

ИГРОВЫЕ ЗАДАЧИ СБЛИЖЕНИЯ ДЛЯ ДИНАМИЧЕСКИХ ПРОЦЕССОВ С ИМПУЛЬСНЫМИ ВОЗДЕЙСТВИЯМИ

Ключевые слова: импульсная система, дельта-функция Дирака, конфликтно-управляемый процесс, многозначное отображение, функционал Минковского, интеграл Аумана, условие Понтрягина, формула Коши.

ВВЕДЕНИЕ

Появление дискретно-непрерывных или гибридных систем в научной практике обусловлено развитием методов цифрового автоматического управления в непрерывных системах. Подобные процессы обычно имеют непрерывную и дискретную (импульсную) части, которые при совместном функционировании приводят к появлению у системы новых свойств. Присутствие элементов, работающих в импульсном режиме, приводит к существенному изменению характеристик системы. Импульсное управление, как воздействие, вызывает мгновенное изменение состояния системы, а следовательно, разрыв ее траектории как функции времени. В математических моделях оказалось естественным заменить эти быстрые изменения скачкообразными. Естественным расширением чисто импульсных управлений являются управления меры [28], и дифференциальные уравнения с мерами [4] являются адекватным математическим средством для описания соответствующих траекторий. Исследованию импульсных процессов посвящены, например, работы [4–6, 22, 24, 29–31], а различные приложения импульсных управляемых систем в динамике полета, экономическом анализе, при обработке информации, в системах массового обслуживания и т.д. описаны в обширной литературе, в частности в [25, 27].

В настоящей статье объектом изучения являются игровые задачи динамики для процессов с импульсными управлениями. В основу исследований положен принцип гарантированного результата, который реализуется с помощью метода разрешающих функций [8–10, 12, 13]. Этот метод тесно связан с функционалами Минковского [15, 21] и требует введения обратных к ним отображений, так называемых обратных функционалов Минковского [8, 26]. Суть метода состоит в построении по известным параметрам конфликтно-управляемого процесса числовых функций, связанных с упомянутыми функционалами и интегрально характеризующих степень близости траектории к терминальному множеству. Следует заметить, что в теории динамических игр существует ряд альтернативных методов оптимизации конфликтно-управляемых процессов [1–3, 7, 11, 16–18], обладающих широкими возможностями.

Привлекательной стороной упомянутого ранее метода разрешающих функций [8] является тот факт, что он дает полное обоснование классического правила параллельного сближения, а также позволяет эффективно использовать современную технику многозначных отображений и их селекторов [14, 15, 20, 21, 23] в обоснованиях игровых конструкций и получении на их основе содержательных результатов.

В настоящей статье последовательно рассматриваются три случая импульсного управления преследователя, убегающего, а также обоих игроков.

Использование в качестве управлений одного из игроков обобщенных функций, в данном случае дельта-функций Дирака, дискретизирует конфликтно-управляемый процесс и в определенной степени упрощает исследование. В каждом случае получены достаточные условия разрешимости задачи сближения за конечное время. Работа продолжает исследования, начатые в [19], с использованием результатов [9].

Теоретические факты иллюстрируются на примере игры преследования с учетом простого движения, импульсного управления и различных информационных предположений, где проявляется эффект параллельного сближения.

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

Рассмотрим линейный конфликтно-управляемый процесс, эволюция которого описывается системой обыкновенных дифференциальных уравнений

$$\dot{z} = Az + u - v, \quad z \in R^n. \quad (1)$$

Здесь A — квадратная матрица порядка n , u — параметр управления преследователя, v — параметр управления убегающего. Структура управлений игроков и их информированность будет оговорена относительно каждого рассматриваемого случая. Задача преследователя состоит в том, чтобы специальным образом, выбирая управление u , за конечное время вывести траекторию системы (1) на цилиндрическое терминальное множество

$$M^* = M_0 + M, \quad (2)$$

где M_0 — линейное подпространство из R^n , а M — непустой компакт из ортогонального дополнения L к M_0 в пространстве R^n .

Задача убегающего противоположна — обеспечить уклонение от встречи траектории системы (1) с терминальным множеством M^* либо максимально оттянуть время встречи.

ДОСТАТОЧНЫЕ УСЛОВИЯ ОКОНЧАНИЯ ИГРЫ ПРИ ИМПУЛЬСНЫХ УПРАВЛЕНИЯХ ПРЕСЛЕДОВАТЕЛЯ

Пусть $\{\tau_i\}_{i=1}^{\infty}$, $0 = \tau_0 < \tau_1 < \tau_2 < \dots$, — последовательность моментов времени, которые занумерованы в порядке возрастания и не имеют конечных граничных точек. Иными словами, какой-либо компактный отрезок $[a, b]$, $[a, b] \cap [0, \infty)$, содержит в себе конечное число точек этой последовательности, т.е. $\tau_i \rightarrow +\infty$ при $i \rightarrow +\infty$.

Будем считать, что преследователь может влиять на систему (1) только в моменты τ_i , $i \in N$, и его влияние в эти моменты имеет импульсный характер, что выражается дельта-функцией Дирака [4]

$$u(t) = \sum_{i=1}^{\infty} u_i \delta(t - \tau_i). \quad (3)$$

Будем считать, что в момент $\tau_0 = 0$ импульс преследователя равен нулю и реальное управление процессом с помощью импульсов начинается с момента $\tau_1 > 0$, где векторы скачков u_i выбираются из некоторого компактного множества U , $U \subset R^n$. Здесь и далее $\delta(t)$ — дельта-функция, а управление убегающего $v(t)$ — произвольная измеримая функция, которая принимает значения из некоторого компакта V , $V \subset R^n$. Таким образом, в правую часть системы (1) адитивно входят

обобщенные функции. Согласно [4, 5] при произвольных допустимых управлениях игроков решение системы (1) существует при любом начальном условии $z^0 = z(0)$, оно единственно и является абсолютно непрерывной функцией на интервалах (τ_{i-1}, τ_i) , $i \in N$, N — множество натуральных чисел. Это решение имеет вид

$$z(t) = e^{At} z^0 + \sum_{\tau_i \in (0, t]} e^{A(t-\tau_i)} u_i - \int_0^t e^{A(t-\theta)} v(\theta) d\theta$$

и представляет собой аналог формулы Коши для рассматриваемого случая. Вполне очевидно, что функция $z(t)$ при $t = \tau_i$ терпит разрыв и осуществляет скачок. В точках разрыва эта функция непрерывна справа.

Назовем предысторией управления убегающего в момент t , $t \geq 0$, функцию $v_t(\cdot) = \{v(s) : v(s) \in v, s \in [0, t]\}$. Будем считать, что в каждый момент времени t , $t \geq 0$, преследователь имеет информацию о начальном состоянии z^0 и о предыстории управления убегающего $v_t(\cdot)$ [8]. Примем сторону преследователя, и будем ориентироваться на выбор противником произвольного допустимого управления, которое заранее нам неизвестно. При этом установим достаточные условия разрешимости задачи сближения за некоторое гарантированное время и найдем управление преследователя, которое позволяет реализовать этот результат.

Обозначим π оператор ортогонального проектирования из R^n на L , а e^{At} — фундаментальную матрицу однородной системы $\dot{z} = Az$.

Рассмотрим многозначные отображения

$$W_i(n, v(\cdot)) = \pi e^{A(\tau_n - \tau_i)} U - \int_{\tau_{i-1}}^{\tau_i} \pi e^{A(\tau_n - \theta)} v(\theta) d\theta, \quad (4)$$

$$W_i(n) = \bigcap_{v(\cdot) \in v(\tau_{i-1}, \tau_i)} W_i(n, v(\cdot)) = \pi e^{A(\tau_n - \tau_i)} U \Rightarrow \int_{\tau_{i-1}}^{\tau_i} \pi e^{A(\tau_n - \theta)} V d\theta,$$

где $i = 1, \dots, n$, $n \in N$. Здесь и далее будем обозначать через $v(a, b)$ множество измеримых на отрезке $[a, b]$ функций, которые принимают значения из множества v , $X \Rightarrow Y = \{x : x + Y \square X\}$ — геометрическая разность Минковского. Интеграл в определении множеств $W_i(n)$ следует понимать как интеграл Аумана от соответствующего многозначного отображения.

Следующее условие представляет собой дискретный аналог условия, известного в теории динамических игр как условие Понтрягина [1, 3, 8].

Условие 1. Многозначные отображения $W_i(n)$ принимают непустые значения при всех $i = 1, \dots, n$, $n \in N$.

В силу условия 1 согласно схеме метода разрешающих функций в каждом множестве $W_i(n)$ выберем и зафиксируем определенные элементы $\gamma_i(n)$, $i = 1, \dots, n$, $n \in N$. Обозначим этот набор селекторов через $\gamma = \gamma(n) = \{\gamma_i(n)\}_{i=1}^n$, $n \in N$, и положим

$$\xi(n, z, \gamma) = \pi e^{A\tau_n} z + \sum_{i=1}^n \gamma_i(n).$$

Рассмотрим многозначные отображения

$$A_i(n, v(\cdot)) = \left\{ \alpha \geq 0 : [W_i(n, v(\cdot)) - \gamma_i(n)] | \alpha [M - \xi(n, z, \gamma)] \neq \emptyset \right\} \quad (5)$$

и их опорные функции в направлении +1

$$\alpha_i(n, v(\cdot)) = \sup \{ \alpha : \alpha \in A_i(n, v(\cdot)) \}, i=1, \dots, n, n \in N. \quad (6)$$

Последние будем называть разрешающими функциями. Очевидно, что при $\xi(n, z, \gamma) \in M$ множества $A_i(n, v(\cdot))$ неограничены, а функции $\alpha_i(n, v(\cdot))$ принимают бесконечные значения. Обозначим

$$T(z, \gamma) = \min \left\{ n \in N : \sum_{i=1}^n \inf_{v(\cdot) \in v(\tau_{i-1}, \tau_i)} \alpha_i(n, v(\cdot)) \geq 1 \right\}. \quad (7)$$

Если неравенство в фигурных скобках не выполняется ни при одном n , то будем считать, что $T(z, \gamma) = +\infty$.

Обозначим $T = T(z^0, \gamma^0)$, зафиксировав z^0 и γ^0 .

Условие 2. Имеет место поточечное равенство

$$A_i(T, v(\cdot)) = [0, \alpha_i(T, v(\cdot))]$$

для всех $v(\cdot) \in v(\tau_{i-1}, \tau_i)$, $i=1, \dots, T$.

Условие 3. Многозначные отображения

$$W_i(T, v(\cdot)) - \gamma_i(T), v(\cdot) \in v(\tau_{i-1}, \tau_i), i=1, \dots, T,$$

при $\xi(T, z^0, \gamma^0) \approx M$ являются звездными по конусу $\overline{\text{con}} [M - -\xi(T, z^0, \gamma^0)]$ относительно нуля.

Вполне очевидно, что из условия 3 вытекает условие 2 [9].

Теорема 1. Пусть для конфликтно-управляемого процесса (1), который находится в начальном состоянии z^0 , с цилиндрическим выпуклым терминальным множеством (2) при импульсном управлении преследователя выполнены условия 1 и 2 при некотором фиксированном наборе селекторов γ^0 , причем $T(z^0, \gamma^0) < +\infty$.

Тогда траектория системы (1) может быть приведена из начального состояния z^0 на терминальное множество (2) в момент $\tau_T(z^0, \gamma^0)$.

Доказательство. Зафиксируем некоторую функцию $v_T(\cdot)$, $v_T(\cdot) \in v(0, \tau_T)$.

Рассмотрим сначала случай $\xi(T, z^0, \gamma^0) \approx M$. Из условия 2 и неравенства в (7) вытекает, что существует такая числовая функция $\alpha_i(T)$, $\alpha_i(T) \in A_i(T, v(\cdot))$, $i=1, \dots, T$, которая не зависит от $v(\cdot)$, и

$$\sum_{i=1}^T \alpha_i(T) = 1. \quad (8)$$

Такую функцию можно построить следующим образом:

$$\alpha_i(T) = 1 / \alpha(T) \inf_{v(\cdot) \in v(\tau_{i-1}, \tau_i)} \alpha_i(T, v(\cdot)),$$

$$\text{где } \alpha(T) = \sum_{i=1}^T \inf_{v(\cdot) \in v(\tau_{i-1}, \tau_i)} \alpha_i(T, v(\cdot)). \quad (9)$$

Отметим, что $\alpha(T) \geq 1$.

Векторы скачков $u_i, u_i \in U, i=1, \dots, T$, в моменты τ_i выберем из условия

$$\pi e^{A(\tau_T - \tau_i)} u_i - \int_{\tau_{i-1}}^{\tau_i} \pi e^{A(\tau_T - \theta)} v(\theta) d\theta - \gamma_i(T) \in \alpha_i(T) [M - \xi(T, z^0, \gamma^0)]. \quad (10)$$

Поскольку $\alpha_i(T) \in A_i(T, v(\cdot)), v(\cdot) \in v(\tau_{i-1}, \tau_i), i=1, \dots, T$, то из определения многозначного отображения (5) вытекает, что решение включения (10) существует. Зафиксируем векторы $u_i^*, u_i^* \in U, i=1, \dots, T$, которые удовлетворяют включению (10). Тогда согласно формуле Коши получим

$$\pi z(\tau_T) = \pi e^{A\tau_T} z^0 + \sum_{i=1}^T \pi e^{A(\tau_T - \tau_i)} u_i^* - \sum_{i=1}^T \int_{\tau_{i-1}}^{\tau_i} \pi e^{A(\tau_T - \theta)} v(\theta) d\theta. \quad (11)$$

Прибавим и вычтем от правой части равенства (11) величину $\sum_{i=1}^T \gamma_i(T)$. Тогда, учитывая закон выбора управления преследователем (10), получаем включение

$$\pi z(\tau_T) \in \left[1 - \sum_{i=1}^T \alpha_i(T) \right] \xi(T, z^0, \gamma^0) + \sum_{i=1}^T \alpha_i(T) M. \quad (12)$$

Отсюда в силу неотрицательности функций $\alpha_i(T)$ и соотношения (8) с учетом выпуклости множества M получим $\pi z(\tau_T) \in M$. Последнее равносильно включению $z(\tau_T) \in M^*$.

Пусть теперь $\xi(T, z^0, \gamma^0) \in M$. Тогда очевидно, что $\alpha_i(T, v(\cdot)) \equiv +\infty, v(\cdot) \in v(\tau_{i-1}, \tau_i), i=1, \dots, T$, согласно формулам (5), (6) и условию 1. Соответственно $\alpha(T) = +\infty$ и построение функций $\alpha_i(T)$ по формуле (9) приводит к неопределенности. Поэтому в данном случае векторы скачков $u_i, u_i \in U, i=1, \dots, T$, выбираем из условия

$$\pi e^{A(\tau_T - \tau_i)} u_i - \int_{\tau_{i-1}}^{\tau_i} \pi e^{A(\tau_T - \theta)} v(\theta) d\theta - \gamma_i(T) = 0, \quad (13)$$

что соответствует выбору значений $\alpha_i(T), i=1, \dots, T$, во включении (10), равными нулю. Такое решение существует согласно аналогу условия Понтрягина — условию 1. Тогда, положив во включении (12) $\alpha_i(T) = 0$ для $i=1, \dots, T$, получим

$$\pi z(\tau_T) = \xi(T, z^0, \gamma^0) \in M.$$

Теорема доказана.

Замечание 1. Если рассмотреть случай, когда в начальный момент $\tau_0 = 0$ преследователь может выбирать ненулевой импульс u_0 , то в (3) следует внести член $u_0 \delta(t)$, т.е.

$$u(t) = \sum_{i=0}^{\infty} u_i \delta(t - \tau_i).$$

Соответственно к многозначным отображениям (4) следует добавить соотношение $W_0(n) \equiv W_0(n, v(\cdot)) = \pi e^{A\tau_n} U, n \in N$, а вектор $\xi(n, z, \gamma)$ нужно дополнить слагаемым $\gamma_0(n), \gamma_0(n) \in W_0(n)$. Эти изменения будут требовать рассмотрения многозначного отображения

$$A_0(n) \equiv A_0(n, v(\cdot)) = \{\alpha \geq 0: [W_0(n) - \gamma_0(n)] | \alpha [M - \xi(n, z, \gamma)] \neq \emptyset\}$$

и его опорной функции

$$\alpha_0(n) = \sup \{ \alpha : \alpha \in A_0(n) \}.$$

В выражении для $T(z, \gamma)$ сумма дополнится еще одним слагаемым $\alpha_0(n)$, а условие 2 следует дополнить равенством

$$A_0(T) = [0, \alpha_0(T)].$$

С этими дополнениями теорема 1 остается справедливой, а ее доказательство полностью аналогично приведенному.

Замечание 2. В изложенной схеме выход траектории конфликтно-управляемого процесса (1) на множество M^* может быть зафиксирован лишь в моменты τ_i выдачи импульса, поскольку лишь в эти моменты подсчитывается разрешающая функция (6) и меняется критерий выхода в (7).

СХЕМА СБЛИЖЕНИЯ В КЛАССЕ КОНТРУПРАВЛЕНИЙ

Рассмотрим многозначные отображения

$$A_i(n) = \bigcap_{v(\cdot) \in v(\tau_{i-1}, \tau_i)} A_i(n, v(\cdot)), \quad i=1, \dots, n, \quad n \in N,$$

и функции $\alpha_i(n) = \sup \{ \alpha : \alpha \in A_i(n) \}$.

Заметим, что $A_i(n)$, $i=1, \dots, n$, $n \in N$, — непустые множества, поскольку $0 \in A_i(n, v(\cdot))$ для всех $v(\cdot) \in v(\tau_{i-1}, \tau_i)$. Кроме того, при $\xi(n, z, \gamma) \in M$ множества $A_i(n)$ неограничены и $\alpha_i(n) \equiv +\infty$.

Обозначим

$$\theta(z, \gamma) = \min \left\{ n \in N : \sum_{i=1}^n \alpha_i(n) \geq 1 \right\}. \quad (14)$$

Если неравенство в (14) не выполняется ни при одном n , то положим $\theta(z, \gamma) = +\infty$. Зафиксировав z^0 и γ^0 , обозначим $\theta = \theta(z^0, \gamma^0)$.

Условие 4. При $\xi(0, z^0, \gamma^0) \approx M$ отображение $A_\theta(\theta)$ является выпуклозначным, т.е.

$$A_\theta(\theta) = [0, \alpha_\theta(\theta)].$$

Теорема 2. Пусть для конфликтно-управляемого процесса (1), (2), $z(0) = z^0$, $M = \text{co } M$, при импульсном управлении преследователя выполнены условия 1 и 4 для фиксированного набора селекторов γ^0 , причем $\xi(z^0, \gamma^0) < +\infty$.

Тогда траектория системы (1) из начального состояния z^0 может быть приведена на множество M^* в момент $\tau_{\theta(z^0, \gamma^0)}$.

Доказательство. Пусть $v_\theta(\cdot)$, $v_\theta(\cdot) \in v(0, \tau_\theta)$, — произвольное управление убегающего.

Рассмотрим случай $\xi(\theta, z^0, \gamma^0) \approx M$. Из соотношения (14) и условия 4 вытекает, что существует такое число α_* , $\alpha_* \in A_\theta(\theta)$, что

$$\sum_{i=1}^{\theta-1} \alpha_i(\theta) + \alpha_* = 1. \quad (15)$$

Векторы скачков u_i , $u_i \in U$, $i=1, \dots, \theta-1$, в момент τ_i выберем из условия

$$\pi e^{A(\tau_\theta - \tau_i)} u_i - \int_{\tau_i}^{\tau_\theta} \pi e^{A(\tau_\theta - s)} v(s) ds - \gamma_i(\theta) \in \alpha_i(\theta) [M - \xi(\theta, z^0, \gamma^0)], \quad (16)$$

а при $i = \theta$ — из включения (16), положив $\alpha_\theta(\theta) = \alpha_*$.

Из построения многозначных отображений $A_\theta(\theta)$, $i=1, \dots, \theta$, и условия 4 вытекает, что решение включения (16) существует.

Зафиксировав векторы $\bar{u}_i, \bar{u}_i \in U$, $i=1, \dots, \theta$, которые являются решением включения (16), получим из формулы Коши

$$\pi z(\tau_\theta) = \pi e^{A\tau_\theta} z^0 + \sum_{i=1}^{\theta} \pi e^{A(\tau_\theta - \tau_i)} \bar{u}_i - \sum_{i=1}^{\theta} \int_{\tau_{i-1}}^{\tau_i} \pi e^{A(\tau_\theta - s)} v(s) ds. \quad (17)$$

Прибавляя и вычитая от правой части соотношения (17) величину $\sum_{i=1}^{\theta} \gamma_i(\theta)$

с учетом закона выбора управления (16), получаем

$$\pi z(\tau_\theta) \in \left[1 - \left(\sum_{i=1}^{\theta-1} \alpha_i(\theta) + \alpha_* \right) \right] \xi(\theta, z^0, \gamma^0) + \left(\sum_{i=1}^{\theta-1} \alpha_i(\theta) + \alpha_* \right) M. \quad (18)$$

Далее, в силу неотрицательности чисел $\alpha_i(\theta)$, $i=1, \dots, \theta-1$, α_* , и равенства (15) получим $\pi z(\tau_\theta) \in M$.

Пусть $\xi(\theta, z^0, \gamma^0) \in M$. Тогда формально $\alpha_i(\theta) \equiv +\infty$, $i=1, \dots, \theta$. Мы же положим $\alpha_i(\theta) \equiv 0$, $i=1, \dots, \theta$, в формуле (16) и векторы скачков u_i , $u_i \in U$, $i=1, \dots, \theta$, выберем из условия

$$\pi e^{A(\tau_\theta - \tau_i)} u_i - \int_{\tau_{i-1}}^{\tau_i} \pi e^{A(\tau_\theta - s)} v(s) ds - \gamma_i(\theta) = 0.$$

Соответственно при $\alpha_i(\theta)$, $i=1, \dots, \theta-1$, α_* , равными нулю, из включения (18) получим

$$\pi z(\tau_\theta) = \xi(\theta, z^0, \gamma^0) \in M.$$

СЛУЧАЙ ИМПУЛЬСНОГО УПРАВЛЕНИЯ УБЕГАЮЩЕГО

Пусть теперь управление преследователя — измеримая функция времени, которая принимает значения из компакта U , $U \in R^n$. Убегающий, в свою очередь, может влиять на ход конфликтно-управляемого процесса лишь в моменты τ_i , $0 = \tau_0 < \tau_1 < \tau_2 < \dots$, причем последовательность $\{\tau_i\}$ не имеет конечных граничных точек. Его управление имеет вид

$$v(t) = \sum_{i=0}^{\infty} v_i \delta(t - \tau_i), \quad t \geq 0,$$

где векторы скачков v_i принадлежат некоторому компакту v , $v \in R^n$.

Будем рассматривать процесс

$$\dot{z} = Az + u - \sum_{i=0}^{\infty} v_i \delta(t - \tau_i), \quad z \in R^n, \quad u \in U, \quad v_i \in v, \quad i=0, 1, \dots \quad (19)$$

Согласно [4, 5] решение системы (19) при выбранных управлениях игроков существует при каком-либо начальном условии $z(0) = z^0$, оно единственно и является абсолютно непрерывной функцией на интервалах (τ_i, τ_{i+1}) , $i \in N \cap \{0\}$.

Это решение имеет вид

$$z(t) = e^{At} z^0 + \int_0^t e^{A(t-s)} u(s) ds - \sum_{i: \tau_i \in [0, t]} e^{A(t-\tau_i)} v_i.$$

Введем целочисленную функцию

$$n(t) = \max \{i \in N \cup \{0\} : \tau_i \leq t\}$$

и рассмотрим многозначные отображения

$$W_i(t, v) = \int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(t-s)} U ds - \pi e^{A(t-\tau_i)} v, \quad i = 0, 1, \dots, n(t) - 1,$$

$$W_{n(t)}(t, v) = \int_{\tau_{n(t)}}^t \pi e^{A(t-s)} U ds - \pi e^{A(t-\tau_{n(t)})} v,$$

$$W_i(t) = \int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(t-s)} U ds \Rightarrow \pi e^{A(t-\tau_i)} V, \quad i = 0, 1, \dots, n(t) - 1,$$

$$W_{n(t)}(t) = \int_{\tau_{n(t)}}^t \pi e^{A(t-s)} U ds \Rightarrow \pi e^{A(t-\tau_{n(t)})} V,$$

где

$$\int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(t-s)} U ds = \left\{ \int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(t-s)} u(s) ds : u(s) \in U, u(s) - \text{измерима} \right\}.$$

Обозначим

$$\text{dom } W = \{t \geq 0 : W_i(t) \neq \emptyset, i = 0, 1, \dots, n(t)\}.$$

Отметим, что множества $W_i(\tau_i)$ непустые лишь в случае, когда множество πV является точкой.

Условие 5. $\text{dom } W \neq \emptyset$. Для $t \in \text{dom } W$ зафиксируем набор селекторов

$$\gamma = \gamma(t) = \{\gamma_i(t) : \gamma_i(t) \in W_i(t), i = 0, 1, \dots, n(t)\}. \quad (20)$$

Пусть

$$\xi(t, z, \gamma) = \pi e^{At} z + \sum_{i=0}^{n(t)} \gamma_i(t).$$

Рассмотрим многозначные отображения

$$A_i(t, v) = \left\{ \alpha \geq 0 : [W_i(t, v) - \gamma_i(t)] \mid \alpha [M - \xi(t, z, \gamma)] \neq \emptyset \right\} \quad (21)$$

и соответствующие разрешающие функции

$$\alpha_i(t, v) = \sup \{\alpha : \alpha \in A_i(t, v)\}, \quad i = 0, 1, \dots, n(t).$$

Из выражения (21) видно, что при $\xi(t, z, \gamma) \in M$ множества $A_i(t, v)$ неограничены, а функции $\alpha_i(t, v)$ принимают бесконечные значения.

Обозначим

$$T^1(z, \gamma) = \left\{ t \in \text{dom } W : \sum_{i=0}^{n(t)} \inf_{v \in V} \alpha_i(t, v) \geq 1 \right\}. \quad (22)$$

Если неравенство в фигурных скобках не выполняется ни при одном $t \in \text{dom } W$, то положим $T^1(z, \gamma) = \emptyset$.

Пусть $T_0 \in T^1(z^0, \gamma^0)$, где z^0 — начальное состояние процесса (19), а γ^0 — фиксированный набор селекторов (20).

Условие 6. Имеют место соотношения $A_i(T_0, v) = [0, \alpha_i(T_0, v)]$, $i = 0, 1, \dots, n(T_0)$, $v \in v$.

Теорема 3. Если для процесса (19) с терминальным множеством (2) при импульсном управлении убегающего выполнено условие 5, а множество M выпукло, для начального состояния z^0 и набора селекторов γ^0 множество $T^1(z^0, \gamma^0)$ непусто, то для любого $T_0 \in T^1(z^0, \gamma^0)$, для которого выполнено условие 6, траектория процесса (19) может быть приведена из начального состояния z^0 на терминальное множество M^* в момент T_0 .

Доказательство. Обозначим $n_{T_0} = n(T_0)$ и зафиксируем набор векторов-скачков $\{v_i\}$, $i = 0, 1, \dots, n_{T_0}$.

Будем считать, что $\xi(T_0, z^0, \gamma^0) \in M$. Из неравенства в (22) и условия 6 вытекает, что существуют такие числа $\alpha_i(T_0)$, что $\alpha_i(T_0) \in A_i(T_0, v)$, $i = 0, 1, \dots, n(T_0)$, не зависящие от v , причем

$$\sum_{i=0}^{n(T_0)} \alpha_i(T_0) = 1. \quad (23)$$

Аналогично (9) эти числа могут быть выбраны в виде

$$\alpha_i(T_0) = 1 / \alpha(T_0) \inf_{v \in v} \alpha_i(T_0, v), \quad \text{где } \alpha(T_0) = \sum_{i=0}^{n(T_0)} \inf_{v \in v} \alpha_i(T_0, v). \quad (24)$$

Поскольку функции $\alpha_i(T_0, v)$, $i = 0, 1, \dots, n(T_0)$, $v \in v$, принимают неотрицательные значения и $\alpha(T_0) \geq 1$, то в силу условия 6 числа $\alpha_i(T_0)$ принадлежат множеству $A_i(T_0, v)$ при любом $v \in v$, причем выполнено условие (23).

На интервалах $[\tau_i, \tau_{i+1})$, $i = 0, 1, \dots, n(T_0)$, будем выбирать управление преследователя из интегральных включений

$$\int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(T_0-s)} u(s) ds - \pi e^{A(T_0-\tau_i)} v_i - \gamma_i^0(T_0) \in \alpha_i(T_0) [M - \xi(T_0, z^0, \gamma^0)]. \quad (25)$$

Поскольку $\alpha_i(T_0) \in A_i(T_0, v)$, $v \in v$, $i = 0, 1, \dots, n(T_0)$, то из определения многозначного отображения (21) и интеграла Аумана вытекает, что решение интегрального включения (25) существует и является измеримой функцией $u(s)$, которая принимает значения во множестве U . Зафиксируем одно из таких решений.

Согласно формуле Коши имеем

$$\pi z(T_0) = \pi e^{AT_0} z^0 + \int_0^{T_0} \pi e^{A(T_0-s)} u(s) ds - \sum_{i=0}^{n(T_0)} \pi e^{A(T_0-\tau_i)} v_i. \quad (26)$$

Прибавим и вычтем от правой части равенства (26) величину $\sum_{i=0}^{n(T_0)} \gamma_i^0(T_0)$.

Тогда, учитывая интегральные включения (25), из формулы (26) получим

$$\pi z(T_0) \in \left[1 - \sum_{i=0}^{n(T_0)} \alpha_i(T_0) \right] \xi(T_0, z^0, \gamma^0) + \sum_{i=0}^{n(T_0)} \alpha_i(T_0) M. \quad (27)$$

Поскольку числа $\alpha_i(T_0)$, $i=0, 1, \dots, n(T_0)$, образуют симплекс, а M — выпуклое множество, то из включения (27) имеем $\pi z(T_0) \in M$.

Рассмотрим случай $\xi(T_0, z^0, \gamma^0) \in M$. Выберем управление преследователя из интегральных уравнений

$$\int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(T_0-s)} u(s) ds - \pi e^{A(T_0-\tau_i)} v_i - \gamma_i^0(T_0) = 0, \quad i=0, 1, \dots, n(T_0),$$

что соответствует выбору величин $\alpha_i(T_0)$, $i=0, 1, \dots, n(T_0)$, во включении (25), равными нулю. Тогда очевидно, что $\pi z(T_0) = \xi(T_0, z^0, \gamma^0) \in M$.

МОДИФИЦИРОВАННАЯ СХЕМА ПРИ ИМПУЛЬСНОМ УПРАВЛЕНИИ ВТОРОГО ИГРОКА

Рассмотрим схему, которая является аналогом одной из схем из предыдущих разделов. Для этого введем многозначные отображения

$$A_i(t) = \bigcap_{v \in v} A_i(t, v), \quad i=0, 1, \dots, n(t), \quad t \in \text{dom } W, \quad (28)$$

и соответствующие разрешающие функции

$$\alpha_i(t) = \sup \{ \alpha : \alpha \in A_i(t) \}.$$

Многозначные отображения $A_i(t)$ принимают значения, которые являются непустыми множествами полуоси $[0, +\infty)$, поскольку $0 \in A_i(t, v)$ для всех $i=0, 1, \dots, n(t)$, $t \geq 0$, $v \in v$. При $\xi(t, z, \gamma) \in M$ значения отображений $A_i(t)$ являются неограниченными множествами, а их опорные функции $\alpha_i(t) \equiv +\infty$.

Обозначим множество

$$\theta(z, \gamma) = \left\{ t \in \text{dom } W : \sum_{i=0}^{n(t)} \alpha_i(t) \geq 1 \right\}$$

и введем функцию

$$k(t) = \min \left\{ j \in [0, 1, \dots, n(t)] : \sum_{i=0}^j \alpha_i(t) \geq 1 \right\}. \quad (29)$$

Пусть $\theta_0 \in \theta(z^0, \gamma^0)$, где z^0 и γ^0 — фиксированное начальное состояние и набор селекторов соответственно.

Условие 7. При $\xi(\theta_0, z^0, \gamma^0) \approx M$ имеет место соотношение

$$A_k(\theta_0)(\theta_0) = [0, \alpha_k(\theta_0)(\theta_0)].$$

Теорема 4. Пусть для процесса (19) с терминальным множеством (2), $M = \text{co } M$, при импульсном управлении убегающего выполнено условие 5.

Тогда если для начального состояния z^0 и набора селекторов γ^0 множество $\theta(z^0, \gamma^0)$ не пусто, то для любого $\theta_0 \in \theta(z^0, \gamma^0)$, для которого выполнено условие 7, траектория процесса (19) может быть приведена из начального состояния z^0 на терминальное множество M^* в момент θ_0 .

Доказательство. Обозначим $n(\theta_0) = n_0$ и $k(\theta_0) = k_0$, зафиксируем набор скачков $\{v_i\}$, $i=0, 1, \dots, n_0$.

Пусть $\xi(\theta_0, z^0, \gamma^0) \approx M$. Из неравенства в (29) и условия 7 вытекает, что существует такое число α_* , $\alpha_* \in A_k(\theta_0)$, что

$$\sum_{i=0}^{k(\theta_0)-1} \alpha_i(\theta_0) + \alpha_* = 1. \quad (30)$$

Положим

$$\alpha_i = \begin{cases} \alpha_i(\theta_0), & i=0, 1, \dots, k_0-1, \\ \alpha_*, & i=k_0, \\ 0, & i=k_0+1, \dots, n_0. \end{cases}$$

На интервалах $[\tau_i, \tau_{i+1})$, $i=0, 1, \dots, n_0$, будем выбирать управление преследователя из интегральных включений

$$\int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(\theta_0-s)} u(s) ds - \pi e^{A(\theta_0-\tau_i)} v_i - \gamma_i^0(\theta_0) \in \alpha_i [M - \xi(\theta_0, z^0, \gamma^0)]. \quad (31)$$

Поскольку числа $0, \alpha_i(\theta_0)$, $i=0, 1, \dots, k_0-1$, принадлежат множествам $A_i(\theta_0)$ по построению, а $\alpha_* \in A_{k_0}(\theta_0)$ в силу условия 7, то с учетом соотношений (30), (31) и определения интеграла Аумана можно сделать вывод, что решение интегрального включения (31) в виде измеримой функции $u(s)$ существует. С учетом этого из формулы Коши

$$\pi z(\theta_0) = \pi e^{A\theta_0} z^0 + \int_0^{\theta_0} \pi e^{A(\theta_0-s)} u(s) ds - \sum_{i=0}^{n_0} \pi e^{A(\theta_0-\tau_i)} v_i$$

получим включение

$$\pi z(\theta_0) \in \left[1 - \sum_{i=0}^{n_0} \alpha_i \right] \xi(\theta_0, z^0, \gamma^0) + \sum_{i=0}^{n_0} \alpha_i M. \quad (32)$$

Так как $\alpha_i \geq 0$ и в силу (30) $\sum_{i=0}^{n_0} \alpha_i = 1$, а $M = \text{co } M$, то из (32) имеем

$\pi z(\theta_0) \in M$. Если $\xi(\theta_0, z^0, \gamma^0) \in M$, то выберем управление преследователя из интегральных уравнений (31), где $\alpha_i = 0$. Тогда из соотношения (32) получим

$$\pi z(\theta_0) = \xi(\theta_0, z^0, \gamma^0) \in M.$$

ИМПУЛЬСНОЕ ПРЕСЛЕДОВАНИЕ С ДИСКРИМИНАЦИЕЙ ПРОТИВНИКА

Как и ранее, будем считать, что преследователь может влиять на систему (1) только в моменты τ_i , $i \in N \setminus \{0\}$, и это влияние имеет импульсный характер (3). Заметим, что теперь в момент выдачи импульса преследователю будет известно управление убегающего до момента выдачи следующего импульса, т.е. в момент τ_i становится известно $v(s)$, $s \in [\tau_i, \tau_{i+1})$, $i \in N \setminus \{0\}$. Следует отметить, что в момент $\tau_0 = 0$ может выдаваться ненулевой импульс. Тогда решение системы (1) при условии (3) и выбранных управлениях игроков имеет вид

$$z(t) = e^{At} z^0 + \sum_{i=0}^{n(t)} e^{A(t-\tau_i)} u_i - \int_0^t e^{A(t-s)} v(s) ds, t \geq 0, z(0) = z^0. \quad (33)$$

Рассмотрим задачу сближения для конфликтно-управляемого процесса (33), (2) в условиях дискриминации убегающего.

Введем многозначные отображения

$$W_i^*(n, v(\cdot)) = \pi e^{A(\tau_n - \tau_i)} U - \int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(\tau_0 - s)} v(s) ds,$$

$$W_i^*(n) = \bigcap_{v(\cdot) \in v(\tau_i, \tau_{i+1})} W_i^*(n, v(\cdot)), i = 0, 1, \dots, n-1, n \in N,$$

$$W_n^*(n, v(\cdot)) \equiv W_n^*(n) = \pi U.$$

Условие 8. Многозначные отображения $W_i^*(n)$ принимают непустые значения для $i = 0, 1, \dots, n-1, n \in N$.

В каждом множестве $W_i^*(n)$ выберем определенные селекторы $\gamma_i^*(n)$, $i = 0, 1, \dots, n, n \in N$. Обозначим этот набор селекторов $\gamma^* = \gamma^*(n) = \{\gamma_i^*(n)\}_{i=0}^n$, $n \in N$, и положим

$$\xi^*(n, z, \gamma^*) = \pi e^{A\tau_n} z + \sum_{i=0}^n \gamma_i^*(n).$$

Рассмотрим многозначные отображения

$$A_i^*(n, v(\cdot)) = \left\{ \alpha \geq 0 : [W_i^*(n, v(\cdot)) - \gamma_i^*(n)] \alpha [M - \xi^*(n, z, \gamma^*)] \neq \emptyset \right\}$$

и их опорные функции в направлении +1

$$\alpha_i^*(n, v(\cdot)) = \sup \{ \alpha \geq 0 : \alpha \in A_i^*(n, v(\cdot)) \},$$

$$i = 0, 1, \dots, n, n \in N, v(\cdot) \in v(\tau_i, \tau_{i+1}).$$

Отметим, что при $\xi^*(n, z, \gamma^*) \in M$ множества $A_n^*(n, v(\cdot))$ являются неограниченными, соответственно функции $\alpha_n^*(n, v(\cdot))$ принимают бесконечные значения. Кроме того, согласно построению отображения $A_n^*(n, v(\cdot))$ и функции $\alpha_n^*(n, v(\cdot))$ не зависят от $v(\cdot)$.

Обозначим

$$T^*(z, \gamma^*) = \min \left\{ n \in N ; \sum_{i=0}^n \inf_{v(\cdot) \in v(\tau_i, \tau_{i+1})} \alpha_i^*(n, v(\cdot)) \geq 1 \right\}, \quad (34)$$

а для фиксированных z^0 и γ^0 имеем $T^* = T^*(z^0, \gamma^0)$, где $v(\tau_{T^*}, \tau_{T^*+1}) = \{0\}$.

Условие 9. Отображения $A_i^*(T^*, v(\cdot))$ являются выпуклозначными, при этом

$$A_i^*(T^*, v(\cdot)) = [0, \alpha_i^*(T^*, v(\cdot))], v(\cdot) \in v(\tau_i, \tau_{i+1}), i = 0, 1, \dots, T^*.$$

Теорема 5. Пусть для конфликтно-управляемого процесса (33), (2), $z(0) = z^0$, $M = \text{co } M$, при импульсном управлении преследователя и с дискрими-

нацией убегающего выполнены условия 8 и 9 при некотором наборе селекторов γ_0^* , причем $T^* < +\infty$.

Тогда траектория системы (33) может быть приведена из начального состояния z^0 на терминальное множество M^* в момент τ_{T^*} .

Доказательство. Зафиксируем произвольное управление убегающего $v_{T^*}(\cdot)$, $v_{T^*}(\cdot) \in v(0, \tau_{T^*})$, и рассмотрим случай $\xi^*(T^*, z^0, \gamma_0^*) \notin M$.

Обозначим

$$\alpha_i^*(T^*) = \inf_{v(\cdot) \in v(\tau_i, \tau_{i+1})} \alpha_i^*(T^*, v(\cdot)), i=0, 1, \dots, T^*-1,$$

$\alpha_{T^*}^*(T^*) \equiv \alpha_{T^*}^*(T^*, v(\cdot))$ не зависит от $v(\cdot)$ по построению. В силу условия 9 $\alpha_i^*(T^*) \in A_i^*(T^*, v(\cdot))$ для всех $v(\cdot) \in v(\tau_i, \tau_{i+1})$, $i=0, 1, \dots, T^*$. Кроме того, с учетом неравенства в (34) существует такое число $\alpha^* \in [0, \alpha_{T^*}^*(T^*)]$, что

$$\sum_{i=0}^{T^*-1} \alpha_i^*(T^*) + \alpha^* = 1. \quad (35)$$

Векторы скачков u_i , $u_i \in U$, $i=0, 1, \dots, T^*-1$, в моменты τ_i выберем из условия

$$\begin{aligned} & \pi e^{A(\tau_{T^*}-\tau_i)} u_i - \int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(\tau_{T^*}-s)} v(s) ds - \\ & - \gamma_i^*(T^*) \in \alpha_i^*(T^*) [M - \xi^*(T^*, z^0, \gamma_0^*)], \end{aligned} \quad (36)$$

а в момент T^* — из включения

$$\pi u_{T^*} - \gamma_{T^*}^*(T^*) \in \alpha^* [M - \xi^*(T^*, z^0, \gamma_0^*)]. \quad (37)$$

Поскольку $\alpha_i^*(T^*) \in A_i^*(T^*, v(\cdot))$, $i=0, 1, \dots, T^*-1$, $\alpha^* \in A_{T^*}^*(T^*, v(\cdot))$, $v(\cdot) \in v(\tau_i, \tau_{i+1})$, и выполнено условие 9, то решение u_i^* , $i=0, 1, \dots, T^*$, включений (36), (37) существует. Далее из формулы Коши получим

$$\pi z(\tau_{T^*}) = \pi e^{A\tau_{T^*}} z^0 + \sum_{i=0}^{T^*-1} \pi e^{A(\tau_{T^*}-\tau_i)} u_i^* - \sum_{i=0}^{T^*-1} \int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(\tau_{T^*}-s)} v(s) ds.$$

С учетом формул (36), (37) имеем включение

$$\pi z(\tau_{T^*}) \in \left[1 - \left(\sum_{i=0}^{T^*-1} \alpha_i^*(T^*) + \alpha^* \right) \right] \xi^*(T^*, z^0, \gamma_0^*) + \left(\sum_{i=0}^{T^*-1} \alpha_i^*(T^*) + \alpha^* \right) M, \quad (38)$$

из которого в силу равенства (35) для неотрицательных чисел $\alpha_i^*(T^*)$, α^* и со $M = M$ вытекает, что $\pi z(\tau_{T^*}) \in M$.

Пусть $\xi^*(T^*, z^0, \gamma_0^*) \in M$. Тогда во включениях (36), (37) положим $\alpha_i^*(T^*) = 0$, $i=0, 1, \dots, T^*-1$, $\alpha^* = 0$, и векторы скачков u_i^* , $i=0, 1, \dots, T^*$, в моменты τ_i выбираем как решения соответствующих уравнений. Факт существования таких решений вытекает из условия 8.

В результате из включения (38) получим $\pi z(\tau_{T^*}) = \xi^*(T^*, z^0, \gamma_0^*) \in M$.

Рассмотрим многозначные отображения

$$A_i^*(n) = \bigcap_{v(\cdot) \in v(\tau_i, \tau_{i+1})} A_i^*(n, v(\cdot)), \quad i=0, 1, \dots, n-1, \quad n \in N,$$

$$A_n^*(n, v(\cdot)) \equiv A_n^*(n),$$

и их опорные функции

$$\alpha_i^*(n) = \sup \{ \alpha : \alpha \in A_i^*(n) \}, \quad i=0, 1, \dots, n.$$

Обозначим

$$\theta^*(z, \gamma^*) = \min \left\{ n \in N : \sum_{i=0}^n \alpha_i^*(n) \geq 1 \right\}.$$

Зафиксировав начальное положение z^0 процесса (33) и набор селекторов γ_0^* , обозначим $\theta^* = \theta^*(z^0, \gamma_0^*)$.

Условие 10. Множество $A_{\theta^*}^*(\theta^*)$ является выпуклым.

Поскольку $0 \in A_{\theta^*}^*(\theta)$ и $\alpha_{\theta^*}^*(\theta^*) \in A_{\theta^*}^*(\theta)$, то из условия 10 вытекает, что

$$A_{\theta^*}^*(\theta) = [0, \alpha_{\theta^*}^*(\theta^*)].$$

Заметим также, что при $\xi^*(\theta^*, z^0, \gamma_0^*) \in M$

$$A_{\theta^*}^*(\theta) = [0, +\infty).$$

Теорема 6. Пусть для процесса (33), (2), $z(0) = z^0$, $M = \text{co } M$, при импульсном управлении преследователя и с дискриминацией убегающего выполнены условия 8 и 10 при фиксированном наборе селекторов γ_0^* , причем $\theta^*(z^0, \gamma_0^*) < +\infty$.

Тогда траектория системы (33) из начального состояния z^0 может быть приведена на множество M^* в момент τ_{θ^*} .

Доказательство аналогично доказательству теоремы 5.

ИМПУЛЬСНОЕ УПРАВЛЕНИЕ ОБОИХ ИГРОКОВ

Пусть $\{\tau_i\}$, $\{\eta_j\}$, $i=0, 1, \dots$, $j=0, 1, \dots$, $\tau_0 = \eta_0 = 0$, — последовательности моментов времени, которые занумерованы в порядке возрастания и не имеют конечных точек сгущения.

Рассмотрим линейную управляемую динамическую систему, эволюция которой описывается уравнением

$$\dot{z} = Az + \sum_{i=0}^{\infty} u_i \delta(t - \tau_i) - \sum_{j=0}^{\infty} v_j \delta(t - \eta_j), \quad z \in R^n, \quad (39)$$

где импульсные управления преследователя u_i принадлежат компакту U , $U \subset R^n$, а векторы скачков убегающего v_j — компакту v , $v \subset R^n$.

Согласно [4, 5] система (39) имеет единственное решение при любом начальном условии $z(0) = z^0$, которое является абсолютно непрерывной функцией

на открытых интервалах между моментами скачков $\tau_i, \eta_j, i, j \in N \cup \{0\}$, и имеет вид

$$z(t) = e^{At} z^0 + \sum_{i: \tau_i \in [0, t]} e^{A(t-\tau_i)} u_i - \sum_{j: \eta_j \in [0, t]} e^{A(t-\eta_j)} v_j. \quad (40)$$

Терминальным множеством для конфликтно-управляемого процесса (39) является цилиндрическое множество M^* . Будем считать, что преследователь в момент τ_i выбора импульса u_i использует информацию об импульсах убегающего на интервале $(\tau_{i-1}, \tau_i]$ и о начальном состоянии z^0 процесса (39).

Введем обозначения

$$J_i = \{j \in N \cup \{0\} : \eta_j \in (\tau_{i-1}, \tau_i]\}, i \in N \cup \{0\}, \text{ где } (\tau_{-1}, 0] = \{0\}$$

и многозначные отображения

$$W_i(n, \{v_j\}) = \pi e^{A(\tau_n - \tau_i)} U - \sum_{j \in J_i} \pi e^{A(\tau_n - \tau_j)} v_j,$$

$$W_i(n) = \pi e^{A(\tau_n - \tau_i)} U \Rightarrow \sum_{j \in J_i} \pi e^{A(\tau_n - \tau_j)} V,$$

где $i = 0, 1, \dots, n, n \in N \cup \{0\}$.

Будем считать, что $J_0 = \emptyset$, а $J_i \neq \emptyset$ для $i = 1, \dots$

Аналог условия Понтрягина имеет следующий вид.

Условие 11. Множества $W_i(n)$ не пусты для всех $i = 0, 1, \dots, n, n \in N \cup \{0\}$.

Зафиксируем набор селекторов $\gamma = \gamma(n) = \{\gamma_i(n)\}_{i=0}^n, \gamma_i(n) \in W_i(n)$, и по-

ложим

$$\xi(n, z, \gamma) = \pi e^{A\tau_n} z + \sum_{i=0}^n \gamma_i(n).$$

Введем многозначные отображения

$$A_i(n, \{v_j\}) = \left\{ \alpha \geq 0 : [W_i(n, \{v_j\}) - \gamma_i(n)] \alpha [M - \xi(n, z, \gamma)] \neq \emptyset \right\} \quad (41)$$

и разрешающие функции

$$\alpha_i(n, \{v_j\}) = \sup \{ \alpha : \alpha \in A_i(n, \{v_j\}) \}, i = 0, 1, \dots, n, n \in N \setminus \{0\}. \quad (42)$$

Обозначим

$$N(z, \gamma) = \min \left\{ n \in N : \sum_{i=0}^n \inf_{j \in J_i, v_j \in V} \alpha_i(n, \{v_j\}) \geq 1 \right\}. \quad (43)$$

Если $\xi(n, z, \gamma) \in M$, то множества $A_i(n, \{v_j\}), i = 0, 1, \dots, n$, являются неограниченными, а функции $\alpha_i(n, \{v_j\})$ для соответствующих индексов принимают бесконечные значения. При этом неравенство в (43) выполняется автоматически. Если же это неравенство не выполнено при всех $n \in N$, то положим $N(z, \gamma) = +\infty$.

Обозначим $N_0 = N(z^0, \gamma^0)$, зафиксировав z^0 и γ^0 .

Условие 12. Множества $A_i(N_0, \{v_j\})$ являются выпуклыми для всех $v_j \in V, j \in J_i, i = 0, 1, \dots, N_0$.

Другими словами, в силу соотношений (41), (42) это условие означает, что

$$A_i(N_0, \{v_j\}) = [0, \alpha_i(n, \{v_j\})] \forall v_j \in V, j \in J_i, i = 0, 1, \dots, N_0.$$

Теорема 7. Если для конфликтно-управляемого процесса (39) (2), $z(0) = z^0$, $M = \text{co } M$, при импульсном управлении игроков выполнены условия 11 и 12, $N(z^0, \gamma^0) < +\infty$ для некоторого селектора γ^0 , то траектория системы (39) может быть приведена из начального состояния z^0 на терминальное множество (2) в момент τ_{N_0} .

Доказательство. Зафиксируем набор векторов-скачков убегающего $\{v_j\}$, $\eta_j \in [0, \tau_{N_0}]$. Рассмотрим случай $\xi(N_0, z^0, \gamma^0) \notin M$. Обозначим

$$\alpha_i(N_0) = \inf_{j \in J_i, v_j \in v} \alpha_i(N_0, \{v_j\}), i=0, 1, \dots, N_0.$$

В силу условия 12 $\alpha_i(N_0) \in A_i(N_0, \{v_j\})$ для всех $v_j \in v$, $j \in J_i$, $i=0, 1, \dots, N_0$. Кроме того, из неравенства (13) вытекает, что существует такое число α , $\alpha \in [0, \alpha_{N_0}(N_0)]$, что

$$\sum_{i=0}^{N_0-1} \alpha_i(N_0) + \alpha = 1. \quad (44)$$

Импульсные управления u_i , $u_i \in U$, $i=0, 1, \dots, N_0$, в моменты τ_i выбираем из условий

$$\pi e^{A(\tau_{N_0}-\tau_i)} u_i - \sum_{j \in J} \pi e^{A(\tau_{N_0}-\tau_j)} v_j \in \alpha_i(N_0)[M - \xi(N_0, z^0, \gamma^0)], \quad (45)$$

где $\alpha_{N_0}(N_0) = \alpha$. Очевидно, что такие управления существуют. Обозначим их u_i^* , $i=0, N_0$. Тогда из формулы (40) получим

$$\begin{aligned} \pi z(\tau_{N_0}) &= \pi e^{A\tau_{N_0}} z^0 + \sum_{i:\tau_i \in [0, \tau_{N_0}]} \pi e^{A(\tau_{N_0}-\tau_i)} u_i^* - \sum_{j:\eta_j \in [0, \tau_{N_0}]} \pi e^{A(\tau_{N_0}-\tau_j)} v_j = \\ &= \pi e^{A\tau_{N_0}} z^0 + \sum_{i:\tau_i \in [0, \tau_{N_0}]} \pi e^{A(\tau_{N_0}-\tau_i)} u_i^* - \sum_{i:\eta_i \in [0, \tau_{N_0}]} \sum_{j \in J_i} \pi e^{A(\tau_{N_0}-\tau_j)} v_j. \end{aligned}$$

Учитывая закон выбора управлений (45), получаем включение

$$\pi z(\tau_{N_0}) \in \left[1 - \left(\sum_{i=0}^{N_0-1} \alpha_i(N_0) + \alpha \right) \right] \xi(N_0, z^0, \gamma^0) + \left(\sum_{i=0}^{N_0-1} \alpha_i(N_0) + \alpha \right) M,$$

из которого в силу равенства (44) для неотрицательных чисел и условия $M = \text{co } M$ вытекает $\pi z(\tau_{N_0}) \in M$. Теорема доказана.

При импульсном управлении обоих игроков рассмотрим иную схему. Для этого введем многозначные отображения

$$\bar{A}_i(n) = \left| \begin{array}{l} A_i(n, \{v_j\}), i=0, 1, \dots, n, n \in N \setminus \{0\}, \\ v_j, j \in J_i \end{array} \right.$$

и разрешающие функции

$$\bar{\alpha}_i(n) = \sup \{ \alpha : \alpha \in \bar{A}_i(n) \}.$$

Обозначим

$$\bar{N}(z, \gamma) = \min \left\{ n \in N ; \sum_{i=0}^n \bar{\alpha}_i(n) \geq 1 \right\}.$$

Зафиксируем начальное положение процесса (39) $z(0) = z^0$ и набор селекторов γ^0 , обозначим $\bar{N}_0 = \bar{N}_0(z^0, \gamma^0)$.

Условие 13. При $\xi(\bar{N}_0, z^0, \gamma^0) \in M$ справедливо равенство

$$\bar{A}_{\bar{N}_0}(\bar{N}_0) = [0, \bar{\alpha}_{\bar{N}_0}(\bar{N}_0)].$$

Теорема 8. Пусть для конфликтно-управляемого процесса (39), (2), $z(0) = z^0$, при импульсном управлении игроков выполнены условия 11, 13 и $M = \text{co } M$, причем $\bar{N}(z^0, \gamma^0) < +\infty$ для некоторого селектора γ^0 .

Тогда траектория системы (39) может быть приведена из начального состояния z^0 на терминальное множество в момент $\tau_{\bar{N}_0}$.

Доказательство аналогично доказательству теоремы 7.

ПРОСТОЕ ДВИЖЕНИЕ

Проиллюстрируем изложенные выше результаты на примере игровой задачи с простыми движениями и импульсными управлениями. (Пример взят из работы [19].)

Пусть динамика системы задается уравнением

$$\dot{z} = u - v, \quad z \in R^n. \quad (46)$$

Терминальное множество — начало координат, т.е. $M^* = \{0\}$. Тогда $M^0 = \{0\}$, $M = \{0\}$. В этом случае $L = R^n$, а ортопроектор π является оператором тождественного преобразования и задается единичной матрицей E . Матрица системы (1) нулевая, значит, $e^{At} = E$.

Рассмотрим сначала случай, когда управление преследователя имеет импульсный характер, а управление убегающего $v(t)$ — измеримая функция времени, принимающая значения из компакта v . Пусть $\tau_i = ih, i = 0, 1, \dots, h > 0$, где h — некоторый период. Тогда управление преследователя имеет вид

$$u(t) = \sum_{i=0}^{\infty} u_i \delta(t - ih), \quad u_i \in U, \quad t \geq 0.$$

Будем считать, что множество U — замкнутый шар радиуса ρ с центром в начале координат, а множество v — шар радиуса σ , т.е.

$$U = \rho S, \quad v = \sigma S, \quad S = \{z \in R^n : \|z\| \leq 1\}.$$

Далее,

$$\begin{aligned} W_0(n, v(\cdot)) &= W_0(n) = W_0 = \rho S, \\ W_i(n, v(\cdot)) &= W_i(v(\cdot)) = \rho S - \int_{(i-1)h}^{ih} v(s) ds, \\ W_i(n) = W_i &= \rho S \Rightarrow \int_{(i-1)h}^{ih} \sigma S ds = \rho S \Rightarrow h\sigma S = (\rho - h\sigma)S, \\ & i = 1, \dots, n, \quad n \in N. \end{aligned}$$

Таким образом, условие Понтрягина выполнено, если $\rho \geq h\sigma$. При этом множества $W_0 = \rho S, W_i = (\rho - h\sigma)S, i = 1, \dots, n, n \in N$, содержат в себе нулевой вектор.

Положим $\gamma_i(n) \equiv 0$ для $i=0, 1, \dots, n, n \in N$. Тогда $\xi(n, z, \gamma) = z, n \in N$, где z — начальная точка процесса (46). Обозначив $I_0 = 0, I_i = \int_{(i-1)h}^{ih} v(s)ds$, получим

$$A_i(n, (\cdot)) = \{\alpha \geq 0 : -\alpha z \in \rho S - I_i\}, i=0, 1, \dots, n, n \in N.$$

Соответственно разрешающие функции можно найти как корни квадратных уравнений

$$\|I_i - \alpha z\| = \rho, i=0, 1, \dots,$$

относительно α . В результате

$$\alpha_i(n, v(\cdot)) = \frac{(z, I_i) + \sqrt{(z, I_i)^2 + \|z\|^2 (\rho^2 - \|I_i\|^2)}}{\|z\|^2}, i=0, 1, \dots$$

При этом минимум функций $\alpha_i(n, v(\cdot)), i=1, \dots, n$, достигается, когда $v(t) = -\sigma z / \lceil z \rceil$ почти везде на $((i-h), ih)$, т.е. при $I_i = -h\sigma \frac{z}{\|z\|}$. Поскольку

$$\inf_{v(\cdot)} \alpha_0(n, v(\cdot)) = \rho / \lceil z \rceil,$$

$$\inf_{v(\cdot)} \alpha_i(n, v(\cdot)) = \frac{\rho - \sigma h}{\|z\|}, i=1, \dots, n,$$

то

$$T = T(z, 0) = \begin{cases} 0, & \|z\| \leq \rho, \\ \frac{\|z\| - \rho}{\rho - h\sigma}, & \|z\| > \rho, \\ \left\lceil \frac{\|z\| - \rho}{\rho - h\sigma} \right\rceil + 1, & \|z\| > \rho, \end{cases} \begin{cases} \frac{\|z\| - \rho}{\rho - h\sigma} \in N, \\ \frac{\|z\| - \rho}{\rho - h\sigma} \notin N, \end{cases}$$

где $\lceil \cdot \rceil$ — целая часть числа.

Таким образом, траекторию системы (46) можно привести из начального положения z на терминальное множество — начало координат в момент $\tau_{T(z,0)} = T(z,0)h$ с учетом, что в нулевой момент преследователь может выдавать ненулевой импульс.

Необходимо заметить, что в примере выполнено условие 3. Кроме того, согласно доказательству теоремы 1

$$\inf_{v(\cdot)} \alpha_i(T, v(\cdot)) = \frac{\rho - \sigma h}{\|z\|}, i=1, \dots, T,$$

соответственно

$$\alpha(T) = T \frac{\rho - \sigma h}{\|z\|},$$

а значит,

$$\alpha_i(T) = \frac{1}{T}, i=1, \dots, T.$$

Поэтому управление, обеспечивающее результат, согласно формуле (10) имеет вид $u_i = I_i - \alpha_i(T)z, i=1, \dots, T$.

Таким образом, если обозначить $z(0) = z^0$ начальное состояние конфликтно-управляемого процесса (46), то при выбранном способе преследования справедливо равенство

$$z(\tau_i) = z^0(1 - i/T), i = 1, \dots, T, T \geq 1.$$

Это означает, что в моменты $\tau_i = ih$ вектор $z(\tau_i)$ параллелен z^0 , т.е. предложенная стратегия преследования является дискретным аналогом параллельного преследования.

Рассмотрим теперь систему (46) при импульсном управлении убегающего. Пусть управление преследователя $u(t)$ — измеримая функция времени, которая принимает значения из компакта U , а убегающий может влиять на систему лишь в дискретные моменты $\tau_i = ih, i = 0, 1, \dots$, и его управление имеет вид

$$v(t) = \sum_{i=0}^{\infty} v_i \delta(t - ih), v_i \in v.$$

Как и в предыдущем случае будем считать, что $U = \rho S, v = \sigma S$, а терминальное множество — начало координат.

В данном примере $n(t) = [t/h]$. Тогда

$$W_i(t, v) = \int_{ih}^{(i+1)h} \rho S ds - v = h\rho S - v, i = 0, 1, \dots, n(t) - 1,$$

$$W_{n(t)}(t, v) = \int_{[t/h]h}^t \rho S ds - v = (t - [t/h]h)\rho S - v.$$

Соответственно

$$W_i(t) = W_i = h\rho S \Rightarrow \sigma S, i = 0, 1, \dots, n(t) - 1.$$

Очевидно, что эти множества непусты, если $h\rho \geq \sigma$, причем

$$W_i = (h\rho - \sigma)S, i = 0, 1, \dots, n(t) - 1.$$

Далее,

$$W_{n(t)}(t) = (t - [t/h]h)\rho S \Rightarrow \sigma S.$$

Множество $W_{n(t)}(t)$ непусто, если $t \geq [t/h]h + \sigma/\rho$.

Поскольку при $t \geq 0, h > 0$ имеет место неравенство

$$t < ([t/h] + 1)h,$$

то условие 5 будет выполнено, если

$$h\rho > \sigma \tag{47}$$

и при этом

$$\text{dom } W = \bigcup_{i=0}^{\infty} [ih + \sigma/\rho, (i+1)h].$$

Обозначим $\eta(t) = t - [t/h]h$. Тогда

$$W_{n(t)}(t) = (\eta(t)\rho - \sigma)S, t \in \text{dom } W.$$

Таким образом, множества $W_i(t)$ содержат в себе нулевой элемент при всех $t \in \text{dom } W, i = 0, 1, \dots, n(t)$, и можно положить $\gamma_i(t) \equiv 0$. В результате получим $\xi(t, z, \gamma) = z$.

Найдем разрешающие функции. Пусть $i = 0, 1, \dots, n(t) - 1$. Тогда

$$\alpha_i(t, v) = \sup \{ \alpha \geq 0: -\alpha z \in h\rho S - v \}.$$

Значения этих функций можно найти в явном виде из квадратного уравнения $\|v - \alpha z\| = h\rho$ относительно α .

Простой подсчет показывает, что

$$\alpha_i(t, v) = \frac{(z, v) + \sqrt{(z, v)^2 + \|z\|^2 (h^2 \rho^2 - \|z\|^2)}}{\|z\|^2}, \quad i = 0, 1, \dots, [t/h] - 1.$$

Тогда

$$\inf_{\|v\| \leq \sigma} \alpha_i(t, v) = \frac{h\rho - \sigma}{\|z\|},$$

причем минимум достигается при $v = -\sigma z / \|z\|$. Отсюда вытекает, что

$$n(T) = \left\lceil \frac{\lceil z \rceil}{h\rho - \sigma} \right\rceil,$$

где $T = \min T(z, 0)$ — момент окончания игры.

Далее,

$$\alpha_{n(t)}(t, v) = \sup \{ \alpha \geq 0 : -\alpha z \in \eta(t)\rho S - v \}.$$

По аналогии с предыдущим случаем $\|v - \alpha z\| = \eta(t)\rho$ и

$$\alpha_{n(t)}(t, v) = \frac{(z, v) + \sqrt{(z, v)^2 + \|z\|^2 (\eta^2(t)\rho^2 - \|v\|^2)}}{\|z\|^2}.$$

Отсюда получим

$$\inf_{\|v\| \leq \sigma} \alpha_{n(t)}(t, v) = \frac{\eta(t)\rho - \sigma}{\|z\|},$$

причем минимум достигается при $v = -\sigma \frac{z}{\|z\|}$. Момент T окончания игры на-

ходится из неравенства

$$\left\lceil \frac{\|z\|}{h\rho - \sigma} \right\rceil \frac{h\rho - \sigma}{\|z\|} + \frac{\eta(t)\rho - \sigma}{\|z\|} \geq 1.$$

Последнее уравнение всегда имеет решение, если выполнено неравенство (47).

Рассмотрим систему (46) при импульсном управлении обоих игроков. Будем считать, что $\tau_i = ih$, $\eta_j = jq$, где h, q — некоторые периоды, причем $q < h$. Последнее условие обеспечивает $J_i \neq \emptyset$, $i = 1, \dots$. Управления преследователя и убегающего соответственно имеют вид

$$u(t) = \sum_{i=0}^{\infty} u_i \delta(t - ih), \quad v(t) = \sum_{i=0}^{\infty} v_j \delta(t - jq),$$

где $u_i \in \rho S$, $v_j \in \sigma S$, $\rho > 0$, $\sigma > 0$. В данном случае $J_0 = \emptyset$,

$$J_i = \{j \in N : jq \in ((i-1)h, ih)\}, \quad i \in N.$$

Обозначим $|J_i| = [h/q]$, $i \in N$, количество элементов множества J_i . Согласно построению имеем

$$\begin{aligned} W_0(n, \{v_j\}) &= W_0(n) = \rho S, \\ W_i(n, \{v_j\}) &= \rho S - \sum_{j \in J_i} v_j, \\ W_i(n) = \rho S &\Rightarrow \sum_{j \in J_i} \sigma S = (\rho - [h/q]\sigma)S, \quad i = 1, 2, \dots, n. \end{aligned}$$

Таким образом, условие 11 выполнено, если

$$\rho \geq [h/q]\sigma.$$

При этом множества

$$W_i(n) = (\rho - [h/q]\sigma)S, i = 1, 2, \dots, n,$$

содержат в себе начало координат. Положим $\gamma_i(n) \equiv 0$. Тогда $\xi(n, z, \gamma) = z$. Обозначим $\bar{v}_0 = 0, \bar{v}_i = \sum_{j \in J_i} v_j, i \in N$, суммарный импульс убегающего на про-

межутке между импульсами преследователя и найдем разрешающие функции

$$\alpha_i(n, \bar{v}_i) = \sup \{ \alpha \geq 0 : -\alpha z \in h\rho S - \bar{v}_i \}, i = 0, 1, \dots, n, n \in N \cup \{0\}.$$

Функции $\alpha_i(n, \bar{v}_i)$ могут быть найдены в явном виде как большие положительные корни квадратных уравнений $\| \bar{v}_i - \alpha z \|^2 = \rho^2$. Решив их, получим

$$I\alpha_i(n, \bar{v}_i) = \frac{(z, \bar{v}_i) + \sqrt{(z, \bar{v}_i)^2 + \|z\|^2 (\rho^2 - \|\bar{v}_i\|^2)}}{\|z\|^2}.$$

Несложно видеть, что

$$\begin{aligned} \min_{\bar{v}_0} \alpha_0(n, \bar{v}_0) &= \rho / \|z\|, \\ \min_{\bar{v}_i} \alpha_i(n, \bar{v}_i) &= \frac{\rho - [h/q]\sigma}{\|z\|}, i = 1, \dots, n, \end{aligned} \quad (48)$$

причем минимум достигается при $\bar{v}_i = -[h/q]\sigma \frac{z}{\|z\|}$, т.е. когда $v_j = -\sigma \frac{z}{\|z\|}$

для всех $j \in J_i$.

Из формул (43) и (48) вытекает, что при $\|z\| > \rho$

$$N(z, 0) = \begin{cases} \frac{\|z\| - \rho}{\rho - [h/q]\sigma}, & \frac{\|z\| - \rho}{\rho - [h/q]\sigma} \in N, \\ \left[\frac{\|z\| - \rho}{\rho - [h/q]\sigma} \right] + 1, & \frac{\|z\| - \rho}{\rho - [h/q]\sigma} \notin N, \end{cases}$$

и попадание в начало координат состоится в момент $\tau_N(z, 0)$ из начальной точки z .

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Понтрягин Л.С. Избранные научные труды. — М.: Наука, 1988. —Т.2. — 576 с.
2. Красовский Н.Н. Игровые задачи о встрече движений. — М.: Наука, 1970. — 420 с.
3. Никольский М.С. Первый прямой метод Л.С. Понтрягина в дифференциальных играх. — М. : Изд-во МГУ, 1984. — 65 с.
4. Миллер Б.М., Рубинович Е.Я. Оптимизация динамических систем с импульсными управлениями. — М. : Наука, 2005. — 430 с.
5. Самойленко А.М., Перестюк Н.А. Дифференциальные уравнения с импульсным воздействием. — К. : Вища школа, 1987. — 320 с.
6. Завалишин С.Т., Сесекин А.Н. Импульсные процессы. Модели и приложения. — М. : Наука, 1991. — 256 с.
7. Пшеничный Б.Н., Остапенко В.В. Дифференциальные игры. — К.: Наук. думка, 1992. — 260 с.
8. Чикрий А.А. Конфликтно-управляемые процессы. — К.: Наук. думка, 1992. — 384 с.

9. Чикрий А.А., Раппопорт И.С., Чикрий К.А. Многозначные отображения и их селекторы в теории конфликтно-управляемых процессов // Кибернетика и системный анализ. — 2007. — № 5. — С. 129–144.
10. Григоренко Н.Л. Математические методы управления несколькими динамическими процессами. — М.: Изд-во МГУ, 1990. — 198 с.
11. Кунцевич В.М. Управление в условиях неопределенности: гарантированные результаты в задачах управления и идентификации. — К.: Наук. думка, 2006. — 264 с.
12. Кривонос Ю.Г., Матичин И.И., Чикрий А.А. Динамические игры с разрывными траекториями. — К.: Наук. думка, 2005. — 220 с.
13. Чикрий К.А. Гарантированный результат для конфликтно-управляемых процессов: Автореф. дис. ... канд. физ.-мат. наук. — К., 2007. — 20 с.
14. Aubin J.-P., Frankowska H. Set-valued analysis. — Boston; Basel; Berlin: Birkhauser, 1990. — 461 p.
15. Иоффе А.Д., Тихомиров В.М. Теория экстремальных задач. — М.: Наука, 1974. — 480 с.
16. Osipov Yu.S., Kryazhimskii A.V. Inverse problems for ordinary differential equations: Dynamical solutions. — Basel: Gordon and Breach, 1995. — 405 p.
17. Melikyan A.A. Generalized characteristics of first order PDEs: Applications in optimal control and differential games. — Boston: Birkhauser, 1998. — 361 p.
18. Субботин А.И., Ченцов А.Г. Оптимизация гарантии в задачах управления. — М.: Наука, 1981. — 288 с.
19. Чикрий А.А., Матичин И.И., Чикрий К.А. Конфликтно-управляемые процессы с разрывными траекториями // Кибернетика и системный анализ. — 2004. — № 6. — С. 15–29.
20. Mordukhovich B.S. Variational analysis and generalized differentiation. — I: Basis theory. — 582 p. — II: Applications. — 612 p. — Berlin; Heidelberg; New York: Springer, 2006.
21. Куржанский А.Б. Управление и наблюдение в условиях неопределенности. — М.: Наука, 1977. — 392 с.
22. Lakshmikantham V., Bainov D.D., Simeonov P.S. Theory of impulse differential equations. — Singapore: World Scientific, 1989. — 275 p.
23. Згуровский М.З., Мельник В.С. Нелинейный анализ и управление бесконечномерными системами. — К.: Наук. думка, 1999. — 630 с.
24. Bressan A., Rampazzo F. Impulsive control systems without commutativity assumptions // JOTA. — 1994. — **81**, N 3. — P. 435–457.
25. Бенсусан А., Лионс Ж.-Л. Импульсное управление и квазивариационные неравенства. — М.: Наука, 1987. — 480 с.
26. Чикрий А.А. Функционалы Минковского в теории преследования // ДАН России. — 1993. — **329**, № 3. — С. 281–284.
27. Дыхта В.А., Самсонок О.Н. Оптимальное импульсное управление с приложениями. — М.: Физматлит, 2000. — 335 с.
28. Ченцов А.Г. Конечно-аддитивные меры и релаксация экстремальных задач. — Екатеринбург: Наука, 1993. — 305 с.
29. Халанай А., Векслер Д. Качественная теория импульсных систем. — М.: Мир, 1971. — 278 с.
30. Орлов Ю.В. Теория оптимальных систем с обобщенными управлениями. — М.: Наука, 1988. — 258 с.
31. Ляшко С.И. Обобщенное управление линейными системами. — К.: Наук. думка, 1998. — 471 с.
32. Chikrii A.A. Optimization of game interaction of fractional-order controlled systems // Optimization Methods and Software. — 2008. — **23**, N 1. — P. 39–73.

Поступила 25.08.2008