

# МАТЕМАТИКА

УДК 517.977.8

© A. И. Благодатских

## МНОГОКРАТНАЯ ПОИМКА В ПРИМЕРЕ ПОНТРЯГИНА<sup>1</sup>

Получены достаточные условия многократной поимки в примере Понтрягина с одинаковыми возможностями всех участников.

*Ключевые слова:* дифференциальные игры, групповое преследование, поимка, многократная поимка, пример Понтрягина.

### Введение

Задача простого группового преследования с равными возможностями впервые рассматривалась Б. Н. Пшеничным [1], были получены необходимые и достаточные условия поимки. Для задачи с простыми движениями и равными возможностями Н. Л. Григоренко [2] были представлены необходимые и достаточные условия многократной поимки. Н. Н. Петров [3] получил достаточные условия многократной поимки в примере Л. С. Понтрягина с равными возможностями. В данной работе рассматривается обобщенный нестационарный пример Л. С. Понтрягина при одинаковых динамических и инерционных возможностях игроков, получены достаточные условия многократной и нестрогой одновременной многократной поимки, а для случая простых движений участников получены необходимые и достаточные условия одновременной многократной поимки. Управления преследователей, гарантирующие разрешимость указанных задач не позднее некоторого момента времени, построены в явном виде.

Многократная поимка происходит, если заданное количество преследователей ловят убегающего, при этом моменты поимки могут не совпадать. В задаче о нестрогой одновременной многократной поимке дополнительно к условиям задачи о многократной поимке требуется, чтобы моменты поимки (не обязательно наименьшие) совпадали. Наконец, в задаче об одновременной многократной поимке добавляется требование о том, чтобы совпадали наименьшие моменты поимки.

### § 1. Постановка задачи

В пространстве  $\mathbb{R}^\nu$  ( $\nu \geq 2$ ) рассматривается дифференциальная игра  $\Gamma$   $n+1$  лиц:  $n$  преследователей  $P_1, P_2, \dots, P_n$  и убегающего  $E$  с законами движения

$$x_i^{(l)} + a_1(t)x_i^{(l-1)} + a_2(t)x_i^{(l-2)} + \dots + a_l(t)x_i = u_i, \quad u_i \in V, \quad (1.1)$$

$$y^{(l)} + a_1(t)y^{(l-1)} + a_2(t)y^{(l-2)} + \dots + a_l(t)y = v, \quad v \in V, \quad (1.2)$$

соответственно и начальными условиями (при  $t = t_0$ )

$$x_i^{(q)}(t_0) = X_i^q, \quad y^{(q)}(t_0) = Y^q, \quad \text{причем } X_i^0 \neq Y^0 \text{ для всех } i, \quad (1.3)$$

здесь  $x_i, y, u_i, v \in \mathbb{R}^\nu$ ,  $V$  — строго выпуклый компакт в  $\mathbb{R}^\nu$  с гладкой границей такой, что  $\text{Int } V \neq \emptyset$ , функции  $a_1(t), a_2(t), \dots, a_l(t)$  непрерывны на промежутке  $[t_0, \infty)$ ,

$$i \in I = \{1, 2, \dots, n\}, \quad q = 0, 1, \dots, l-1.$$

---

<sup>1</sup>Работа поддержана грантом Президента РФ для молодых кандидатов наук (МК-2817.2008.1) и Российским фондом фундаментальных исследований (проекты 06-01-00258, 09-01-00403).

Управления из класса измеримых по Лебегу на промежутке  $[t_0, \infty)$  функций со значениями из  $V$  будем называть допустимыми. Для каждого  $k = 1, 2, \dots, n$  определим множество

$$\Omega(k) = \{(i_1, i_2, \dots, i_k) : i_1, i_2, \dots, i_k \in I \text{ попарно различны}\}.$$

**Определение 1.** В игре  $\Gamma$  возможна  $m$ -кратная поимка ( $n \geq m \geq 1$ ), если существует момент  $T_1 = T_1(X_i^q, Y^q)$  такой, что для любого допустимого управления  $v(t)$  найдутся допустимые управления

$$u_i(t) = u_i(t, X_i^q, Y^q, v(s), t_0 \leq s \leq t)$$

такие, что для некоторых  $\tau_k \in [t_0, T_1]$  и  $\Lambda \in \Omega(m)$  выполнено

$$x_k(\tau_k) = y(\tau_k) \text{ для всех } k \in \Lambda.$$

**Определение 2.** В игре  $\Gamma$  возможна нестрогая одновременная  $m$ -кратная поимка, если существует момент  $T_2 = T_2(X_i^q, Y^q)$  такой, что для любого допустимого управления  $v(t)$  найдутся допустимые управления

$$u_i(t) = u_i(t, X_i^q, Y^q, v(s), t_0 \leq s \leq t)$$

такие, что для некоторых  $\tau \in [t_0, T_2]$  и  $\Lambda \in \Omega(m)$  выполнено

$$x_k(\tau) = y(\tau) \text{ для всех } k \in \Lambda.$$

**Определение 3.** В игре  $\Gamma$  возможна одновременная  $m$ -кратная поимка, если существует момент  $T_3 = T_3(X_i^q, Y^q)$  такой, что для любого допустимого управления  $v(t)$  найдутся допустимые управления

$$u_i(t) = u_i(t, X_i^q, Y^q, v(s), t_0 \leq s \leq t)$$

такие, что для некоторых  $\tau \in [t_0, T_3]$  и  $\Lambda \in \Omega(m)$  выполнено

$$x_k(\tau) = y(\tau), \quad x_k(s) \neq y(s) \text{ для всех } s \in [t_0, \tau], \quad k \in \Lambda.$$

## § 2. Достаточные условия многократной поимки

Соотношения (1.1), (1.2), (1.3), вводя замены  $z_i = x_i - y$ , перепишем в виде

$$z_i^{(l)} + a_1(t)z_i^{(l-1)} + \dots + a_l(t)z_i = u_i - v, \quad u_i, v \in V, \quad z_i^{(q)}(t_0) = Z_i^q = X_i^q - Y^q. \quad (2.1)$$

Через  $\varphi_q(t, s)$  ( $t \geq s \geq t_0$ ) обозначим решение уравнения с начальными условиями

$$\omega^{(l)} + a_1(t)\omega^{(l-1)} + a_2(t)\omega^{(l-2)} + \dots + a_l(t)\omega = 0,$$

$$\omega(s) = 0, \dots, \omega^{(q-1)}(s) = 0, \omega^{(q)}(s) = 1, \omega^{(q+1)}(s) = 0, \dots, \omega^{(l-1)}(s) = 0.$$

Пусть далее

$$\xi_i(t) = \varphi_0(t, t_0)Z_i^0 + \varphi_1(t, t_0)Z_i^1 + \dots + \varphi_{l-1}(t, t_0)Z_i^{l-1}.$$

**Предположение 1.** Существуют непрерывные на промежутке  $[t_0, \infty)$  функции  $\alpha_i(t)$  и  $\xi_i^1(t)$ , обладающие следующими свойствами: 1)  $\xi_i^1(t)$  являются почти периодическими в смысле Бора; 2)  $\alpha_i(t) > 0$  для всех  $t \geq t_0$ ; 3)  $\lim_{t \rightarrow \infty} (\xi_i^1(t) - \alpha_i(t)\xi_i(t)) = 0$ .

Выражение «функция (определенная на  $[t_0, \infty]$ ) является почти периодической в смысле Бора» означает, что ее можно доопределить при  $t < t_0$  так, чтобы полученная функция стала почти периодической по Бору.

**Предположение 2.** Функции  $\varphi_{l-1}(t, s)$  и  $\alpha(t) = \min_{i \in I} \alpha_i(t)$  таковы, что

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \alpha(t) \int_{t_0}^t |\varphi_{l-1}(t, s)| ds = \infty.$$

Случай  $m = 1$ , то есть простой поимки, в предположениях 1, 2 рассматривался в [6].

**Условие 1.** Существуют моменты  $\tau_1^0, \tau_2^0, \dots, \tau_n^0 \in [t_0, \infty)$  такие, что

$$0 \in \text{Intco}\{\xi_k^1(\tau_k^0), k \in K\} \text{ для всех множеств } K \in \Omega(n-m-1).$$

Через  $D(c, r)$  обозначим замкнутый шар с центром в точке  $c$  радиуса  $r$ .

**Лемма 1.** Пусть выполнены предположение 1 и условие 1. Тогда существуют такие числа  $\varepsilon_1 > 0$  и  $\Delta_1 > 0$ , для которых справедливы утверждения: 1) для всех  $K \in \Omega(n-m-1)$  и  $h_i \in D(\xi_i^1(\tau_i^0), \varepsilon_1)$  выполнено включение  $0 \in \text{Intco}\{h_k, k \in K\}$ ; 2) для всех  $t \geq t_0$  найдутся моменты  $\tau_i \in [t, t + \Delta_1]$  такие, что  $\alpha_i(\tau_i)\xi_i(\tau_i) \in D(\xi_i^1(\tau_i^0), \varepsilon_1)$ .

**Доказательство.** Выберем произвольное множество  $K \in \Omega(n-m-1)$ . Множество  $\text{co}\{\xi_k^1(\tau_k^0), k \in K\}$  является выпуклым многогранником с вершинами в точках  $\xi_p^1(\tau_p^0)$ , где  $p \in P \subset K$ . Из условия 1 следует, что  $0 \in \text{Intco}\{\xi_p^1(\tau_p^0), p \in P\}$ . Так как множество  $\text{Intco}\{\xi_p^1(\tau_p^0), p \in P\}$  является открытым, то найдется число  $\varepsilon_1 > 0$  такое, что  $0 \in \text{Intco}\{h_p, p \in P\}$  для любых  $h_p \in D(\xi_p^1(\tau_p^0), \varepsilon_1)$ . Из последнего включения, учитывая, что  $\text{Intco}\{h_p, p \in P\} \subset \text{Intco}\{h_k, k \in K\}$ , следует справедливость утверждения 1) данной леммы.

В силу предположения 1 функции  $\xi_i^1(t)$  являются почти периодическими по Бору, поэтому найдется  $T(\varepsilon_1) > 0$ , для которого выполнено следующее утверждение: для всех  $t \geq t_0$  существуют такие  $\tau_i^1 \in [t, t + T(\varepsilon_1))$ , что  $\xi_i^1(\tau_i^1) \in D(\xi_i^1(\tau_i^0), \varepsilon_1/2)$ . Из приведенного утверждения и свойства 3) предположения 1 следует, что при некотором  $\Delta_1 = \Delta_1(\varepsilon_1) > 0$  утверждение 2) выполняется.  $\square$

Выберем значения  $\varepsilon_1 > 0$  и  $\Delta_1 > 0$  так, чтобы имели место утверждения леммы 1.

Определим функции  $\psi$ ,  $\lambda$ ,  $Q_i$  равенствами

$$\psi(t, s) = \begin{cases} 1, & \text{если } \varphi_{l-1}(t, s) \geq 0, \\ -1 & \text{в противном случае,} \end{cases}$$

$$\lambda(v, \psi, h) = \sup\{\lambda : \lambda \geq 0, (v - \lambda\psi h) \in V\}, \quad Q_i(t, h) = \alpha_i(t) \int_{t_0}^t |\varphi_{l-1}(t, s)| \lambda(v(s), \psi(t, s), h) ds.$$

Введем обозначения

$$d = (h_1, h_2, \dots, h_n), \quad d^* = (h_1^*, h_2^*, \dots, h_n^*), \quad D_1 = D(\xi_1^1(\tau_1^0), \varepsilon_1) \times D(\xi_2^1(\tau_2^0), \varepsilon_1) \times \dots \times D(\xi_n^1(\tau_n^0), \varepsilon_1),$$

$$\delta_1 = \min_{d \in D_1} \min_{\psi \in \{1, -1\}} \min_{v \in V} \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in K} \lambda(v, \psi, h_k).$$

**Лемма 2.** Пусть выполнено условие 1. Тогда  $\delta_1 > 0$ .

**Доказательство.** Зафиксируем любой набор  $d \in D_1$ . Пусть

$$\delta_1^+(d) = \min_{v \in V} \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in K} \lambda(v, +1, h_k), \quad \delta_1^-(d) = \min_{v \in V} \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in K} \lambda(v, -1, h_k).$$

Из условий леммы следует справедливость утверждения 1) леммы 1, поэтому

$$0 \in \text{Intco}\{h_k, k \in K\} \quad (0 \in \text{Intco}\{-h_k, k \in K\}) \text{ для всех множеств } K \in \Omega(n-m-1).$$

Предположим, что  $\delta_{+1}(d) = 0$  ( $\delta_{-1}(d) = 0$ ). Тогда найдется  $w \in V$  такой, что в любом множестве  $\Lambda \in \Omega(m)$  существует элемент  $p \in \Lambda$ , для которого  $\lambda(w, +1, h_p) = 0$  ( $\lambda(w, -1, h_p) = 0$ ). Построим множество  $Q = \{q_1, q_2, \dots, q_{n-m+1}\} \in \Omega(n-m+1)$  по следующему правилу. Выберем  $q_1 \in L_1 = \{1, 2, \dots, m\} \in \Omega(m)$  из условия  $\lambda(w, +1, h_{q_1}) = 0$  ( $\lambda(w, -1, h_{q_1}) = 0$ ), затем  $q_2 \in L_2 = (L_1 \cup \{m+1\}) \setminus \{q_1\} \in \Omega(m)$  такой, что  $\lambda(w, +1, h_{q_2}) = 0$  ( $\lambda(w, -1, h_{q_2}) = 0$ ), и так далее. На последнем шаге построим множество  $L_{n-m+1} = (L_{n-m} \cup \{n\}) \setminus \{q_{n-m}\} \in \Omega(m)$  и выберем элемент  $q_{n-m+1} \in L_{n-m+1}$  по условию  $\lambda(w, +1, h_{q_{n-m+1}}) = 0$  ( $\lambda(w, -1, h_{q_{n-m+1}}) = 0$ ). По построению множество  $Q \in \Omega(n-m+1)$  такое, что

$$\min_{v \in V} \max_{q \in Q} \lambda(v, +1, h_q) = 0 \quad (\min_{v \in V} \max_{q \in Q} \lambda(v, +1, h_q) = 0),$$

откуда следует, что  $0 \notin \text{Intco}\{h_q, q \in Q\}$  ( $0 \notin \text{Intco}\{-h_q, q \in Q\}$ ). Полученное противоречие доказывает, что

$$\delta_1^+(d) > 0 \quad (\delta_1^-(d) > 0).$$

В работе А. А. Чикрия [4] доказана непрерывность функции  $\lambda$  на каждом из множеств  $V \times \{\pm 1\} \times D(\xi_i^1(\tau_i^0), \varepsilon_1)$ , откуда вытекают равенства

$$\lim_{d^* \rightarrow d} \delta_1^\pm(d^*) = \lim_{d^* \rightarrow d} \min_{v \in V} \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in \Lambda} \lambda(v, \pm 1, h_k^*) = \min_{v \in V} \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in \Lambda} \lambda(v, \pm 1, h_k) = \delta_1^\pm(d),$$

где  $d^* \in D_1$ , следовательно, функции  $\delta_1^\pm$  являются непрерывными на  $D_1$ . Учитывая еще, что множество  $D_1$  — компакт, получаем соотношения  $\delta_1 = \min_{d \in D_1} \{\delta_1^+(d), \delta_1^-(d)\} > 0$ .  $\square$

**Лемма 3.** *Пусть выполнены предположения 1, 2 и условие 1. Тогда существует такой момент  $T > t_0$ , что для каждого допустимого управления  $v(t)$  и  $d \in D_1$  найдется такое множество  $\Lambda \in \Omega(m)$ , что  $Q_k(T, h_k) \geq 1$  для всех  $k \in \Lambda$ .*

Доказательство. Имеют место неравенства

$$\begin{aligned} \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in \Lambda} Q_k(t, h_k) &= \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in \Lambda} \alpha_k(t) \int_{t_0}^t |\varphi_{l-1}(t, s)| \lambda(v(s), \psi(t, s), h_k) ds \geqslant \\ &\geqslant \alpha(t) \frac{1}{C_n^m} \int_{t_0}^t |\varphi_{l-1}(t, s)| \sum_{\Lambda \in \Omega(m)} \left( \min_{k \in \Lambda} \lambda(v(s), \psi(t, s), h_k) \right) ds \geqslant \alpha(t) \frac{\delta_1}{C_n^m} \int_{t_0}^t |\varphi_{l-1}(t, s)| ds. \end{aligned}$$

Таким образом, в силу предположения 2, для момента  $T$  такого, что

$$\alpha(T) \frac{\delta_1}{C_n^m} \int_{t_0}^T |\varphi_{l-1}(T, s)| ds \geqslant 1,$$

и некоторого  $\Lambda \in \Omega(m)$  выполнены неравенства  $Q_k(T, h_k) \geq 1$  для всех  $k \in \Lambda$ .  $\square$

Пусть

$$\theta_1 = \min\{t \geqslant t_0 : \inf_{v(\cdot)} \min_{d \in D_1} \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in \Lambda} Q_k(t, h_k) \geqslant 1\}.$$

Из леммы 3 следует, что  $\theta_1 < \infty$ .

**Теорема 1.** *Пусть выполнены предположения 1, 2 и условие 1. Тогда в игре  $\Gamma$  возможна  $m$ -кратная поимка.*

Доказательство. По формуле Коши для всех  $t \geqslant t_0$  решение задачи (2.1) при любых допустимых управлениях имеет вид

$$z_i(t) = \xi_i(t) + \int_{t_0}^t \varphi_{l-1}(t, s)(u_i(s) - v(s)) ds.$$

Пусть  $v(\tau)$ ,  $t_0 \leq \tau \leq T_1 = \theta_1 + \Delta_1$  — произвольное допустимое управление убегающего  $E$  и  $t_i \geq t_0$  — наименьший корень функции

$$F_i(t) = 1 - \alpha_i(\tau_i) \int_{t_0}^t |\varphi_{l-1}(\tau_i, s)| \lambda(v(s), \psi(\tau_i, s), \alpha_i(\tau_i) \xi_i(\tau_i)) ds,$$

где  $\tau_i \in [\theta_1, T_1] = [\theta_1, \theta_1 + \Delta_1]$  выбраны так, чтобы выполнялось утверждение 2) леммы 1, то есть  $\alpha_i(\tau_i) \xi_i(\tau_i) \in D(\xi_i^1(\tau_i^0), \varepsilon_1)$ . В силу определения момента  $\theta_1$  имеем

$$\min_{\Lambda \in \Omega(m)} \max_{k \in \Lambda} F_k(\theta_1) = 1 - \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in \Lambda} Q_k(\theta_1, \alpha_k(\tau_k) \xi_k(\tau_k)) \leq 0,$$

значит, найдется множество  $\Lambda_0 \in \Omega(m)$  такое, что  $t_k \leq \theta_1 \leq \tau_k$  для всех  $k \in \Lambda_0$ .

Зададим управление преследователей  $P_i$  следующим образом:

$$u_i(t) = \begin{cases} v(t) - \lambda(v(t), \psi(\tau_i, t), \alpha_i(\tau_i) \xi_i(\tau_i)) \psi(\tau_i, t) \alpha_i(\tau_i) \xi_i(\tau_i), & t \in [t_0, t_i^*], \\ v(t), & t \in (t_i^*, T_1], \text{ где } t_i^* = \min\{t_i, \tau_i\}. \end{cases}$$

Тогда

$$z_k(\tau_k) = \xi_k(\tau_k) \left( 1 - \alpha_k(\tau_k) \int_{t_0}^{t_k} |\varphi_{l-1}(\tau_k, s)| \lambda(v(s), \psi(\tau_k, s), \alpha_k(\tau_k) \xi_k(\tau_k)) ds \right) = \xi_k(\tau_k) F_k(t_k) = 0$$

для всех  $k \in \Lambda_0$ .  $\square$

**Предположение 3.** Функции  $\xi_i(t)$  являются почти периодическими в смысле Бора, и  $\varphi_{l-1}(t, s)$  такова, что

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \int_{t_0}^t |\varphi_{l-1}(t, s)| ds = \infty.$$

**Условие 2.** Существуют моменты  $\tau_1^0, \tau_2^0, \dots, \tau_n^0 \in [t_0, \infty)$  такие, что

$$0 \in \text{Intco}\{\xi_k(\tau_k^0), k \in K\} \text{ для всех множеств } K \in \Omega(n-m-1).$$

**Следствие 1.** Пусть выполнены предположение 3 и условие 2. Тогда в игре  $\Gamma$  возможна  $m$ -кратная поимка.

**Доказательство.** Полагая  $\alpha_i(t) = 1$ ,  $\xi_i^1(t) = \xi_i(t)$ , получаем выполнимость всех условий теоремы 1.  $\square$

**Замечание 1.** Предположения 1, 2, 3 выполнены, в частности, если  $a_{q+1}(t)$  являются постоянными функциями, то есть  $a_{q+1}(t) = a_{q+1}$  для всех  $t \in [t_0, \infty)$ , и все корни  $\rho$  уравнения

$$\rho^l + a_1 \rho^{l-1} + a_2 \rho^{l-2} + \dots + a_l \rho = 0 \quad (2.2)$$

являются простыми и чисто мнимыми.

**Следствие 2.** Пусть функции  $a_{q+1}(t)$  являются постоянными, все корни  $\rho$  уравнения (2.2) являются простыми и чисто мнимыми, выполнено условие 2. Тогда в игре  $\Gamma$  возможна  $(n-1)$ -кратная поимка.

**Теорема 2.** Пусть функции  $a_{q+1}(t)$  являются постоянными, все корни  $\rho$  уравнения (2.2) являются простыми и чисто мнимыми,  $n \geq \nu = 2$ . Тогда в игре  $\Gamma$  возможна  $(n-1)$ -кратная поимка из любых начальных позиций.

**Доказательство.** При  $n = 2$  утверждение теоремы доказано [5]. Пусть утверждение выполнено при всех  $n \leq n_0$ . Докажем, что при  $n = n_0 + 1$  в игре  $\Gamma$  возможна  $n_0$ -кратная поимка из любых начальных позиций. В силу индуктивного предположения преследователи  $P_k$ ,  $k = 1, 2, \dots, n_0$ , осуществляют  $(n_0 - 1)$ -кратную поимку. Затем оставшиеся (не осуществившие поимку) два преследователя  $P_j$ , где  $j \in \{1, 2, \dots, n_0\}$ , и  $P_{n_0+1}$  могут поймать убегающего. Таким образом, все преследователи осуществляют  $n_0$ -кратную поимку.  $\square$

### § 3. Достаточные условия нестрогой одновременной многократной поимки

**Условие 3.** Существует момент  $\tau_0$  такой, что

$$0 \in \text{Intco}\{\xi_k^1(\tau_0), k \in K\} \text{ для всех множеств } K \in \Omega(n-m-1).$$

**Лемма 4.** Пусть выполнены предположение 1 и условие 3. Тогда существуют такие числа  $\varepsilon_2 > 0$  и  $\Delta_2 > 0$ , для которых справедливы утверждения: 1) для всех  $K \in \Omega(n-m-1)$  и  $h_i \in D(\xi_i^1(\tau_0), \varepsilon_2)$  выполнено включение  $0 \in \text{Intco}\{h_k, k \in K\}$ ; 2) для всех  $t \geq t_0$  найдется момент  $\tau \in [t, t + \Delta_2]$ , что  $\alpha_i(\tau)\xi_i(\tau) \in D(\xi_i^1(\tau_0), \varepsilon_2)$ .

Доказательство проводится аналогично доказательству леммы 1. Выберем значения  $\varepsilon_2 > 0$  и  $\Delta_2 > 0$  так, чтобы имели место утверждения леммы 4. Введем обозначения

$$D_2 = D(\xi_1^1(\tau_0), \varepsilon_2) \times D(\xi_2^1(\tau_0), \varepsilon_2) \times \dots \times D(\xi_n^1(\tau_0), \varepsilon_2),$$

$$\delta_2 = \min_{d \in D_2} \min_{\psi \in \{1, -1\}} \min_{v \in V} \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in K} \lambda(v, \psi, h_k).$$

**Лемма 5.** Пусть выполнено условие 3. Тогда  $\delta_2 > 0$ .

**Лемма 6.** Пусть выполнены предположения 1, 2 и условие 3. Тогда существует такой момент  $T > t_0$ , что для каждого допустимого управления  $v(t)$  и  $d \in D_2$  найдется такое множество  $\Lambda \in \Omega(m)$ , что  $Q_k(T, h_k) \geq 1$  для всех  $k \in \Lambda$ .

Доказательство лемм 5, 6 проводится аналогично доказательству лемм 2, 3 соответственно.

Пусть

$$\theta_2 = \min\{t \geq t_0 : \inf_{v(\cdot)} \min_{d \in D_2} \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in \Lambda} Q_k(t, h_k) \geq 1\}.$$

Из леммы 6 следует, что  $\theta_2 < \infty$ .

**Теорема 3.** Пусть выполнены предположения 1, 2 и условие 3. Тогда в игре  $\Gamma$  возможна нестрогая одновременная  $t$ -кратная поимка.

Доказательство. По формуле Коши для всех  $t \geq t_0$  решение задачи (2.1) при любых допустимых управлениях имеет вид

$$z_i(t) = \xi_i(t) + \int_{t_0}^t \varphi_{l-1}(t, s)(u_i(s) - v(s)) ds.$$

Пусть  $v(\tau)$ ,  $t_0 \leq \tau \leq T_2 = \theta_2 + \Delta_2$  — произвольное допустимое управление убегающего  $E$  и  $t_i \geq t_0$  — наименьший корень функции

$$F_i(t) = 1 - \alpha_i(\tau) \int_{t_0}^t |\varphi_{l-1}(\tau, s)| \lambda(v(s), \psi(\tau, s), \alpha_i(\tau)\xi_i(\tau)) ds,$$

где  $\tau \in [\theta_2, T_2] = [\theta_2, \theta_2 + \Delta_2]$  выбран так, чтобы выполнялось утверждение 2) леммы 4, то есть  $\alpha_i(\tau)\xi_i(\tau) \in D(\xi_i^1(\tau_0), \varepsilon_2)$ . В силу определения момента  $\theta_2$  имеем

$$\min_{\Lambda \in \Omega(m)} \max_{k \in \Lambda} F_k(\theta_2) = 1 - \max_{\Lambda \in \Omega(m)} \min_{k \in \Lambda} Q_k(\theta_1, \alpha_k(\tau)\xi_k(\tau)) \leq 0,$$

значит, найдется множество  $\Lambda_0 \in \Omega(m)$ , что  $t_k \leq \theta_2 \leq \tau$  для всех  $k \in \Lambda_0$ .

Зададим управление преследователей  $P_i$  следующим образом:

$$u_i(t) = \begin{cases} v(t) - \lambda(v(t), \psi(\tau, t), \alpha_i(\tau)\xi_i(\tau))\psi(\tau, t)\alpha_i(\tau)\xi_i(\tau), & t \in [t_0, t_i^*], \\ v(t), & t \in (t_i^*, T_2], \text{ где } t_i^* = \min\{t_i, \tau\}. \end{cases}$$

Тогда

$$z_k(\tau) = \xi_k(\tau) \left( 1 - \alpha_k(\tau) \int_{t_0}^{t_k} |\varphi_{l-1}(\tau, s)| \lambda(v(s), \psi(\tau, s), \alpha_k(\tau) \xi_k(\tau)) ds \right) = \xi_k(\tau) F_k(t_k) = 0$$

для всех  $k \in \Lambda_0$ .  $\square$

**Условие 4.** Существует момент  $\tau_0$  такой, что

$$0 \in \text{Intco}\{\xi_k(\tau_0), k \in K\} \text{ для всех множеств } K \in \Omega(n-m-1).$$

**Следствие 3.** Пусть выполнены предположение 3 и условие 4. Тогда в игре  $\Gamma$  возможна нестрогая одновременная  $t$ -кратная поимка.

Доказательство. Полагая  $\alpha_i(t) = 1$ ,  $\xi_i^1(t) = \xi_i(t)$ , получаем выполнимость всех условий теоремы 3.  $\square$

**Условие 5.** Начальные позиции участников таковы, что

$$0 \in \text{Intco}\{Z_k^0, k \in K\} \text{ для всех множеств } K \in \Omega(n-m-1).$$

**Следствие 4.** Пусть выполнены предположение 3 и условие 5. Тогда в игре  $\Gamma$  возможна нестрогая одновременная  $t$ -кратная поимка.

Доказательство. Пусть  $\tau_0 = t_0$ , тогда  $\xi_i(\tau_0) = \xi_i(t_0) = Z_i^0$  и условие 4 выполнено. Применим следствие 3.  $\square$

**Следствие 5.** Пусть функции  $a_{q+1}(t)$  являются постоянными, все корни  $\rho$  уравнения (2.2) являются простыми и чисто мнимыми, выполнено условие 4 или условие 5. Тогда в игре  $\Gamma$  возможна нестрогая одновременная  $t$ -кратная поимка.

#### § 4. Необходимые и достаточные условия одновременной многократной поимки

**Теорема 4** (см. [7]). Пусть  $l = 1$ ,  $a_1(t) = 0$ . Тогда в игре  $\Gamma$  возможна одновременная  $t$ -кратная поимка тогда и только тогда, когда выполнено условие 5.

#### § 5. Примеры

**Пример 1.** В  $\mathbb{R}^2$  рассмотрим игру  $\Gamma_1$  6 лиц: преследователей  $P_1, \dots, P_5$  и убегающего  $E$  вида (1.1), (1.2), (1.3), где соотношения (2.1) имеют вид

$$\ddot{z}_i + z_i = u_i - v,$$

$$t_0 = 0, \quad Z^0 = Z_i^0 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad Z^1 = Z_i^1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \quad i = 1, \dots, 5.$$

Тогда корни уравнения (2.2), имеющего вид

$$\rho^2 + 1 = 0,$$

равны  $\pm i$  ( $i$  — мнимая единица) и предположения 1, 2, 3 выполнены. Здесь

$$\varphi_0(t, 0) = \cos t, \quad \varphi_1(t, 0) = \sin t, \quad \xi_i(t) = Z^0 \cos t + Z^1 \sin t.$$

Отметим, что условие 3, а следовательно, и полученные в этой работе достаточные условия нестрогой одновременной  $t$ -кратной поимки не выполнены уже при  $m = 1$ , так как при любых  $\alpha_i(t) > 0$

$$\text{Intco}\{\alpha_i(t)\xi_i(t), i = 1, \dots, 5\} = \emptyset \text{ для всех } t \in [0, \infty).$$

Условие 2 выполнено, например, выберем  $\tau_i^0 = \frac{2\pi i}{5}$ , тогда

$$\xi_i(\tau_i^0) = \begin{pmatrix} \cos \frac{2\pi i}{5} \\ \sin \frac{2\pi i}{5} \end{pmatrix}, \quad i = 1, \dots, 5,$$

образуют правильный пятиугольник с центром в начале координат. Проверяя, получаем, что условие 2 выполнено при  $m = 2$ . Следствие 2 влечет возможность двукратной поимки в игре  $\Gamma_1$ . Но из теоремы 2 следует более сильное

**Утверждение 1.** В игре  $\Gamma_1$  возможна четырехкратная поимка.

**Пример 2.** В  $\mathbb{R}^\nu$  ( $\nu \geq 2$ ) рассмотрим игру  $\Gamma_2$   $n + 1$  лиц: преследователей  $P_1, \dots, P_n$  и убегающего  $E$  вида (1.1), (1.2), (1.3), где соотношения (2.1) имеют вид

$$z_i^{(6)} + 14z_i^{(4)} + 49\ddot{z}_i + 36z_i = u_i - v.$$

Тогда корни уравнения (2.2), имеющего вид

$$\rho^6 + 14\rho^4 + 49\rho^2 + 36 = 0,$$

равны  $\pm\iota, \pm 2\iota, \pm 3\iota$  и предположения 1, 2, 3 выполнены.

**Утверждение 2.** 1) Если выполнено условие 3 или условие 4, или условие 5, то в игре  $\Gamma_2$  возможна нестрогая одновременная  $t$ -кратная поимка; 2) если выполнено условие 1 или условие 2, то в игре  $\Gamma_2$  возможна  $t$ -кратная поимка; 3) если  $n \geq \nu = 2$ , то в игре  $\Gamma_2$  возможна  $(n - 1)$ -кратная поимка из любых начальных позиций.

**Пример 3.** В  $\mathbb{R}^\nu$  ( $\nu \geq 2$ ) рассмотрим игру  $\Gamma_3$   $n + 1$  лиц: преследователей  $P_1, \dots, P_n$  и убегающего  $E$  вида (1.1), (1.2), (1.3), где соотношения (2.1) имеют вид

$$\dot{z}_i + \frac{\sin t}{2 + \cos t} z_i = u_i - v.$$

Тогда

$$\varphi_0(t, s) = \frac{2 + \cos t}{2 + \cos s}, \quad \xi_i(t) = \frac{2 + \cos t}{2 + \cos t_0} Z_i^0$$

и предположения 1, 2, 3 выполнены.

**Утверждение 3.** Если выполнено условие 5, то в игре  $\Gamma_3$  возможна нестрогая одновременная  $t$ -кратная поимка.

**Пример 4.** В  $\mathbb{R}^\nu$  ( $\nu \geq 2$ ) рассмотрим игру  $\Gamma_4$   $n + 1$  лиц: преследователей  $P_1, \dots, P_n$  и убегающего  $E$  вида (1.1), (1.2), (1.3), где соотношения (2.1) имеют вид

$$\dot{z}_i + \left( \frac{1}{t} + \frac{\sin t}{2 + \cos t} \right) z_i = u_i - v, \quad t_0 > 0.$$

Тогда

$$\begin{aligned} \varphi_0(t, s) &= \frac{s(2 + \cos t)}{t(2 + \cos s)}, \quad \xi_i(t) = \frac{t_0(2 + \cos t)}{t(2 + \cos t_0)} Z_i^0, \\ \alpha(t) &= \alpha_i(t) = t, \quad \xi_i^1(t) = \frac{t_0}{2 + \cos t_0} (2 + \cos t) Z_i^0 \end{aligned}$$

и предположения 1, 2 выполнены. Отметим, что предположение 3 не выполнено. В качестве  $\tau_0$  в условии 3 возьмем  $t_0$ , тогда  $\xi_i^1(\tau_0) = \xi_i^1(t_0) = t_0 Z_i^0$ .

**Утверждение 4.** Если начальные позиции участников таковы, что выполнено условие 5, то в игре  $\Gamma_4$  возможна нестрогая одновременная  $t$ -кратная поимка.

**Пример 5.** В  $\mathbb{R}^2$  рассмотрим игру  $\Gamma_5$  6 лиц: преследователей  $P_1, \dots, P_5$  и убегающего  $E$  вида (1.1), (1.2), (1.3), где соотношения (2.1) имеют вид

$$\dot{z}_i = u_i - v, \quad t_0 = 0,$$

$$X_i^0 = \begin{pmatrix} \cos \frac{2\pi i}{5} \\ \sin \frac{2\pi i}{5} \end{pmatrix}, \quad i = 1, \dots, 5, \quad Y^0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Отметим, что начальные позиции преследователей образуют правильный пятиугольник с центром в начальной позиции убегающего. Проверяя, получаем, что при  $m \leq 2$  условие 1 выполнено, а при  $m \geq 3$  не выполнено.

**Утверждение 5.** В игре  $\Gamma_5$  возможна одновременная двукратная поимка, причем поимка большей кратности невозможна.

**Пример 6.** В  $\mathbb{R}^2$  рассмотрим игру  $\Gamma_6$  8 лиц: преследователей  $P_1, \dots, P_7$  и убегающего  $E$  вида (1.1), (1.2), (1.3), где соотношения (2.1) имеют вид

$$\dot{z}_i = u_i - v, \quad t_0 = 0,$$

$$X_i^0 = \begin{pmatrix} \cos \frac{2\pi i}{7} \\ \sin \frac{2\pi i}{7} \end{pmatrix}, \quad i = 1, \dots, 7, \quad Y^0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

**Утверждение 6.** В игре  $\Gamma_6$  возможна одновременная трехкратная поимка, причем поимка большей кратности невозможна.

Обобщая результаты игр  $\Gamma_5$  и  $\Gamma_6$ , рассмотрим следующий пример.

**Пример 7.** В  $\mathbb{R}^2$  рассмотрим игру  $\Gamma_7$   $2 + 2m$  лиц: преследователей  $P_1, \dots, P_{1+2m}$  и убегающего  $E$  вида (1.1), (1.2), (1.3), где соотношения (2.1) имеют вид

$$\dot{z}_i = u_i - v, \quad t_0 = 0,$$

$$X_i^0 = \begin{pmatrix} \cos \frac{2\pi i}{1+2m} \\ \sin \frac{2\pi i}{1+2m} \end{pmatrix}, \quad i = 1, \dots, 1+2m, \quad Y^0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}.$$

**Утверждение 7.** В игре  $\Gamma_7$  возможна одновременная  $t$ -кратная поимка, причем поимка большей кратности невозможна.

**Пример 8.** В  $\mathbb{R}^3$  рассмотрим игру  $\Gamma_8$   $2 + 3m$  лиц: преследователей  $P_1, \dots, P_{1+3m}$  и убегающего  $E$  вида (1.1), (1.2), (1.3), где соотношения (2.1) имеют вид

$$\dot{z}_i = u_i - v, \quad t_0 = 0,$$

$$X_i^0 = \begin{pmatrix} \cos \frac{2\pi i}{1+3m} \\ \sin \frac{2\pi i}{1+3m} \\ 0 \end{pmatrix}, \quad i = 1, \dots, 1+3m, \quad X_k^0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix}, \quad k = 2 + 2m, \dots, 1 + 3m, \quad Y^0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}.$$

**Утверждение 8.** В игре  $\Gamma_8$  возможна одновременная  $t$ -кратная поимка, причем поимка большей кратности невозможна.

## СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Пшеничный Б. Н. Простое преследование несколькими объектами // Кибернетика. — 1976. — № 3. — С. 145–146.
2. Григоренко Н. Л. Математические методы управления несколькими динамическими процессами. — М.: Изд-во Моск. ун-та, 1990. — 197 с.
3. Петров Н. Н. Многократная поимка в примере Понtryгина с фазовыми ограничениями // Прикладная математика и механика. — 1997. — Т. 61, вып. 5. — С. 747–754.
4. Чикрий А. А. Конфликтно управляемые процессы. — Киев: Наук. думка, 1992. — 380 с.
5. Благодатских А. И. О двух колебательных конфликтно управляемых процессах со многими участниками // Известия ин-та математики и информатики. — Ижевск: Изд-во Удм. ун-та, 2005. — № 2. — С. 3–22.
6. Благодатских А. И. Групповое преследование в нестационарном примере Л. С. Понtryгина // Дифференциальные уравнения. — 2008. — Т. 44, № 1. — С. 39–44.
7. Благодатских А. И. Одновременная многократная поимка в задаче простого преследования // Прикладная математика и механика. — 2009. — Т. 73, № 1. — С. 54–59.

Поступила в редакцию 10.10.08

*A. I. Blagodatskikh*

Multiple capture in a Pontriagin's problem

Sufficient conditions are obtained for the multiple capture in Pontriagin's problem with equal possibilities for all players.

*Keywords:* differential games, group pursuit, capture, multiple capture, Pontriagin's problem.

*Mathematical Subject Classifications:* 34A30, 49J15, 91A23

Благодатских Александр Иванович,  
к. ф.-м. н., доцент кафедры дифференциальных уравнений,  
Удмуртский государственный университет,  
426034, Россия, г. Ижевск, ул. Университетская, 1 (корп. 4)  
E-mail: aiblag@mail.ru