

УДК 519.7

ББК 22.18

ДИСКРЕТНАЯ АРБИТРАЖНАЯ ПРОЦЕДУРА С КВАДРАТИЧНОЙ ФУНКЦИЕЙ ВЫИГРЫША

АЛЕКСАНДР Э. МЕНЧЕР*

Забайкальский государственный
гуманитарно-педагогический университет
им. Н.Г. Чернышевского
672000, Чита, ул. Бабушкина, 129
e-mail: aementcher@mail.ru

Рассматривается модель переговоров двух лиц с участием арбитра. Игроки вносят предложения, а решение арбитра моделируется дискретной случайной величиной, равновероятно распределенной на множестве $\{-n, -(n-1), \dots, -1, 0, 1, \dots, n-1, n\}$. Применяется новая арбитражная процедура. Найдено равновесие по Нэшу в игре в смешанных стратегиях.

Ключевые слова: антагонистическая игра, арбитражная схема, равновесие, смешанные стратегии.

1. Введение

Рассматривается антагонистическая игра, в которой игроки L и M , именуемые, соответственно, как работник и работодатель, ведут переговоры об установлении заработной платы. Игрок L делает предложение x , а игрок M – предложение y ; в общем случае x и y – произвольные действительные числа. Если $x \leq y$, то конфликта нет и

игроки соглашаются на выплату жалованья, равного $\frac{x+y}{2}$. В противном случае, $x > y$, игроки апеллируют к арбитру A , который руководствуется своими соображениями о справедливости. Так, например, в арбитражной схеме по последнему предложению [3] арбитр выбирает то из предложений, которое ближе к его решению z . Функция выигрыша в данной схеме имеет вид: $H(x, y) = EH_z(x, y)$, где

$$H_z(x, y) = \begin{cases} x + y, & \text{если } x \leq y, \\ x, & \text{если } x > y, |x - z| < |y - z|, \\ y, & \text{если } x > y, |x - z| > |y - z|, \\ z, & \text{если } x > y, |x - z| = |y - z|. \end{cases} \quad (1.1)$$

В настоящей работе мы, в предположении, что $-\infty < y \leq 0 \leq x < +\infty$, положим

$$H_z(x, y) = \begin{cases} x^2, & \text{если } |x - z| < |y - z|, \\ -y^2, & \text{если } |x - z| > |y - z|, \\ z, & \text{если } |x - z| = |y - z|. \end{cases} \quad (1.2)$$

Пусть арбитр выбирает одно из $2n + 1$ значений: $-n, -(n-1), \dots, -1, 0, 1, \dots, n-1, n$ с равными вероятностями $p = \frac{1}{2n+1}$.

В работах [1,2,4,5] найдены равновесия в смешанных стратегиях в арбитражной процедуре по последнему предложению.

В нашем случае также нет решения игры в чистых стратегиях и мы будем искать равновесие в игре в смешанных стратегиях. Обозначим через $f(x)$ и $g(y)$ смешанные стратегии игроков L и M , соответственно. Имеем:

$$f(x) \geq 0, \quad \int_0^{+\infty} f(x) dx = 1; \quad g(y) \geq 0, \quad \int_{-\infty}^0 g(y) dy = 1.$$

Благодаря симметрии цена игры равна нулю, а смешанные стратегии симметричны относительно оси ординат, то есть: $g(y) = f(-y)$. Обозначим стратегию игрока M при выбранной игроком L стратегии $f(x)$ через $H(f(x), y)$.

2. Оптимальные стратегии

Теорема 2.1. *Для игрока L оптимальной является стратегия*

$$f(x) = \begin{cases} 0, & \text{если } 0 \leq x < 2n, \\ \frac{2n(n+1)}{x^2}, & \text{если } 2n < x < 2n+2, \\ 0, & \text{если } 2n+2 < x < +\infty. \end{cases} \quad (2.1)$$

Доказательство. Будем искать оптимальную стратегию игрока L в виде

$$f(x) = \begin{cases} 0, & \text{если } 0 \leq x < c, \\ \varphi(x), & \text{если } c < x < c+2, \\ 0, & \text{если } c+2 < x < +\infty, \end{cases} \quad (2.2)$$

где функция $\varphi(x)$ положительна и дважды непрерывно дифференцируема в интервале $(c, c+2)$. Отметим, что функция $H(f(x), y)$ непрерывна на всей полуоси $(-\infty, 0]$. Стратегия $f(x)$ будет оптимальной, если $H(f(x), y) = 0$ при $y \in [-(c+2), -c]$ и $H(f(x), y) \geq 0$ при $y \in (-\infty, -(c+2)) \cup (-c, 0]$.

Пусть $y \in [-(c+2), -c]$, тогда $-y \in [c, c+2]$ и

$$H(f(x), y) = \frac{1}{2n+1} \left[n \int_c^{c+2} (-y^2) f(x) dx + \int_c^{-y} x^2 f(x) dx + \int_{-y}^{c+2} (-y^2) f(x) dx + n \int_c^{c+2} x^2 f(x) dx \right]. \quad (2.3)$$

Если теперь $f(x)$ – оптимальная стратегия, то

$$\begin{aligned} 0 &= H(f(x), -c-0) = \frac{1}{2n+1} \left[-(n+1)c^2 + n \int_c^{c+2} x^2 f(x) dx \right], \\ 0 &= H(f(x), -(c+2)+0) = \frac{1}{2n+1} \left[-n(c+2)^2 + (n+1) \int_c^{c+2} x^2 f(x) dx \right], \end{aligned} \quad (2.4)$$

откуда находим

$$c = 2n, \quad \int_c^{c+2} x^2 f(x) dx = c(c+2) = 4n(n+1). \quad (2.5)$$

Далее, для оптимальности стратегии $f(x)$ необходимо $H'(f(x), y) = H''(f(x), y) = H'''(f(x), y) = 0$ в интервале $(-(c+2), -c)$. Имеем

$$H'(f(x), y) = -\frac{2}{2n+1} \left[ny + y^2 f(-y) + y \int_{-y}^{c+2} f(x) dx \right],$$

$$H''(f(x), y) = -\frac{2}{2n+1} \left[n + 3yf(-y) - y^2 f'(-y) + \int_{-y}^{c+2} f(x) dx \right],$$

$$H'''(f(x), y) = -\frac{2}{2n+1} [4f(-y) - 5yf'(-y) + y^2 f''(-y)].$$

Полагая в выражении для $H'''(f(x), y)$ $y = -x$ и приравнявая его к нулю, приходим к дифференциальному уравнению

$$x^2 \varphi''(x) + 5x \varphi'(x) + 4\varphi(x) = 0. \quad (2.6)$$

Функцию $\varphi(x)$ будем искать в виде $\varphi(x) = \alpha x^r$.

Имеем

$$\alpha r(r-1)x^2 + 5\alpha r x^2 + 4\alpha x^2 = 0,$$

откуда получаем

$$r^2 + 4r + 4 = 0 \text{ и } r = -2.$$

Таким образом,

$$\varphi(x) = \frac{\alpha}{x^2}. \quad (2.7)$$

Найдем константу α . Итак,

$$1 = \int_c^{c+2} \frac{\alpha}{x^2} dx = \frac{2\alpha}{c(c+2)} = \frac{\alpha}{2n(n+1)}, \text{ и } \alpha = 2n(n+1).$$

Следовательно, функция $f(x)$ имеет вид (2.1).

Проверим выполнение условий оптимальности.

Пусть $y \in (-\infty, -(4n+2)]$, тогда $-y \in [(4n+2), \infty)$ и

$$H(f(x), y) = \int_{2n}^{2n+2} x^2 f(x) dx = 4n(n+1). \quad (2.8)$$

Далее, пусть $y \in [-(2n+2k+2), -(2n+2k)]$, где $k = -n, -(n-1), \dots, -1, 0, 1, \dots, n-1, n$. Тогда $-y \in [2n+2k, 2n+2k+2]$ и

$$\begin{aligned}
 H(f(x), y) &= \frac{1}{2n+1} \left[(n-k) \int_{2n}^{2n+2} (-y^2) f(x) dx + \int_{2n}^{-2k-y} x^2 f(x) dx + \right. \\
 &\quad \left. + \int_{-2k-y}^{2n+2} (-y^2) f(x) dx + (n+k) \int_{2n}^{2n+2} x^2 f(x) dx \right] = \\
 &= \frac{1}{2n+1} \left[-(n-k)y^2 + 2n(n+1)(-2n-y-2n) + \right. \\
 &\quad \left. + 2n(n+1)y^2 \left(\frac{1}{2n+2} + \frac{1}{y+2k} \right) + 4n(n+1)(n+k) \right]. \quad (2.9)
 \end{aligned}$$

При $k = 0$ имеем: $y \in [-(2n+2), -2n]$ и $H(f(x), y) = 0$.

Далее, пусть $y = -2n - 2k$. Имеем

$$H(f(x), -2n - 2k) = \frac{4k(n+k)(k-1)}{2n+1}. \quad (2.10)$$

Из (2.10) ясно, что $H(f(x), -2n - 2k) = 0$ при $k = -n, k = 0$ и $k = 1$ и $H(f(x), -2n - 2k) > 0$ при всех остальных рассматриваемых значениях k .

Кроме того,

$$H'(f(x), y) = \frac{2k}{2n+1} \left[y - \frac{4n(n+1)k}{(y+2k)^2} \right], \quad (2.11)$$

$$H''(f(x), y) = \frac{2k}{2n+1} \left[1 + \frac{8kn(n+1)}{(y+2k)^3} \right]. \quad (2.12)$$

Теперь, если $k \geq 1$, то $H'(f(x), y) < 0$, и функция $H(f(x), y)$ строго убывает на отрезке $[-(4n+2), -(2n+2)]$ от $4n(n+1)$ до 0. Если $k \leq -1$, то $H''(f(x), y) < 0$ и функция $H(f(x), y)$ – выпуклая вверх на каждом их отрезков $[-(2n+2k+2), -(2n+2k)]$, откуда, учитывая предыдущие расчеты, заключаем, что $H(f(x), y) > 0$ в интервале $(-2n, 0)$ и $H(f(x), 0) = 0$. \square

В случае $n = 1$, то есть когда предложения арбитра равновероятно сосредоточены в точках $-1, 0$ и 1 , функция $f(x)$ имеет вид

$$f(x) = \begin{cases} 0, & \text{если } 0 \leq x < 2, \\ \frac{4}{x^2}, & \text{если } 2 < x < 4, \\ 0, & \text{если } 4 < x < \infty. \end{cases} \quad (2.13)$$

График соответствующей функции $H(f(x), y)$ представлен на рис. 1.

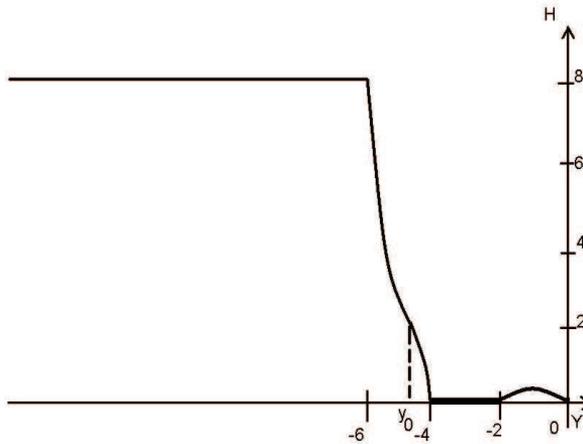


Рисунок 1.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Мазалов В.В., Токарева Ю.С. *Теоретико-игровые модели проведения конкурсов* // Математическая теория игр и ее приложения. 2010. Т. 2. Вып. 2. С. 66–78.
2. Менчер А.Э. *Дискретная арбитражная процедура с неравномерным распределением вероятностей* // Математическая теория игр и ее приложения. 2009. Т. 1. Вып. 4. С. 78–91.
3. Farber H. *An analysis of final-offer arbitration* // Journal of Conflict Resolution. 1980. V. 35. P. 683–705.

4. Mazalov V.V., Mentcher A.E., Tokareva J.S. *On a discrete arbitration procedure in three points* // Game Theory and Applications. 2005. V. 11. P. 87–91.
5. Mazalov V.V., Mentcher A.E., Tokareva J.S. *On a discrete arbitration procedure* // Sci. Math. Japonica. 2006. V. 63. №3. P. 325–330.

ON A DISCRETE ARBITRATION PROCEDURE WITH QUADRATIC PAYOFF FUNCTION

Alexander E. Mentcher, Faculty of Physics and Mathematics, Zabaikalsky State Humanitarian Pedagogical University named after N. Tchernishevsky, Chita, Cand.Sc., docent (aementcher@mail.ru).

Abstract: We consider a two-person bargaining model with arbitrator's participation. The players make their offers and the arbitrator's decision is simulated by a random variable with uniform distribution on the set $\{-n, -(n-1), \dots, -1, 0, 1, \dots, n-1, n\}$. We use a new arbitration procedure. The Nash equilibrium in this game in mixed strategies is found.

Keywords: non-cooperative game, arbitration scheme, equilibrium, mixed strategies.