

# ЭКОНОМИКО-МАТЕМАТИЧЕСКИЕ МОДЕЛИ И МЕТОДЫ

УДК 519.8

## К ВОПРОСУ О НЕКОТОРЫХ ОБОБЩЕНИЯХ ИГР С ПРИРОДОЙ

**Егоров Владислав Валерьевич,**

кандидат физико-математических наук, доцент кафедры математических методов и информатики в экономике Волгоградского государственного университета;  
yegoroff\_vv@mail.ru

О методах принятия решения в конфликтной ситуации двух лиц, представленной матричной игрой при дополнительном влиянии со стороны "природы" на возможные результаты конфликта, т.е. при наличии непредвиденных обстоятельств, возникающих собственно в природе, в том или ином социуме, рынке и так далее.

**Ключевые слова:** матричные игры, игры с природой, принятие решений.

### Введение

В рамках теории матричных игр исследуется антагонистический конфликт двух лиц [1, 4, 5, 7], представленный матрицей выигрышей одного из них у другого (или биматрицей выигрышей этих игроков), а игры с природой [2] подразумевают отсутствие целенаправленного противодействия игрока-природы сознательно действующему другому игроку. Однако в реальных условиях часто возникает ситуация одновременного наличия и разумного соперника, и непреднамеренных случайностей окружающего мира. Связанные с этим вопросы являются достаточно важными и актуальными в области экономико-математического и социального моделирования. При этом, в отличие от [3], где изучаются различные варианты понятия максимина (наилучшего гарантированного результата), их оценки и т.д., здесь рассматриваются различные методы принятия решения в зависимости от степени информированности конфликтующих сторон.

### Постановка задачи

Пусть у каждого из двух игроков  $I_i$  ( $i=1,2$ ) имеется  $n_i$  ( $i=1,2$ ) возможных стратегий поведения. Обозначим через  $s$  – то или иное возможное состояние природы, причем либо  $s \in \{1, \dots, m\}$  в дискретном, либо  $s \in \langle \alpha, \beta \rangle \subseteq \mathcal{R}$  в непрерывном случае.

Каждый из игроков независимо друг от друга и от природы выбирает одну из своих возможных стратегий поведения, а природа независимо от этого и

неосознанно переходит в одно из своих возможных состояний, т.е. ее можно рассматривать, как третьего игрока с "безразличным" критерием поведения (пусть это будут соответственно некоторые стратегии  $i, j$  и состояние  $s$ ). Для каждой из таких ситуаций известен выигрыш  $a_{ij}(s)$  игрока  $I_1$  у игрока  $I_2$ . В описанных обстоятельствах игроку  $I_1$  нужно принять решение о способе выбора стратегии, позволяющей сделать его выигрыш, по возможности, больше, а игроку  $I_2$  – позволяющей сделать его проигрыш, по возможности, меньше.

Заметим, что начальные данные задачи в дискретном по отношению к природе случае для наглядности можно представить в виде трехмерной матрицы  $A = A_{n_1 \times n_2 \times m} = (a_{ij}(s))$ ,  $i=1, \dots, n_1, j=1, \dots, n_2, s=1, \dots, m$  (см. рис.):

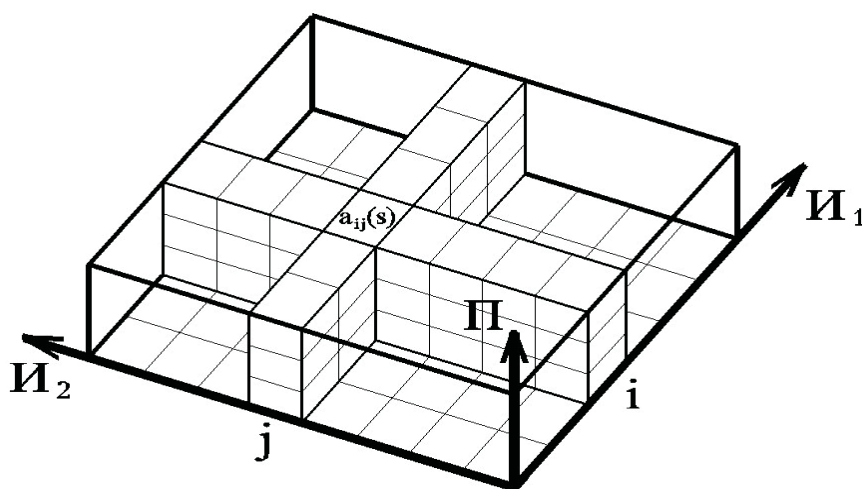


Рис. Матрица результатов игры при дискретных состояниях природы

В непрерывном по отношению к природе случае каждый столбец значений этой "матрицы" следует воспринимать, как множество значений некоторой функции  $a_{ij}(s)$ .

Ясно, что при каждом фиксированном состоянии  $s$  природы имеем соответствующий горизонтальный слой  $a_{**}(s)$  трехмерной матрицы  $A$ , представляющий собой обычную матричную игру.

### **Ситуация стохастической неопределенности при наличии информации у соперников о знаниях друг друга**

Пусть каждому игроку в дискретном случае известны вероятности  $p=(p_1, \dots, p_m)$  имеющихся состояний природы, а в непрерывном случае – функция  $p(s)$  плотности распределения вероятностей таких состояний.

Тогда, например, выбору игроком  $I_2$  стратегии  $j$  соответствует вертикальный слой  $a_{*j}(\cdot)$  матрицы  $A$  возможных выигрышей игрока  $I_1$ .

В этой ситуации математические ожидания величин выигрыша игрока  $I_1$  при выборе им той или иной своей стратегии  $i$  равны (с учетом поведения природы):

$$b_{ij}^1 = \sum_{s=1}^m a_{ij}(s) p_s \quad (\text{дискретный случай состояний } s \text{ природы}),$$

$$b_{ij}^1 = \int_{\alpha}^{\beta} a_{ij}(s) p(s) ds \quad (\text{непрерывный случай состояний } s \text{ природы, когда}$$

для корректности  $s$  рассматривается, как абсолютно непрерывная случайная величина с борелевской функцией ее плотности распределения вероятностей и предполагается интегрируемость подынтегральных выражений).

Таким образом, в результате из трехмерной матрицы  $A$  получаем матрицу  $B^1 = B_{n_1 \times n_2}^1 = (b_{ij}^1)$ ,  $i=1, \dots, n_1$ ,  $j=1, \dots, n_2$ , математических ожиданий выигрышей игрока  $I_1$  у игрока  $I_2$ , т.е. игру, уже не требующую учета состояний природы.

Рассуждая аналогично, но теперь начиная с выбора игроком  $I_1$  некоторой стратегии  $i$ , приходим к матрице  $B^2 = B_{n_1 \times n_2}^2 = (b_{ij}^2)$ ,  $i=1, \dots, n_1$ ,  $j=1, \dots, n_2$ , математических ожиданий проигрышей игрока  $I_2$  игроку  $I_1$ , т.е. снова к получению игры, не требующей учета состояний природы.

Однако легко видеть, что  $B^1 = B^2 = B$  и, следовательно, исходная матрица  $A$  дает не биматричную, а обычную матричную игру  $B$ .

Заметим, что биматричные игры возникают, если исходно задана не антагонистическая игра, когда элементы матрицы  $A$  представлены парами чисел  $(a_{ij}^1(s), a_{ij}^2(s))$  – выигрышей игроков  $I_1$  и  $I_2$ , соответственно. Тогда элементами биматричных игр очевидно будут:

$$b_{ij}^{1,2} = \sum_{s=1}^m a_{ij}^{1,2}(s) p_s \quad (\text{дискретный случай}),$$

$$b_{ij}^{1,2} = \int_{\alpha}^{\beta} a_{ij}^{1,2}(s) p(s) ds \quad (\text{непрерывный случай}).$$

Также биматричные игры возникают, когда игрокам точно неизвестен закон поведения природы ( $p=(p_1, \dots, p_m)$  – в дискретном или  $p(s)$  – в непрерывном случае), но при этом каждый игрок знает некоторый “прогноз погоды” (т.е. оценку закона поведения природы) и то, какому “прогнозу” доверяет (ориентируется на него) его соперник.

Обозначив указанные оценки через  $\hat{p}^{1,2} = (\hat{p}_1^{1,2}, \dots, \hat{p}_m^{1,2})$  и  $\hat{p}^{1,2}(s)$  – в дискретном и непрерывном случаях, соответственно, получаем биматрицу с элементами (методы решения биматричных игр представлены, например, в [8]):

$$\hat{b}_{ij}^{1,2} = \sum_{s=1}^m a_{ij}(s) \hat{p}_s^{1,2} \quad \text{или} \quad \hat{b}_{ij}^{1,2} = \sum_{s=1}^m a_{ij}^{1,2}(s) \hat{p}_s^{1,2} \quad (\text{дискретный случай}),$$

$$\hat{b}_{ij}^{1,2} = \int_{\alpha}^{\beta} a_{ij}(s) \hat{p}^{1,2}(s) ds \quad \text{или} \quad \hat{b}_{ij}^{1,2} = \int_{\alpha}^{\beta} a_{ij}^{1,2}(s) \hat{p}^{1,2}(s) d \quad (\text{непрерывный случай}).$$

Ситуация стохастической неопределенности при отсутствии информации у соперников о знаниях друг друга.

Пусть каждый игрок ориентируется на некоторую известную ему оценку

закона поведения природы, но не знает, на какую подобную оценку ориентируется его соперник. Т.е. пусть величины  $\hat{b}_{ij}^1$  известны игроку  $I_1$  (и он должен выбрать некоторую свою стратегию  $i=1, \dots, n_1$ ), но неизвестны игроку  $I_2$ , а величины  $\hat{b}_{ij}^2$  известны игроку  $I_2$  (и он должен выбрать некоторую свою стратегию  $j=1, \dots, n_2$ ), но неизвестны игроку  $I_1$ .

В этом случае каждому игроку  $I_k, k=1,2$ , следует рассматривать известную ему матрицу получаемых указанным ранее образом величин  $\hat{b}_{ij}^k, k=1,2$ , как стандартную игру с природой, вероятности состояний которой ему не доступны, но только теперь в качестве природы будет выступать его соперник.

Если в описанной ситуации в указанную игру можно играть неоднократно, то на основе фиксируемых наблюдений каждый игрок имеет возможность (например, на основе байесовского подхода и применения методов статистики) корректировать свои прежние оценки о поведении природы и получать оценки закона поведения соперника.

### Ситуация полной неопределенности

Пусть теперь игроки не знают ни оценок вероятностей состояний природы, ни предпочтений соперника по использованию того или иного типа стратегии в этом случае.

Приведем некоторые возможные способы поведения игроков (или способы принятия ими решений, как действовать) при наличии такой ситуации.

а) Принцип недостаточного основания Лапласа.

В предположении, что при выборе игроком  $I_1$  некоторой стратегии  $i$  и его соперник, и природа могут с равными и независимыми вероятностями "ответить" любым возможным образом, имеем следующую оценку математического ожидания его выигрыша:

$$\hat{V}_i^1 = \frac{1}{n_2 \cdot m} \sum_{\substack{j=1, n_2 \\ s=1, m}} a_{ij}(s) \quad (\text{дискретный случай}),$$

$$\hat{V}_i^1 = \frac{1}{n_2} \sum_{j=1, n_2} \int_{\alpha}^{\beta} a_{ij}(s) \frac{1}{\beta - \alpha} ds \quad (\text{непрерывный случай в предположении}$$

игрока  $I_1$  о равномерном на  $\langle \alpha, \beta \rangle$  распределении вероятностей состояний природы).

Тогда при применении данного принципа игроку  $I_1$  следует выбрать стратегию:  $i_0 = \text{Arg max}_{i=1, n_1} \hat{V}_i^1$ .

Аналогично для игрока  $I_2$ :

$$\hat{V}_j^2 = \frac{1}{n_1 \cdot m} \sum_{\substack{i=1, n_1 \\ s=1, m}} a_{ij}(s) \quad \text{или} \quad \hat{V}_j^2 = \frac{1}{n_1} \sum_{i=1, n_1} \int_{\delta}^{\gamma} a_{ij}(s) \frac{1}{\gamma - \delta} ds,$$

и тогда  $j_0 = \text{Arg} \min_{j=1, n_2} \hat{V}_j^2$ .

б) Максиминный (минимаксный) критерий крайнего пессимизма Вальда.

В предположении игрока о том, что как бы он ни поступил, всегда следует рассчитывать на худший при таком действии результат, этому игроку следует использовать то действие, которое соответствует выбору лучшего из худших результатов.

В рассматриваемом обобщении игр с природой указанный подход дает:

При применении данного критерия игроку  $I_1$  следует выбирать стратегию  $i_0 = \text{Arg} \max_i \min_j \inf_s a_{ij}(s)$ , а игроку  $I_2$  –

$$j_0 = \text{Arg} \min_j \max_i \sup_s a_{ij}(s).$$

в) Критерий минимаксного (максиминного) риска Сэвиджа

Для игрока  $I_1$  по трехмерной матрице  $A$  выигрышей  $I_1$  у  $I_2$  строится трехмерная матрица сожалений  $R^1$  об упущенных наилучших возможностях с элементами-отклонениями от его наибольших возможных выигрышей

(в случае, когда при стратегии  $j$  игрока  $I_2$  и состоянии  $s$  природы была бы выбрана другая, отличная от  $i$ , стратегия поведения игрока  $I_1$ ):

$$r_{ij}^1(s) = \max_{l=1, n_1} a_{lj}(s) - a_{ij}(s),$$

после чего к матрице  $R^1$  применяется минимаксный критерий Вальда, диктующий игроку  $I_1$  выбрать стратегию:  $i_0 = \text{Arg} \min_i \max_j \sup_s r_{ij}^1(s)$ .

Аналогично для игрока  $I_2$  по матрице  $A$  строится матрица  $R^2$  с элементами-отклонениями от его наименьших возможных проигрышей (в случае, когда при стратегии  $i$  игрока  $I_1$  и состоянии  $s$  природы была бы выбрана другая, отличная от  $j$ , стратегия поведения игрока  $I_2$ ):

$$r_{ij}^2(s) = a_{ij}(s) - \min_{l=1, n_2} a_{il}(s),$$

после чего к матрице  $R^2$  применяется максиминный критерий Вальда, диктующий игроку  $I_2$  выбрать стратегию:  $j_0 = \text{Arg} \max_j \min_i \inf_s r_{ij}^2(s)$ .

г) Критерий оптимизма-пессимизма Гурвица с уровнем  $L \in [0, 1]$  оптимизма.

Для игрока  $I_1$  найдем "субъективные средние" выигрыши  $E_i^1$ , соответствующие некоторому его уровню  $L^1 \in [0, 1]$  оптимизма:

$$E_i^1 = L^1 \max_j \sup_s a_{ij}(s) + (1 - L^1) \min_j \inf_s a_{ij}(s).$$

Тогда при применении данного критерия игроку  $I_1$  следует выбирать стратегию:  $i_0 = \text{Arg} \max_{i=1, n_1} E_i^1$ , а игроку  $I_2$ :  $j_0 = \text{Arg} \min_{j=1, n_2} E_j^2$ , где

$$E_j^2 = (1 - L^2) \max_i \sup_s a_{ij}(s) + L^2 \min_i \inf_s a_{ij}(s) - \text{"субъективные"}$$

средние" проигрыши игрока  $I_2$ .

В заключение приведем следующие замечания:

1. Разумеется, в рассмотренном случае полной неопределенности один из игроков может решить использовать какой-то один из описанных способов поведения, а его соперник – какой-то другой. Отступление от субъективизма здесь возможно при рассмотрении конкретных примеров, внутренние особенности которых будут указывать, какой критерий для применения лучше.

2. Известно, что в ситуации игр нескольких лиц (а изложенную в статье ситуацию можно представить, как игру трех лиц, одно из которых имеет "безразличный" критерий поведения с постоянной функцией выигрыша) справедливо утверждение о существовании равновесия по Нэшу [1], но при этом в общем случае неизвестны алгоритмы быстрого его нахождения.

В данном случае возможна и представляет собой отдельный интерес разработка численных методов расчетов величин из указанных в статье алгоритмов принятия решения (подобные проблемы разбираются в [6]).

3. Приведем пример экономико-математической модели, в рамках которой применимы представленные методики.

Рассмотрим ситуацию дуополии, когда имеется два основных или просто два игрока-предприятия, производящих некоторый одного и того же вида товар (либо услугу). Пусть прибыль каждого из этих предприятий за периоды его работы известна (например, в силу прозрачности демократической экономики страны их функционирования). Следовательно, будем считать известным  $Ad_i$  ( $i=1,2$ ) – максимальную возможную величину расходов из бюджета предприятия  $i$  ( $i=1,2$ ) на рекламу своей деятельности (или лоббирование своих интересов).

Аналогично, через  $ad_i$  ( $i=1,2$ ) обозначим величину расходов из бюджета предприятия  $i$  ( $i=1,2$ ) на его рекламу своей деятельности и, в зависимости от степени идеализации строящейся модели, будем рассматривать значения этой величины непрерывными  $ad_i \in [0, Ad_i]$  или дискретными, кратными некоторому значению. Пусть, для определенности,  $ad_i \in \{0, 1, \dots, Ad_i\}$  и эти допустимые значения следует воспринимать, как возможные действия игрока-предприятия  $I_i$ .

На предстоящий период времени (сезон) представим потребность некоторого рынка (или какого-то региона) в товаре, производимом предприятиями, через  $D + s$ . Здесь  $D$  – известная средняя потребность рынка на сезон (емкость рынка),  $s$  – случайная величина-возмущение потребности  $D$  с известным каждому игроку законом поведения (например,  $s$  может быть дискретной случайной величиной с известным рядом распределения вероятностей).

Предполагая, что регион (его потребители или централизованная власть) будет приобретать товар у игрока-предприятия в объеме, пропорциональном

рекламным вложениям предприятия в суммарных рекламных вложениях обоих предприятий, получаем, что указанная величина закупок у предприятия  $i$  ( $i=1,2$ ), соответственно, равна:

$$d_1 = \frac{ad_1}{ad_1 + ad_2}(D + s) \text{ и } d_2 = \frac{ad_2}{ad_1 + ad_2}(D + s) = (D + s) - \frac{ad_1}{ad_1 + ad_2}(D + s),$$

где договоримся считать, что  $ad_i / (ad_1 + ad_2) = 1/2$  ( $i=1,2$ ) при  $ad_1 = ad_2 = 0$  (когда регион знает лишь о существовании предприятий, но не более того).

Заметим, что заранее, до начала рассматриваемого сезона, узнать точно величины  $D + s$ ,  $d_1$ ,  $d_2$  – невозможно. Поэтому каждый игрок  $I_i$  должен выбрать (помимо величины своих рекламных вложений), какой объем товара  $v_i$  ему изготовить к указанному сезону (во время которого товар уже должен распространяться, а не еще лишь производиться). Таким образом, в качестве чистых стратегий игрока  $I_i$  следует рассматривать пары  $(ad_i, v_i)$ .

Пусть *Price* – известная установившаяся на рынке цена одной условной единицы товара, а *Cost* – стоимость производства такой единицы.

Тогда при каждом значении  $s$  (иными словами, при каждом состоянии природы) найдем величины прибыли игроков. Сделаем это с учетом того, что в случае, когда один из них имеет произведенного товара меньше величины, планируемой для приобретения у него регионом, то другой игрок сможет некоторым образом компенсировать это (в случае отсутствия у себя самого таких проблем).

Отметим, что если  $v_1 > d_1$ , то первый игрок имеет перепроизводство в размере  $v_1 - d_1$ . Однако, если при этом  $v_2 < d_2$ , т.е. у второго игрока имеется недопроизводство в размере  $d_2 - v_2$ , то это недопроизводство может частично или полностью компенсировать первый игрок на величину:

$$comp_1 = \min \{ \max \{ d_2 - v_2; 0 \}; v_1 - d_1 \} \in [0, \min \{ d_2 - v_2; v_1 - d_1 \}]$$

(которая равна нулю, когда на самом деле  $v_2 \geq d_2$ , и которая не больше величины перепроизводства первого игрока, т.е.  $0 \leq comp_1 \leq v_1 - d_1$ ).

В представленном случае первый игрок получит прибыль от реализации  $d_1$  условных единиц товара, запланированных для покупки у него регионом, также он получит прибыль от реализации указанных  $comp_1$  условных единиц товара, и он получит убыток от не реализации оставшихся  $((v_1 - d_1) - comp_1)$  единиц товара. А в итоге представленной здесь ситуации (по сути, представляющей собой случай, когда второй игрок делает слишком большие рекламные вложения, которые в результате идут в пользу конкурента) имеем:

$$\begin{aligned} & d_1 \cdot (Price - Cost) + comp_1 \cdot (Price - Cost) - ((v_1 - d_1) - comp_1) \cdot Cost = \\ & = (d_1 + comp_1) \cdot Price - v_1 \cdot Cost. \end{aligned}$$

Следовательно, элементами трехмерных матриц  $A^1$  и  $A^2$  выигрышей первого и выигрышей второго игрока-предприятия будут, соответственно:

$$\begin{aligned}
& a^1((ad_1, v_1); (ad_2, v_2); s) = \\
& = \begin{cases} v_1 \cdot (Price - Cost) & \text{при } v_1 \leq d_1, \\ (d_1 + \min\{\max\{d_2 - v_2; 0\}; v_1 - d_1\}) \cdot Price - v_1 \cdot Cost & \text{при } v_1 > d_1 \end{cases} \\
& a^2((ad_1, v_1); (ad_2, v_2); s) = \\
& = \begin{cases} v_2 \cdot (Price - Cost) & \text{при } v_2 \leq d_2, \\ (d_2 + \min\{\max\{d_1 - v_1; 0\}; v_2 - d_2\}) \cdot Price - v_2 \cdot Cost & \text{при } v_2 > d_2 \end{cases}
\end{aligned}$$

После построения указанным образом модели конкурентной ситуации, представленной в виде трехмерной биматрицы, получаем по приведенным ранее формулам (соответственно, в дискретном или непрерывном случае):

$$b^{1,2}((ad_1, v_1); (ad_2, v_2)) = \sum_{s=1}^m a^{1,2}((ad_1, v_1); (ad_2, v_2); s) p_s$$

или

$$b^{1,2}((ad_1, v_1); (ad_2, v_2)) = \int_{\alpha}^{\beta} a^{1,2}((ad_1, v_1); (ad_2, v_2); s) p(s) ds$$

обычную биматричную игру (у имени элементов которой вместо традиционных набора значений индексов  $i$  – набор пар  $(ad_i, v_i)$ , и вместо набора значений индексов  $j$  – набор пар  $(ad_j, v_j)$ ) и находим ее ситуацию равновесия.

#### Список источников

1. Васин, А.А. Теория игр и модели математической экономики [текст] / А.А. Васин, В.В. Морозов. – М.: МАКС пресс, 2005. – 272 с.
2. Вентцель, Е.С. Исследование операций [текст] / Е.С. Вентцель. – М.: Советское радио, 1972. – 552 с.
3. Гермейер, Ю.Б. Введение в теорию исследования операций [текст] / Ю.Б. Гермейер. – М.: Наука, 1971. – 384 с.
4. Оуэн, Г. Теория игр [текст] / Г. Оуэн. – М.: Мир, 1971. – 232 с.
5. Петросян, Л.А. Теория игр [текст] / Л.А. Петросян, Н.А. Зенкевич, Е.А. Семина. – М.: Высшая школа, 1998. – 304 с.
6. Федоров, В.В. Численные методы максимина [текст] / В.В. Федоров. – М.: Наука, 1979. – 278 с.
7. Фон Нейман, Дж. Теория игр и экономическое поведение [текст] / Дж. фон Нейман, О. Моргенштерн. – М.: Наука, 1970. – 708 с.
8. Lemke, C.E. Equilibrium points of bimatrix games [текст] / C.E. Lemke, J.J. Jr. Howson // Proc. Nat. Acad. Sci U.S.A., 1961. V. 47. P. 1657–1662.



---

## **ON SOME GENERALIZATIONS OF THE GAME WITH NATURE**

---

**Yegorov Vladislav Valeryevich,**

Ph. D. of Mathematics, Associate Professor of the Chair of Mathematical Methods and Informatics in the Economy of Volgograd State University; yegoroff\_vv@mail.ru

On decision-making's problem in conflict situation of two individuals, presented a matrix game with additional influence from the "nature" on the possible outcomes of conflict, when unforeseen circumstances arise in nature itself, in a social life, market, etc.

**Keywords:** matrix games, games with nature, decision-making.