

*E. Yu. Elenskaya*, Perm State University

### Fixed Point Existence for Left-Continuous or Right-Continuous Operators in Spaces with a Regular Cone

*A theorem with sufficient conditions for the existence of a fixed point of an operator which is not necessarily continuous is proved. The obtained theorem with the use of regular cones is applied for proving the existence of a fixed point of a nonlinear integral operator.*

**Key words:** left-continuous (right-continuous) operator, cone in a Banach space, fixed point of an operator.

УДК 519.83

**М. А. Севодин**, кандидат физико-математических наук, доцент, Пермский государственный технический университет

## РЕШЕНИЕ АНТАГОНИСТИЧЕСКОЙ ИГРЫ С НЕПРЕРЫВНОЙ $\alpha$ -ВЫПУКЛОЙ ФУНКЦИЕЙ ВЫИГРЫША

*Работа посвящена исследованию антагонистической игры с непрерывной  $\alpha$ -выпуклой функцией выигрыша. Построено одно из возможных обобщений выпуклых функций –  $\alpha$ -выпуклые функции. Установлено, что игры с  $\alpha$ -выпуклой функцией выигрыша можно решать по такой же схеме, что и выпуклые игры.*

**Ключевые слова:** выпуклые функции, непрерывные игры, смешанные стратегии.

**В** данной статье рассматриваются непрерывные на единичном квадрате антагонистические игры (см., например, [1–3]), т. е. системы вида  $\Gamma = \langle X, Y, H \rangle$ , где  $X = Y = [0, 1]$  – множество стратегий игроков I и II;  $H : X \times Y \rightarrow R$  – непрерывная функция выигрыша игрока I (проигрыша игрока II). Обычно смешанными стратегиями игроков в  $\Gamma$  считаются вероятностные распределения на множествах их чистых стратегий  $X$  и  $Y$ , которые являются стохастически независимыми. Множество всех смешанных стратегий игроков мы обозначим через  $D$ .

Пусть  $F$  и  $G$  – смешанные стратегии, соответственно, игроков I и II в игре  $\Gamma$ . Выигрыши  $H(F, y)$ ,  $H(x, G)$  и  $H(F, G)$  представляют собой математические ожидания

$$\begin{aligned} H(F, y) &= \int_0^1 H(x, y) dF(x); \\ H(x, G) &= \int_0^1 H(x, y) dG(y); \\ H(F, G) &= \int_0^1 H(x, G) dF(x) = \\ &= \int_0^1 H(F, y) dG(y) = \int_0^1 \int_0^1 H(x, y) dF(x) dG(y), \end{aligned}$$

причем интегралы в этих равенствах понимаются в смысле Стильтеса.

Решением такой игры является тройка  $(F^*, G^*, v)$ , где  $v$  – цена игры [1], а для оптимальных смешанных стратегий  $F^*$ ,  $F^* \in D$ , и  $G^*$ ,  $G^* \in D$ , с любыми смешанными стратегиями  $F$  и  $G$ ,

соответственно, игроков I и II должны выполняться неравенства

$$H(F, G^*) \leq H(F^*, G^*) \leq H(F^*, G). \quad (1)$$

Известно [1–3], что решение приведенной игры существует, но никаких общих методов для точного нахождения решений непрерывных антагонистических игр пока не найдено. Однако если функция выигрыша  $H(F, G)$  имеет некоторые специфические свойства, то решения рассматриваемых игр можно получать в явном виде. Один из таких классов функций выигрыша составляют выпуклые функции [4]. В настоящей работе обобщается понятие выпуклости и выделяется класс функций выигрыша так, что для игр с такими функциями также удастся построить решение в явном виде.

### $\alpha$ -выпуклые функции

Зафиксируем некоторое число  $\alpha$ ,  $\alpha \in (0, \pi/2)$ , и сделаем следующее определение.

Вещественная функция  $\varphi$ , определенная и непрерывная на отрезке  $[a, b]$ , называется  $\alpha$ -выпуклой, если для любых  $z', z'' \in [a, b]$  таких, что

$$\left| \frac{\varphi(z'') - \varphi(z')}{z'' - z'} \right| \leq \operatorname{tg} \alpha, \quad (2)$$

и для любого  $\lambda \in [0, 1]$  следует неравенство

$$\varphi(\lambda z' + (1 - \lambda) z'') \leq \lambda \varphi(z') + (1 - \lambda) \varphi(z''). \quad (3)$$

Геометрически принадлежность функции  $\varphi$  классу  $\alpha$ -выпуклых функций соответствует следующему: либо всякая дуга графика такой функции не поднимается выше стягивающей ее хорды, если хорда от-

клоняется от оси  $z$  на угол, меньший угла  $\alpha$ , либо прямая, отклоняющаяся от оси  $z$  на угол, меньший угла  $\alpha$ , пересекает график функции  $\varphi$  не более чем в одной точке.

Будем также говорить, что функция  $\varphi$   $\alpha$ -вогнута, если функция  $-\varphi$   $\alpha$ -выпукла.

Нам потребуются некоторые свойства функций из введенных классов. Свойства  $\alpha$ -вогнутых функций симметричны свойствам  $\alpha$ -выпуклых функций. Поэтому ограничимся изучением  $\alpha$ -выпуклых функций.

**Теорема 1.** Функция,  $\alpha$ -выпуклая на отрезке, при увеличении аргумента не может переходить от возрастания к убыванию.

*Доказательство.* Пусть функция  $\varphi$  является  $\alpha$ -выпуклой на отрезке  $[a, b]$ . Предположим, что  $a \leq z_1 < z_2 < z_3 \leq b$ , но  $\varphi(z_1) < \varphi(z_2)$  и  $\varphi(z_3) < \varphi(z_2)$ . В силу непрерывности  $\varphi$  существуют такие  $z'_1, z'_3$ , что  $z_1 \leq z'_1 < z_2 < z'_3 \leq z_3$ , и

$$\varphi(z'_1) = \varphi(z'_3) < \varphi(z_2). \quad (4)$$

Найдем такое  $\lambda \in [0, 1]$ , что  $z_2 = \lambda z'_1 + (1 - \lambda) z'_3$ . Тогда на основании (3) будут выполняться соотношения

$$\begin{aligned} \varphi(z_2) &= \varphi(\lambda z'_1 + (1 - \lambda) z'_3) \leq \\ &\leq \lambda \varphi(z'_1) + (1 - \lambda) \varphi(z'_3) = \varphi(z'_1), \end{aligned}$$

что противоречит (4). Теорема доказана.

Из геометрических соображений следует

**Теорема 2.** Пусть непрерывная на отрезке  $[a, b]$  функция является  $\alpha$ -выпуклой на отрезках  $[a, c]$ ,  $[c, b]$  и принимает свое наименьшее значение  $m$  в точке  $c$ , т. е.  $m = \inf_{z \in [a, b]} \varphi(z) = \varphi(c)$ . Тогда функция  $\varphi$   $\alpha$ -выпукла на  $[a, b]$ .

Если функция  $\varphi$ , гладкая и  $\alpha$ -выпуклая на отрезке  $[a, b]$ , достигает своего наименьшего значения в точке  $c \in [a, b]$ , то, очевидно, существует отрезок  $[d, e] \subset [a, b]$ ,  $c \in [d, e]$ , такой, что функция  $\varphi$  выпукла на  $[d, e]$ . Таким образом, уместно говорить об отрезках из  $[a, b]$ , на которых функция  $\varphi$  выпукла и которые содержат все точки  $c$ , где функция  $\varphi$  принимает наименьшее на отрезке  $[a, b]$  значение. Объединение всех таких отрезков мы будем называть множеством выпуклости функции  $\varphi$  и обозначать через  $U$ . Заметим, что в силу теорем 1, 2 множество  $U$  есть отрезок. Существуют  $\alpha$ -выпуклые функции, которые на любом отрезке, содержащем все точки наименьшего значения функции и хотя бы одну точку, в которой значение функции больше наименьшего значения, не являются выпуклыми функциями. В этом случае под множеством выпуклости функции  $\varphi$  будем понимать множество  $M$  всех точек из  $[a, b]$ , в которых функция  $\varphi$  принимает свое наименьшее

значение. Итак, будем считать, что множество выпуклости  $U$  всегда для  $\alpha$ -выпуклой функции не пусто и в вырожденных случаях  $U = M$ .

#### **$\alpha$ -выпуклые игры на единичном квадрате**

Будем говорить, что непрерывная антагонистическая игра на единичном квадрате с функцией выигрыша  $H$  является  $\alpha$ -выпуклой, если функция  $H(x, \cdot): Y \rightarrow R$   $\alpha$ -выпукла при любом значении  $x \in X$  и множество  $M_x \subset \bigcap_{x \in X} U_x$  при любом значении  $x \in X$ .

Здесь через  $M_x$  и  $U_x$  обозначены, соответственно, множество точек, в которых функция  $H(x, y)$  принимает свое наименьшее значение  $\inf_{y \in Y} H(x, y)$  при фиксированном  $x \in X$ , и множество выпуклости функции  $H(x, y)$  при фиксированном  $x \in X$ .

Заметим, что  $\alpha$ -выпуклым играм соответствуют  $\alpha$ -вогнутые игры, определение которых делается симметрично  $\alpha$ -выпуклым играм.

Как и во всякой непрерывной игре на единичном квадрате, в  $\alpha$ -выпуклой или в  $\alpha$ -вогнутой играх игроки имеют смешанные оптимальные стратегии. В этом пункте статьи будут описаны строение и способы нахождения оптимальных стратегий игроков в таких играх, причем в основном будут рассматриваться  $\alpha$ -выпуклые игры. Утверждения для  $\alpha$ -вогнутых игр строятся аналогично соответствующим положениям, полученным для  $\alpha$ -вогнутых игр.

**Теорема 3.** В  $\alpha$ -выпуклой игре на единичном квадрате игрок II имеет чистые оптимальные стратегии. Множество всех стратегий составляет отрезок.

*Доказательство.* Рассмотрим  $\alpha$ -выпуклую игру  $\Gamma$  с функцией выигрыша  $H$ . Пусть  $v_\Gamma$  – цена игры  $\Gamma$ ;  $F^*$  – одна из оптимальных стратегий игрока I;  $G^*$  – игрока II. Тогда  $H(x, G^*) \leq H(F^*, G^*) = v_\Gamma$  для любого  $x \in [0, 1]$ .

В условиях смешанной стратегии  $G^*$  игрока II чистая его стратегия  $y$  оказывается случайной величиной, принимающей числовые значения. Поэтому можно говорить о математическом ожидании  $y^*$  этой случайной величины.

Обозначим  $[c, d] = \bigcap_{x \in X} U_x$  и покажем, что  $y^* \in [c, d]$ . Для этого достаточно установить, что

$$G^*(y) = \begin{cases} 0, & y < c, \\ 1, & y > d. \end{cases} \quad (5)$$

Рассмотрим функцию

$$\varphi(y) = \int_0^1 H(x, y) dF^*(x), \quad y \in [0, 1].$$

Эта функция является непрерывной на отрезке  $[0, 1]$  и принимает свое наименьшее значение только

в каких-то точках отрезка  $[c, d]$ . В самом деле, пусть  $y_0 \in [0, 1]$ ,  $y_0 \notin [c, d]$  и  $\varphi(y_0) = \inf_{y \in [0, 1]} \varphi(y)$ . В силу свойств функции  $F^*(x)$  существует точка  $x_0 \in [0, 1]$  такая, что в любой окрестности  $x_0$  функция  $F^*$  не равна постоянной. Для простоты будем считать, что  $x_0 \in (0, 1)$ . Так как  $M_{x_0} \subset [c, d]$ , то существует  $\delta_{y_0} > 0$  такое, что для любого  $x \in [x_0 - \delta_{y_0}, x_0 + \delta_{y_0}] \subset [0, 1]$  выполняется неравенство  $H(x, y_0) > H(x, \bar{y})$ ,  $\bar{y} \in M_{x_0}$ .

Но тогда

$$\begin{aligned} \varphi(y_0) &= \int_0^{x_0 - \delta_{y_0}} H(x, y_0) dF^*(x) + \\ &+ \int_{x_0 - \delta_{y_0}}^{x_0 + \delta_{y_0}} H(x, y_0) dF^*(x) + \int_{x_0 - \delta_{y_0}}^1 H(x, y_0) dF^*(x) > \\ &> \int_0^1 H(x, \bar{y}) dF^*(x) = \varphi(\bar{y}). \end{aligned}$$

Итак, непрерывная на  $[0, 1]$  функция  $\varphi(y)$  принимает свое наименьшее значение только в точках отрезка  $[c, d]$ . Поэтому для любых  $\varepsilon_1, \varepsilon_2 > 0$  существует такое положительное  $\delta$ , что для  $0 \leq y \leq c - \varepsilon_1$  и для  $d + \varepsilon_2 \leq y \leq 1$  мы имеем  $\varphi(y) \geq \lambda + \delta$ , где  $\lambda = \inf_{y \in Y} \varphi(y)$ .

Отсюда следует, что

$$\begin{aligned} \int_0^1 \varphi(y) dG^*(y) &= \int_0^{c - \varepsilon_1} \varphi(y) dG^*(y) + \\ &+ \int_{c - \varepsilon_1}^{d + \varepsilon_2} \varphi(y) dG^*(y) + \int_{d + \varepsilon_2}^1 \varphi(y) dG^*(y) \geq \\ &\geq \int_0^1 \lambda dG^*(y) + \int_0^{c - \varepsilon_1} \delta dG^*(y) + \int_{d + \varepsilon_2}^1 \delta dG^*(y) = \\ &= \lambda + \delta(1 + G^*(c - \varepsilon_1) - G^*(d + \varepsilon_2)). \end{aligned}$$

Но, как известно (см., например, [1]),  $v_\Gamma = \lambda$ , и, следовательно,

$$\lambda \geq \lambda + \delta(1 + G^*(c - \varepsilon_1) - G^*(d + \varepsilon_2)).$$

Поскольку  $\delta > 0$  и  $1 + G^*(c - \varepsilon_1) - G^*(d + \varepsilon_2) \leq 0$ , то  $G^*(d + \varepsilon_2) - G^*(c - \varepsilon_1) = 1$ . Откуда в силу произвольности  $\varepsilon_1, \varepsilon_2$  и следует (5).

Таким образом,  $y^* \in [c, d]$  и, более того,

$$y^* = \int_0^1 y dG^*(y) = \int_c^d y dG^*(y). \quad (6)$$

Так как функция  $H(x, y)$  выпукла на  $[c, d]$  по  $y$  при любом  $x$ , то из (6) получим для любого  $x \in [0, 1]$

$$\begin{aligned} H(x, y^*) &= H(x, \int_0^1 y dG^*(y)) = \\ &= H(x, \int_c^d y dG^*(y)) \leq \int_c^d H(x, y) dG^*(y) = \\ &= \int_0^1 H(x, y) dG^*(y) = H(x, G^*(y)) \leq H(F^*, G^*) = v_\Gamma. \end{aligned}$$

Следовательно,  $y^*$  является оптимальной стратегией игрока II.

Если теперь  $y'$  и  $y''$  – чистые оптимальные стратегии игрока II, то в силу доказанных выше свойств функции  $\varphi(y)$  и  $y'$ , и  $y''$  принадлежат отрезку  $[c, d]$ . Кроме того, должны выполняться неравенства  $H(x, y') \leq v_\Gamma$ ,  $H(x, y'') \leq v_\Gamma$ ,  $x \in X$ .

Отсюда ввиду выпуклости функции  $H(x, \cdot)$  на отрезке  $[c, d]$  при любом  $\lambda \in [0, 1]$  для всех  $x$  выполняется неравенство

$$H(x, \lambda y' + (1 - \lambda)y'') \leq \lambda H(x, y') + (1 - \lambda)H(x, y'') \leq v_\Gamma.$$

Последнее означает оптимальность чистой стратегии  $\lambda y' + (1 - \lambda)y''$ .

В силу непрерывности функции  $H(x, \cdot)$  множество тех значений  $y$ , для которых  $H(x, y) \leq v_\Gamma$ , должно быть замкнутым. Остается заметить, что выпуклое замкнутое подмножество отрезка само должно быть отрезком.

Выделим некоторые оптимальные стратегии игрока I. Имеет место

**Теорема 4.** Пусть  $\Gamma$  –  $\alpha$ -выпуклая игра с функцией выигрыша  $H(x, y)$ , дифференцируемой по  $y$  при любом  $x$ ;  $y^*$  – чистая оптимальная стратегия игрока II в ней;  $v_\Gamma$  – ее значение. Тогда

1) если  $y^* = 1$ , то среди оптимальных стратегий игрока I имеется чистая стратегия  $x'$ , для которой  $H'_y(x', 1) \leq 0$ ;

2) если  $y^* = 0$ , то среди оптимальных стратегий игрока I имеется чистая стратегия  $x''$ , для которой  $H'_y(x'', 0) \geq 0$ ;

3) если  $0 \leq y^* \leq 1$ , то среди оптимальных стратегий игрока I найдется такая, я которая является смесью двух существенных стратегий  $x'$  и  $x''$ , с которыми выполняются неравенства  $H'_y(x', y^*) \leq 0$ ,  $H'_y(x'', y^*) \geq 0$ .

При этом стратегии  $x'$  и  $x''$  используются с вероятностями  $\lambda$  и  $1 - \lambda$ , где  $\lambda$  находится из уравнения

$$\lambda H'_y(x', y^*) + (1 - \lambda)H'_y(x'', y^*) = 0.$$

Формулировка этого утверждения здесь заимствована из книги [1], в которой она приводится для

случая выпуклой игры. Доказательство теоремы 4 можно также взять из [1], за исключением следующего момента. Отдельно приходится обосновывать, что обращение в нуль в точке  $y^*$  частной производной по  $y$  функции

$$H(X^*, y) = \lambda^* H(x', y) + (1 - \lambda^*) H(x'', y), 0 \leq \lambda^* \leq 1, (7)$$

достаточно для того, чтобы в этой точке функция  $H(X^*, y)$  имела наименьшее значение. Последнее становится очевидным, если функция (7) является  $\alpha^*$ -выпуклой по  $y$  при любом фиксированном  $\lambda^*$ . Докажем это. Пусть  $\lambda^* > 0$  (случаи  $\lambda^* = 0; 1$  очевидны). Вновь обозначим через  $[c, d] = \bigcap_{x \in X} U_x$ , и рассмотрим функцию (7) отдельно на каждом из множеств:  $[0, c], [c, d], [d, 1]$ . На  $[c, d]$  функция (7) выпукла как линейная комбинация выпуклых функций.

На  $[0, c]$  и  $[d, 1]$  функция является  $\alpha^*$ -выпуклой,  $\operatorname{tg} \alpha^* = \min\{\lambda^*, 1 - \lambda^*\} \operatorname{tg} \alpha$ . По теореме 2, функция (7)  $\alpha^*$ -выпукла по  $y$  на отрезке  $[0, 1]$ . Теорема 4 доказана.

Таким образом показано, что для  $\alpha$ -выпуклых игр справедливы основные утверждения, соответствующие выпуклым играм. Поэтому решения для  $\alpha$ -выпуклых игр можно строить по известным схемам, используемым в выпуклых играх.

#### Библиографические ссылки

1. Воробьев Н. Н. Теория игр для экономистов-кибернетиков. – М.: Наука, 1985. – 272 с.
2. Мак-Кинси Д. Введение в теорию игр. – М.: Физматгиз, 1960. – 420 с.
3. Карлин С. Математические методы в теории игр, программировании и экономике. – М.: Мир, 1963. – 839 с.
4. Bohnenblust H. F., Karlin S., Shapley L. S. Games with Continuous, Convex Pay-off, Contribs. to the Theory of Games / ed. H. W. Kuhn, A. W. Tucker, Ann. Math. – Study 24. – Princeton, N. J.: Princeton Univ. Press, 1950.

M. A. Sevodin, Candidate of Physical and Mathematical Sciences, Associate Professor, Perm State Technical University

#### Antagonistic Game Solution with a Continuous $\alpha$ -convex Payoff Function

The antagonistic game with a continuous  $\alpha$ -convex payoff function is considered. One of the possible generalizations of functions,  $\alpha$ -convex functions is built. It is established that the games with  $\alpha$ -convex payoff function can be solved in the same way as a convex game.

**Key words:** convex function, continuous games, mixed strategies.

УДК 519.712:510.25

Н. И. Калядин, кандидат технических наук, Ижевский государственный технический университет

## МОДЕЛИРОВАНИЕ ЭКСПЕРТНЫХ СИСТЕМ ДЛЯ РАСПОЗНАВАНИЯ ОТНОШЕНИЙ

Исследуются способы построения инвариантов при эталонировании множеств для компьютерного моделирования экспертных систем.

**Ключевые слова:** экспертная система, эталонирование, инвариант, информативная зона, модель.

В настоящей работе моделируются решающие правила для экспертных систем с использованием инвариантов при эталонировании множеств и отношений. С этой целью применяются специализированное эталонирование и решатели, позволяющие разделять множества по классам, что, в свою очередь, позволяет использовать незначительную выборку и простые решатели с использованием прецедентов [1–3].

#### Инвариантное покрытие класса

В данном случае эталонирование строится так, что оно накрывает одним эталонным множеством весь класс или всех представителей обучающей информации из данного класса. Такое инвариантное описание классов с использованием *сильно слипаю-*

*щихся* множеств в обучении позволяет компактно содержать информацию в эталонах по всем имеющимся классам.

**Определение 1** [3, с. 62]. Два множества  $X_i, X_j \in \mathfrak{M}, i \neq j$ , называются *сильно слипающимися*, если:

- 1)  $X_i \cap X_j \neq \emptyset$ ; 2)  $X_i \setminus X_j \neq \emptyset$ ; 3)  $X_j \setminus X_i \neq \emptyset$ ,

то есть два множества  $X_i, X_j$  отличаются между собой хотя бы на один элемент.

Пусть имеется основное множество

$\mathfrak{M} = \{X_1, \dots, X_m\}$  из  $m$  конечных подмножеств  $X_i$  натурального ряда  $N = \{0, 1, 2, \dots\}$ ;

$S = \{\mathfrak{N}_1, \dots, \mathfrak{N}_l\}$  – разбиение множества  $\mathfrak{M}$ ,