

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 α -ВЫПУКЛОЙ ФУНКЦИЕЙ ВЫИГРЫША

Работа посвящена исследованию антагонистической игры с непрерывной α -выпуклой функцией выигрыша. Построено одно из возможных обобщений выпуклых функций – α -выпуклые функции. Установлено, что игры с α -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 Γ 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 Γ . 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 Стильгеса.

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.

α -выпуклые функции

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

Вещественная функция φ , определенная и непрерывная на отрезке $[a, b]$, называется α -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 φ классу α -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 α , либо прямая, отклоняющаяся от оси z на угол, меньший угла α , пересекает график функции φ не более чем в одной точке.

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

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

Теорема 1. Функция, α -выпуклая на отрезке, при увеличении аргумента не может переходить от возрастания к убыванию.

Доказательство. Пусть функция φ является α -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 φ 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 α -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 φ α -выпукла на $[a, b]$.

Если функция φ , гладкая и α -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 φ выпукла на $[d, e]$. Таким образом, уместно говорить об отрезках из $[a, b]$, на которых функция φ выпукла и которые содержат все точки c , где функция φ принимает наименьшее на отрезке $[a, b]$ значение. Объединение всех таких отрезков мы будем называть множеством выпуклости функции φ и обозначать через U . Заметим, что в силу теорем 1, 2 множество U есть отрезок. Существуют α -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 φ будем понимать множество M всех точек из $[a, b]$, в которых функция φ принимает свое наименьшее

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

α -выпуклые игры на единичном квадрате

Будем говорить, что непрерывная антагонистическая игра на единичном квадрате с функцией выигрыша H является α -выпуклой, если функция $H(x, \cdot): Y \rightarrow R$ α -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 α -выпуклым играм соответствуют α -вогнутые игры, определение которых делается симметрично α -выпуклым играм.

Как и во всякой непрерывной игре на единичном квадрате, в α -выпуклой или в α -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 α -выпуклые игры. Утверждения для α -вогнутых игр строятся аналогично соответствующим положениям, полученным для α -вогнутых игр.

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

Доказательство. Рассмотрим α -выпуклую игру Γ с функцией выигрыша H . Пусть v_Γ – цена игры Γ ; 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 δ , 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 Γ – α -выпуклая игра с функцией выигрыша $H(x, y)$, дифференцируемой по y при любом x ; y^* – чистая оптимальная стратегия игрока II в ней; v_Γ – 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 λ и $1 - \lambda$, где λ 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 α^* -выпуклой по y при любом фиксированном λ^* . 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 α^* -выпуклой, $\operatorname{tg} \alpha^* = \min\{\lambda^*, 1 - \lambda^*\} \operatorname{tg} \alpha$. По теореме 2, функция (7) α^* -выпукла по y на отрезке $[0, 1]$. Теорема 4 доказана.

Таким образом показано, что для α -выпуклых игр справедливы основные утверждения, соответствующие выпуклым играм. Поэтому решения для α -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 α -convex Payoff Function

The antagonistic game with a continuous α -convex payoff function is considered. One of the possible generalizations of functions, α -convex functions is built. It is established that the games with α -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} ,