $i, j = 1, \dots, 6$ ) ( $n \times n$  матрицы и  $C_i$  и  $D_{ij}$  постоянны и симметричны),

а также соотношений между максимальными (по абсолютной величине) корнями характеристических уравнений для матриц  $D_{ij}$  найден явный вид КЭР

$$(\mathcal{J} = (\mathcal{J}_{K_1}^P, \mathcal{J}_{K_2}^P), U^P = (U_{K_1}^P, U_{K_2}^P)) \in \mathbb{R}^2 \times \mathfrak{A}_1 \times \mathfrak{A}_2$$

здесь

$$\begin{cases} \text{MAX}_{U_{K_1} \in \mathfrak{A}_{K_1}}^P \mathcal{J}_{K_1}(U_{K_1}, U_{K_2}^P, t_0, x_0) = \mathcal{J}_{K_1}^P(U_{K_1}, U_{K_2}^P, t_0, x_0) \\ \text{MAX}_{U_{K_2} \in \mathfrak{A}_{K_2}}^P \mathcal{J}_{K_2}(U_{K_1}^P, U_{K_2}, t_0, x_0) = \mathcal{J}_{K_2}^P(U_{K_1}^P, U_{K_2}, t_0, x_0) \end{cases}$$

при  $\forall(t_0, x_0) \in [0, \vartheta) \times \mathbb{R}^n$  (в [11] приведены подробности доказательства с помощью метода динамического программирования Беллмана-Красовского).

## Список литературы

1. Nash J. F. Equilibrium Points in N-Person Games // Proc. Natl. Acad. Sci. USA. 1950. Vol. 36, No. 1. P. 48–49.
2. Nash J. F. Non-Cooperative Games // Annales of Mathematics. 1951. Vol. 54, No. 2. P. 286–295.
3. Жуковский В.И., Тьянский Н.Т. Равновесные управления многокритериальных динамических систем. М.: МГУ, 1984. 224 с.
4. Жуковский В.И., Житенева Ю.Н., Бельских Ю.А. Паретовское равновесие угроз и контругроз в одной дифференциальной игре трех лиц // Математическая теория игр и ее приложения. 2019. Т. 11, Вып. 1. С. 39–72.
5. Case J.H. A class of games having Pareto optimal Nash equilibrium // J. Optimiz. Theory and Appl. 1974. Vol. 13, No. 3. P. 378–385.
6. Мамедов М.Б. О равновесии по Нэшу ситуации, оптимальной по Парето // Изв. АН Азербайджана. Серия физ.-тех. наук. 1983. Т 4, № 2. С. 11–17.
7. Подиновский В.В., Ногин В.Д. Парето-оптимальные решения многокритериальных задач. М.: Физматлит, 2007. 255 с.
8. Salukvadze M.E., Zhukovskii V.I. The Berge Equilibrium: A Game-Theoretic Framework for the Golden Rule of Ethics. Springer Nature Switzerland AG, 2020. 272 p.
9. Жуковский В.И., Кудрявцев К.Н., Жуковская Л.В., Стабулит И.С. К индивидуальной устойчивости паретовского равновесия угроз и контругроз в одной коалиционной дифференциальной игре с нетрансферабельными выигрышами // Математическая теория игр и ее приложения. 2021. Т. 13, Вып. 1. С. 89–101.
10. Жуковский В.И., Чикрий А.А., Плотников В.А. Дифференциальные уравнения. Линейно-квадратичные дифференциальные игры: учебное пособие для вузов. М.: Юрайт, 2020. 322 с.
11. Жуковский В.И., Жуковская Л.В., Кудрявцев К.Н., Романова В.Э. Об одной модификации равновесия по Нэшу // Вестник Южно-Уральского государственного университета. Серия: Математика. Механика. Физика. 2022. Т. 14, № 2. С. 13–30.