

УДК 519.95

ОБ УСТОЙЧИВОСТИ ИГРОВОЙ ЗАДАЧИ СБЛИЖЕНИЯ-УКЛОНЕНИЯ С
НЕСКОЛЬКИМИ ЦЕЛЕВЫМИ МНОЖЕСТВАМИ

Габриелян М.С., Члингарян А.С.

Մ.Ս. Գաբրիելյան, Ա.Ս. Չլինգարյան

Շատ մպատակային բազմությունների մոտեցման-չեղման խաղային խնդրի կայունության մասին հիտարկվում է ա նպատակային բազմությունների մոտեցման-չեղման խաղային խնդրի լուծման կայունությունը, երբ օրյեկտը ենթարկվում է հաստատուն դինամիկայով ու զծային, ու ստացիոնար դիֆֆերենցիալ հավասարումների համակարգին: Ենթադրվում է, որ նպատակային բազմությունների հետ էանդիպման ենթականությունը ֆիկսված է: Դրա հետևանքով U – ստաբիլ բազմությունների ընտանիքից ընտրվում է մեկ ճյուղ: Օգտագործվում են ըստ այդ ճյուղի էքստրեմալ կոտլու առ կոտր դիրքային ստրատեգիան և Ն.Ն. Կրասովսկու կողմից ուսումնասիրված՝ ըստ ինֆորմացիոն շեղումների մեկ ծպատակային բազմության մոտեցման-չեղման խաղային խնդրի լուծման կայունության բերանը: Սպացուցվում է, որ ա նպատակային բազմությունների մոտեցման-չեղման խաղային խնդրի լուծումը նույնպես կայուն է ըստ ինֆորմացիոն շեղումների:

M.S. Gabrielyan, A.S. Chlingaryan

About the solution's stability of approach-deviation to several goal sets game problem

Рассматривается устойчивость решения игровых задач сближения-уклонения с m целевыми множествами, когда объект подчиняется системе нелинейных нестационарных дифференциальных уравнений с постоянной динамикой. Предполагается, что последовательность встреч с целевыми множествами зафиксирована. Вследствие этого, из семейства p -стабильных мостов выбирается одна ветвь. Используются кусочно-позиционная стратегия, экстремальная к этой ветви, и теорема об устойчивости решения игровых задач сближения-уклонения с одним целевым множеством относительно информационных помех, изученная Н.Н. Красовским. Доказывается, что решения игровых задач сближения-уклонения с m целевыми множествами также устойчивы относительно информационных помех.

1. Постановка задачи. Пусть движение конфликтно-управляемой системы описывается дифференциальным уравнением

$$\dot{x} = f(t, x, u, v) \quad (1.1)$$

Здесь $f: [t_0, \infty) \times R^n \times P \times Q \rightarrow R^n$ – непрерывная функция: $P \subset R^r$,

$Q \subset R^q$ – компакты, характеризующие возможности игроков.

Предполагается [1], что функция $f(t, x, u, v)$ удовлетворяет:

1. Условию бесконечной продолжимости решения, т.е.

$$\|x'f(t, x, u, v)\| \leq \chi(1 + \|x\|^2) \text{ при } (t, x, u, v) \in [t_0, \infty) \times R^n \times P \times Q,$$

где χ – постоянное число;

2. Для любой ограниченной области $G \subset R^{n+1} = \{(t, x) : t \in [-\infty, \infty], x \in R^n\}$

условию Липшица: $\|f(t, x^{(1)}, u, v) - f(t, x^{(2)}, u, v)\| \leq \lambda_G \|x^{(1)} - x^{(2)}\|$ при

$(t, x^{(i)}, u, v) \in G \times P \times Q$ ($i = 1, 2$).

Предполагается также, что выполняется условие седловой точки маленькой игры [2], с.38), т.е.

$$\min_{u \in P} \max_{v \in Q} s'_k f(t_0, x_0, u, v) = \max_{v \in Q} \min_{u \in P} s'_k f(t_0, x_0, u, v) \quad (1.2)$$

при $s_k \in R^+ (t_0, x_0) \in [t_0, \infty) \times R^n$.

Допустим, что заданы замкнутые и ограниченные множества M_k ($k \in I$) и N в пространстве $\{t, x\} \in [-\infty, \infty] \times R^n$ ($I = (1, 2, \dots, m)$). И плата определяется равенством

$$\gamma(x[\cdot]) = \sigma(\tau_1(x[\cdot]), \dots, \tau_m(x[\cdot])) \quad (1.3)$$

Здесь $x[\cdot] = \{x[t] : t \geq t_0\}$ — реализовавшееся движение системы (1.1):

$\sigma : [t_0, \infty)^m \rightarrow (-\infty, \infty)$ — заданная функция:

$\tau_k(x[\cdot]) = \min\{\tau : \tau \in T(x[\cdot], M_k, N)\}$, где

$T(x[\cdot], M_k, N) = \{\tau : \tau \geq t_0, (t, x[t]) \in N \text{ при } t_0 \leq t \leq \tau, (\tau, x[\tau]) \in M_k\}$;

в случае $T(x[\cdot], M_k, N) = \emptyset$ полагаем $\tau_k(x[\cdot]) = \infty$ ($k \in I$) [1].

Предполагается [1], что функция σ удовлетворяет следующим условиям:

I. На множестве $[t_0, \infty)^m$ функция σ принимает конечные значения и непрерывна.

II. $\sigma(\tau_1, \dots, \tau_m) = \infty$, если хотя бы одно $\tau_i = \infty$.

III. Множество $\Sigma(c) = \{(\tau_1, \dots, \tau_m) : \sigma(\tau_1, \dots, \tau_m) \leq c\}$ ограничено для любого конечного числа c .

IV. Неравенство $\sigma(\tau_1, \dots, \tau'_1, \dots, \tau_m) \leq \sigma(\tau_1, \dots, \tau''_1, \dots, \tau_m)$ справедливо для любых наборов $(\tau_1, \dots, \tau'_1, \dots, \tau_m)$ и $(\tau_1, \dots, \tau''_1, \dots, \tau_m)$, удовлетворяющих неравенству $\tau'_i \leq \tau''_i$.

Сформулируем следующие игровые задачи:

Задача 1. Заданы начальные условия $\{t_0, x_0\}$ и система (1.1). Требуется найти КПСУ $\div u(t, x, \tau_1, \dots, \tau_m)$ (кусочно-позиционную стратегию $U \div u(t, x, \tau_1, \dots, \tau_m)$), обеспечивающую встречи

$$\begin{aligned} & \{\tau_k, x[\tau_k]\} \in M_k, \quad (t, x[t]) \in M_k; \\ & \{t, x[t]\} \in N \quad (t_0 \leq t < \tau_k; k \in I) \end{aligned} \quad (1.4)$$

и среди них найти КПСУ⁰ $\div u^0(t, x, \tau_1, \dots, \tau_m)$, удовлетворяющую условию минимакса

$$\sup_{\tau \in I} \gamma(x[\cdot, t_0, x_0, U^0]) = \min_U \sup_{\tau \in I} \gamma(x[\cdot, t_0, x_0, U]) \quad (1.5)$$

Задача 2. Заданы начальные условия $\{t_0, x_0\}$ и система (1.1). Требуется найти КПСУ¹ $\div v(t, x, \tau_1, \dots, \tau_m)$, исключаящую хотя бы одну из встреч

(1.4). Если такой стратегии не существует, то требуется найти хотя бы КПСУ⁰ $\div v^1(t, x, \tau_1, \dots, \tau_m)$, удовлетворяющую условию

$$\inf_{x^1} \gamma(x[\cdot, t_0, x_0, V^0]) = \sup_{U^1} \inf_{x^1} \gamma(x[\cdot, t_0, x_0, V]) \quad (1.6)$$

здесь нижняя грань считается по всем движениям, для которых $\gamma(x[\cdot])$ из (1.3) оказывается конечной [1].

В случае, когда последовательность встреч с целевыми множествами не зафиксирована, для этих игровых задач построено семейство множеств $W_j(t_i | i \in I \setminus \{1, \dots, i_{m-j}\})$ ($j = 0, \dots, m-1$), которые являются u -стабильными относительно целевых компактов $L_j(t_i | i \in I \setminus \{1, \dots, i_{m-j}\})$ [1]. Причем мосты $W_j(\cdot)$ обрываются на соответствующих целевых множествах не позже, чем в момент времени ϑ . И определяется КПСУ^(e), экстремальная к системе мостов $W_j(t_i | i \in I \setminus \{1, \dots, i_{m-j}\})$ $j = 0, \dots, m-1$ [1].

2. Устойчивость решения по отношению к информационным помехам.

Рассмотрим вопросы устойчивости решения вышепоставленных задач по отношению к информационным помехам. Пусть последовательность встреч с целевыми множествами зафиксирована. Тогда мы имеем моменты встреч $t_0 \leq t_1 \leq \dots \leq t_m \leq \vartheta$ с целевыми множествами M_1, \dots, M_m соответственно. Здесь $[t_0, \vartheta]$ — интервал, на котором рассматриваются движения. В случае фиксированности последовательности встреч с M_1, \dots, M_m из семейства u -стабильных мостов $W_k(t_i | i \in I \setminus \{1, \dots, i_{m-k}\})$ $k = 0, \dots, m-1$ выбирается одна ветвь u -стабильных мостов $W_k(t_1, t_2, \dots, t_{m-k})$, здесь $k = 0, \dots, m-1$.

Итак, при прицеливании на множество M_1 , т.е. при $t \in [t_0, t_1]$ нужно воспользоваться управлением $u^c[t]$ экстремальным к мосту $W_0(\cdot)$; аналогично для множества M_2 — берем управление $u^c[t]$ $t \in [t_1, t_2]$ экстремальное к мосту $W_1(t_1)$, где t_1 — момент встречи с целевым множеством M_1 и так далее.

Т.к. конструктивные движения являются пределом ломаных Эйлера, то целесообразно определение устойчивости дать для ломаных Эйлера (для конструктивных движений оно получается автоматически, если взять $\delta \rightarrow 0$).

Определение устойчивости. Скажем, что КПСУ^(e) $\div u^{(e)}(t, x, t_1, \dots, t_m)$, экстремальная к семейству мостов $W_k(t_1, t_2, \dots, t_{m-k})$ ($k = 0, \dots, m-1$), гарантирует решение задачи сближения, устойчивое по отношению к

информационным помехам, если для любых $\delta > 0$ и $\zeta > 0$ можно указать числа $\varepsilon_1(\zeta, \delta), \varepsilon_2 = \varepsilon_2(\varepsilon_1(\zeta, \delta)), \dots, \varepsilon_m(\varepsilon_{m-1}(\zeta, \delta))$ такие, что управление

$$u_{\Delta}^*[t] = u^{(k)}(\tau_i, x_{\Delta}^*[t_i], \{t_k\}), \quad \tau_i \leq t < \tau_{i+1}, \quad (k=1, \dots, m) \quad (1.7)$$

к моментам t_k гарантирует попадание ломаной Эйлера $x_{\Delta}^*[t]$ ($t \geq t_0$) в $\varepsilon_k(\zeta, \delta)$ -окрестности целевых множеств M_k , $k=1, \dots, m$ соответственно, при сохранении его в $\varepsilon(\zeta, \delta)$ -окрестности множества N , если только полуинтервалы $[\tau_i, \tau_{i+1})$ ($i=0, 1, \dots$) произвольного разбиения Δ полуоси $[t_0, \infty)$ удовлетворяют условиям $\tau_{i+1} - \tau_i \leq \delta$ ($i=0, 1, \dots$). Причем $x_{\Delta}^*[\tau_i]$ это результаты неточного измерения фазового вектора системы $x_{\Delta}[\tau_i]$, в начальный момент времени они удовлетворяют соотношению $\|x_{\Delta}[\tau_0] - x_{\Delta}^*[\tau_0]\| \leq \zeta$.

Здесь величина $\varepsilon(\zeta, \delta)$ определяется из условия $\varepsilon(\zeta, \delta) = \max_{k=1, \dots, m} \varepsilon_k(\zeta, \delta)$.

Докажем следующее утверждение:

Теорема 2.1. Пусть для всех позиций $\{t, x\}$ и векторов z маленькая игра имеет седловую точку. Предположим, что существует семейство u -стабильных мостов $W_k(t_1, t_2, \dots, t_{m-k})$, $k=0, \dots, m-1$, обрывающееся к моментам времени t_i , $i=1, \dots, m$ на целевых множествах M_1, \dots, M_m соответственно, и пусть начальная позиция $\{t_0, x_0\}$ принадлежит множеству $W_0(\cdot)$. Предположим также, что сечения $W_k(t)$ множества $W_k(t_1, t_2, \dots, t_{m-k})$, $k=0, \dots, m-1$ гиперплоскостями $t = \text{const}$ есть строго выпуклые множества. Тогда КНСУ $U^{(k+1)} \div u^*(t, x, t_1, \dots, t_m)$, экстремальная к семейству мостов $W_k(t_1, t_2, \dots, t_{m-k})$, гарантирует на интервале $[t_0, t_1]$ $\varepsilon_1(\zeta, \delta)$ -отклонение ломаной Эйлера от целевого множества M_1 , на интервале $[t_1, t_2]$ $\varepsilon_2(\varepsilon_1(\zeta, \delta))$ -отклонение от целевого множества M_2 , и так далее, на интервале $[t_{m-1}, t_m]$ $\varepsilon_m(\varepsilon_{m-1}(\zeta, \delta))$ -отклонение ломаной Эйлера от целевого множества M_m .

Доказательство.

Здесь, как и в случае $m=1$, используется основная оценка, которая имеет следующий вид:

$$\rho^2(t) \leq \rho^2(t_0) e^{2\lambda(t-t_0)} + (\varphi(\delta) + \varphi(\zeta)) \frac{1}{2\lambda} [e^{2\lambda(t-t_0)} - 1] \quad (1.8)$$

где $\rho^2(t) = \|x_{\Delta}^{(1)}[t] - x^{(2)}(t)\|^2$, а $x^{(1)}[t]$ и $x^{(2)}(t)$ ($t_0 \leq t$) удовлетворяют соответственно уравнениям

$$\dot{x}^{(1)}[t] = f(t, x^{(1)}[t], u^*, v[t]) \quad (a)$$

$$\dot{x}^{(2)}(t) \in \text{co}\{f : f = f(t, x^{(2)}(t), u, v); u \in P, v \in V\} \quad (b)$$

с начальными условиями $x^{(1)}[t_0] = x_0^{(1)}$, $x^{(2)}(t_0) = x_0^{(2)}$. В (a) и (b) постоянные векторы $u^* \in P$ и $v^* \in Q$ определяются из условий:

$$\max_{v \in Q} s^* f(t_*, x^*, u^*, v) = \min_{u \in P} \max_{v \in Q} s^* f(t_*, x^*, u, v) \quad (1.9)$$

$$\min_{u \in P} s^* f(t_*, x^*, u, v^*) = \max_{v \in Q} \min_{u \in P} s^* f(t_*, x^*, u, v) \quad (1.10)$$

В (1.9) и (1.10) предполагается, что s^* и x^* — некоторые векторы, удовлетворяющие оценкам: $\|s^* - (x_0^{(1)} - x_0^{(2)})\| \leq \sigma(\zeta)$, $\|x^* - x_0^{(1)}\| \leq \zeta$, причем $\sigma(\zeta) \rightarrow 0$ при $\zeta \rightarrow 0$, t_* — начальный момент, а $t \geq t_*$ — произвольный конечный момент времени.

Заметим, что информационные помехи в оценке (1.8) характеризуются слагаемым $\varphi(\zeta) \frac{1}{2\lambda} [e^{2\lambda(t-t_*)} - 1]$.

Вернемся к доказательству теоремы. Последовательность встреч с целевыми множествами зафиксирована. Поэтому сначала возьмем интервал $[t_0, t_1]$ и рассмотрим сближение произвольной ломаной Эйлера с целевым множеством M_1 . В этом случае из выбранной ветви u -стабильных мостов $W_k(t_1, t_2, \dots, t_{n-k})$ выбирается мост $W_0(\cdot)$. Согласно условиям доказываемой теоремы, сечения $W_0(t)$ множества $W_0(\cdot)$ гиперплоскостями $t = \text{const}$ являются строго выпуклыми. Тогда для каждой позиции $\{t, x\}$ ближайшая к ней позиция $\{t, w(t, x)\} \in W_0(t)$ будет единственной. Следовательно вектор $s(t, x) = x - w(t, x)$ также определяется единственным образом, причем от x он зависит равномерно непрерывно. Т.е.

$$\|s(t, x) - s(t, x^*)\| \leq \sigma(\zeta) \text{ при } \|x - x^*\| \leq \zeta \quad (1.11)$$

для всех $t \in [t_0, t_1]$: $x \in E_n$, $x^* \in E_n$; здесь $\sigma(\zeta) \rightarrow 0$ при $\zeta \rightarrow 0$. Таким образом, малые погрешности измерения фазовой точки x влекут за собой малые погрешности в определении вектора s , направленного на x из ближайшей точки сечения $W_0(t)$ множества $W_0(\cdot)$.

Пусть первый игрок выбирает произвольное разбиение Δ полуоси $[t_0, \infty)$, удовлетворяющее условию $\tau_i - \tau_{i+1} \leq \delta$, где $\delta > 0$ есть произвольное положительное маленькое число, причем $\tau_0 = t_0$.

Построим на интервале $[t_0, t_1]$ ломаную Эйлера $x_{\Delta}^*[t] = x_{\Delta}^*[t, t_0, x_0, u_{\Delta}^*[\cdot], v[\cdot]]$, соответствующую управлению, экстремальному к мосту $W_0(\cdot)$:

$$u_{\Delta}^*[t] = u^{(i)}(\tau_i, x_{\Delta}^*[\tau_i]), \text{ где } t_0 \leq \tau_i \leq t < \tau_{i+1} \leq t_1 \quad (i = 0, 1, \dots) \quad (1.12)$$

Здесь $x_{\Delta}^*[\tau_i]$ — это результаты неточного измерения фазового вектора системы $x_{\Delta}[\tau_i]$, которые в начальный момент времени задаются условием $\|x_{\Delta}[t_0] - x_{\Delta}^*[t_0]\| \leq \zeta$. Тогда согласно теореме 56.1 [2], построенная ломаная Эйлера, сохраняясь в некоторой $\varepsilon_1(\zeta, \delta)$ -окрестности моста $W_0(\cdot)$, т.е. в $W_0^{\varepsilon_1} = [\{t', x'\} : t_0 \leq t' \leq t_1, \|x' - x\| \leq \varepsilon_1(\zeta, \delta), x \in W_0(\cdot)]$, к моменту $t = t_1$ попадет в $\varepsilon_1(\zeta, \delta)$ -окрестность множества M_1 , т.е. в $M_1^{\varepsilon_1} = [\{t', x'\} : t' = t_1, \|x' - x\| \leq \varepsilon_1(\zeta, \delta), x \in M_1]$. Причем $\varepsilon_1(\cdot)$ удовлетворяет условию:

$$\varepsilon_1^2(\zeta, \delta) \leq \rho^2(t_0) e^{2\lambda(t-t_0)} + (\varphi(\delta) + \varphi(\zeta)) \frac{1}{2\lambda} [e^{2\lambda(t-t_0)} - 1], \text{ где } t_0 \leq t \leq t_1.$$

Тогда имеют место оценки

$$\rho(\{t, x_{\Delta}^*[t]\}, W_0(\cdot)) \leq \varepsilon_1(\zeta, \delta) \text{ при } t_0 \leq t \leq t_1$$

$$\rho(\{t_1, x_{\Delta}^*[t_1]\}, M_1) \leq \varepsilon_1(\zeta, \delta)$$

причем $\varepsilon_1(\zeta, \delta) \rightarrow 0$ при $\zeta \rightarrow 0$ и $\delta \rightarrow 0$.

Теперь возьмем интервал $[t_1, t_2]$ и рассмотрим сближение ломаной Эйлера с целевым множеством M_2 . Для этого интервала из ветви u -стабильных мостов выбирается мост $W_1(t_1)$. Для каждой позиции $\{t, x\}$ ($t \in [t_1, t_2]$) вектор $s(t, x) = x - w(t, x)$ будет единственным, здесь $\{t, w(t, x)\} \in W_1(t)$. Причем от x этот вектор зависит равномерно непрерывно. Для этого интервала роль информационных помех будет играть величина $\varepsilon_1(\zeta, \delta)$, т.е. имеют место условия $\|x_{\Delta}[t_i] - x_{\Delta}^*[t_i]\| \leq \varepsilon_1(\zeta, \delta)$, где $t_i \leq \tau_i < \tau_{i+1} \leq t_2$. Тогда согласно теореме 56.1 [2] экстремальное к мосту $W_1(t_1)$ управление

$$u_{\Delta}^*[t] = u^{(i)}(\tau_i, x_{\Delta}^*[\tau_i]), \text{ где } t_i \leq \tau_i \leq t < \tau_{i+1} \leq t_2$$

гарантирует попадание ломаной $x_{\Delta}^*[t]$ $t \in [t_1, t_2]$ в $M_2^{\varepsilon_2}$ к моменту $t = t_2$ при сохранении ее в $W_1^{\varepsilon_2}(t_1)$. Здесь $W_1^{\varepsilon_2}(t_1)$ и $M_2^{\varepsilon_2}$ есть некоторые $\varepsilon_2(\zeta, \delta)$ -окрестности множеств $W_1(t_1)$ и M_2 соответственно, т.е.

□

$$W_1^{(\varepsilon_1)}(t_1) = [\{t', x'\} : t_1 \leq t' \leq t_2, \|x' - x\| \leq \varepsilon_2(\cdot), x \in W_1(t_1)],$$

$$M_2^{(\varepsilon_1)} = [\{t', x'\} : t' = t_2, \|x' - x\| \leq \varepsilon_2(\cdot), x \in M_2].$$

Причем $\varepsilon_2 = \varepsilon_2(\varepsilon_1(\zeta, \delta))$ удовлетворяет условию:

$$\varepsilon_2^2(\zeta, \delta) \leq \rho^2(t_1) e^{2\lambda(t-t_1)} + (\varphi(\delta) + \varphi(\varepsilon_1(\zeta, \delta))) \frac{1}{2\lambda} [e^{2\lambda(t-t_1)} - 1]. \text{ где } t_1 \leq t \leq t_2.$$

Тогда имеют место оценки

$$\rho(\{t, x_\Delta^*[t]\}, W_1(t_1)) \leq \varepsilon_2(\varepsilon_1(\zeta, \delta)) \text{ при } t_1 \leq t \leq t_2$$

$$\rho(\{t_2, x_\Delta^*[t_2]\}, M_2) \leq \varepsilon_2(\varepsilon_1(\zeta, \delta))$$

причем $\varepsilon_2(\zeta, \delta) \rightarrow 0$ при $\varepsilon_1(\zeta, \delta) \rightarrow 0$, т.е. при $\zeta \rightarrow 0$ и $\delta \rightarrow 0$

Продолжая эти рассуждения, на конечном m -ом интервале $[t_{m-1}, t_m]$ будем иметь $\varepsilon_{m-1}(\zeta, \delta) = \varepsilon_{m-1}(\varepsilon_{m-2}(\varepsilon_{m-3}(\cdot)))$. Соответственно величине $\varepsilon_{m-1}(\zeta, \delta)$ по теореме 56.1 [2] получим, что экстремальное к мосту

$W_{m-1}(t_1, t_2, \dots, t_{m-1})$ управление

$$u_\Delta^*[t] = u^{(c)}(\tau_i, x_\Delta^*[\tau_i]), \text{ где } t_{m-1} \leq \tau_i \leq t < \tau_{i+1} \leq t_m$$

гарантирует попадание ломаной $x_\Delta^*[t]$ к моменту $t = t_m$ в $M_m^{(\varepsilon_m)}$, при сохранении её в $W_{m-1}^{(\varepsilon_m)}(t_1, t_2, \dots, t_{m-1})$. Здесь $W_{m-1}^{(\varepsilon_m)}(t_1, t_2, \dots, t_{m-1})$ и $M_m^{(\varepsilon_m)}$ есть некоторые $\varepsilon_m(\zeta, \delta)$ -окрестности множеств $W_{m-1}(t_1, t_2, \dots, t_{m-1})$ и M_m соответственно, т.е.

$$W_{m-1}^{(\varepsilon_m)}(t_1, \dots, t_{m-1}) = [\{t', x'\} : t_{m-1} \leq t' \leq t_m, \|x' - x\| \leq \varepsilon_m(\zeta, \delta), x \in W_{m-1}(t_1, \dots, t_{m-1})] \text{ и}$$

$$M_m^{(\varepsilon_m)} = [\{t', x'\} : t' = t_m, \|x' - x\| \leq \varepsilon_m(\zeta, \delta), x \in M_m].$$

Причем $\varepsilon_m(\zeta, \delta) = \varepsilon_m(\varepsilon_{m-1}(\cdot))$ удовлетворяет условию:

$$\varepsilon_m^2(\zeta, \delta) \leq \rho^2(t_{m-1}) e^{2\lambda(t-t_{m-1})} + (\varphi(\delta) + \varphi(\varepsilon_{m-1}(\zeta, \delta))) \frac{1}{2\lambda} [e^{2\lambda(t-t_{m-1})} - 1]$$

где $t_{m-1} \leq t \leq t_m$.

Тогда имеют место оценки

$$\rho(\{t, x_\Delta^*[t]\}, W_{m-1}(t_1, t_2, \dots, t_{m-1})) \leq \varepsilon_m(\varepsilon_{m-1}(\zeta, \delta)) \text{ при } t_{m-1} \leq t \leq t_m$$

$$\rho(\{t_m, x_\Delta^*[t_m]\}, M_m) \leq \varepsilon_m(\varepsilon_{m-1}(\zeta, \delta))$$

причем $\varepsilon_m(\zeta, \delta) \rightarrow 0$ при $\varepsilon_{m-1}(\zeta, \delta) \rightarrow 0$, т.е. при $\zeta \rightarrow 0$ и $\delta \rightarrow 0$.

Т.е. приходим к следующему результату: взяв КПСУ $U^{(c)} \div u_\Delta^*[\cdot]$ экстремальную к семейству мостов $W_k(t_1, t_2, \dots, t_{m-k})$, получаем, что соответствующая ей ломаная Эйлера $x_\Delta^*[t] = x_\Delta^*[t, t_0, x_0, u_\Delta^*[\cdot], v[\cdot]]$ при выполнении всех условий теоремы 2.1 к моменту $t = t_1$ попадает в $M_1^{(\varepsilon_1)}$, к моменту $t = t_2$ попадает в $M_2^{(\varepsilon_2)}$ и так далее. К моменту $t = t_m$ ломаная

попадает в $M_m^{(k-1)}$. Причем отклонения от $k-1$ -ого целевого множества для k -ого целевого множества являются информационными помехами, т.е. $\varepsilon_k = \varepsilon_k(\varepsilon_{k-1}(\zeta, \delta))$, и они стремятся к нулю при $\zeta \rightarrow 0$ и $\delta \rightarrow 0$. Т.е. для данных информационных помех ζ и диаметра δ произвольного разбиения Δ построены $\varepsilon_1(\zeta, \delta), \dots, \varepsilon_m(\zeta, \delta)$, характеризующие отклонения ломаной Эйлера $x_*^*[t]$ системы (1.1) от целевых множеств M_1, \dots, M_m соответственно. Тем самым вышесформулированная теорема 2.1 полностью доказана.

Замечание. Для того, чтобы получить вышесформулированную теорему 2.1 для конструктивных движений, надо в величинах $\varepsilon_1(\zeta, \delta), \varepsilon_2 = \varepsilon_2(\varepsilon_1(\zeta, \delta)), \dots, \varepsilon_m(\varepsilon_{m-1}(\zeta, \delta))$ принять $\delta = 0$, т.е. перейти к пределу в ломаных Эйлера при $\delta \rightarrow 0$.

Если воспользоваться семейством V -стабильных мостов и $KPCV^{(e)} \div v_\delta^*[]$ экстремальной относительно этого семейства [1], то при предположении фиксированности последовательности встреч с целевыми множествами можно сформулировать и доказать теорему об устойчивости решения второй игровой задачи относительно информационных помех, аналогичную теореме 2.1.

ЛИТЕРАТУРА

1. Габрислян М.С., Субботин А.И. Игровые задачи о встрече с m целевыми множествами. // ПММ. 1979. Т.43. №2. С. 204-208.
2. Красовский Н.Н., Субботин А.И. Позиционные дифференциальные игры. М.: Наука. 1974. 455 с.

Ереванский государственный
университет

Поступила в редакцию
29.07.2004