

УДК 517.977

# КОНФЛИКТНОЕ ВЗАИМОДЕЙСТВИЕ ГРУПП УПРАВЛЯЕМЫХ ОБЪЕКТОВ С ФАЗОВЫМИ ОГРАНИЧЕНИЯМИ ВО ВРЕМЕННЫХ ШКАЛАХ

**Е.С. Можегова**

*Удмуртский государственный университет*  
Россия, 426034, Ижевск, Университетская ул., 1  
E-mail: mozhegovvalena@yandex.ru

**Н.Н. Петров**

*Удмуртский государственный университет*  
Россия, 426034, Ижевск, Университетская ул., 1  
E-mail: kma3@list.ru

**Ключевые слова:** дифференциальная игра, убегающий, преследователь, фазовые ограничения, временные шкалы.

**Аннотация:** В конечномерном евклидовом пространстве рассматривается задача простого преследования группой преследователей группы убегающих в заданной временной шкале с равными возможностями всех участников. Дополнительно предполагается, что каждый из убегающих не покидает пределы заданного выпуклого многогранного конуса с непустой внутренностью. Множество управлений каждого участника – шар радиуса единица с центром в начале координат. Целью группы преследователей является поимка всех убегающих, цель убегающих противоположна. Целевые множества – начало координат. Получены условия разрешимости локальной и глобальной задач уклонения, а также оценки сверху и снизу для наименьшего числа убегающих, уклоняющихся от заданного числа преследователей из любых начальных позиций.

## 1. Введение

В работах Р. Айзекса [1] были заложены основы теории дифференциальных игр преследования-уклонения двух лиц, представляющей собой к настоящему времени фундаментальную содержательную теорию, в которой предложены различные подходы для анализа конфликтных ситуаций. Естественным обобщением данных подходов является ситуация конфликтного взаимодействия группы преследователей и группы убегающих, в которой целью группы преследователей является поимка заданного числа убегающих, а цель группы убегающих противоположна [2, 3].

Одним из направлений исследований задач преследования-уклонения с участием многих лиц является поиск новых классов задач, для анализа которых применимы разработанные ранее методы. В ряде работ было отмечено, что некоторые

результаты, полученные отдельно для теорий дифференциальных и разностных уравнений, можно рассматривать с единых позиций, если допустить возможность задания динамических систем на произвольных замкнутых подмножествах, называемых временными шкалами. В работе [5] рассмотрена задача о преследовании двух убегающих, использующих одно и то же управление и не покидающих пределы выпуклого многогранного множества.

В данной работе рассматривается задача конфликтного взаимодействия группы преследователей и группы убегающих во временных шкалах при условии, что убегающие не покидают пределы выпуклого многогранного конуса. Получены условия разрешимости локальной и глобальной задач уклонения, а также оценки сверху и снизу для наименьшего числа убегающих, уклоняющихся от заданного числа преследователей из любых начальных позиций.

## 2. Постановка задачи

**Определение 1** ([4]). *Непустое замкнутое подмножество  $\mathbb{T} \subset \mathbb{R}^1$  такое, что  $\sup_{t \in \mathbb{T}} t = +\infty$ , называется временной шкалой.*

**Определение 2** ([4]). *Функция  $f : \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{R}^1$  называется  $\Delta$ -дифференцируемой в точке  $t \in \mathbb{T}$ , если существует число  $\gamma \in \mathbb{R}^1$ , что для любого  $\varepsilon > 0$  существует окрестность  $W$  точки  $t$  такая, что неравенство*

$$|f(\sigma(t)) - f(s) - \gamma(\sigma(t) - s)| < \varepsilon|\sigma(t) - s|$$

*справедливо для всех  $s \in \mathbb{T} \cap W$ , где  $\sigma(t) = \inf\{s \in \mathbb{T} \mid s > t\}$ .*

*Число  $\gamma$  в этом случае называется  $\Delta$ -производной функции  $f$  в точке  $t$ .  $\Delta$ -производная функции  $f$  в точке  $t$  будет обозначаться  $f^\Delta(t) = \gamma$ .*

Пусть задана некоторая временная шкала  $\mathbb{T}$ ,  $t_0 \in \mathbb{T}$ .

В пространстве  $\mathbb{R}^k$  ( $k \geq 2$ ) рассматривается дифференциальная игра  $n + m$  лиц:  $n$  преследователей  $P_1, \dots, P_n$  и  $m$  убегающих  $E_1, \dots, E_m$  с законами движения вида

$$x_i^\Delta = u_i, \quad x_i(t_0) = x_i^0, \quad y_j^\Delta = v_j, \quad y_j(t_0) = y_j^0, \quad u_i, v_j \in V.$$

Здесь  $x_i, y_j, x_i^0, y_j^0, u_i, v_j \in \mathbb{R}^k$ ,  $i \in I = \{1, \dots, n\}$ ,  $j \in J = \{1, \dots, m\}$ ,  $V = \{v \in \mathbb{R}^k : \|v\| \leq 1\}$ . Считаем, что  $x_i^0 \neq y_j^0$  для всех  $i \in I, j \in J$ .

Дополнительно предполагается, что каждый убегающий в процессе игры не покидает пределы выпуклого многогранного конуса  $\Omega$  вида

$$\Omega = \{z \in \mathbb{R}^k : (p_s, z) \leq 0, s = 1, \dots, r\},$$

где  $p_1, \dots, p_r$  – единичные векторы  $\mathbb{R}^k$ . Считаем, что  $\Omega = \mathbb{R}^k$  при  $r = 0$ .

Цель группы преследователей состоит в том, чтобы «переловить» всех убегающих. Цель группы убегающих – помешать этому, то есть предоставить возможность хотя бы одному из убегающих уклониться от встречи.

Пусть  $z^0 = (x_1^0, \dots, x_n^0, y_1^0, \dots, y_m^0)$ . Обозначим данную игру через  $\Gamma(n, m, z^0, \Omega)$ .

Считаем, что убегающие используют кусочно-программные стратегии, преследователи – кусочно-программные контрстратегии.

**Определение 3.** В игре  $\Gamma(n, m, z^0, \Omega)$  происходит уклонение от встречи, если существуют кусочно-программные стратегии  $V_1, \dots, V_m$  убегающих  $E_1, \dots, E_m$  такие, что для любых траекторий  $x_1(t), \dots, x_n(t)$  преследователей  $P_1, \dots, P_n$  существует номер  $l \in J$  такой, что  $y_l(t) \neq x_i(t)$  для всех  $i \in I, t \in \mathbb{T}$ , где  $y_l(t)$  – реализовавшаяся в данной ситуации траектория убегающего  $E_l$ , причем  $y_j(t) \in \Omega$  для всех  $j \in J, t \in \mathbb{T}, t > t_0$ .

**Определение 4.** В игре  $\Gamma(n, m, z^0, \Omega)$  происходит поимка, если существует момент времени  $T > t_0, T \in \mathbb{T}$  и для любых стратегий  $V_1, \dots, V_m$  убегающих  $E_1, \dots, E_m$  существуют кусочно-программные контрстратегии  $U_1, \dots, U_n$  преследователей  $P_1, \dots, P_n$  такие, что найдутся моменты  $\tau_1, \dots, \tau_m \in [t_0, T] \cap \mathbb{T}$  и номера  $s_1, \dots, s_m \in I$ , для которых выполнены равенства  $y_j(\tau_j) = x_{s_j}(\tau_j), j \in J$ , где  $x_i(t), i \in I, y_j(t), j \in J$  – соответственно реализовавшиеся в данной ситуации траектории игроков  $P_i, i \in I, E_j, j \in J$ .

### 3. Основной результат

Введем следующие обозначения  $S_r = \{z \in \mathbb{R}^k : \|z\| = r\}, D_r^- = \{z \in \mathbb{R}^k : \|z\| \leq r\}, D_r^+ = \{z \in \mathbb{R}^k : \|z\| > r\}, q_j = y_j^0 / \|y_j^0\|$ .

**Лемма 1.** Пусть  $x_i^0 \in D_{\|y_1^0\|}^-$  для всех  $i \in I$ . Тогда в игре  $\Gamma(n, m, z^0, \Omega)$  происходит уклонение от встречи.

**Доказательство леммы 1.** Из условия леммы следует, что  $(x_i^0 - y_1^0, y_1^0) \leq 0$  для всех  $i \in I$ . Задаем управление убегающего  $E_1$ , полагая  $v_1(t) = y_1^0 / \|y_1^0\|$  для всех  $t \in \mathbb{T}$ . Из [6] следует, что  $E_1$  уклоняется от всех преследователей. Лемма доказана.

**Лемма 2.** Пусть  $\|y_1^0\| < \|y_2^0\|$  и существует номер  $l \in I$  такой, что

- $x_i^0 \in D_{\|y_1^0\|}^-$  для всех  $i \in I \setminus \{l\}, x_l^0 \in D_{\|y_2^0\|}^+$ ;
- проекции  $y_1^0, y_2^0$  на  $S_1$  различны.

Тогда в игре  $\Gamma(n, m, z^0, \Omega)$  происходит уклонение от встречи.

**Доказательство леммы 2.** Пусть  $\omega_1(t) = \|y_1^0\| + t - t_0, \omega_2(t) = \|y_2^0\| - (t - t_0)$ . Возможны два случая.

**1.** Существует  $\tau \in \mathbb{T}$ , для которого  $\omega_1(\tau) = \omega_2(\tau)$ . Задаем управления убегающих  $E_1, E_2$  следующим образом. Полагаем  $v_1(t) = q_1$  для всех  $t \in \mathbb{T}$ ,

$$v_2(t) = \begin{cases} -q_2, & t \in [t_0, \tau) \cap \mathbb{T}, \\ q_2, & t \in [\tau, +\infty) \cap \mathbb{T}. \end{cases}$$

Управления остальных убегающих задаем произвольным образом. Из леммы 1 следует, что  $x_i(t) \neq y_1(t)$  для всех  $t \in \mathbb{T}, i \in I \setminus \{l\}$  и  $x_i(t) \neq y_2(t)$  для всех  $i \in I, t \in [t_0, \tau] \cap \mathbb{T}$ . Если преследователь  $P_l$  в некоторый момент  $T > \tau$  осуществляет поимку  $E_1(E_2)$ , то  $y_1(T), y_2(T), x_l(T) \in S_{\omega_1(T)}$  и поэтому, в силу леммы 1, второй убегающий избежит поимки.

**2.** Для всех  $t \in \mathbb{T}$  имеет место  $\omega_1(t) \neq \omega_2(t)$ . Тогда существуют  $\tau_1, \tau_2 \in \mathbb{T}, \tau_1 < \tau_2$ , для которых  $(\tau_1, \tau_2) \cap \mathbb{T} = \emptyset$  и  $\omega_1(\tau_1) < \omega_2(\tau_1), \omega_1(\tau_2) > \omega_2(\tau_2)$ . Задаем управления убегающих  $E_1, E_2$  следующим образом.

Если  $\omega_1(\tau_2) > \omega_2(\tau_1)$ , то полагаем

$$v_2(t) = \begin{cases} -q_2, & t \in [t_0, \tau_1) \cap \mathbb{T}, \\ q_2 \frac{\omega_1(\tau_2) - \omega_2(\tau_1)}{\tau_2 - \tau_1}, & t = \tau_1, \\ q_2, & t \in [\tau_2, +\infty) \cap \mathbb{T}. \end{cases}$$

Если же  $\omega_1(\tau_2) < \omega_2(\tau_1)$ , то полагаем

$$v_2(t) = \begin{cases} -q_2, & t \in [t_0, \tau_1) \cap \mathbb{T}, \\ -q_2 \frac{\omega_2(\tau_1) - \omega_1(\tau_2)}{\tau_2 - \tau_1}, & t = \tau_1, \\ q_2, & t \in [\tau_2, +\infty) \cap \mathbb{T}. \end{cases}$$

Управления остальных убегающих задаем произвольным образом. Отметим, что управления убегающих таковы, что  $v_1(t), v_2(t) \in V$ ,  $y_1(t), y_2(t) \in \Omega$  для всех  $t \in \mathbb{T}$ .

Из леммы 1 следует, что преследователи  $P_i$ ,  $i \in I \setminus \{l\}$ , не ловят ни одного из убегающих  $E_1, E_2$ . На промежутке  $[t_0, \tau_1) \cap \mathbb{T}$  преследователь  $P_l$  также не ловит ни одного из убегающих  $E_1, E_2$ . Если в момент  $T \geq \tau_1$  преследователь  $P_l$  осуществит поимку одного из убегающих  $E_1, E_2$ , то в данный момент  $T$  преследователь  $P_l$  будет находиться на сфере  $S_{\|y_1(T)\|}$  и поэтому, в силу леммы 1, не сможет осуществить поимку второго убегающего. Тем самым доказано, что в игре  $\Gamma(n, m, z^0, \Omega)$  происходит уклонение от встречи.

**Лемма 3.** Пусть существуют множества  $I_0 \in I$ ,  $J_0 \in J$ , числа  $0 < r < R$  такие, что

- $|I_0| \leq |J_0| + 1$ ;
- $x_i^0 \in D_R^+$  для всех  $i \in I_0$ ,  $x_i^0 \in D_r^-$  для всех  $i \notin I_0$ ;
- $y_j^0 \in D_r^+ \cap D_R^-$ ;
- проекции точек  $y_j^0$ ,  $j \in J_0$ , на  $S_1$  попарно различны.

Тогда в игре  $\Gamma(n, m, z^0, \Omega)$  происходит уклонение от встречи.

**Доказательство леммы 3.** Пусть  $J_0 = \{1, \dots, l\}$ . Считаем, что  $\|y_1^0\| \leq \|y_j^0\|$  для всех  $j \in J_0$ . Управление убегающего  $E_1$  задаем аналогично тому, как в доказательстве леммы 2. Управления каждого из остальных убегающих  $E_j$ ,  $j \in J_0$ , задаем аналогично тому, как задавалось управление для убегающего  $E_2$  в доказательстве леммы 2. Построенные управления гарантируют уклонение от встречи в игре  $\Gamma(n, m, z^0, \Omega)$ . Лемма доказана.

**Теорема 1.** Для любого натурального числа  $l$ , любого натурального числа  $m \geq l \cdot 2^l + 2$ , любого вектора  $z^0$  такого, что проекции точек  $y_j^0$ ,  $j \in J$ , на  $S_1$  попарно различны, в игре  $\Gamma(2^l + 1, m, z^0, \Omega)$  происходит уклонение от встречи.

Доказательство данной теоремы основано на применении леммы 3 и идеи работы [7].

Определим функцию  $f : N \rightarrow N$

$$f(n) = \min\{m \mid \text{в игре } \Gamma(n, m, z^0, \mathbb{R}^k) \text{ происходит уклонение от встречи из любых начальных позиций } z^0 \text{ таких, что проекции точек } y_j^0, j \in J, \text{ на } S_1 \text{ попарно различны}\}.$$

Обозначим через  $\text{Int}A$ ,  $\text{co}A$  соответственно внутренность и выпуклую оболочку множества  $A$ .

**Теорема 2.** [5]. Пусть в игре  $\Gamma(n, 1, z^0, \mathbb{R}^k)$

$$y_1^0 \in \text{Intco}\{x_1^0, \dots, x_n^0\}.$$

Тогда в игре  $\Gamma(n, 1, z^0, \mathbb{R}^k)$  происходит поимка.

**Теорема 3.** Существуют константы  $C_1 > 0$ ,  $C_2 > 0$  такие, что для всех натуральных  $n$ ,  $n \neq 1$ , справедливо неравенство.

$$(1) \quad C_1 n \ln n \leq f(n) \leq C_2 n \ln n.$$

Правая часть неравенства (1) следует из теоремы 1. Левая часть неравенства (1) доказывается с использованием теоремы 2 и результатов работы [7].

**Следствие 1.** Для любого натурального числа  $l$  существуют натуральные числа  $n, t$ , существует вектор начальных позиций  $z^0$  такие, что  $t - n > l$  и в игре  $\Gamma(n, t, z^0, \Omega)$  происходит поимка.

Доказательство данного следствия повторяет доказательство соответствующего следствия в работе [7].

**Следствие 2.** Для любого натурального числа  $l$  существуют натуральные числа  $n, t$  такие, что в игре  $\Gamma(n, t, z^0, \Omega)$  происходит уклонение от встречи для любого  $z^0$ , в игре  $\Gamma(n + 1, t + l, z^1, \Omega)$  происходит поимка при некотором  $z^1$ .

Доказательство данного следствия повторяет доказательство соответствующего следствия в работе [7].

## 4. Заключение

Представлены новые результаты о разрешимости задач уклонения и преследования группой преследователей одного или нескольких убегающих в предположении, что движения участников описываются уравнениями в заданной временной шкале.

Работа выполнена при поддержке Министерства науки и высшего образования РФ в рамках государственного задания № 075-01483-23-00, проект FEWS-2020-0010.

## Список литературы

1. Isaacs R. Differential Games. New York: John Wiley and Sons, 1965. 384 p.
2. Чикрий А.А. Конфликтно управляемые процессы. Киев: Наукова думка, 1992. 383 с.
3. Григоренко Н.Л. Математические методы управления несколькими динамическими процессами. М.: Изд-во МГУ, 1990. 197 с.
4. Guseinov G.S. Integration on time scales // Journal of Math. Anal. Appl. 2003. Vol. 285, No. 1. P. 107–127.
5. Петров Н.Н., Можегова Е.С. Задача простого преследования с фазовыми ограничениями двух скоординированных убегающих во временных шкалах // Математическая теория игр и ее приложения. 2022. Т. 14, № 4. С. 81–95.
6. Петров Н.Н. Задача простого группового преследования с фазовыми ограничениями во временных шкалах // Вестн. Удмуртск. ун-та. Матем. Мех. Компьют. науки. 2020. № 2. С. 249–258.
7. Петров Н.Н., Петров Н.Никандр. О дифференциальной игре «казаки-разбойники» // Дифференц. уравнения. 1983. № 8. С. 1366–1374.