

УДК 519.83

ББК 22.18

О МОДИФИКАЦИИ МНОГОШАГОВОЙ МОДЕЛИ БИРЖЕВЫХ ТОРГОВ С НЕПРЕРЫВНЫМИ СТАВКАМИ И АСИММЕТРИЧНОЙ ИНФОРМАЦИЕЙ

АРТЕМ И. ПЬЯНЫХ*

Московский университет имени М.В. Ломоносова
Факультет вычислительной математики и кибернетики
119991, Москва, Ленинские горы, 2-й учебный корпус
artem.pyanykh@gmail.com

Рассматривается модификация многошаговой модели биржевых торгов с непрерывными ставками. Два игрока ведут между собой торги рисковыми ценными бумагами (акциями). Один из игроков знает настоящую цену акции, второй знает только вероятности высокого и низкого значений цены. На каждом шаге торгов игроки делают произвольные ставки из единичного отрезка. Игрок, предложивший большую ставку, покупает у другого акцию, причем цена сделки равна выпуклой комбинации предложенных ставок с некоторым заданным коэффициентом. Построены оптимальные стратегии и найдено значение n -шаговой игры.

Ключевые слова: многошаговые игры, асимметричная информация, повторяющиеся игры с неполной информацией.

©2016 А.И. Пьяных

* Исследование выполнено при финансовой поддержке РФФИ в рамках научного проекта № 16-01-00353 а

1. Введение

В работе [1] была рассмотрена многошаговая модель биржевых торгов однотипными акциями, в которой торги между собой ведут два игрока. Перед началом торгов случайный ход определяет цену акции на весь период торгов, которая в состояниях рынка L и H равна 0 и 1 соответственно. Выбранная цена сообщается первому игроку и не сообщается второму, при этом второй игрок знает, что первый – инсайдер. Также оба игрока знают вероятность P высокой цены акции.

На каждом шаге торгов игроки одновременно и независимо назначают некоторую цену за акцию. Игроки могут делать произвольные ставки из единичного отрезка, причем игрок, предложивший большую цену, покупает у другого акцию по названной цене. Задачей игроков является максимизация стоимости портфеля, состоящего из некоторого числа акций и суммы денег.

Модель сводится к повторяющейся игре с неполной информацией, как описано в [2], для которой Де Мейером и Салей были найдены оптимальные стратегии игроков и значение игры. Позднее В. Доманским [3] была рассмотрена модификация модели, в которой ставки игроков могли принимать значения только из заданного дискретного множества $\{i/m, i = \overline{0, m}, m \geq 1\}$. В данной постановке им было получено решение игры неограниченной продолжительности. Отметим также работу В. Крепс [4] с явным решением для n -шаговых игр при $m \leq 3$, а также работу М. Сандомирской и В. Доманского [5] с решением одношаговой игры при произвольном $m \in \mathbb{N}$.

В обеих работах использовался одинаковый механизм проведения сделки, при котором акция продается по наибольшей из предложенных цен. Можно, однако, рассмотреть и следующий механизм формирования цены акции, предложенный в [6]. Игроки одновременно предлагают цены p_1 и p_2 , при $p_1 > p_2$ акция приобретается первым игроком по цене $\beta p_1 + (1 - \beta)p_2$, где $\beta \in [0, 1]$ – заданный коэффициент, характеризующий переговорную силу продавца; случай $p_1 < p_2$ симметричен; при $p_1 = p_2$ сделка не состоится. Более подробное обсуждение связанное с выбором подобного механизма приведено в [7].

Фактически, в работах [1] и [3] коэффициент β равен 1. Обобщение модели с дискретными ставками на случай произвольного β было

рассмотрено в [8]. В данной работе обобщение на случай произвольного β проведено для модели игры с непрерывными ставками.

2. Постановка задачи

Обозначим множество возможных состояний рынка через $S = \{H, L\}$; $s \in S$ при этом обозначает состояние, в котором на самом деле находится рынок.

Два игрока на этом рынке на протяжении n шагов ведут между собой торги за одну единицу рискованного актива. Каждый игрок делает ставку из множества $I = [0, 1]$; игрок, предложивший большую ставку, покупает у другого акцию по заданной цене.

Обозначим через $y_t = (y_t^R, y_t^N)$ портфель первого игрока на t -м шаге торгов, где y_t^R и y_t^N – количество единиц рискованного и безрискового активов соответственно. Если на t -м шаге игроки делают ставки $p_{1,t} \in I$, $p_{2,t} \in I$, то портфель $y_t = y_{t-1} + t(p_{1,t}, p_{2,t})$, где при $\beta \in [0, 1]$, $\bar{\beta} = 1 - \beta$

$$t(p_1, p_2) = \mathbb{1}_{p_1 > p_2} (1, -(\beta p_1 + \bar{\beta} p_2)) + \mathbb{1}_{p_1 < p_2} (-1, \bar{\beta} p_1 + \beta p_2), \quad (2.1)$$

и $\mathbb{1}_{p_1 > p_2}$ принимает значение 1 при $p_1 > p_2$ и 0 в противном случае. Таким образом, одна акция продается по цене, равной выпуклой комбинации предложенных ставок с заданным коэффициентом β . Стоимость портфеля при этом равна

$$V(y_t) = \mathbb{1}_{s=H} y_t^R + y_t^N.$$

Будем считать, что игроки обладают неограниченными запасами рискованных и безрисковых активов, т.е. торги не могут прекратиться по причине того, что у одного из игроков закончатся деньги или акции. Цель игроков состоит в максимизации прибыли, полученной от торгов. Таким образом, не ограничивая общности, можно положить, что в начальный момент времени оба игрока имеют нулевые портфели. При этом прибыль первого игрока после завершения сделок будет равна $V(y_n)$, а второго $-V(y_n)$.

Ниже мы рассмотрим теоретико-игровую постановку основной задачи (прямую игру), а также двойственной к ней в смысле Де Мейера (двойственную игру). Как отмечено в [1], прямая (двойственная) игра больше подходит для построения оптимальной стратегии первого (второго) игрока.

2.1. Прямая игра

Перед началом игры ходом случая определяется $s \in S$ таким образом, что $p(s = H) = P$, $p(s = L) = 1 - P$. Выбранное s сообщается первому игроку (инсайдеру), второй игрок при этом не осведомлен о настоящем значении s и знает только вероятности выбора случая того или иного состояния.

Обозначим через $h_t = (p_{1,1}, p_{2,1}, \dots, p_{1,t}, p_{2,t})$ историю ставок к моменту времени t , а через H_t – множество всевозможных h_t . Стратегией первого игрока является последовательность ходов $\sigma = (\sigma_1, \dots, \sigma_n)$, где $\sigma_t = (\sigma_t^L, \sigma_t^H)$. При фиксированном $s \in S$ ход $\sigma_t^s : H_{t-1} \rightarrow \Delta(I)$ является отображением из множества историй ставок к моменту времени $t - 1$ в множество $\Delta(I)$ вероятностных распределений на I . То есть, на каждом шаге инсайдер в зависимости от состояния s и истории h_{t-1} рандомизирует выбор ставки на множестве I . Обозначим множество стратегий первого игрока Σ_n .

Аналогично, стратегией второго игрока назовем последовательность ходов $\tau = (\tau_1, \dots, \tau_n)$, где $\tau_t : H_{t-1} \rightarrow \Delta(I)$. Таким образом, не имея информации о состоянии s , второй игрок опирается только на историю ставок. Обозначим множество стратегий второго игрока Γ_n .

Пара стратегий (σ, τ) вместе с ходом случая индуцирует на (S, H_n) вероятностное распределение $\Pi[P, \sigma, \tau]$. Тогда выигрыш первого игрока равен

$$g_n(P, \sigma, \tau) = \mathbb{E}_{\Pi[P, \sigma, \tau]} V(y_n).$$

Выигрыш второго игрока при этом равен $-g_n(P, \sigma, \tau)$.

Полученную игру обозначим через $G_n(P)$. Ее нижнее и верхнее значения даются формулами

$$V_{1,n}(P) = \sup_{\sigma} \inf_{\tau} g_n(P, \sigma, \tau), \quad V_{2,n}(P) = \inf_{\tau} \sup_{\sigma} g_n(P, \sigma, \tau).$$

В том случае, когда $V_{1,n}(P) = V_{2,n}(P) = V_n(P)$, будем говорить, что игра имеет значение $V_n(P)$.

Стратегии σ^* и τ^* называются оптимальными, если

$$\inf_{\tau} g_n(P, \sigma^*, \tau) = V_{1,n}(P), \quad \sup_{\sigma} g_n(P, \sigma, \tau^*) = V_{2,n}(P).$$

В [1] показано, что игра $G_{n+1}(P)$ имеет рекурсивную структуру в том смысле, что задачу о нахождении выигрыша в $(n + 1)$ -шаговой

игре можно свести в задаче о нахождении выигрыша в n -шаговой игре следующим образом. Рассмотрим стратегию σ первого игрока как пару $(\sigma_1, \tilde{\sigma})$, где σ_1 – ход игрока на первом шаге игры, а $\tilde{\sigma}$ – стратегия в игре продолжительности n , зависящая от ставок (p_1, p_2) на первом шаге. Аналогично стратегию τ второго игрока можно представить как пару $(\tau_1, \tilde{\tau})$.

Приведем несколько известных фактов, которые понадобятся нам в дальнейшем.

Пара (σ_1, τ_1) вместе с ходом случая индуцирует вероятностное распределение $\Pi[P, \sigma_1, \tau_1]$ на (S, p_1, p_2) . Обозначим через

$$P(p_1, p_2) = \Pi[P, \sigma_1, \tau_1](s = H \mid p_1, p_2).$$

апостериорную вероятность состояния H при условии, что первый игрок сделал ставку p_1 , а второй – p_2 . Так как p_2 не зависит от s , то апостериорная вероятность

$$P(p_1, p_2) = P(p_1) = \Pi[P, \sigma_1](s = H \mid p_1)$$

зависит только от p_1 . Тогда для значения выигрыша первого игрока справедливо представление

$$g_{n+1}(P, \sigma, \tau) = g_1(P, \sigma_1, \tau_1) + \mathbb{E}_{\Pi[P, \sigma_1, \tau_1]} g_n(P(p_1), \tilde{\sigma}(p_1, p_2), \tilde{\tau}(p_1, p_2)).$$

Похожий результат имеет место и для нижнего значения игры (см. [1]).

Лемма 2.1. *Для любого $P \in [0, 1]$ выполняется неравенство*

$$V_{1,n+1}(P) \geq \sup_{\sigma_1} \inf_{p_2} g_1(P, \sigma_1, p_2) + \mathbb{E}_{\Pi[P, \sigma_1]} V_{1,n}(P(p_1)). \quad (2.2)$$

Подчеркнем, что поскольку можно положить $V_0(P) = 0$, данная формула имеет смысл для любого $n \geq 1$.

2.2. Двойственная игра

Следуя [1], определим двойственную игру $G_n^*(x)$ следующим образом. Перед началом игры первый игрок выбирает текущее состояние $s \in S$; второй игрок не осведомлен о выборе первого. Если $s = H$,

то первый вынужден заплатить второму штраф размера x в конце игры. В остальном правила $G_n^*(x)$ аналогичны правилам G_n .

Таким образом, стратегией первого игрока в двойственной игре является пара (P, σ) , где $P \in [0, 1]$, $\sigma \in \Sigma_n$. Множество стратегий второго игрока совпадает с T_n .

Выигрыш второго игрока, который он стремится максимизировать, определяется как

$$g_n^*(x, (P, \sigma), \tau) = xP - g_n(P, \sigma, \tau),$$

а верхнее и нижнее значения игры даются, соответственно, формулами

$$W_{1,n}(x) = \inf_{(P, \sigma)} \sup_{\tau} g_n^*(x, (P, \sigma), \tau), \quad W_{2,n}(x) = \sup_{\tau} \inf_{(P, \sigma)} g_n^*(x, (P, \sigma), \tau).$$

В том случае, когда $W_{1,n}(x) = W_{2,n}(x) = W_n(x)$, будем говорить, что игра имеет значение $W_n(x)$.

Аналогично предыдущему пункту, можно провести рассмотрение рекурсивной структуры игры $G_n^*(x)$ и получить следующий результат из [1].

Лемма 2.2. *Для любого $x \in \mathbb{R}$ выполняется неравенство*

$$W_{2,n+1}(x) \geq \sup_{\tau_1} \inf_{p_1} W_{2,n}(x - g_1^H(p_1, \tau_1) + g_1^L(p_1, \tau_1)) - g_1^L(p_1, \tau_1), \quad (2.3)$$

где $g_1^H(p_1, \tau_1) = g_1(1, p_1, \tau_1)$, $g_1^L(p_1, \tau_1) = g_1(0, p_1, \tau_1)$ – выигрыши в состояниях H и L соответственно.

Отметим, что так как $W_0^*(x) = \phi(x) = \min(x, 0)$, формула имеет смысл для любого $n \geq 1$.

3. Оценки на выигрыш в прямой и двойственной играх

В разделах 3.1 и 3.2 будут построены выравнивающие стратегии первого и второго игроков в прямой и двойственной играх, соответственно. Будет показано, что несмотря на то, что по виду данные стратегии отличается от таковых в [1], вид оценок на $V_{1,n}(P)$ и $W_{2,n}(x)$ остается неизменным. Отсюда будет следовать справедливость двойственных соотношений между $V_{1,n}(P)$ и $W_{2,n}(x)$, существование $V_n(P)$

и $W_n(x)$, формулы для их расчета, а также оптимальность построенных стратегий.

Нам потребуются некоторые определения и факты из выпуклого анализа.

Пусть f – вогнутая функция, определенная на прямой, причем f может принимать значение $-\infty$. Функцией, сопряженной к f в смысле Фенхеля, называется

$$f^*(x^*) = \inf\{x^* \cdot x - f(x) \mid x \in \mathbb{R}\}.$$

Множество $\text{dom } f = \{x \mid f(x) > -\infty\}$ называется эффективным, а $\text{range } f = \{f(x) \mid x \in \mathbb{R}\}$ – множеством значений функции f . Субдифференциалом функции f в точке x называется множество

$$\partial f(x) = \{a \in \mathbb{R} \mid \forall y \in \mathbb{R} : f(y) \leq f(x) + a(y - x)\}.$$

Справедливо утверждение [9, Теорема 23.5]):

$$x^* \in \partial f(x) \iff x \in \partial f^*(x^*). \quad (3.1)$$

Кроме того, имеют место следующие включения [9, §24]:

$$\text{int}(\text{dom } f) \subset \text{range } \partial f^* \subset \text{dom } f. \quad (3.2)$$

В [1] показано, что $V_{1,n}(\cdot)$ и $W_{2,n}(\cdot)$ являются вогнутыми на своей области определения. Предположим дополнительно, что функции $V_{1,n}(\cdot)$, $V_{1,n}^*(\cdot)$ и $W_{2,n}(\cdot)$ непрерывно дифференцируемы. Справедливость данных предположений будет обоснована в разделе 4.

3.1. Оценка $V_{1,n}(P)$

В [1] рассматривается параметризация одношаговой стратегии инсайдера функциями f и Q , которые используются для генерации маргинального распределения ставки p_1 и апостериорной вероятности $P(p_1)$ соответственно. Далее мы покажем, что задание стратегии первого игрока при помощи пары (f, Q) в некотором смысле естественно и приведем способ перехода от параметризованного представления к стратегии σ_1 .

Обозначим через $\sigma_1^M(p_1) = P\sigma_1^H(p_1) + (1 - P)\sigma_1^L(p_1)$ маргинальное распределение ставки p_1 .

Утверждение 3.1. Для апостериорной вероятности $P(p_1)$ события H справедлива формула

$$P(p_1) = P \frac{d\sigma_1^H}{d\sigma_1^M}(p_1), \quad (3.3)$$

где $d\sigma_1^H / d\sigma_1^M$ – производная Радона-Никодима.

Доказательство. По определению $P(p_1)$ для любого множества B из борелевской σ -алгебры \mathcal{B}_I отрезка I выполнено

$$P(s = H, p_1 \in B) = \int_B P(p_1) \sigma_1^M(dp_1).$$

С другой стороны справедлива следующая формула:

$$P(s = H, p_1 \in B) = P \int_B \sigma_1^H(dp_1).$$

Так как σ_1^H абсолютно непрерывна относительно σ_1^M , то существует производная Радона-Никодима, а значит

$$P(s = H, p_1 \in B) = \int_B P \frac{d\sigma_1^H}{d\sigma_1^M}(p_1) \sigma_1^M(dp_1).$$

Отсюда получаем (3.3). \square

Утверждение 3.2. Для $g_1(P, \sigma_1, p_2)$ справедливо представление

$$\begin{aligned} g_1(P, \sigma_1, p_2) = & \int_I \mathbb{1}_{p_1 > p_2} \left[P(p_1) - \beta p_1 - \bar{\beta} p_2 \right] \sigma_1^M(dp_1) + \\ & + \int_I \mathbb{1}_{p_1 < p_2} \left[\bar{\beta} p_1 + \beta p_2 - P(p_1) \right] \sigma_1^M(dp_1). \end{aligned} \quad (3.4)$$

Доказательство. По определению

$$g_1(P, \sigma_1, p_2) = \mathbb{E}_{\Pi[P, \sigma_1]} \langle (\mathbb{1}_{s=H}, 1), t(p_1, p_2) \rangle. \quad (3.5)$$

Подставив (2.1) в (3.5), получим

$$\begin{aligned} g_1(P, \sigma_1, p_2) = & P \int_I \left[\mathbb{1}_{p_1 > p_2} (1 - \beta p_1 - \bar{\beta} p_2) + \mathbb{1}_{p_1 < p_2} \times \right. \\ & \times (\bar{\beta} p_1 - \beta p_2 - 1) \left. \right] \sigma_1^H(dp_1) + (1 - P) \int_I \left[\mathbb{1}_{p_1 > p_2} \times \right. \\ & \times (-\beta p_1 - \bar{\beta} p_2) + \mathbb{1}_{p_1 < p_2} (\bar{\beta} p_1 - \beta p_2) \left. \right] \sigma_1^L(dp_1). \end{aligned}$$

Отсюда, воспользовавшись (3.3), получим (3.4). \square

Формула (3.4) показывает альтернативное представление стратегии инсайдера σ_1 с помощью маргинального распределения ставки и апостериорной вероятности состояния H . Укажем способ перехода от σ_1 к параметризованному представлению (f, Q) и наоборот.

Возьмем случайную величину u , равномерно распределенную на $[0, 1]$. Если $f(\cdot)$ – левая обратная функции распределения p_1 , то $f(u)$ и p_1 одинаково распределены. Обозначим $Q(u) = P(f(u))$. Пусть также $\pi = \Pi[P, \sigma_1]$. Так как для любого $B \in \mathcal{B}_I$ выполнено

$$\pi(p_1 \in B \mid s = H) = \frac{\pi(p_1 \in B, s = H)}{\pi(s = H)} = \int_0^1 \mathbb{1}_{f(u) \in B} \frac{Q(u)}{P} du,$$

то восстановить σ_1 по (f, Q) можно следующим образом. Если ходом случая было выбрано состояние H , то инсайдер выбирает $u \in [0, 1]$ с плотностью вероятности $Q(u)/P$ и делает ставку $p_1 = f(u)$. Аналогично, в состоянии L он выбирает u с плотностью вероятности $(1 - Q(u))/(1 - P)$ и делает ставку $p_1 = f(u)$.

Введем обозначение

$$F_{n+1}(P, (f, Q), p_2) = g_1(P, (f, Q), p_2) + \mathbb{E}V_{1,n}(Q(u)).$$

Переходя к f и Q в формуле (3.4) получаем следующее равенство:

$$\begin{aligned} F_{n+1}(P, (f, Q), p_2) &= \int_0^1 \mathbb{1}_{f(u) > p_2} (Q(u) - \beta f(u) - \bar{\beta} p_2) du + \\ &+ \int_0^1 \mathbb{1}_{f(u) < p_2} (\bar{\beta} f(u) + \beta p_2 - Q(u)) du + \int_0^1 V_{1,n}(Q(u)) du. \end{aligned} \quad (3.6)$$

В [1] показано, что функции f и Q должны удовлетворять следующим свойствам, чтобы быть параметризацией некоторой одношаговой стратегии σ_1 первого игрока в игре $G_n(P)$:

- f не убывает на $[0, 1]$, (3.7a)

- $\int_0^1 Q(u) du = P$, (3.7b)

- $\forall u_1, u_2 \in [0, 1] : f(u_1) = f(u_2) \implies Q(u_1) = Q(u_2)$. (3.7c)

Таким образом, мы можем переформулировать лемму 2.1 в терминах f и Q .

Лемма 3.1. Для любого $P \in [0, 1]$ выполняется неравенство

$$V_{1,n+1}(P) \geq \sup_{(f,Q)} \inf_{p_2} F_{n+1}(P, (f, Q), p_2),$$

где f и Q удовлетворяют (3.7а) – (3.7с).

Будем искать пару (f, Q) , выравнивающую выигрыш первого игрока при $p_2 \in [f(0), f(1)]$. Пусть $p_2 = f(\alpha)$ для некоторого $\alpha \in [0, 1]$, и f возрастает в некоторой окрестности точки α . Тогда для выравнивающей пары (f, Q) выражение

$$\begin{aligned} F_{n+1}(P, (f, Q), f(\alpha)) &= \int_{\alpha}^1 (Q(u) - \beta f(u) - \bar{\beta} f(\alpha)) du + \\ &+ \int_0^{\alpha} (\bar{\beta} f(u) + \beta f(\alpha) - Q(u)) du + \int_0^1 V_{1,n}(Q(u)) du, \end{aligned} \quad (3.8)$$

не зависит от α . Следовательно,

$$\frac{\partial F_{n+1}}{\partial \alpha} = (\alpha - \bar{\beta}) f'(\alpha) + 2f(\alpha) - 2Q(\alpha) = 0.$$

Отсюда

$$f(u) = (u - \bar{\beta})^{-2} \int_{\bar{\beta}}^u 2(x - \bar{\beta}) Q(x) dx. \quad (3.9)$$

Если подставить (3.9) в (3.8), то получившееся выражение $\Phi(Q)$ зависит только от Q и не зависит от α . При $\alpha = 1$ получим

$$\Phi(Q) = \int_0^1 (\bar{\beta} f(u) - Q(u)) du + \beta f(1) + \int_0^1 V_{1,n}(Q(u)) du. \quad (3.10)$$

Лемма 3.2. Для $\Phi(Q)$ справедливо следующее выражение:

$$\Phi(Q) = \int_0^1 (2u - 1) Q(u) du + \int_0^1 V_{1,n}(Q(u)) du. \quad (3.11)$$

Доказательство. Упростим (3.10) при $\beta \in (0, 1)$. Случаи $\beta = 0$ и $\beta = 1$ дают тот же результат и рассматриваются аналогично.

¹При $u = \bar{\beta}$ доопределим $f(\bar{\beta})$ по непрерывности как $Q(\bar{\beta})$.

Найдем выражение для $\int_0^1 f(u) du$, разбив этот интеграл на две части. Для первой части имеем:

$$\begin{aligned} \int_0^{\bar{\beta}} f(u) du &= \int_0^{\bar{\beta}} (u - \bar{\beta})^{-2} \int_{\bar{\beta}}^u 2(s - \bar{\beta})Q(s) ds = \\ &= \int_0^{\bar{\beta}} 2(\bar{\beta} - s)Q(s) \int_0^s (\bar{\beta} - u)^{-2} du ds = (2/\bar{\beta}) \int_0^{\bar{\beta}} uQ(u) du. \end{aligned}$$

Аналогично для второй части получим

$$\int_{\bar{\beta}}^1 f(u) du = (2/\beta) \int_{\bar{\beta}}^1 (1 - u)Q(u) du.$$

Подставим найденные выражения в (3.10):

$$\begin{aligned} \Phi(Q) &= 2 \int_0^{\bar{\beta}} uQ(u) du + (2\bar{\beta}/\beta) \int_{\bar{\beta}}^1 (1 - u)Q(u) du + \\ &+ (2/\beta) \int_{\bar{\beta}}^1 (u - \bar{\beta})Q(u) du - \int_0^1 Q(u) du + \int_0^1 V_{1,n}(Q(u)) du. \end{aligned}$$

Приведя подобные с учетом равенства $\bar{\beta}(1 - u) + u - \bar{\beta} = \beta u$, получим (3.11). \square

Найдем Q как экстремаль следующей вариационной задачи:

$$\Phi(Q) \rightarrow \max, \quad \int_0^1 Q(u) du = P. \quad (3.12)$$

По предположению $V_{1,n}(\cdot)$ – непрерывно дифференцируемая функция. Тогда функция Q , доставляющая экстремум в задаче (3.12), удовлетворяет уравнению Эйлера, т.е. выполнено

$$2u - 1 - \lambda + V'_{1,n}(Q(U)) = 0, \quad \int_0^1 Q(u) du = P.$$

Воспользовавшись свойством (3.1), получим

$$Q(u) = V_{1,n}^{*'}(1 + \lambda - 2u), \quad (3.13)$$

$$\int_0^1 V_{1,n}^{*'}(1 + \lambda - 2u) du = P. \quad (3.14)$$

Так как $V_{1,n}(\cdot)$ определена на $[0, 1]$, то из (3.2) следует, что

$$\text{int}(\text{dom } V_{1,n}(\cdot)) = (0, 1) \subset \text{range } \partial V_{1,n}^*(\cdot),$$

и $V_{1,n}^*(\cdot)$ не возрастает на \mathbb{R} от 1 до 0. Поэтому λ , удовлетворяющее (3.14), существует.

Введем обозначение

$$K(\lambda) = \int_0^1 V_{1,n}^*(1 + \lambda - 2u) du.$$

Тогда аналогично [1] можно показать, что при подстановке (3.13) в (3.11) выполняется равенство

$$\Phi(Q) = K^*(P). \quad (3.15)$$

Отметим, что хотя функция $f(u)$ зависит от коэффициента β , выражения для функций $Q(u)$ и $\Phi(Q)$ от него не зависят и по форме совпадают с аналогичными выражениями в [1]. Данный факт позволит нам без изменений использовать соотношения из [1] между нижним и верхним значениями прямой и двойственной игр. Но прежде нужно показать, что полученные f и Q действительно удовлетворяют условиям (3.7а) – (3.7с) и доставляют гарантированный выигрыш первого игрока, равный $K^*(P)$.

Лемма 3.3. *Функции f и Q , определенные в (3.9) и (3.13), принимают значения в $[0, 1]$ и удовлетворяют (3.7а) – (3.7с), т.е. параметризуют некоторую стратегию σ_1 первого игрока.*

Доказательство. Так как $V_{1,n}^*(\cdot)$ не возрастает от 1 до 0, то $Q(\cdot)$ принимает значения в $[0, 1]$ и в силу (3.13) не убывает на $[0, 1]$.

Далее, из (3.9) вытекает, что $f(u)$ является математическим ожиданием $Q(X)$, где X – случайная величина, распределенная на отрезке $[\bar{\beta}, u]$ ($[u, \bar{\beta}]$) при $\bar{\beta} < u$ ($u < \bar{\beta}$) с плотностью $2|x - \bar{\beta}|/(u - \bar{\beta})^2$. Следовательно, $f(\cdot)$ также принимает значения в $[0, 1]$.

Сделаем замену переменной $t = (x - \bar{\beta})/(u - \bar{\beta})$ в (3.9). Тогда

$$f(u) = \int_0^1 2tQ(t(u - \bar{\beta}) + \bar{\beta}) dt.$$

Отсюда видно, что (3.7a) выполнено. Далее, (3.7b) выполнено по построению. Чтобы доказать (3.7c), рассмотрим несколько случаев.

Пусть $\bar{\beta} < u_1 < u_2$ и $f(u_1) = f(u_2)$. Тогда, так как Q не убывает, почти при всех $t \in [0, 1]$ выполнено $Q(t(u_1 - \bar{\beta}) + \bar{\beta}) = Q(t(u_2 - \bar{\beta}) + \bar{\beta})$. Из непрерывности Q следует равенство при $t = 1$, т.е. $Q(u_1) = Q(u_2)$.

При $\bar{\beta} = u_1 < u_2$ имеем $f(u_1) = f(\bar{\beta}) = Q(\bar{\beta})$. Отсюда почти при всех $t \in [0, 1]$ выполнено $Q(t(u_2 - \bar{\beta}) + \bar{\beta}) = Q(\bar{\beta})$. Снова из непрерывности Q получаем $Q(u_1) = Q(u_2) = Q(\bar{\beta})$.

Доказательство при $u_1 < u_2 \leq \bar{\beta}$ и $u_1 < \bar{\beta} < u_2$ проводится аналогично. Таким образом, (3.7c) выполнено. \square

Лемма 3.4. Если $f(u_1) = f(u_2)$ при $u_1 < u_2$, то $f(u) = Q(u)$ при $u \in [u_1, u_2]$.

Доказательство. Действительно, если $f(u_1) = f(u_2)$, то из леммы 3.3 следует, что $f(\cdot)$ и $Q(\cdot)$ постоянны на $[u_1, u_2]$. Тогда из (3.9) имеем

$$\begin{aligned} f(u_2) &= (u_2 - \bar{\beta})^{-2} \int_{\bar{\beta}}^{u_2} 2(x - \bar{\beta})Q(x) dx = \\ &= (u_2 - \bar{\beta})^{-2} \left(\int_{\bar{\beta}}^{u_1} 2(x - \bar{\beta})Q(x) dx + \int_{u_1}^{u_2} 2(x - \bar{\beta})Q(x) dx \right) = \\ &= (u_2 - \bar{\beta})^{-2} \left((u_1 - \bar{\beta})^2 f(u_1) + \int_{u_1}^{u_2} 2(x - \bar{\beta})Q(u_1) dx \right) = \\ &= (u_2 - \bar{\beta})^{-2} \left((u_1 - \bar{\beta})^2 f(u_1) + ((u_2 - \bar{\beta})^2 - (u_1 - \bar{\beta})^2) Q(u_1) \right). \end{aligned}$$

С другой стороны, для $f(u_1)$ справедливо

$$f(u_1) = (u_2 - \bar{\beta})^{-2} \left((u_1 - \bar{\beta})^2 f(u_1) + ((u_2 - \bar{\beta})^2 - (u_1 - \bar{\beta})^2) f(u_1) \right).$$

Таким образом, $f(u_1) = Q(u_1)$, а следовательно $f(u) = Q(u)$ при $u \in [u_1, u_2]$. \square

Теорема 3.1. Для гарантированного выигрыша первого игрока в игре $G_n(P)$ справедлива оценка $V_{1,n+1}(P) \geq K^*(P)$.

Доказательство. В силу леммы 2.1 достаточно доказать, что при любом $p_2 \in [0, 1]$ выполнено $F_{n+1}(P, (f, Q), p_2) \geq K^*(P)$. Рассмотрим несколько случаев.

Пусть $p_2 < f(0)$. Тогда из (3.6) и (3.15) получаем неравенство

$$\begin{aligned} F_{n+1}(P, (f, Q), p_2) &= \int_0^1 [Q(u) - \beta f(u) - \bar{\beta} p_2] du + \\ &+ \int_0^1 V_{1,n}(Q(u)) du \geq F_{n+1}(P, (f, Q), f(0)) = \Phi(Q) = K^*(P). \end{aligned}$$

Аналогично можно показать, что при $p_2 > f(1)$

$$F_{n+1}(P, (f, Q), p_2) \geq F_{n+1}(P, (f, Q), f(1)) = \Phi(Q) = K^*(P).$$

Пусть теперь $p_2 = f(\alpha)$, $\alpha \in [0, 1]$. Введем обозначения

$$\alpha^- = \inf \{x \mid f(x) = f(\alpha)\}, \quad \alpha^+ = \sup \{x \mid f(x) = f(\alpha)\}.$$

Подстановкой в (3.6) получаем

$$\begin{aligned} F_{n+1}(P, (f, Q), p_2) &= \int_{\alpha^+}^1 (Q(u) - \beta f(u) - \bar{\beta} f(\alpha)) du + \\ &+ \int_0^{\alpha^-} (\bar{\beta} f(u) + \beta f(\alpha) - Q(u)) du + \int_0^1 V_{1,n}(Q(u)) du. \end{aligned} \quad (3.16)$$

Однако, из леммы 3.4 следует, что $Q(u) = f(\alpha)$ при $u \in [\alpha^-, \alpha^+]$. Поэтому (3.16) совпадает с (3.8) и $F_{n+1}(P, (f, Q), p_2) = \Phi(Q) = K^*(P)$ по построению. \square

3.2. Оценка $W_{2,n}(x)$

Аналогично тому, как это было сделано для первого игрока, параметризуем τ_1 при помощи неубывающей функции $h : [0, 1] \rightarrow [0, 1]$. Если случайная величина u равномерно распределена на $[0, 1]$, положим $p_2 = h(u)$. Таким образом может быть получено любое распределение τ_1 для p_2 .

Подобно предыдущему разделу получим аналог леммы 2.2 в терминах h . Заметим, что для $g_1^L(p_1, \tau_1)$ и $g_1^H(p_1, \tau_1)$ справедливы равенства

$$\begin{aligned} g_1^L(p_1, \tau_1) &= \int_I \left[\mathbb{1}_{p_1 > p_2} (-\beta p_1 - \bar{\beta} p_2) + \mathbb{1}_{p_1 < p_2} (\bar{\beta} p_1 + \beta p_2) \right] \tau_1(dp_2), \\ g_1^H(p_1, \tau_1) &= \int_I \left[\mathbb{1}_{p_1 > p_2} (1 - \beta p_1 - \bar{\beta} p_2) + \mathbb{1}_{p_1 < p_2} (\bar{\beta} p_1 + \beta p_2 - 1) \right] \tau_1(dp_2). \end{aligned}$$

Подставим $g_1^H(p_1, \tau_1)$ и $g_1^L(p_1, \tau_1)$ в правую часть (2.3) и получившийся результат обозначим как

$$G_{n+1}(x, p_1, h) = W_{2,n} \left(x - \int_0^1 \left[\mathbb{1}_{h(u) < p_1} - \mathbb{1}_{h(u) > p_1} \right] du \right) - \int_0^1 \left[\mathbb{1}_{h(u) < p_1} (-\beta p_1 - \bar{\beta} h(u)) + \mathbb{1}_{h(u) > p_1} (\bar{\beta} p_1 + \beta h(u)) \right] du. \quad (3.17)$$

Лемма 3.5. Для любого $x \in \mathbb{R}$ выполнено неравенство

$$W_{2,n+1}(x) \geq \sup_h \inf_{p_1} G_{n+1}(x, p_1, h).$$

Будем искать стратегию второго игрока, выравнивающую его выигрыш при $p_1 \in [h(0), h(1)]$. Пусть $p_1 = h(\alpha)$ для некоторого $\alpha \in [0, 1]$, и $h(\cdot)$ возрастает в некоторой окрестности точки α . Тогда для выравнивающей функции h выражение

$$G_{n+1}(x, h(\alpha), h) = W_{2,n}(x + 1 - 2\alpha) - \int_\alpha^1 (\bar{\beta} h(\alpha) + \beta h(u)) du + \int_0^\alpha (\beta h(\alpha) + \bar{\beta} h(u)) du. \quad (3.18)$$

не зависит от α . Следовательно

$$\frac{\partial G_{n+1}}{\partial \alpha} = 2h(\alpha) + (\alpha - \bar{\beta})h'(\alpha) - 2W'_{2,n}(x - 2\alpha + 1) = 0.$$

Отсюда

$$h(u) = 2(u - \bar{\beta})^{-2} \int_{\bar{\beta}}^u (s - \bar{\beta}) W'_{2,n}(x - 2s + 1) ds^2. \quad (3.19)$$

Если подставить $h(u)$ в (3.18) то получившееся выражение $\Psi(h)$ не зависит от α .

Лемма 3.6. Для значения $\Psi(h)$ справедливо равенство

$$\Psi(h) = \int_0^1 W_{2,n}(x - 2s + 1) ds. \quad (3.20)$$

²При $u = \bar{\beta}$ доопределим $h(\bar{\beta})$ по непрерывности как $W'_{2,n}(x - 2\bar{\beta} + 1)$.

Доказательство аналогично доказательству леммы 3.2.

Отметим, что несмотря на зависимость $h(u)$ от β , выражение для функции $\Psi(h)$ от него не зависит и по форме совпадает с аналогичным выражением в [1]. Таким образом, остается показать, что функция $h(\cdot)$ действительно является параметризацией некоторой стратегии τ_1 второго игрока, и нижняя оценка его выигрыша равна $\Psi(h)$.

Лемма 3.7. *Функция $h(u)$, определенная в (3.19), обладает следующими свойствами:*

- $u \in [0, 1] \implies h(u) \in [0, 1]$;
- $h(\cdot)$ не убывает на $[0, 1]$;
- $h(u_1) = h(u_2) \implies h(u_1) = W'_{2,n}(x - 2u_1 + 1) = W'_{2,n}(x - 2u_2 + 1)$.

В частности, функция $h(\cdot)$ может служить параметризацией некоторой стратегии τ_1 второго игрока.

Доказательство этих свойств во многом повторяет доказательства лемм 3.3 и 3.4.

Теорема 3.2. *Для гарантированного выигрыша второго игрока в игре $G_{n+1}^*(x)$ справедлива оценка*

$$W_{2,n+1}(x) \geq \int_0^1 W_{2,n}(x - 2s + 1) ds.$$

Доказательство. Из леммы 3.5 следует, что нам достаточно показать, что при любом $p_1 \in [0, 1]$ выполнено $G_{n+1}(x, p_1, h) \geq \Psi(h)$. Рассмотрим несколько случаев.

При $p_1 < h(0)$ из (3.17) и (3.18) получаем

$$\begin{aligned} G_{n+1}(x, p_1, h) &= W_{2,n}(x + 1) - \int_0^1 (\bar{\beta}p_1 + \beta h(u)) du \geq \\ &\geq W_{2,n}(x + 1) - \int_0^1 (\bar{\beta}h(0) + \beta h(1)) du = G_{n+1}(x, h(0), h) = \Psi(h). \end{aligned}$$

Аналогично можно показать, что при $p_1 > h(1)$ выполняется неравенство $G_{n+1}(x, p_1, h) \geq \Psi(h)$.

Пусть теперь $p_1 = h(\alpha)$, $\alpha \in [0, 1]$. Введем обозначения

$$\alpha^- = \inf \{x \mid h(x) = h(\alpha)\}, \quad \alpha^+ = \sup \{x \mid h(x) = h(\alpha)\}.$$

Из (3.17) находим

$$\begin{aligned} G_{n+1}(x, p_1, h) &= W_{2,n}(x + 1 - \alpha^- - \alpha^+) - \\ &\quad - \int_0^{\alpha^-} (-\beta p_1 - \bar{\beta} h(u)) du - \int_{\alpha^+}^1 (\bar{\beta} p_1 + \beta h(u)) du. \end{aligned} \quad (3.21)$$

Поскольку $W_{2,n}(\cdot)$ – дифференцируемая вогнутая функция, верно неравенство

$$\begin{aligned} W_{2,n}(x + 1 - 2\alpha) &\leq W_{2,n}(x + 1 - \alpha^- - \alpha^+) + \\ &\quad + W'_{2,n}(x + 1 - \alpha^- - \alpha^+) ([\alpha^+ - \alpha] + [\alpha^- - \alpha]). \end{aligned}$$

Из леммы 3.7 при $u_1 = (\alpha^- + \alpha^+)/2$, $u_2 = \alpha$ следует, что

$$W'_{2,n}(x + 1 - \alpha^- - \alpha^+) = W'_{2,n}(x + 1 - 2\alpha) = h(\alpha).$$

Так как $h(u)$ постоянная на $[\alpha^-, \alpha^+]$ и $h(\alpha) = p_1$ имеем

$$\begin{aligned} W_{2,n}(x + 1 - \alpha^- - \alpha^+) &\geq W_{2,n}(x + 1 - 2\alpha) - \\ &\quad - \int_{\alpha}^{\alpha^+} (\bar{\beta} p_1 + \beta h(u)) du + \int_{\alpha^-}^{\alpha} (\beta p_1 + \bar{\beta} h(u)) du. \end{aligned}$$

Используя выражение для $W_{2,n}(x + 1 - \alpha^- - \alpha^+)$ в (3.21), получаем

$$\begin{aligned} G_{n+1}(x, p_1, h) &\geq W_{2,n}(x + 1 - 2\alpha) - \int_{\alpha}^1 (\bar{\beta} h(\alpha) + \beta h(u)) du + \\ &\quad + \int_0^{\alpha} (\beta h(\alpha) + \bar{\beta} h(u)) du = G_{n+1}(x, h(\alpha), h) = \Psi(h). \end{aligned}$$

Таким образом, неравенство имеет место при любом $p_1 \in [0, 1]$. \square

4. Значение игры $G_n(P)$

Поскольку выражения для нижних оценок в теоремах 3.1 и 3.2 совпадают с аналогичными выражениями в [1], справедливы все двойственные соотношения между $V_{1,n}(P)$ и $W_{2,n}(x)$, а также утверждения относительно оптимальности стратегий. Приведем соответствующие теоремы.

Теорема 4.1. Для всех $x \in \mathbb{R}$ выполнено

$$V_{1,n}^*(x) = W_{1,n}(x) = V_{2,n}^*(x) = W_{2,n}(x). \quad (4.1)$$

Таким образом, игры $G_n(P)$ и $G_n^*(x)$ имеют значения $V_n(P)$ и $W_n(x)$ соответственно. Кроме того

$$W_{n+1}(x) = \int_0^1 W_n(x - 2u + 1) du. \quad (4.2)$$

Теорема 4.2. Стратегии σ и τ являются оптимальными в игре $G_n(P)$ тогда и только тогда, когда (P, σ) , τ являются оптимальными стратегиями при $x = V_n'(P)$ в игре $G_n^*(x)$.

В заключение обоснуем сделанные ранее предположения о непрерывной дифференцируемости функций $V_{1,n}(\cdot)$, $V_{1,n}^*(\cdot)$ и $W_{2,n}(\cdot)$.

Утверждение 4.1. При любом $n \geq 1$ функция $W_n(\cdot)$ является непрерывно дифференцируемой на \mathbb{R} .

Это сразу следует из формулы (4.2) и того, что $W_0(x) = \min(x, 0)$. Рассмотрим подробнее, как ведет себя $W_n'(x)$.

Лемма 4.1. Для любого $n \geq 1$ выполняется:

1. $W_n'(x) = 1$ при $x \in (-\infty, -n]$;
2. $W_n'(x) = 0$ при $x \in [n, \infty)$;
3. $W_n'(x)$ убывает при $x \in [-n, n]$.

Доказательство. Из (4.2) следует, что

$$W_{n+1}'(x) = \frac{1}{2} (W_n(x+1) - W_n(x-1)). \quad (4.3)$$

Отсюда

$$W_1'(x) = \begin{cases} 1, & x < -1, \\ (1-x)/2, & -1 \leq x \leq 1, \\ 0, & x > 1. \end{cases} \quad (4.4)$$

Таким образом, утверждение леммы верно при $n = 1$. Пусть также утверждение леммы верно при $n \leq N$, докажем его справедливость при $n = N + 1$.

Из (4.3) следует, что для некоторого $\Theta \in (-1, 1)$ верно равенство $W'_{N+1}(x) = W'_N(x + \Theta)$. Отсюда получаем справедливость первых двух утверждений леммы.

Далее, из (4.3) получаем $W''_{N+1}(x) = 1/2 (W'_N(x + 1) - W'_N(x - 1))$. Так как $W'_N(x)$ убывает на $[-N, N]$, то $W'_N(x + 1)$ убывает на $[-N - 1, N - 1]$, $W'_N(x - 1)$ убывает на $[-N + 1, N + 1]$, а значит $W''_{N+1}(x)$ отрицательна при $x \in [-N - 1, N + 1]$. Отсюда получаем третье утверждение леммы. \square

Утверждение 4.2. При любом $n \geq 1$ функция $V_n(\cdot)$ является непрерывно дифференцируемой на $[0, 1]$.

Доказательство. Из (3.1) следует, что

$$x_1^* \neq x_2^* \in \partial V_n(P) \iff P = W'_n(x_1^*) = W'_n(x_2^*).$$

Однако по лемме 4.1 функция $W'_n(\cdot)$ убывает от 1 до 0. Следовательно $\partial V_n(\cdot)$ содержит только одно значение в каждой точке отрезка $[0, 1]$, что эквивалентно дифференцируемости $V_n(\cdot)$. Из того, что $V_n(\cdot)$ к тому же непрерывна, ограничена и вогнута, получаем непрерывность ее производной на $[0, 1]$. \square

Из (3.9), (3.13), (3.19) и (4.1) получаем следующий алгоритм поиска оптимальных действий на первом шаге n -шаговой игры $G_n(P)$.

1. Найдем λ как решение уравнения $P = W'_n(\lambda)$. $W'_n(\cdot)$ является кусочно-полиномиальной функцией n -го порядка, следовательно её корни могут быть найдены численно с любой заданной точностью.
2. Найдем $Q(u) = W'_{n-1}(\lambda + 1 - 2u)$. В силу сказанного выше, $Q(u)$ является кусочно полиномиальной функцией порядка $n - 1$.
3. Найдем $f(u) = (u - \bar{\beta})^{-2} \int_{\bar{\beta}}^u 2(x - \bar{\beta})Q(x) dx$. Так как для расчета оптимальной ставки необходимо знать значение f лишь в одной точке, оно может быть эффективно найдено численно.
4. Так как выражения для h и f совпадают, положим $h = f$.

Пример 4.1. Найдем оптимальные стратегии игроков в одношаговой игре $G_1(P)$. Из (4.4) получаем, что $\lambda = 1 - 2P$ является решением уравнения $P = W'_1(\lambda)$. Отсюда

$$Q(u) = W'_0(\lambda + 1 - 2u) = \begin{cases} 1, & u > 1 - P, \\ 0, & u < 1 - P. \end{cases}$$

Пусть $\bar{\beta} < 1 - P$. Тогда для f имеет место следующая формула:

$$f(u) = (u - \bar{\beta})^{-2} \int_{1-P}^u 2(x - \bar{\beta})Q(x) dx = \begin{cases} 0, & u \leq 1 - P, \\ 1 - \frac{(1-P-\bar{\beta})^2}{(u-\bar{\beta})^2}, & u > 1 - P. \end{cases}$$

Случай $\bar{\beta} \geq 1 - P$ разбирается аналогично.

Пример 4.2. Найдем оптимальные стратегии игроков в игре $G_2(P)$. Для $W'_2(\cdot)$ справедливо представление

$$W'_2(x) = \begin{cases} 1, & x < -2, \\ (4 - 4x - x^2)/8, & -2 \leq x < 0, \\ (x - 2)^2/8, & 0 \leq x < 2, \\ 0, & x \geq 2. \end{cases}$$

Пусть $1/2 \leq P \leq 1$. Тогда искомое λ найдем как решение уравнения $(4 - 4x - x^2)/8 = P$, т.е. $\lambda = -2 + 2\sqrt{2 - 2P}$. Отсюда получим

$$Q(u) = W'_1(\lambda + 1 - 2u) = \begin{cases} 1 - \sqrt{2 - 2P} + u, & u < \sqrt{2 - 2P}, \\ 1, & u \geq \sqrt{2 - 2P}. \end{cases}$$

Пусть $\bar{\beta} < \sqrt{2 - 2P}$. Тогда для f имеет место следующая формула:

$$f(u) = \begin{cases} 1 - \sqrt{2 - 2P} + (2u + \bar{\beta})/3, & u \leq \sqrt{2 - 2P}, \\ 1 - \frac{(\sqrt{2-2P}-\bar{\beta})^3}{3(u-\bar{\beta})^2}, & u > \sqrt{2 - 2P}. \end{cases}$$

Оставшиеся случаи разбираются аналогично.

Таким образом, на первом шаге игры инсайдер получает u_1 как реализацию случайной величины U_1 , распределенной на $[0, 1]$ с плотностью $Q(u)/P$, и делает ставку $f(u_1)$. Второй игрок получает u_2 как реализацию случайной величины U_2 , распределенной равномерно на $[0, 1]$, и делает ставку $h(u_2)$. После этого игроки переходят к игре $G_1(P')$, где $P' = Q(u_1)$, решение которой было разобрано в предыдущем примере.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. De Meyer B., Saley H. *On the strategic origin of Brownian motion in finance* // International Journal of Game Theory. 2002. V. 31. P. 285–319.
2. Aumann R.J., Maschler M.B. *Repeated Games with Incomplete Information*. The MIT Press, Cambridge, London.
3. Domansky V. *Repeated games with asymmetric information and random price fluctuations at finance markets* // International Journal of Game Theory. 2007. V. 36(2). P. 241–257.
4. Крепс В.Л. Повторяющиеся игры, моделирующие биржевые торги, и возвратные последовательности // Известия РАН. Теория и системы управления. 2009. № 4. С. 109–120.
5. Сандомирская М.С., Доманский В.К. Решение одношаговой игры биржевых торгов с неполной информацией // Математическая теория игр и её приложения. 2012. 4. №1. С. 32–54.
6. Chatterjee K., Samuelson W. *Bargaining under Incomplete Information* // Operations Research. 1983. V. 31. N. 5. P. 835–851.
7. Пьяных А.И. Об одной модификации модели биржевых торгов с инсайдером // Математическая теория игр и её приложения. 2014. 6. № 4. С. 68–84.
8. Пьяных А.И. *Многошаговая модель биржевых торгов с асимметричной информацией и элементами переговоров* // Вестн. Моск. ун-та. Сер.15. Вычисл. матем. и киберн. 2016. №1. С. 34–40.
9. Рокафеллар Р. *Выпуклый анализ*. М.: Мир, 1973.

ON THE MODIFICATION OF THE MULTISTAGE
BIDDING MODEL WITH CONTINUOUS BIDS AND
ASYMMETRIC INFORMATION

Artem Pyanykh, Moscow State University, postgraduate student
(artem.pyanykh@gmail.com).

Abstract: This paper is concerned with the modification of the multistage bidding model with continuous bids. Bidding takes place between two players for one unit of a risky asset. Player 1 knows the real price of the asset while Player 2 only knows probabilities of high and low prices of the asset. At each stage of the bidding players make real valued bids. The higher bid wins, and one unit of the risky asset is transacted to the winning player. The price of the transaction is equal to a convex combination of bids with a coefficient chosen in advance. Optimal strategies and the value of the n -stage game are found.

Keywords: multistage bidding, asymmetric information, repeated games with incomplete information.