

## МАТЕМАТИЧЕСКИЕ МОДЕЛИ БОРЬБЫ ПАРТИЙ ЗА ЭЛЕКТОРАТ ИЛИ КОМПАНИЙ ЗА РЫНКИ СБЫТА

**Ключевые слова:** социологические процессы, конфликтные ситуации, бескоалиционные игры, ситуации равновесия, условия существования решения игры.

### ВВЕДЕНИЕ

В основу многих математических моделей социологических процессов положены теория вероятностей и математическая статистика [1–5]. Однако сложность и разнообразие проблем, возникающих в социологии, требуют введения широкого математического аппарата, который включает теорию графов, кластерный анализ, анализ экспертных оценок, распознавание образов, численные методы оптимизации и другие методы системного анализа [4].

В большинстве социологических процессов возникают конфликтные ситуации, например, борьба партий за электорат или компаний за рынки сбыта, поиск оптимального решения (например, размещение капитала) в условиях неопределенности. Подобные процессы естественно моделировать в рамках теории бескоалиционных игр [6]. Наиболее изучены антагонистические игры, в которых один из игроков борется с остальными, считая, что они объединены против него. Однако даже в случае участия в игре двух игроков это не подтверждается, поскольку каждый из них преследует свои цели.

В данной статье получили развитие методы работ [7–9], построены модели процессов размещения средств на рекламу в разных регионах (для партий) или на рынках (для компаний) с целью максимизации величины электората или прибыли. Рассмотрены вопросы взаимного влияния партий (компаний) в конкретном регионе (рынке), дано понятие оптимального решения для каждого игрока, исследованы вопросы его существования и численные методы нахождения.

### МОДЕЛИРОВАНИЕ ВЗАИМНОГО ВЛИЯНИЯ ИГРОКОВ

Проанализируем процесс борьбы двух партий за электорат в одном регионе (аналогично можно описать борьбу двух фирм за конкретный рынок сбыта).

Пусть  $A$  — количество населения, имеющего право голоса, т.е. электорат. Предположим, что количество избирателей, пришедших голосовать за ту или иную партию, прямо пропорционально средствам, вложенным в избирательную (рекламную) кампанию. Считаем, что эта зависимость описывается функциями  $f(x)$  и  $g(y)$ , которые монотонно возрастают, и  $0 \leq f(x) \leq 1$ ,  $0 \leq g(y) \leq 1$ ,  $x \geq 0$ ,  $y \geq 0$ . Здесь  $x$  и  $y$  — средства, вложенные первым и вторым игроками (партиями) в предвыборную кампанию. Если второй игрок не участвует в данной кампании, то выигрыш, равный  $f(x)A$ , получит только первый, и наоборот, если первый игрок не участвует в кампании, то выигрыш  $g(y)A$  получит только второй. (В случае рассмотрения борьбы фирм за рынки сбыта обозначим  $A$  покупательную способность соответствующего рынка, а  $f(x)A$  и  $g(y)A$  — прибыль от проведения рекламной кампании.) В реальности оба игрока одновременно играют в данном регионе или на рынке сбыта. Поэтому первый игрок получает часть того, что оставил ему второй, а второй игрок — часть того, что оставил ему первый.



Отсюда

$$u_1 = A \left( 1 + (a_1 - 1) \left( 1 + \frac{1}{a_2 - 1} + \dots + \frac{1}{a_m - 1} \right) \right)^{-1}, \quad (6)$$

$$u_k = A \left( 1 + (a_k - 1) \left( 1 + \frac{1}{a_1 - 1} + \dots + \frac{1}{a_{k-1} - 1} + \frac{1}{a_{k+1} - 1} + \dots + \frac{1}{a_m - 1} \right) \right)^{-1}. \quad (7)$$

#### ПОСТАНОВКА ИГРОВОЙ ЗАДАЧИ

Проанализируем игру двух игроков, воспользовавшись моделью (1), (2). Рассмотрим случай для  $n$  регионов или рынков сбыта ( $i=1, \dots, n$ ). Величинам  $A$ ,  $f$ ,  $g$ ,  $x$ ,  $y$ ,  $u$ ,  $v$  из (1) и (2) присвоим индекс  $i$ :  $u_i = f_i(x_i)(A_i - v_i)$ ,  $v_i = g_i(y_i)(A_i - u_i)$ .

Из (3), (4) имеем

$$u_i(x_i, y_i) = \frac{f_i(x_i)(1 - g_i(y_i))}{1 - f_i(x_i)g_i(y_i)} A_i, \quad v_i(x_i, y_i) = \frac{g_i(y_i)(1 - f_i(x_i))}{1 - f_i(x_i)g_i(y_i)} A_i.$$

Предположим, что средства первого и второго игроков ограничены положительными величинами  $a$  и  $b$  соответственно. Приходим к бескоалиционной игре двух лиц с функционалом выигрыша

$$F(x, y) = \sum_{i=1}^n u_i(x_i, y_i), \quad G(x, y) = \sum_{i=1}^n v_i(x_i, y_i),$$

$$x = (x_1, \dots, x_n), \quad y = (y_1, \dots, y_n), \quad (8)$$

и с ограничениями

$$\sum_{i=1}^n x_i = a, \quad x_i \geq 0, \quad i=1, \dots, n,$$

$$\sum_{i=1}^n y_i = b, \quad y_i \geq 0, \quad i=1, \dots, n. \quad (9)$$

Используя формулу (7), обобщаем сформулированную игру для случая, когда в ней будут участвовать  $m$  игроков ( $k=1, \dots, m$ ).

Введем следующие обозначения:  $x_{ik}$  — средства, вложенные в избирательную (рекламную) кампанию  $k$ -м игроком в  $i$ -й регион (рынок сбыта);  $a_i$  — суммарные средства  $k$ -го игрока;  $f_{ik}(x_{ik})$  — функция, описывающая зависимость между средствами, вложенными в избирательную (рекламную) кампанию  $k$ -м игроком в  $i$ -й регион (рынок сбыта), и его выигрышем;  $a_{ik} = f_{ik}^{-1}$ .

Из (7) получаем, что выигрыш  $k$ -го игрока в  $i$ -м регионе составляет

$$u_{ik} = A_k \left( 1 + (a_{ik} - 1) \left( + \frac{1}{a_{1k} - 1} + \dots + \frac{1}{a_{i-1k} - 1} + \frac{1}{a_{i+1k} - 1} + \dots + \frac{1}{a_{nk} - 1} \right) \right)^{-1}.$$

Имеем бескоалиционную игру  $m$  лиц с функционалом выигрыша  $k$ -го игрока

$$F_k(x^1, \dots, x^m) = \sum_{i=1}^n u_{ik}(x_{i1}, \dots, x_{im}),$$

$$x^k = (x_{1k}, \dots, x_{nk}) \quad (10)$$

и ограничениями

$$\sum_{i=1}^n x_{ik} = a_i, \quad x_{ik} \geq 0, \quad k=1, \dots, m, \quad i=1, \dots, n. \quad (11)$$

## СУЩЕСТВОВАНИЕ РЕШЕНИЯ

Области ограничений (11) являются выпуклыми для каждого из игроков. Поэтому для существования ситуации равновесия в игре (10), (11) достаточно, чтобы функционал  $F_k$  для каждого  $k$  был выпуклым по переменному вектору  $x^k$ . Если он будет строго выпуклым, то решение игры будет единственным. Из формулы (10) следует, что необходимо проверять вогнутость функций одной переменной  $u_{ik}(x_{ik})$ . Достаточно провести исследование функции из формулы (6), для этого обозначим

$$B = 1 + \frac{1}{a_2 - 1} + \dots + \frac{1}{a_m - 1}.$$

Из условий для  $f_k$  следует, что  $a_k > 1$ ,  $B \geq 1$ . Отсюда

$$u_1 = A_1 \frac{f_1}{B - (B-1)f_1} = \frac{A_1}{B-1} \left[ \frac{f_1}{\frac{B}{B-1} - f_1} \right].$$

Таким образом, для доказательства вогнутости  $u_1$  по  $x_1$  достаточно показать неположительность функции  $\left( \frac{f_1}{C - f_1} \right)''_{x_1}$ , где  $C = \frac{B}{B-1}$ , а индекс возле функции  $f$  и ее аргумента  $x$  опущен,  $f = f(x)$ . Достаточными условиями вогнутости является неравенство  $f''(f - c) \leq 2(f')^2$ .

Рассмотрим следующие функции:

- 1)  $f_i(x_i) = \frac{k_i x_i}{1 + k_i x_i}$ ;
- 2)  $f_i(x_i) = \frac{k_i \sqrt{x_i}}{1 + k_i \sqrt{x_i}}$ ;
- 3)  $f_i(x_i) = \frac{k_i \ln(x_i)}{1 + k_i \ln(x_i)}$ ,  $x_i \geq 1$ ;
- 4)  $f_i(x_i) = \frac{k_i x_i^2}{1 + k_i x_i^2}$ ;
- 5)  $f_i(x_i) = \frac{k_i e^{x_i}}{1 + k_i e^{x_i}}$ ;
- 6)  $f_i(x_i) = 1 - e^{-k_i x_i}$ ;
- 7)  $f_i(x_i) = \frac{k_i x_i^3}{1 + k_i x_i^3}$ .

Найдем для каждой из них условия, при которых  $\left( \frac{f_1}{C - f_1} \right)''_{x_1} \leq 0$ :

$$\begin{aligned} 1) \left( \frac{f_1}{C - f_1} \right)''_{x_1} &= \left( \frac{k_1 x_1 (k_2 x_2 + \dots + k_n x_n)}{1 + k_1 x_1 + \dots + k_n x_n} \right)''_{x_1} = \\ &= - \frac{2k_1^2 (k_2 x_2 + \dots + k_n x_n) (1 + k_2 x_2 + \dots + k_n x_n)}{(1 + k_1 x_1 + \dots + k_n x_n)^3} \leq 0 \quad \forall k_i, x_i; \end{aligned}$$

$$2) \left( \frac{f_1}{C-f_1} \right)''_{x_1} = \left( \frac{k_1 \sqrt{x_1} (k_2 \sqrt{x_2} + \dots + k_n \sqrt{x_n})}{1 + k_1 \sqrt{x_1} + \dots + k_n \sqrt{x_n}} \right)''_{x_1} =$$

$$= - \frac{k_1^2 (k_2 \sqrt{x_2} + \dots + k_n \sqrt{x_n}) (1 + k_2 \sqrt{x_2} + \dots + k_n \sqrt{x_n})}{2x_1^2 (1 + k_1 \sqrt{x_1} + \dots + k_n \sqrt{x_n})^3} \leq 0 \quad \forall k_i, x_i;$$

$$3) \left( \frac{f_1}{C-f_1} \right)''_{x_1} = \left( \frac{k_1 \ln x_1 (k_2 \ln x_2 + \dots + k_n \ln x_n)}{1 + k_1 \ln x_1 + \dots + k_n \ln x_n} \right)''_{x_1} =$$

$$= - \frac{2k_1^2 (k_2 \ln x_2 + \dots + k_n \ln x_n) (1 + k_2 \ln x_2 + \dots + k_n \ln x_n)}{(1 + k_1 \ln x_1 + \dots + k_n \ln x_n)^3} \leq 0 \quad \forall k_i, x_i;$$

$$4) \left( \frac{f_1}{C-f_1} \right)''_{x_1} = \left( \frac{k_1 x_1^2 (k_2 x_2^2 + \dots + k_n x_n^2)}{1 + k_1 x_1^2 + \dots + k_n x_n^2} \right)''_{x_1} =$$

$$= \frac{2k_1 (k_2 x_2^2 + \dots + k_n x_n^2) ((1 + k_2 x_2^2 + \dots + k_n x_n^2 - 3k_1 x_1^2) \times$$

$$\times (1 + k_1 x_1^2 + \dots + k_n x_n^2) - 4k_1 x_1 (1 + k_2 x_2^2 - k_1 x_1^2 + \dots + k_n x_n^2))}{(1 + k_1 x_1^2 + \dots + k_n x_n^2)^3} \leq 0$$

при  $\frac{(1 + k_2 a_2^2 + \dots + k_n a_n^2 - 3k_1 a_1^2) (1 + k_1 a_1^2 + \dots + k_n a_n^2)}{4k_1 a_1 (1 - k_1 a_1^2 + k_2 a_2^2 + \dots + k_n a_n^2)} \leq 1;$

$$5) \left( \frac{f_1}{C-f_1} \right)''_{x_1} = \left( \frac{k_1 e^{x_1} (k_2 e^{x_2} + \dots + k_n e^{x_n})}{1 + k_1 e^{x_1} + \dots + k_n e^{x_n}} \right)''_{x_1} =$$

$$= \frac{k_1 e^{x_1} (k_2 e^{x_2} + \dots + k_n e^{x_n}) (1 + k_2 e^{x_2} + \dots + k_n e^{x_n}) \times$$

$$(1 + k_1 e^{x_1} + \dots + k_n e^{x_n})^3}{\times (1 - k_1 e^{x_1} + k_2 e^{x_2} + \dots + k_n e^{x_n})} \leq 0$$

при  $\ln k_1 \geq \ln 1 + a_2 \ln k_2 + \dots + a_n \ln k_n - a_1;$

$$6) \left( \frac{f_1}{C-f_1} \right)''_{x_1} = \left( \frac{1 - e^{-k_1 x_1} \left( \frac{1}{e^{-k_2 x_2}} - 1 + \dots + \frac{1}{e^{-k_n x_n}} - 1 \right)}{1 + e^{-k_1 x_1} \left( \frac{1}{e^{-k_2 x_2}} - 1 + \dots + \frac{1}{e^{-k_n x_n}} - 1 \right)} \right)''_{x_1} =$$

$$= \left( \frac{1 - m e^{-k_1 x_1}}{1 + m e^{-k_1 x_1}} \right)''_{x_1} = - \frac{4k_1^2 m^3 e^{-3k_1 x_1}}{(1 + m e^{-k_1 x_1})^3} \leq 0 \quad \forall k_i, x_i;$$

$$7) \left( \frac{f_1}{C-f_1} \right)''_{x_1} = \left( \frac{k_1 x_1^3 (k_2 x_2^3 + \dots + k_n x_n^3)}{1 + k_1 x_1^3 + \dots + k_n x_n^3} \right)''_{x_1} =$$

$$= \frac{6k_1x_1(k_2x_2^3 + \dots + k_nx_n^3)((1-5k_1x_1^3 + k_2x_2^3 + \dots + k_nx_n^3) \times (1+k_1x_1^3 + \dots + k_nx_n^3)^3)}{(1+k_1x_1^3 + \dots + k_nx_n^3)^3} \times \frac{(1+k_1x_1^3 + \dots + k_nx_n^3) - x_1(1-2k_1x_1^3 + k_2x_2^3 + \dots + k_nx_n^3)}{(1+k_1x_1^3 + \dots + k_nx_n^3)^3} \leq 0$$

при  $\frac{(1-5k_1a_1^3 + k_2a_2^3 + \dots + k_na_n^3)(1+k_1a_1^3 + \dots + k_na_n^3)}{a_1(1-2k_1a_1^3 + k_2a_2^3 + \dots + k_na_n^3)} \leq 1.$

#### НАХОЖДЕНИЕ РЕШЕНИЯ

Найдем решение игры (8), (9) для функции  $f_i(x_i) = \frac{k_i x_i}{1+k_i x_i}$  для двух игроков.

Необходимым и достаточным условием решения этой задачи является выполнение условий Куна–Таккера.

Определим функцию Лагранжа

$$L(x, \lambda, y) = \sum_{i=1}^n F_i(x_i, y_i) + \lambda \left( a - \sum_{i=1}^n x_i \right),$$

где  $\lambda$  — множитель Лагранжа.

Запишем условия существования седловой точки  $L(x, \lambda, y)$ :

$$\frac{\partial L}{\partial x_i} = \frac{\partial F_i}{\partial x_i} - \lambda \leq 0, \quad i=1 \dots n,$$

$$\frac{\partial L}{\partial \lambda} = a - \sum_{i=1}^n x_i \geq 0, \quad \frac{\partial L}{\partial x_i} x_i = \left( \frac{\partial F_i}{\partial x_i} - \lambda \right) x_i = 0, \quad i=1 \dots n,$$

$$\lambda \frac{\partial L}{\partial \lambda} = \lambda \left( a - \sum_{i=1}^n x_i \right) = 0, \quad x_i \geq 0, \quad \lambda \geq 0.$$

Тогда условия оптимальности первого порядка примут вид

$$\begin{cases} \frac{\partial F}{\partial x_i} - \lambda = 0, \\ a - \sum_{i=1}^n x_i = 0. \end{cases} \quad \begin{cases} \frac{\partial G}{\partial y_i} - \mu = 0, \\ b - \sum_{i=1}^n y_i = 0, \end{cases}$$

где  $\mu$  — множитель Лагранжа.

Поскольку обе партии (компании) стремятся одновременно максимизировать свой выигрыш, решение этой задачи можно представить как совместное решение объединенной системы

$$\begin{cases} \frac{\partial F}{\partial x_i} - \lambda = 0, \\ \frac{\partial G}{\partial y_i} - \mu = 0, \\ a - \sum_{i=1}^n x_i = 0, \\ b - \sum_{i=1}^n y_i = 0. \end{cases} \quad (12)$$

Система (12) принимает следующий вид:

$$\left\{ \begin{array}{l} \frac{k_i(1+l_i y_i)}{(1+k_i x_i + l_i y_i)^2} A_i = \lambda, \quad i=1 \dots n, \\ \frac{l_i(1+k_i x_i)}{(1+k_i x_i + l_i y_i)^2} A_i = \mu, \quad i=1 \dots n, \\ \sum_{i=1}^n x_i = a, \\ \sum_{i=1}^n y_i = b. \end{array} \right. \quad (13)$$

Разделив первое уравнение системы (13) на второе, получим линейную зависимость между денежными взносами  $x_i$  и  $y_i$  соответственно первой и второй партий (компаний) в  $i$ -й регион (рынок сбыта)

$$\frac{k_i(1+l_i y_i)}{l_i(1+k_i x_i)} = \frac{\lambda}{\mu}.$$

После преобразования получим

$$\left( x_i + \frac{1}{k_i} \right) = \frac{\mu}{\lambda} \left( y_i + \frac{1}{l_i} \right). \quad (14)$$

Просуммируем обе части последнего равенства по  $i$ :

$$\sum_{i=1}^n \left( x_i + \frac{1}{k_i} \right) = \frac{\mu}{\lambda} \sum_{i=1}^n \left( y_i + \frac{1}{l_i} \right).$$

Учитывая ограничения  $\sum_{i=1}^n x_i = a$ ,  $\sum_{i=1}^n y_i = b$ , имеем

$$\frac{\mu}{\lambda} = \frac{\sum_{i=1}^n \frac{1}{k_i} + a}{\sum_{i=1}^n \frac{1}{l_i} + b},$$

т.е. явную зависимость отношения множителей Лагранжа  $\mu/\lambda$  от параметров системы. Обозначим  $C$  отношение  $\mu/\lambda$  и получим линейную зависимость вклада в  $i$ -й регион первой партии от соответствующего вклада второй партии

$$k_i x_i = \frac{C k_i (1+l_i y_i) - l_i}{l_i}.$$

Воспользуемся полученным выражением, чтобы исключить переменную  $x_i$  из системы (13). Подставив его в первое уравнение системы, после преобразования имеем систему из  $n+1$  уравнения с  $n+1$  неизвестным

$$\left\{ \begin{array}{l} \frac{k_i l_i^2 (1+l_i y_i) A_i}{(y_i (l_i^2 + C k_i l_i) + C k_i)^2} = \lambda, \\ \sum_{i=1}^n y_i = b. \end{array} \right. \quad (15)$$

Данная система (15) значительно проще исходной системы (13). Кроме того, первые  $n$  уравнений являются квадратными по переменной  $y_i$ , что позволяет еще больше упростить алгоритм поиска решения оптимизационной задачи, а именно для каждого  $i$  представить зависимость  $y_i$  в виде явной функции от неизвестного множителя Лагранжа  $\lambda$ , и, используя ограничения на взнос второй партии (компании) в регионы (рынки сбыта)  $\sum_{i=1}^n y_i = b$ , свести решение задачи математического программирования к решению одного нелинейного уравнения с одним неизвестным.

Для упрощения решения системы (15) ее первое уравнение запишем в виде квадратного уравнения относительно

$$a_1 \lambda \cdot y_i^2 + (2a_2 \lambda - a_3) y_i + a_4 \lambda - a_5 = 0, \quad (16)$$

где  $a_1 = (l_i^2 + Ck_i l_i)^2$ ,  $a_2 = (l_i^2 + Ck_i l_i) Ck_i$ ,  $a_3 = k_i l_i^3 A_i$ ,  $a_4 = C^2 k_i^2$ ,  $a_5 = k_i l_i^2 A_i$ .

Решение уравнения (16) имеет вид

$$y_i = \frac{a_3 - 2a_2 \lambda \pm \sqrt{(2a_2 \lambda - a_3)^2 - 4a_1 \lambda (a_4 \lambda - a_5)}}{2a_1 \lambda}.$$

После подстановки выражений  $a_1, a_2, a_3, a_4, a_5$  и ряда преобразований получим решение уравнения (15) в виде

$$y_i = \frac{k_i l_i^3 A_i - 2(l_i^2 + Ck_i l_i) Ck_i \lambda + \sqrt{D}}{2(l_i^2 + Ck_i l_i)^2 \lambda}, \quad (17)$$

где  $D = 4(l_i + Ck_i) k_i l_i^5 A_i \lambda + k_i^2 l_i^6 A_i^2$ .

Знак минус перед выражением  $\sqrt{D}$  невозможен, так как в этом случае  $y_i < 0$ .

Воспользовавшись ограничением  $\sum_{i=1}^n y_i = b$ , исключим из выражения (17)  $y_i$

и получим одно уравнение с одним неизвестным множителем Лагранжа  $\lambda$ :

$$\sum_{i=1}^n y_i = b = \sum_{i=1}^n \frac{k_i l_i^3 A_i}{2(l_i^2 + Ck_i l_i)^2 \lambda} - \sum_{i=1}^n \frac{Ck_i}{(l_i^2 + Ck_i l_i)} + \sum_{i=1}^n \frac{\sqrt{D}}{2(l_i^2 + Ck_i l_i)^2 \lambda}.$$

Отсюда,

$$\left( b + \sum_{i=1}^n \frac{Ck_i}{(l_i^2 + Ck_i l_i)} \right) \lambda = \sum_{i=1}^n \frac{k_i l_i^3 A_i}{2(l_i^2 + Ck_i l_i)^2} + \sum_{i=1}^n \frac{\sqrt{D}}{2(l_i^2 + Ck_i l_i)^2}. \quad (18)$$

Таким образом, задача решения нелинейной системы (13) из  $2n+2$  уравнений с  $2n+2$  неизвестными сведена к задаче решения одного нелинейного уравнения с одним неизвестным  $\lambda$ . Алгоритм решения задачи включает следующие этапы:

- вычисление оптимального множителя Лагранжа из уравнения (18) с использованием численного метода;
- определение  $y_i$ ,  $i = 1 \dots n$ , согласно выражению (18);
- определение  $x_i$ ,  $i = 1 \dots n$ , на основе уравнения (14).

Для случая  $m$  партий (компаний) необходимо решить (численно) следующую систему:



$$\left\{ \begin{array}{l} \frac{k_{i1}(1+k_{i2}x_{i2} + \dots + k_{im}x_{im})}{(1+k_{i1}x_{i1} + k_{i2}x_{i2} + \dots + k_{im}x_{im})^2} A_i = \lambda_1, \quad i=1 \dots n, \\ \frac{k_{i2}(1+k_{i1}x_{i1} + k_{i3}x_{i3} + \dots + k_{im}x_{im})}{(1+k_{i1}x_{i1} + k_{i2}x_{i2} + \dots + k_{im}x_{im})^2} A_i = \lambda_2, \quad i=1 \dots n, \\ \dots \\ \frac{k_{im}(1+k_{i1}x_{i1} + k_{i3}x_{i3} + \dots + k_{im-1}x_{im-1})}{(1+k_{i1}x_{i1} + k_{i2}x_{i2} + \dots + k_{im}x_{im})^2} A_i = \lambda_m, \quad i=1 \dots n, \\ \sum_{i=1}^n x_{ij} = a_j, \quad j=1 \dots m. \end{array} \right.$$

#### **ЗАКЛЮЧЕНИЕ**

- Предложено теоретико-игровую модель борьбы  $m$  политических партий (компаний) за электорат (рынки сбыта) в ходе предвыборной (рекламной) кампании.
- Сформулирована задача математического программирования для определения максимального количества голосов, отданных за партию (максимальной прибыли компании).
- Исследована оптимизационная модель и доказано существование единственного решения для семи различных функций зависимости выигрыша от вложенных средств.
- Для случая двух конкурирующих политических партий (компаний) и произвольного количества регионов (рынков сбыта) решение задачи оптимизации сведено к решению одного нелинейного уравнения с одним неизвестным.

#### **СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ**

1. Ядов В.А. Социологические исследования: методология, программа, методы. — Самара: Самарский ун-т, 1995. — 331 с.
2. Паниотто В.И. Качество социологической информации: методы, оценки и процедуры, обеспечение. — К.: Наук. думка, 1986. — 207 с.
3. Паниотто В.И., Максименко В.С. Количественные методы в социологических исследованиях. — К.: Наук. думка, 1982. — 272 с.
4. Паниотто В.И., Закревская Л.А., Черноволенко А.В. и др. Опыт моделирования социологических процессов (вопросы методологии и методики построения моделей). — К.: Наук. думка, 1989. — 200 с.
5. Чурилов Н.Н. Проектирование выборочного социологического исследования: Некоторые методологические и методические проблемы. — К.: Наук. думка, 1986. — 183 с.
6. Воробьев Н.Н. Теория игр для экономистов-кибернетиков. — М.: Наука, 1985. — 272 с.
7. Панкратова Н.Д., Недашковская Н.И. Оценка многофакторных рисков в условиях концептуальной неопределенности // Кибернетика и системный анализ. — 2009. — № 2. — С. 1–12.
8. Недашківська Н.І., Остапенко В.В., Остапенко О.С. Теоретико-ігрова модель боротьби партій за електорат // Системні та інформ. технології. — 2003. — № 4. — С. 113–119.
9. Остапенко В.В., Остапенко О.С., Подладчикова Т.В. Оптимизация стратегии политических партий в ходе предвыборной кампании // Там же. — 2006. — № 2. — С. 84–98.

*Поступила 10.03.2011*