

# ЭКСТРЕМАЛЬНЫЕ СТРАТЕГИИ В ИГРОВЫХ ЗАДАЧАХ ДЛЯ ЛИНЕЙНЫХ ИНТЕГРО-ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫХ СИСТЕМ ВОЛЬТЕРРА, II

В.Л. Пасиков<sup>1</sup>

Изучены задача наведения и игровая задача  $m$  лиц для случая равновесия системы функционалов (типа расстояния) в смысле Нэша. Для решения этих задач применяется известная экстремальная конструкция академика Н.Н. Красовского, модифицированная для рассматриваемых ситуаций.

*Ключевые слова:* игровая задача, интегро-дифференциальная система, управляющее воздействие, позиции игры, программный максимум, равновесие в смысле Нэша.

Предлагаемая работа примыкает к работам [1–8] и является продолжением статьи [9]. Все понятия и обозначения, несопровождаемые ссылками и пояснениями, имеются в [9]. Нумерация параграфов и формул продолжает нумерацию [9].

### 3. Игровая задача наведения для линейных интегро-дифференциальных систем Вольтерра

Рассматривается конфликтно-управляемая линейная интегро-дифференциальная система Вольтерра

$$\dot{x}(t) = f(t) + A(t)x(t) + \int_0^t K(t,s)x(s)ds + u(t) - v(t), \quad x(0) = x_0. \quad (40)$$

Все понятия и ограничения аналогичны [9].

Игра рассматривается на заданном отрезке  $[0, \theta]$ , плата задана равенством

$$\gamma[\theta] = \left\| \{x[\theta]\}_m \right\|. \quad (41)$$

Первый игрок распоряжается выбором управления  $u \in P$  и стремится минимизировать величину  $\gamma[\theta]$  на траекториях  $x[t]$ ,  $0 \leq t \leq \theta$ , системы (40), реализующихся под действием управлений  $u[t]$ ,  $0 \leq t \leq \theta$ ,  $u \in P$ , в паре с любой интегрируемой реализацией  $v[t]$ ,  $0 \leq t \leq \theta$ ,  $v \in Q$ , второго игрока. Цель второго игрока противоположна и состоит в максимизации величины (41).

Пусть  $\varphi(s) = \Phi(s, 0)x_0 + f(s)$ , где  $\Phi(t, s) = \int_s^t K(t, \tau)X(\tau, s)d\tau$ ,  $X(t, s)$  – матрица Коши системы  $\dot{x}(t) = A(t)x(t)$ .

Тогда решение системы (40) записывается в виде

$$x(t) = X(t, 0)x_0 + \int_0^t \tilde{x}(t, s)\varphi(s)ds + \int_0^t \tilde{x}(t, s)u(s)ds - \int_0^t \tilde{x}(t, s)v(s)ds. \quad (42)$$

$$\tilde{x}(t, s) = X(t, s) + \int_s^t X(t, \tau)R(\tau, s)d\tau,$$

$R(t, s)$  – резольвента матрицы  $\Phi(t, s)$ .

Предполагаем, что до момента  $t_0$ ,  $0 \leq t_0 \leq \theta$  начала игры, оба игрока применяют некоторые допустимые реализации управлений  $u_0[t]$ ,  $v_0[t]$ ,  $0 \leq t \leq t_0$ . Если  $u[t] \equiv 0$ ,  $v[t] \equiv 0$  после момента  $t$ ,  $t_0 \leq t \leq \theta$ , то состояние системы (40) в момент  $\theta$  согласно (42) записывается по формуле

$$x(\theta, t) = x_0(\theta) + \int_0^{t_0} \tilde{x}(\theta, s)u_0[s]ds + \int_{t_0}^t \tilde{x}(\theta, s)u[s]ds - \int_0^{t_0} \tilde{x}(\theta, s)v_0[s]ds - \int_{t_0}^t \tilde{x}(\theta, s)v[s]ds, \quad (43)$$

<sup>1</sup> Пасиков Владимир Леонидович – кандидат физико-математических наук, доцент, кафедра математического анализа и информатики, Орский гуманитарно-технологический институт (филиал Оренбургского государственного университета)  
E-mail pasikov\_fmfi@mail.ru

где  $x_0(\theta) = X(\theta, 0)x_0 + \int_0^\theta \tilde{x}(\theta, s)\varphi(s)ds$ .

**Определение 3.1.** Пару  $p = \{t, x(\theta, t)\}$  будем называть позицией игры в момент  $t$ ,  $0 \leq t < \theta$ ;  $p_0 = \{t_0, x(\theta, t_0)\}$  – начальная позиция, где

$$x(\theta, t_0) = x_0(\theta) + \int_0^{t_0} \tilde{x}(\theta, s)u_0[s]ds - \int_0^{t_0} \tilde{x}(\theta, s)v_0[s]ds,$$

тогда состояние системы (40) с учетом (43) в момент  $\theta$  имеет вид

$$x(\theta) = x(\theta, t_0) + \int_{t_0}^\theta \tilde{x}(\theta, s)u[s]ds + \int_{t_0}^\theta \tilde{x}(\theta, s)v[s]ds. \quad (44)$$

Уточним постановки задач для обоих игроков в рассматриваемом случае наведения.

**Задача 3.1.** Среди допустимых стратегий  $U$  первого игрока найти стратегию  $U^e$ , которая при любом допустимом способе управления второго игрока для любой начальной позиции  $p_0$ ,  $0 \leq t_0 < \theta$ , гарантирует результат игры:

$$(\mathcal{J}[\theta] | t_0, x(\theta, t_0), U^e, v) \leq \varepsilon(t_0, x(\theta, t_0)).$$

**Задача 3.2.** Среди допустимых стратегий  $V$  второго игрока найти стратегию  $V^e$ , которая при любом допустимом способе управления первого игрока для любой начальной позиции  $p_0$ ,  $0 \leq t_0 < \theta$ , гарантирует результат игры:

$$(\mathcal{J}[\theta] | t_0, x(\theta, t_0), u, V^e) \geq \varepsilon(t_0, x(\theta, t_0)).$$

**Задача 3.3.** Среди допустимых стратегий  $U, V$  первого и второго игроков соответственно найти стратегии  $U^e, V^e$ , которые для любой начальной позиции  $p_0$ ,  $0 \leq t_0 < \theta$ , гарантируют результат игры  $(\mathcal{J}[\theta] | t_0, x(\theta, t_0), U^e, V^e) = \varepsilon(t_0, x(\theta, t_0))$ .

В рассматриваемом случае программный максимин  $\varepsilon(t_0, x(\theta, t_0))$  для начальной позиции  $p_0$ ,  $0 \leq t_0 < \theta$  согласно (43), (44) записывается в виде

$$\varepsilon(t_0, x(\theta, t_0)) = \max_{\|l\|=1} \left[ \int_{t_0}^\theta \max_{v \in Q} l' \{ \tilde{x}(\theta, s)v[s] \}_m ds - \int_{t_0}^\theta \max_{u \in P} l' \{ \tilde{x}(\theta, s)u[s] \}_m ds - l' \{ x(\theta, t_0) \}_m \right], \quad (45)$$

если правая часть этого равенства положительна, иначе  $\varepsilon(t_0, x(\theta, t_0)) = 0$ .

Здесь рассматривается лишь регулярный случай, когда максимум в правой части (45) достигается на единственном векторе  $l = l_0(t_0, x(\theta, t_0))$ ,  $0 \leq t_0 < \theta$ .

Далее обозначим

$$\{l'_0 \tilde{x}(\theta, t)\} = \{l'_0 X(\theta, t)\}_m + \int_t^\theta \{l'_0 X(\theta, \tau)\}_m R(\tau, t) d\tau = x^e[t]. \quad (46)$$

**Определение 3.2.** Пусть  $m$ -мерный вектор  $l_0$  в каждый момент  $t_0$ ,  $0 \leq t_0 < \theta$ , доставляет максимум правой части (45). Тогда, если позиция  $p_0$  такова, что  $\varepsilon_0(t_0, x(\theta, t_0)) > 0$ , то с этой позицией будем сопоставлять множество  $U^e(t_0, x(\theta, t_0))$  ( $V^e(t_0, x(\theta, t_0))$ ) всех векторов  $u^e \in P$  ( $v^e \in Q$ ), для которых  $x^e[t_0]u^e[t_0] = \max_{u \in P} x^e[t_0]u$  ( $x^e[t_0]v^e[t_0] = \max_{v \in Q} x^e[t_0]v$ ). В этом случае стратегия  $U^e$  ( $V^e$ ) называется экстремальной стратегией первого (второго) игрока.

Отметим, что здесь  $\{l'_0 X(\theta, t)\}_m$  – первые  $m$  координат решения системы  $\dot{x}(t) = -A'(t)x(t)$  с краевым условием  $l_0$  [1, с. 117]. У вектора  $l_0$  после  $m$ -й координаты приписаны нули.

С использованием ранее приведённых фрагментов рассуждений по плану доказательства аналогичных теорем из [1, с. 153] доказывается следующее утверждение.

**Теорема 3.1.** В регулярном случае игры из задач 3.1 и 3.2 экстремальные стратегии  $U^e = U^e(t, x(\theta, t))$  и  $V^e = V^e(t, x(\theta, t))$   $0 \leq t_0 \leq t < \theta$  доставляют решения этих задач. Они составляют пару оптимальных стратегий  $\{U^e, V^e\}$ , которые разрешают задачу 3.3 и доставляют седловую точку рассматриваемой игры, причём  $(\mathcal{J}[\theta] | t_0, x(\theta, t_0) U^e, V^e) = \varepsilon(t_0, x(\theta, t_0))$ , то есть оптимальная плата игры  $(\mathcal{J}[\theta] | t_0, x(\theta, t_0) U^e, V^e)$  для всякой исходной позиции  $(t_0, x(\theta, t_0))$  равняется программному максимуму  $\varepsilon(t_0, x(\theta, t_0))$ .

**Доказательство.** Запишем следующую функцию:

$$\begin{aligned} \varepsilon[t] = \varepsilon(t, x(\theta, t)) &= \int_t^\theta \max_{v \in V} \{l'_0(s, x(\theta, s) \tilde{x}(\theta, s))\}_m v[s] ds - \\ &- \int_t^\theta \max_{u \in U} \{l'_0(s, x(\theta, s) \tilde{x}(\theta, s))\}_m u[s] ds + \int_{t_0}^t \{l'_0(s, x(\theta, s) \tilde{x}(\theta, s))\}_m v_0[s] ds - \\ &- \int_{t_0}^t \{l'_0(s, x(\theta, s) \tilde{x}(\theta, s))\}_m u_0[s] ds - \{l'_0(t_0, x(\theta, t_0), \tilde{x}(\theta, t_0))\}_m. \end{aligned} \quad (47)$$

Здесь  $u_0[s]$ ,  $v_0[s]$ ,  $t_0 \leq s \leq t$  – допустимые управления, реализовавшиеся к моменту  $t$ . Аналогично [1] можно показать, что функция  $\varepsilon(t, x(\theta, t))$ ,  $t_0 \leq t \leq \theta$ ,  $0 \leq t_0 < \theta$ , абсолютно непрерывна по  $t$  в области  $\varepsilon(t, x(\theta, t)) > 0$  и вектор  $l_0(t, x(\theta, t))$  при дифференцировании не зависит от  $t$ ,  $t_0$  – начало процесса управления.

Производная от функции (47) существует почти всюду [1, с. 144] и имеет вид

$$\begin{aligned} \frac{d\varepsilon[t]}{dt} &= \max_{u \in P} \{l'_0(t, x(\theta, t) \tilde{x}(\theta, t))\}_m u - \max_{v \in Q} \{l'_0(t, x(\theta, t) \tilde{x}(\theta, t))\}_m v + \\ &+ \{l'_0(t, x(\theta, t) \tilde{x}(\theta, t))\}_m v - \{l'_0(t, x(\theta, t) \tilde{x}(\theta, t))\}_m u. \end{aligned}$$

Отсюда согласно (46) получим

$$\frac{d\varepsilon[t]}{dt} = - \max_{v \in Q} x^e[t] v + \max_{u \in P} x^e[t] u + x^e[t] v[t] - x^e[t] u[t]. \quad (48)$$

Если теперь первый игрок, начиная с момента  $t_0$ , применяет экстремальную стратегию  $U^e$  в течение всей игры, а второй – произвольную допустимую, то из (48) и определения 3.2 получаем  $\frac{d\varepsilon[t]}{dt} = - \max_{v \in V} x^e(t) v + x^e(t) v \leq 0$ . Таким образом, положительная функция  $\varepsilon[t] = \varepsilon(t, x(\theta, t))$  имеет почти всюду на  $[t_0, \theta]$  неположительную производную. Следовательно, функция  $\varepsilon[t]$  на  $[t_0, \theta]$  не возрастает, а значит,  $\varepsilon(\theta, x(\theta, \theta)) \leq \varepsilon(t_0, x(\theta, t_0))$ , но из (47) вытекает, что  $\varepsilon(\theta, x(\theta, \theta)) = \|\{x[\theta]\}_m\|$ .

Допустим, что второй игрок в течение всей игры применяет экстремальную стратегию  $V^e$ . Тогда из (48) имеем  $\frac{d\varepsilon[t]}{dt} = \max_{u \in U} x^e[t] u - x^e[t] u[t]$ . Отсюда  $\frac{d\varepsilon[t]}{dt} \geq 0$ . Таким образом, когда функция  $\varepsilon[t]$  положительна, она имеет неотрицательную производную при почти всех  $t \in [t_0, \theta]$ . Следовательно, функция  $\varepsilon[t]$  на  $[t_0, \theta]$  не убывает. Значит,  $\varepsilon(\theta, x(\theta, \theta)) \geq \varepsilon(t_0, x(\theta, t_0))$ .

Пусть теперь в регулярном случае оба игрока применяют свои экстремальные стратегии, тогда, как это следует из предыдущего, им будет гарантирован результат игры  $\|\{x[\theta]\}_m\| = \varepsilon(t_0, x(\theta, t_0))$ .

**Пример.** Рассмотрим модельный пример. Пусть задана система из двух скалярных уравнений

$$\dot{x}(t) = e^t + \int_0^t x(s) ds + u(t) - v(t), \quad (49)$$

здесь  $f(t) = e^t$ ,  $K(t, s) \equiv 1$ , однородная дифференциальная система для (49) записывается в виде  $\dot{x} = 0$ . В качестве фундаментальной матрицы выбираем  $X(t) = 1$ , тогда матрица Коши  $X(t, s) = X(t)X^{-1}(s) \equiv 1$ ,  $X(t, 0) = 1$ ; вычисляем  $\Phi(t, s) = \int_s^t K(t, \tau) X(\tau, s) d\tau = \int_s^t d\tau = t - s$ , резольвента этой матрицы определяется формулой [10, с. 22]  $R(t, s) = \text{sh}(t - s) = \frac{e^{t-s} - e^{-(t-s)}}{2}$ , тогда

$$\tilde{x}(t, s) = 1 + \int_s^t \text{ch}(\tau - s) d\tau = 1 + \text{ch}(\tau - s) \Big|_{\tau=s}^{\tau=t} = 1 + \text{ch}(t - s) - 1 = \text{ch}(t - s).$$

Выбираем какое-либо ненулевое начальное условие, например  $x_0 = x(0) = 3$ , получаем  $\varphi(t) = f(t) + \Phi(t, 0)x_0 = e^t + 3t$ .

Записываем состояние системы в момент  $t$

$$\begin{aligned} x(t) &= X(t, 0)x_0 + \int_0^t \tilde{x}(t, s)\varphi(s)ds + \int_0^t \tilde{x}(t, s)u(s)ds - \int_0^t \tilde{x}(t, s)v(s)ds = \\ &= 3 + \int_0^t \text{ch}(t - s)(e^s + 3s)ds + \int_0^t \text{ch}(t - s)u(s)ds - \int_0^t \text{ch}(t - s)v(s)ds. \end{aligned}$$

Проведём вычисления:

$$\int_0^t \text{ch}(t - s)e^s ds + 3 \int_0^t \text{ch}(t - s)s ds = \frac{1}{2} \int_0^t (e^{t-s} + e^{-(t-s)})e^s ds + \frac{3}{2} \int_0^t (e^{t-s} + e^{-(t-s)})s ds.$$

Для первого слагаемого получаем

$$\frac{1}{2} \int_0^t (e^t + e^{-t+2s}) ds = \frac{1}{2} \int_0^t (e^t s + \frac{1}{2} e^{-t+2s}) \Big|_0^t = \frac{1}{2} te^t + \frac{1}{4} e^t - \frac{1}{4} e^{-t};$$

для второго слагаемого интегрированием по частям получаем

$$\frac{3}{2} e^t \int_0^t e^{-s} s ds + \frac{3}{2} e^{-t} \int_0^t (e^s s) ds = \frac{3}{2} (-t - 1 + e^t) + \frac{3}{2} (t - 1 + e^{-t}).$$

Подставим в (1)

$$x(t) = \frac{1}{2} te^t + \frac{7}{4} e^t + \frac{5}{4} e^{-t} + \int_0^t \text{ch}(t - s)u(s)ds - \int_0^t \text{ch}(t - s)v(s)ds,$$

нетрудно проверить, что  $x(0) = 3$ .

Будем теперь считать, что начало управления  $t_0 = 0$ , начальная точка находится в точке (3,3) координат, из элементарных соображений заключаем, что движение в плоскости  $Oxy$  будет проходить по прямой  $y = x$  по направлению к началу координат. Полагаем, что управляющие воздействия стеснены ограничениями  $u \in [0, 1], v \in [0, 1]$ . Седловую точку определяют стратегии  $U^e, V^e$ , согласно которым в каждый момент  $t \in [0, \theta]$  управляющие воздействия принимают значения  $u = 1, v = 1$ . При этих значениях экстремальный вектор  $l_0 = \left\{ -\frac{1}{\sqrt{2}}, -\frac{1}{\sqrt{2}} \right\}$  и согласно (45)

$\varepsilon(0, x(\theta, 0)) = \max(-e^t x(\theta, 0)) = -\left(-\frac{1}{\sqrt{2}} \cdot 3 - \frac{1}{\sqrt{2}} \cdot 3\right) = \frac{6}{\sqrt{2}} \cdot \frac{\sqrt{2}}{\sqrt{2}} = 3\sqrt{2}$ , то есть сближения с началом

координат нет, в других случаях точка (3,3) будет либо приближаться к началу координат, либо удаляться.

**4. Игровая задача для интегро-дифференциальных систем в случае  $m$  лиц**

Рассматривается управляемая система, эволюция которой описывается векторным интегро-дифференциальным уравнением Вольтерра

$$\dot{x}(t) = f(t) + A(t)x(t) + \int_0^t K(t,s)x(s)ds + \sum_{i=1}^m u_i(t), \quad x(0) = x_0, \quad (50)$$

здесь  $x$  –  $n$ -мерный фазовый вектор,  $f(t)$  –  $n$ -мерная интегрируемая по Лебегу на  $[0, \theta]$  вектор-функция,  $\theta > 0$  – фиксированный момент,  $K(t, s)$  – непрерывная на  $[0, \theta] \times [0, \theta]$  матрица  $n \times n$ ,  $A(t)$  – непрерывная на  $[0, \theta]$  матрица  $n \times n$ ,  $u_i(t), i = \overline{1, m}$  – управляющие воздействия, стесненные ограничениями,  $u_i \in U_i, U_i$  – выпуклые компакты в  $R^n$ , а реализации управляющих воздействий  $u_i[t], t \in [0, \theta]$  – измеримые по Лебегу функции. Все интегралы понимаются в смысле Лебега. Как показано в [9], при таких ограничениях система (50) имеет единственное абсолютно непрерывное решение  $x[t]$ , удовлетворяющее начальному условию  $x[0] = x_0$ .

Решение системы (50) записывается в виде (42):

$$x(t) = X(t, 0)x_0 + \int_0^t \tilde{x}(t, s)\varphi(s)ds + \sum_{i=1}^m \int_0^t \tilde{x}(t, s)u_i[s]ds. \quad (51)$$

Пусть, как и в [8], задана система функционалов

$$\Omega = \{Y_i \mid Y_i(u_1, \dots, u_m) = \varphi_i(x[\theta]), i = \overline{1, m}\}. \quad (52)$$

**Задача 4.1.** Найти такие стратегии  $U_1^e, \dots, U_m^e$ , для которых выполняются соотношения  $\varphi_i(x^e[\theta]) \leq \varphi_i(x^i[\theta]), i = \overline{1, m}$ .

Здесь  $x^e[\theta]$  – точка реализовавшейся траектории  $x[t]$  системы (50), которая отвечает стратегиям  $U_1^e, \dots, U_m^e$ ;  $x^i[\theta]$  – точка траектории  $x[t]$ ,  $0 \leq t \leq \theta$ , системы (50), соответствующая управлению  $u_1^e[t], \dots, u_{i-1}^e[t], u_i[t], u_{i+1}^e[t], \dots, u_m^e[t]$ , где  $u_j^e[t], j \neq i, j = \overline{1, m}$ , формируется на основе  $U_j^e$ ;  $u_i[t]$  – реализация произвольного измеримого по Лебегу управления, стесненного условием  $u_i \in U_i$ .

Если задача 4.1 разрешима, то набор стратегий  $U^e = \{U_1^e, \dots, U_m^e\}$  называется равновесным по Нэшу для игры (50), (52) [8]. Как и в [8], рассмотрим случай, когда

$$Y_i(u_1, \dots, u_m) = \|c^i - x[\theta]\|, \quad (53)$$

где  $c^i$  – заданные точки в  $R^n$ ,  $i = \overline{1, m}$ .

Считаем, что до момента начала игры  $t_0$ ,  $0 \leq t_0 < \theta$ , все игроки уже реализовали некоторые допустимые управления  $u_i^0[t], 0 \leq t \leq t_0$ ; далее до момента  $t$ ,  $t_0 \leq t < \theta$ , применялись некоторые допустимые управления согласно тем или иным соображениям игроков, а после момента  $t$  предполагаем, что  $u[t] \equiv 0$ . Тогда в момент  $t$  состояние системы (50) имеет вид

$$x(\theta, t) = x(\theta, t_0) + \sum_{i=1}^m \int_{t_0}^t \tilde{x}(\theta, s)u_i[s]ds, \quad \text{где } x(\theta, t_0) = X(\theta, 0)x_0 + \int_0^{\theta} \tilde{x}(\theta, s)\varphi(s)ds + \sum_{i=1}^m \int_0^{t_0} \tilde{x}(\theta, s)u_i^0[s]ds.$$

Следовательно,

$$x(\theta, t) = x(\theta, t_0) + \sum_{i=1}^m \int_{t_0}^t \tilde{x}(\theta, s)u_i[s]ds. \quad (54)$$

**Определение 4.1.** Для  $i$ -го игрока,  $i = \overline{1, m}$ , тройку  $p = \{t, x(\theta, t), c^i\}$  будем называть позицией в момент  $t$ ,  $0 \leq t_0 \leq t \leq \theta$ , а  $p_0 = \{t_0, x(\theta, t_0), c^i\}$  – начальной позицией.

**Определение 4.2.** Стратегией  $U_i$  для  $i$ -го игрока,  $i = \overline{1, m}$ , будем называть многозначное отображение, которое каждой реализовавшейся позиции  $p = \{t, x(\theta, t), c^i\}$ ,  $t_0 \leq t \leq \theta$ ,  $0 \leq t_0 < \theta$ , ставит в соответствие некоторое непустое множество  $U_i(t, x(\theta, t), c^i) \div u_i(t, x(\theta, t), c^i) \subset U_i$  [1, с. 61].

Множества  $U_i$  предполагаются выпуклыми замкнутыми и полунепрерывными сверху по включению при изменении позиции. Такие стратегии и соответствующие им управления называют допустимыми. Под движением системы (50) понимают решение линейного интегродифференциального уравнения Вольтерра (54).

Будем решать задачу за  $k$ -го игрока,  $k = \overline{1, m}$ . Введем в рассмотрение функцию

$$\varepsilon_k(t_0, x(\theta, t_0), c^k) = \max_{\|l\|=1} [l'(c^k - x(\theta, t_0)) - \int_{t_0}^{\theta} \max_{u_k \in U_k} \{l' \tilde{x}(\theta, s) u_k(s)\} ds - \sum_{\substack{i=1 \\ i \neq k}}^m \int_{t_0}^{\theta} \min_{u_i \in U_i} \{l' \tilde{x}(\theta, s) u_i(s)\} ds], \quad (55)$$

если правая часть этого равенства положительна, иначе  $\varepsilon_k(t_0, x(\theta, t_0), c^k) = 0$ .

Аналогично предыдущему говорят, что имеет место регулярный случай, если для всех позиций  $\{t_0, x(\theta, t_0), c^k\}$ ,  $1 \leq k \leq m$ ,  $0 \leq t_0 < \theta$ , которые могут встретиться в рассматриваемой игре и для которых максимум в правой части (55) достигается на единственном векторе  $l_0^k = l_0^k(t_0, x(\theta, t_0), c^k)$ . Мы рассматриваем лишь регулярный случай. Предположим, что в момент  $t = t_0$  известен экстремальный вектор  $l_0^k$ , доставляющий максимум правой части (55).

**Определение 4.3.** Пусть вектор  $l_0^k$  в каждый момент  $t_0$ ,  $0 \leq t_0 < \theta$ , доставляет максимум правой части (55). Тогда, если позиция  $p_0 = \{t_0, x(\theta, t_0), c^k\}$  такова, что  $\varepsilon_k(t_0, x(\theta, t_0), c^k) > 0$ , то с этой позицией будем сопоставлять множество  $U_k^e(t_0, x(\theta, t_0), c^k)$ ,  $1 \leq k \leq m$ , всех векторов  $u_k^e \in U_k$ , которые удовлетворяют условию  $x_k^e[t_0] u_k^e[t_0] = \max_{u_k \in U_k} x_k^e[t_0] u_k$ , где вектор-строка  $x_k^e[t_0] = \{l_0^{k'} \tilde{x}(\theta, t_0)\}$ . Тогда стратегии  $U_k^e$  назовем экстремальными.

**Замечание.** Так как согласно (17), (18)  $\tilde{x}(t, s) = X(t, s) + \int_s^t X(t, \tau) R(\tau, s) d\tau$ , где  $R(t, s)$  – резольвента матрицы  $\Phi(t, s)$ , то функция  $x_k^e(t)$  является решением интегрального уравнения Вольтерра второго рода  $x_k^e(t) = \{l_0^{k'} X(\theta, t)\} + \int_t^{\theta} \Phi'(\tau, t) x_k^e(\tau) d\tau$  [11].

Аналогично [1] можно показать, что экстремальные стратегии допустимы.

**Теорема 4.1.** В регулярном случае экстремальные стратегии  $U_k^e$ ,  $1 \leq k \leq m$ , уравнивают в смысле Нэша систему функционалов (53).

**Доказательство.** Запишем функцию

$$\begin{aligned} \varepsilon_k(t, x(\theta, t), c^k) &= l_0^{k'}(c^k - x(\theta, t_0)) - \int_{t_0}^t \{l_0^{k'} \tilde{x}(\theta, s)\} u_k(s) ds - \\ &- \int_{t_0}^{\theta} \max_{u_k \in U_k} \{l_0^{k'} \tilde{x}(\theta, s)\} u_k(s) ds - \int_{t_0}^t \sum_{i=1}^m \{l_0^{k'} \tilde{x}(\theta, s)\} u_k(s) ds - \int_{t_0}^{\theta} \sum_{\substack{i=1 \\ i \neq k}}^m \min_{u_i \in U_i} \{l_0^{k'} \tilde{x}(\theta, s)\} u_i(s) ds = \\ &= l_0^{k'}(c^k - x(\theta, t_0)) - \int_{t_0}^t x_k^e(s) u_k^e(s) ds - \int_t^{\theta} x_k^e(s) u_k(s) ds - \sum_{i=1, i \neq k}^m \int_{t_0}^{\theta} x_k^e(s) u_i^e(s) ds. \end{aligned} \quad (56)$$

Из этой формулы согласно определению 4.3 получаем, что  $\varepsilon_k(\theta) = Y_k(u_1^e, \dots, u_m^e)$ ,  $\varepsilon_k(t_0) = Y_k(u_1^e, \dots, u_{k-1}^e, u_k, u_{k+1}^e, \dots, u_m^e)$ , т.е.  $\varepsilon_k(\theta)$  – значение функционала  $Y_k$ , когда все игроки применяют свои экстремальные управления, а  $\varepsilon_k(t_0)$  – значение функционала  $Y_k$ , когда  $k$ -й игрок применяет произвольное допустимое управление, а остальные игроки применяют свои экстремальные управления.

Вычисляем производную

$$\frac{d\varepsilon_k(t)}{dt} = -x_k^e(t)u_k^e(t) + x_k^e(t)u_k(t) \leq 0,$$

отсюда вытекает, что при замене в (56) игроком  $P_k$  произвольного допустимого управления на экстремальное функция (56) не возрастает, следовательно, получаем, что  $Y_k(u_1^e, \dots, u_m^e) \leq Y_k(u_1^e, \dots, u_{k-1}^e, u_k, u_{k+1}^e, \dots, u_m^e)$ .

Таким образом, теорема доказана.

### Литература

1. Красовский, Н.Н. Игровые задачи о встрече движений / Н.Н. Красовский. – М.: Наука, 1970. – 420 с.
2. Красовский, Н.Н. Позиционные дифференциальные игры / Н.Н. Красовский, А.И. Субботин. – М.: Наука, 1974. – 456 с.
3. Субботин, А.И. Оптимизация гарантии в задачах управления / А.И. Субботин, А.Г. Ченцов. – М.: Наука, 1981. – 278 с.
4. Красовский, Н.Н. Управление динамической системой / Н.Н. Красовский. – М.: Наука, 1985. – 520 с.
5. Осипов, Ю.С. Дифференциальные игры систем с последствием / Ю.С. Осипов // ДАН СССР. – 1971. – Т. 196, № 4. – С. 779–782.
6. Осипов, Ю.С. Альтернатива в дифференциальной игре / Ю.С. Осипов // ДАН СССР. – 1971. – Т. 197, № 5. – С. 1023–1025.
7. Субботин, А.И. Экстремальные стратегии в дифференциальных играх с полной памятью / А.И. Субботин // ДАН СССР. – 1972. – Т. 206, № 3. – С. 211–213.
8. Гороховик, В.В. О линейных дифференциальных играх нескольких лиц / В.В. Гороховик, Ф.М. Кириллова // Управляемые системы: сб. науч. тр. – Новосибирск, 1971. – Вып. 10. – С. 3–9.
9. Пасиков, В.Л. Экстремальные стратегии в игровых задачах для линейных интегро-дифференциальных систем Вольтерра, I / В.Л. Пасиков // Вестник ЮУрГУ. Серия «Математика. Механика. Физика». – 2012. – Вып. 6. – № 11(270). – С. 33–42.
10. Краснов, М.Л. Интегральные уравнения. Задачи и упражнения / М.Л. Краснов, А.И. Киселев, Г.И. Макаренко. – М.: Наука, 1975. – 216 с.
11. Винокуров, В.Р. Некоторые вопросы теории устойчивости систем интегральных уравнений Вольтера, I / В.Р. Винокуров // Известия высших учебных заведений. Математика. – 1969. – № 6 (85). – С. 24–34.

## EXTREME STRATEGIES IN GAME-THEORY PROBLEMS FOR LINEAR INTEGRAL DIFFERENTIAL VOLTERRA SYSTEMS, II

V.L. Pasikov<sup>1</sup>

The problems of guidance as well as game situation of  $m$  individuals in case of composed functions balance (a distance) in terms of Nash theory are studied. To solve these problems a familiar extreme construction by an academician N.N. Krasovskiy, modified for the considered situations, is used.

*Keywords:* game-theory problem, integral differential system, control action, game positions, program maximin, balance in terms of Nash theory.

### References

1. Krasovskii N.N. *Igrovye zadachi o vstreche dvizhenii* (Motion game problems). Moscow: Nauka, 1970. 420 p. (in Russ.).
2. Krasovskii N.N., Subbotin A.I. *Pozitsionnye differentsial'nye igry* (Position differential games). Moscow: Nauka, 1974. 456 p. (in Russ.).
3. Subbotin A.I., Chentsov A.G. *Optimizatsiia garantii v zadachakh upravleniia* (Guarantee optimization in control problems). Moscow: Nauka, 1981. 287 p. (in Russ.).
4. Krasovskii N.N. *Upravlenie dinamicheskoi sistemoi* (Dynamic system control). Moscow: Nauka, 1985. 518 p. (in Russ.).
5. Osipov Yu.S. *DAN SSSR*. 1971. Vol. 196, no. 4. pp. 779–782. (in Russ.).
6. Osipov Yu.S. *DAN SSSR*. 1971. Vol. 197, no. 5. pp. 1023–1025. (in Russ.).
7. Subbotin A.I. *DAN SSSR*. 1972. Vol. 206, no. 3. pp. 211–213. (in Russ.).
8. Gorokhovik V.V., Kirillova F.M. O linejnykh differentsialnykh igrakh neskol'kikh lic [Linear differential games of several individuals]. *Upravlyaemye sistemy: sb. nauch. tr.* [Controllable systems: Proceedings]. Novosibirsk, 1971. Issue 10. pp. 3–9. (in Russ.).
9. Pasikov V.L. Ekstremalnye strategii v igrovyykh zadachakh dlya linejnykh integro-differentsialnykh sistem Volterra, I [Extreme strategies in game-theory problems for linear integral differential Volterra systems, I]. *Vestnik YuUrGU. Seriya «Matematika. Mekhanika. Fizika»*. 2012. Issue 6. no. 11(270). pp. 33–42. (in Russ.).
10. Krasnov M.L., Kiselev A.I., Makarenko G.I. *Integral'nye uravneniia. Zadachi i uprazhneniya* (Integral equations. Tasks and exercises). Moscow: Nauka, 1976. 216 p. (in Russ.).
11. Vinokurov V.R. *Izvestiya vysshikh uchebnykh zavedenij. Matematika*. 1969. no. 6(85). pp. 24–34. (in Russ.).

Поступила в редакцию 15 апреля 2012 г.

<sup>1</sup> Pasikov Vladimir Leonidovich is Cand. Sc. (Physics and Mathematics), Associate Professor, Mathematical Analysis and Information Service, Orsk Humanist and Technological Institute (Branch of Orenburg State University).

E-mail: pasikov\_fmf@mail.ru