

РОССИЙСКАЯ АКАДЕМИЯ НАУК

---

ПРИКЛАДНАЯ  
МАТЕМАТИКА И МЕХАНИКА

Том 68

МОСКВА

УДК 62–50

© 2004 г. В. С. Пацко

**ПОВЕРХНОСТИ ПЕРЕКЛЮЧЕНИЯ  
В ЛИНЕЙНЫХ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫХ ИГРАХ  
С ФИКСИРОВАННЫМ МОМЕНТОМ ОКОНЧАНИЯ**

Рассматриваются антагонистические линейные дифференциальные игры с фиксированным моментом окончания и непрерывной терминальной функцией платы. Управляющее воздействие первого (минимизирующего) игрока предполагается скалярным и ограниченным по модулю. Векторное управление второго игрока стеснено геометрическим ограничением. Доказывается утверждение о достаточном условии, при выполнении которого оптимальное позиционное управление обратной связи первого игрока можно задать при помощи поверхности переключения, разделяющей пространство игры на две части, в каждой из которых действует свое крайнее значение управляющего воздействия. Предлагаемый способ управления является устойчивым по отношению к неточностям численного построения поверхности переключения.

**1. Постановка задачи и формулировка основного результата.** *Предварительное описание задачи.* Пусть линейная дифференциальная игра с фиксированным моментом окончания  $\vartheta$  описывается соотношениями

$$\begin{aligned} \dot{y}(t) &= B^{(1)}(t)u(t) + C^{(1)}(t)v(t) \\ y(t) &\in R^n, \quad |u(t)| \leq \mu, \quad v(t) \in Q^{(1)}; \quad \gamma^{(1)}(y(\vartheta)) \end{aligned} \quad (1.1)$$

Условимся, что управляющее воздействие  $u(t)$  первого игрока является скалярным и ограниченным по модулю числом  $\mu > 0$ . Множество  $Q^{(1)}$ , ограничивающее управляющее воздействие  $v(t)$  второго игрока, будем считать выпуклым компактом в конечномерном пространстве. Таким образом,  $B^{(1)}(t)$  – вектор-столбец, а  $C^{(1)}(t)$  – матрица соответствующих размеров. Функции  $B^{(1)}, C^{(1)}$  предполагаем кусочно-непрерывными. Пусть  $\gamma^{(1)}: R^n \rightarrow R$  – непрерывная функция платы. Первый игрок минимизирует значение  $\gamma^{(1)}(y(\vartheta))$ , интересы второго игрока противоположны.

Игру (1.1) будем называть исходной. Относящиеся к ней обозначения снабжаются верхним индексом (1). Условимся, что начальные моменты  $t_0$  принадлежат промежутку  $T = [\vartheta_1, \vartheta]$ , где  $\vartheta_1 < \vartheta$ . Пусть  $Z = T \times R^n$  – пространство игры.

Допустимым программным управлением  $u(\cdot)$  ( $v(\cdot)$ ) первого (второго) игрока назовем измеримую функцию времени  $t \rightarrow u(t)$  ( $t \rightarrow v(t)$ ), удовлетворяющую при любом  $t$  ограничению  $|u(t)| \leq \mu$  ( $v(t) \in Q^{(1)}$ ). Обозначим через  $L^{(1)}$  совокупность всех допустимых программных управлений  $v(\cdot)$  второго игрока.

Следуя известному подходу [1], в качестве допустимых позиционных стратегий первого игрока рассмотрим произвольные функции  $(t, x) \rightarrow U(t, x)$ , определенные на множестве  $Z$  с числовыми значениями, ограниченными по модулю числом  $\mu$ . Символом  $y^{(1)}(\cdot; t_0, x_0, U, \Delta, v(\cdot))$  обозначим пошаговое движение системы (1.1) из позиции  $(t_0, x_0)$ , когда первый игрок применяет стратегию  $U$  в дискретной схеме управления [1] с шагом  $\Delta > 0$ , а за второго игрока реализуется управление  $v(\cdot) \in L^{(1)}$ .

Положим

$$\Gamma^{(1)}(t_0, x_0, U, \Delta) = \sup_{v(\cdot) \in L^{(1)}} \gamma^{(1)}(y^{(1)}(\vartheta; t_0, x_0, U, \Delta, v(\cdot)))$$

Величина  $\Gamma^{(1)}(t_0, x_0, U, \Delta)$  имеет смысл гарантии, которую обеспечивает первому игроку стратегия  $U$  для начальной позиции  $(t_0, x_0)$  в дискретной схеме управления с шагом  $\Delta$ . Наилучшая гарантия первого игрока для начальной позиции  $(t_0, x_0)$  определяется формулой

$$\Gamma^{(1)}(t_0, x_0) = \min_U \overline{\lim}_{\Delta \rightarrow 0} \Gamma^{(1)}(t_0, x_0, U, \Delta)$$

где  $\overline{\lim}$  означает верхний предел. Было показано [1], что минимум по  $U$  достигается, т.е. существует оптимальная стратегия. При этом не исключается зависимость оптимальной стратегии первого игрока от начальной позиции  $(t_0, x_0)$ .

Известно [1, 2], что наилучший гарантированный результат  $\Gamma^{(1)}(t_0, x_0)$  совпадает с симметрично определенным наилучшим гарантированным результатом второго игрока. Поэтому величину  $\Gamma^{(1)}(t_0, x_0)$  называют также значением функции цены в точке  $(t_0, x_0)$ .

Ниже будет показано, что при некотором дополнительном условии в игре (1.1) существует универсальная оптимальная стратегия  $U^*$  первого игрока, устойчивая по отношению к погрешностям ее численного задания.

Универсальность означает, что стратегия  $U^*$  является оптимальной для всех начальных позиций  $(t_0, x_0) \in Z$ . Подчеркнем, что речь идет об универсальности в "жестком" смысле: рассматриваемые стратегии являются функциями лишь от аргументов  $t, x$ . В классе стратегий, зависящих дополнительно от некоторого "параметра точности", существование оптимальных универсальных стратегий для широкого класса задач установлено ранее [3].

Универсальная оптимальная стратегия  $(t, x) \rightarrow U^*(t, x)$  будет определена при помощи "поверхности переключения" (ПП), разбивающей пространство игры  $Z$  на две части: по одну сторону управление  $u$  принимает значение  $-\mu$ , по другую  $+\mu$ . На самой ПП оптимальное значение управления  $u$  можно брать любым из промежутка  $[-\mu, \mu]$ .

Вопрос о существовании универсальных оптимальных стратегий в дифференциальных играх кратко обсуждался ([1], с. 48) и был заострен после статьи [4], в которой приведен пример игровой задачи, где универсальная оптимальная стратегия не существует. Было показано [5, 6], что для линейных дифференциальных игр вида (1.1) с выпуклой функцией платы существует универсальная оптимальная стратегия первого игрока и она может быть задана при помощи ПП. Устойчивость такой стратегии была обоснована [7] в предположении об ограниченности "скорости вращения" вектора  $B^{(1)}(t)$ .

Было установлено [8, 9], что если множество  $Q^{(1)}$  представляет собой отрезок (т.е. управляющее воздействие  $v$  является скалярным), то существует универсальная оптимальная стратегия второго (максимизирующего) игрока, и она также может быть задана при помощи ПП. Однако такая стратегия не обладает свойством устойчивости.

В данной работе усиливаются результаты статьи [7]: ослаблено условие выпуклости функции платы и снято предположение об ограниченности "скорости вращения" вектора  $B^{(1)}(t)$ . Так же, как и в [7], принята следующая схема рассуждений. Ориентируясь на компьютерные построения, подменяем исходную дифференциальную игру удобной аппроксимирующей игрой, для которой можем построить некоторую  $u$ -стабильную [1, 2] функцию или даже функцию цены игры. Обработывая такую функцию, получаем ПП. Применяем найденную ПП в исходной дифференциальной игре для задания универсальной стратегии первого игрока. Оцениваем гарантию первого игрока, которую он обеспечивает, используя построенную универсальную стратегию.

В качестве следствия из такой оценки получаем результат, касающийся универсальной оптимальной устойчивой стратегии в игре (1.1).

Сделаем замечание о записи динамики линейной дифференциальной игры в виде (1.1). Особенность этой записи состоит в том, что фазовая переменная не входит в правую часть. Пусть линейная дифференциальная игра с фиксированным моментом окончания  $\vartheta$  имеет вид

$$\begin{aligned} \dot{y}(t) &= \mathbf{A}(t)y(t) + \mathbf{B}(t)u(t) + \mathbf{C}(t)v(t) \\ y(t) &\in R^m, \quad |u(t)| \leq \mu, \quad v(t) \in Q^{(1)}; \quad \gamma(y(\vartheta)) \end{aligned}$$

Предположим, что функция платы  $\gamma$  определяется лишь значениями некоторых  $n$  координат,  $n \leq m$ , фазового вектора в момент окончания. Тогда переход к виду (1.1) осуществляется ([1], с. 160) при помощи стандартного преобразования  $y(t) = X_{n,m}(\vartheta, t)u(t)$ , где  $X_{n,m}(\vartheta, t)$  – матрица  $n \times m$ , составленная из соответствующих  $n$  строк фундаментальной матрицы Коши для системы  $\dot{y}(t) = \mathbf{A}(t)y(t)$ . При этом

$$B^{(1)}(t) = X_{n,m}(\vartheta, t)\mathbf{B}(t), \quad C^{(1)}(t) = X_{n,m}(\vartheta, t)\mathbf{C}(t), \quad \gamma^{(1)}(y(\vartheta)) = \gamma(y(\vartheta))$$

*Аппроксимирующая игра.* Наряду с игрой (1.1) рассмотрим еще одну дифференциальную игру

$$\begin{aligned} \dot{y}(t) &= B^{(2)}(t)u(t) + C^{(2)}(t)v(t) \\ y(t) &\in R^n, \quad |u(t)| \leq \mu, \quad v(t) \in Q^{(2)}; \quad \gamma^{(2)}(y(\vartheta)) \end{aligned} \tag{1.2}$$

с фиксированным моментом окончания  $\vartheta$ . Игру (1.2) будем интерпретировать как удобную для компьютерных вычислений аппроксимацию игры (1.1). Здесь  $y(t)$  – фазовый вектор, функции  $B^{(2)}$  и  $C^{(2)}$  кусочно-непрерывны. Ограничение скалярного управляющего воздействия первого игрока такое же, как в игре (1.1), множество  $Q^{(2)}$  – компакт в конечномерном пространстве. Предполагаем, что непрерывная функция платы  $\gamma^{(2)} : R^n \rightarrow R$  удовлетворяет условию Липшица с константой  $\lambda$  и условию  $\gamma^{(2)}(x) \rightarrow \infty$  при  $|x| \rightarrow \infty$ . Первый игрок минимизирует значение  $\gamma^{(2)}(y(\vartheta))$ , второй максимизирует.

Принадлежность той или иной величины к аппроксимирующей игре подчеркивается верхним индексом (2). Допустимые программные управления  $u(\cdot)$ ,  $v(\cdot)$  первого и второго игроков определим аналогично тому, как это сделано для игры (1.1). Обозначим через  $L^{(2)}$  совокупность всех допустимых программных управлений  $v(\cdot)$  второго игрока.

Будем считать, что в рамках аппроксимирующей игры (1.2) построена некоторая непрерывная  $u$ -стабильная функция  $V^{(2)} : Z \rightarrow R$  с краевым условием

$$V^{(2)}(\vartheta, x) = \gamma^{(2)}(x), \quad x \in R^n$$

Согласно известному определению [1, 2], функцию  $V^{(2)}$  называем  $u$ -стабильной, если для любой позиции  $(t_*, x_*) \in Z$  по любому  $t^* \in (t_*, \vartheta]$  и любому  $v(\cdot) \in L^{(2)}$  найдется такое допустимое программное управление  $u(\cdot)$  первого игрока, что для движения  $y^{(2)}(t) = y^{(2)}(t; t_*, x_*, u(\cdot), v(\cdot))$  выполнено неравенство

$$V^{(2)}(t^*, y^{(2)}(t^*)) \leq V^{(2)}(t_*, x_*)$$

Предположим, что функция  $V^{(2)}$  удовлетворяет условию Липшица с константой  $\lambda$  по аргументу  $x$  равномерно по  $t \in T$ . Если  $V^{(2)}$  – функция цены игры (1.2), то выполнение этого свойства вытекает из условия, наложенного на функцию  $\gamma^{(2)}$ .

Введем функцию  $B^{(3)} : T \rightarrow R^n$ , удовлетворяющую условию Липшица с константой  $\beta$ . Содержательно  $B^{(3)}$  можно трактовать как липшицево приближение к функциям  $B^{(1)}$  и  $B^{(2)}$ . Обозначим

$$\sigma = \max_{t \in T} |B^{(3)}(t)|$$

Ниже используется понятие квазивыпуклости скалярной функции. Как обычно, это означает выпуклость ее множеств уровня (множеств Лебега).

*Условие А.* При любом  $t \in T$ , для которого  $B^{(3)}(t) \neq 0$ , сужение функции  $V^{(2)}(t, \cdot)$  на любую прямую в  $R^n$ , параллельную вектору  $B^{(3)}(t)$ , есть квазивыпуклая функция.

*Замечание.* Рассмотрим функцию, являющуюся сужением функции  $V^{(2)}(t, \cdot)$  на некоторую прямую, параллельную вектору  $B^{(3)}(t)$ . Сформулированное условие означает требование нестрогой монотонности такой одномерной функции по обе стороны от точки ее глобального минимума.

Условие А выполнено, в частности, если при любом  $t \in T$  является квазивыпуклой функция  $V^{(2)}(t, \cdot)$ . В случае, когда  $V^{(2)}$  – функция цены аппроксимирующей игры (1.2), для обеспечения квазивыпуклости функций  $V^{(2)}(t, \cdot)$ ,  $t \in T$ , достаточно потребовать квазивыпуклость функции платы  $\gamma^{(2)}$ .

*Поверхность переключения.* Многозначная функция  $U^0$ . Для  $(t, x) \in Z$  положим

$$\mathcal{A}(t, x) = \{z \in R^n : z = x + \alpha B^{(3)}(t), \alpha \in R\}$$

Если  $B^{(3)}(t) \neq 0$ , то множество  $\mathcal{A}(t, x)$  – прямая, проходящая в пространстве  $R^n$  через точку  $x$  параллельно вектору  $B^{(3)}(t)$ . В случае  $B^{(3)}(t) = 0$  множество  $\mathcal{A}(t, x)$  является вырожденным и совпадает с точкой  $x$ . Не выделяя отдельно вырожденный случай, будем всегда называть множество  $\mathcal{A}(t, x)$  прямой.

Пусть

$$\mathcal{V}(t, x) = \min_{z \in \mathcal{A}(t, x)} V^{(2)}(t, z), \quad (t, x) \in Z$$

Минимум достигается, поскольку функция  $V^{(2)}(t, \cdot)$  непрерывна и уходит в бесконечность при  $|x| \rightarrow \infty$ . В силу условия А множество точек минимума представляет собой отрезок. Если  $B^{(3)}(t) = 0$ , то  $\mathcal{V}(t, x) = V^{(2)}(t, x)$ ,  $x \in R^n$ .

Пусть далее для всех  $t \in T$

$$\Pi(t) = \{x \in R^n : V^{(2)}(t, x) = \mathcal{V}(t, x)\}$$

$$\Pi_-(t) = \{x \in R^n : x + \alpha B^{(3)}(t) \notin \Pi(t), \forall \alpha \geq 0\}$$

$$\Pi_+(t) = \{x \in R^n : x + \alpha B^{(3)}(t) \notin \Pi(t), \forall \alpha \leq 0\}$$

Множества  $\Pi_-(t)$ ,  $\Pi_+(t)$  находятся в пространстве  $R^n$  по разные стороны относительно множества  $\Pi(t)$ . Из условия А следует, что при любом  $(t, x) \in Z$  функция  $V^{(2)}(t, \cdot)$  не возрастает (не убывает) в направлении вектора  $B^{(3)}(t)$  на пересечении прямой  $\mathcal{A}(t, x)$  с множеством  $\Pi_+(t)$  ( $\Pi_-(t)$ ).

Определим на  $Z$  многозначную функцию

$$U^0(t, x) = \begin{cases} \{-\mu\}, & x \in \Pi_-(t) \\ \{\mu\}, & x \in \Pi_+(t) \\ [-\mu, \mu], & x \in \Pi(t) \end{cases}$$

Функция  $U^0(t, \cdot)$  принимает крайние значения из отрезка  $[-\mu, \mu]$  в множествах  $\Pi_-(t)$ ,  $\Pi_+(t)$  и "переключается" с одного крайнего значения на другое на множестве  $\Pi(t)$ . Множество

$$\Pi = \{(t, x) \in Z : x \in \Pi(t)\}$$

есть замкнутое односвязное множество, разделяющее  $Z$  на две части. Хотя множество  $\Pi$  не всегда является в общепринятом смысле поверхностью, тем не менее для наглядности будем называть его поверхностью переключения управляющего воздействия первого игрока.

*Множества  $\Pi^r(t)$ . Многозначная функция  $U^r$ .* Продолжим введение обозначений для формулировки основного результата.

Пусть  $r \geq 0$ . В случае  $B^{(3)}(t) \neq 0$  положим

$$\Pi^r(t) = \left\{ x \in R^n : x = z + \alpha \frac{B^{(3)}(t)}{|B^{(3)}(t)|}, \quad z \in \Pi(t), \quad |\alpha| \leq r \right\}$$

Множество  $\Pi^r(t)$  – геометрическое  $r$ -расширение множества  $\Pi(t)$ . Расширение происходит с использованием вектора  $B^{(3)}(t)$ . Если  $B^{(3)}(t) = 0$ , то примем  $\Pi^r(t) = \Pi(t) = R^n$ .

Введем множества

$$\Pi_-^r(t) = \{x \in R^n : x + \alpha B^{(3)}(t) \notin \Pi^r(t), \forall \alpha \geq 0\}$$

$$\Pi_+^r(t) = \{x \in R^n : x + \alpha B^{(3)}(t) \notin \Pi^r(t), \forall \alpha \leq 0\}$$

Множество  $\Pi_-^r(t)$  ( $\Pi_+^r(t)$ ) представляет собой часть пространства  $R^n$ , расположенную относительно  $\Pi^r(t)$  по (противоположно) направлению вектора  $B^{(3)}(t)$ . Очевидно, что  $\Pi_-^r(t) \subset \Pi_-(t)$ ,  $\Pi_+^r(t) \subset \Pi_+(t)$ . При  $r = 0$  имеем  $\Pi^r(t) = \Pi(t)$ ,  $\Pi_-^r(t) = \Pi_-(t)$ ,  $\Pi_+^r(t) = \Pi_+(t)$ .

Определим на  $Z$  многозначную функцию

$$U^r(t, x) = \begin{cases} \{-\mu\}, & x \in \Pi_-^r(t) \\ \{\mu\}, & x \in \Pi_+^r(t) \\ [-\mu, \mu], & x \in \Pi^r(t) \end{cases}$$

*Формулировка основного результата.* Для любых моментов  $t_*$ ,  $t^*$  из промежутка  $T$  положим

$$\chi(t_*, t^*) = \mu \int_{t_*}^{t^*} \kappa(t) dt + \int_{t_*}^{t^*} m(t) dt$$

$$\kappa(t) = |B^{(1)}(t) - B^{(3)}(t)| + |B^{(2)}(t) - B^{(3)}(t)|$$

$$m(t) = \max_{l \in R^n, |l| \leq 1} \left[ \max_{q \in Q^{(1)}} l^T C^{(1)}(t) q - \max_{q \in Q^{(2)}} l^T C^{(2)}(t) q \right]$$

Величина  $\chi(t_*, t^*)$  характеризует в интегральном смысле различие функций  $B^{(1)}$ ,  $B^{(2)}$ ,  $B^{(3)}$ , а также функций  $C^{(1)}$ ,  $C^{(2)}$  и множеств  $Q^{(1)}$ ,  $Q^{(2)}$ . Штрих означает транспонирование.

Предполагая, что начальные позиции системы (1.1) принадлежат некоторому компактному множеству  $K$  в пространстве игры  $Z$ , символом  $F$  обозначим компактное множество в  $R^n$ , оценивающее сверху множество возможных состояний системы (1.1) в момент  $\vartheta$ . Примем

$$\|\gamma^{(1)} - \gamma^{(2)}\|_F = \max_{x \in F} |\gamma^{(1)}(x) - \gamma^{(2)}(x)|$$

Далее будет доказано следующее утверждение.

*Теорема.* Пусть выполнены условия, наложенные на системы (1.1), (1.2), а также на функции  $V^{(2)}$  и  $B^{(3)}$ , включая условие А. Пусть  $r \geq 0$ ,  $\Delta > 0$ . Тогда для любой стратегии  $U$  первого игрока, такой, что  $U(t, x) \in U^r(t, x)$ ,  $(t, x) \in Z$ , и любой начальной позиции  $(t_0, x_0) \in K$  справедлива оценка

$$\begin{aligned} \Gamma^{(1)}(t_0, x_0, U, \Delta) &\leq V^{(2)}(t_0, x_0) + \Lambda(t_0, r, \Delta) + \|\gamma^{(1)} - \gamma^{(2)}\|_F \\ \Lambda(t_0, r, \Delta) &= 2\lambda\sqrt{(2\sigma\mu\Delta + r)\beta\mu}(\vartheta - t_0) + 4\lambda\sigma\mu\Delta + \lambda r + \lambda\chi(t_0, \vartheta) \end{aligned} \quad (1.3)$$

Сделаем некоторые пояснения. Функция  $V^{(2)}$ , обладающая свойством  $u$ -стабильности, предполагается построенной в рамках аппроксимирующей игры. Поэтому в правой части оценки (1.3) стоит известное значение  $V^{(2)}(t_0, x_0)$ . Различие динамик исходной и аппроксимирующей игр, а также отличие функции  $B^{(3)}$  от функций  $B^{(1)}$  и  $B^{(2)}$  учитываются величиной  $\chi(t_0, \vartheta)$ . Слагаемое  $\|\gamma^{(1)} - \gamma^{(2)}\|_F$  характеризует различие функций платы. Множества переключения  $\Pi^r(t)$ ,  $t \in T$ , для многозначной функции  $U^r$  определяются через построения, осуществляемые при помощи функций  $V^{(2)}$  и  $B^{(3)}$ .

В целом, правая часть соотношения (1.3) оценивает гарантию первого игрока в игре (1.1), когда он использует с шагом  $\Delta$  произвольную однозначную позиционную стратегию  $U$ , являющуюся выборкой из многозначной функции  $U^r$ .

Поскольку  $\Pi(t) \subset \Pi^r(t)$ ,  $t \in T$ , то вне множества

$$\Pi^r = \{(t, x) \in Z : x \in \Pi^r(t)\}$$

стратегия  $U$  совпадает с функцией  $U^0$ , задаваемой при помощи поверхности  $\Pi$ . Пусть  $U^0$  – некоторая однозначная выборка многозначной функции  $U^0$ . Из сказанного выше получаем, что действие стратегии  $U^0$ , осуществляемое с ошибками в множестве  $\Pi^r$ , также оценивается правой частью соотношения (1.3). Поэтому можно говорить об устойчивости стратегии  $U^0$  по отношению к неточностям построения поверхности  $\Pi$ .

Допустим, что аппроксимирующая игра совпадает с исходной и  $B^{(3)} = B^{(1)}$ . Тогда

$$\chi(t_0, \vartheta) = 0, \quad \|\gamma^{(1)} - \gamma^{(2)}\|_F = 0$$

Пусть, кроме того, в качестве  $u$ -стабильной функции  $V^{(2)}$  используется функция цены  $\Gamma^{(1)}$  исходной игры и выполнено условие А. В силу оценки (1.3) получим

$$\Gamma^{(1)}(t_0, x_0, U^0, \Delta) \leq \Gamma^{(1)}(t_0, x_0) + 2\lambda\sqrt{(2\sigma\mu\Delta + r)\beta\mu}(\vartheta - t_0) + 4\lambda\sigma\mu\Delta + \lambda r$$

Стало быть, если функция  $B^{(1)}$ , а также функция платы  $\gamma^{(1)}$  удовлетворяют условию Липшица,  $\gamma^{(1)}(x) \rightarrow \infty$  при  $|x| \rightarrow \infty$ , если выполнено условие А для функции цены  $\Gamma^{(1)}$  в паре с функцией  $B^{(1)}$  и поверхность переключения  $\Pi$  строится на основе функции  $\Gamma^{(1)}$ , то в качестве универсальной устойчивой оптимальной стратегии  $U^*$  в игре (1.1) можно взять стратегию  $U^0$ .

**2. Вспомогательные утверждения.** Для компактных множеств  $X, Y$  в  $R^n$  пусть

$$d(X, Y) = \max_{x \in X} \min_{y \in Y} |x - y|$$

– хаусдорфово отклонение множества  $X$  от множества  $Y$ . Положим

$$G_v^{(i)}(t_*, t^*) = \bigcup_{v(\cdot) \in L^{(i)}_{t_*}} \int_{t_*}^{t^*} C^{(i)}(t) v(t) dt, \quad i = 1, 2$$

Множества  $G_v^{(i)}(t_*, t^*)$  – выпуклые компакты. Справедлива оценка

$$d(G_v^{(1)}(t_*, t^*), G_v^{(2)}(t_*, t^*)) \leq \int_{t_*}^{t^*} m(t) dt \quad (2.1)$$

Символом  $G^{(2)}(t; t_*, x_*)$  обозначим множество достижимости системы (1.2) в момент  $t$  при начальном состоянии  $x_*$  в момент  $t_*$  и при переборе всех допустимых программных управлений  $u(\cdot), v(\cdot)$  на промежутке  $[t_*, t]$ . Положим

$$G^{(2)}(t; t_*, x_*) = G^{(2)}(t; t_*, x_*) + B(2(t-t_*)\sigma\mu)$$

Здесь  $B(r)$  – шар радиуса  $r$  в  $R^n$ .

Для  $t \in T$  и  $c \in R$  положим

$$W_c^{(2)}(t) = \{x \in R^n : V^{(2)}(t, x) \leq c\}, \quad W_c^{(2)} = \{(t, x) \in Z : x \in W_c^{(2)}(t)\}$$

*Лемма 1.* Пусть  $(t_*, x_*) \in Z$ ,  $\delta > 0$ ,  $t_* + \delta \leq \vartheta$ . Пусть  $y^{(1*)}(\cdot)$  – движение системы (1.1) в силу допустимых программных управлений  $u(\cdot), v(\cdot)$ , выходящее в момент  $t_*$  из точки  $x_*$ . Тогда справедлива оценка

$$V(t_* + \delta, y^{(1*)}(t_* + \delta)) \leq V^{(2)}(t_*, x_*) + \lambda\beta\mu\delta^2 + \lambda\chi(t_*, t_* + \delta) \quad (2.2)$$

*Доказательство.* По заданному в условии леммы управлению  $v(\cdot) \in L^{(1)}$  определим в множестве  $G_v^{(1)}(t_*, t_* + \delta)$  точку

$$g = \int_{t_*}^{t_* + \delta} C^{(1)}(t)v(t)dt$$

Пусть  $\bar{g}$  – ближайшая к ней точка множества  $G_v^{(2)}(t_*, t_* + \delta)$ . Выберем  $\bar{v}(\cdot) \in L^{(2)}$  так, что

$$\bar{g} = \int_{t_*}^{t_* + \delta} C^{(2)}(t)\bar{v}(t)dt$$

Используя  $u$ -стабильность функции  $V^{(2)}$ , по управлению  $\bar{v}(\cdot)$  найдем такое  $\bar{u}(\cdot)$ , что для движения  $y^{(2*)}(t) = y^{(2*)}(t; t_*, x_*, \bar{u}(\cdot), \bar{v}(\cdot))$ , выходящего в момент  $t_*$  из точки  $x_*$ , выполнено включение

$$y^{(2*)}(t_* + \delta) \in W_{c_*}^{(2)}(t_* + \delta) \left( c_* = V^{(2)}(t_*, x_*) \right) \quad (2.3)$$

Обозначим

$$J_1 = \int_{t_*}^{t_* + \delta} B^{(1)}(t)u(t)dt - \int_{t_*}^{t_* + \delta} B^{(2)}(t)\bar{u}(t)dt$$

$$J_2 = \int_{t_*}^{t_* + \delta} C^{(1)}(t)v(t)dt - \int_{t_*}^{t_* + \delta} C^{(2)}(t)\bar{v}(t)dt$$

Тогда

$$y^{(1*)}(t_* + \delta) - y^{(2*)}(t_* + \delta) = J_1 + J_2 \quad (2.4)$$

Имеем

$$J_1 = \int_{t_*}^{t_* + \delta} (B^{(1)}(t) - B^{(3)}(t))u(t)dt - \int_{t_*}^{t_* + \delta} (B^{(2)}(t) - B^{(3)}(t))\bar{u}(t)dt +$$

$$+ \int_{t_*}^{t_* + \delta} (B^{(3)}(t) - B^{(3)}(t_* + \delta))(u(t) - \bar{u}(t))dt + B^{(3)}(t_* + \delta) \int_{t_*}^{t_* + \delta} (u(t) - \bar{u}(t))dt \quad (2.5)$$



$$J_2 = g - \bar{g} \quad (2.6)$$

Символом  $\pi$  обозначим оператор ортогонального проектирования пространства  $R^n$  на подпространство, ортогональное вектору  $B^{(3)}(t_* + \delta)$ .

Принимая во внимание, что управления  $u(t)$  и  $\bar{u}(t)$  ограничены по модулю числом  $\mu$ , функция  $B^{(3)}$  удовлетворяет условию Липшица с константой  $\beta$  и  $\pi B^{(3)}(t_* + \delta) = 0$ , из соотношения (2.5) получим

$$|\pi J_1| \leq \mu \int_{t_*}^{t_* + \delta} \kappa(t) dt + \beta \mu \delta^2$$

Учитывая соотношения (2.6) и (2.1), имеем

$$|\pi J_2| = |\pi g - \pi \bar{g}| \leq |g - \bar{g}| \leq \int_{t_*}^{t_* + \delta} m(t) dt$$

Окончательно получаем

$$|\pi y^{(1*)}(t_* + \delta) - \pi y^{(2*)}(t_* + \delta)| \leq \beta \mu \delta^2 + \chi(t_*, t_* + \delta) \quad (2.7)$$

Пусть  $\tilde{x}$  – ближайшая к множеству  $W_{c_*}^{(2)}(t_* + \delta)$  точка на прямой  $\mathcal{A}(t_* + \delta, y^{(1*)}(t_* + \delta))$ . Из включения (2.3) и определения оператора  $\pi$  следует, что

$$d(\{\tilde{x}\}, W_{c_*}^{(2)}(t_* + \delta)) \leq |\pi \tilde{x} - \pi y^{(2*)}(t_* + \delta)| = |\pi y^{(1*)}(t_* + \delta) - \pi y^{(2*)}(t_* + \delta)|$$

Поэтому

$$\begin{aligned} V^{(2)}(t_* + \delta, \tilde{x}) &\leq c_* + \lambda |\pi y^{(1*)}(t_* + \delta) - \pi y^{(2*)}(t_* + \delta)| = \\ &= V^{(2)}(t_*, x_*) + \lambda |\pi y^{(1*)}(t_* + \delta) - \pi y^{(2*)}(t_* + \delta)| \end{aligned}$$

Учитывая неравенство (2.7), заключаем, что требуемое неравенство (2.2) вытекает из того, что

$$\mathcal{V}(t_* + \delta, y^{(1*)}(t_* + \delta)) \leq V^{(2)}(t_* + \delta, \tilde{x})$$

**Лемма 2.** Пусть  $(t_*, x_*) \in Z$ ,  $\delta > 0$ ,  $t_* + \delta \leq \vartheta$ . Пусть  $y^{(1*)}(\cdot)$  – движение системы (1.1) в силу постоянного управления  $u(t) \equiv \mu$  ( $u(t) \equiv -\mu$ ) и некоторого  $u(\cdot) \in L^{(1)}$ , выходящее в момент  $t_*$  из точки  $x_*$ . Предположим, что

$$\mathbf{G}^{(2)}(t_* + \delta; t_*, x_*) \subset \Pi_+(t_* + \delta) \quad (\mathbf{G}^{(2)}(t_* + \delta; t_*, x_*) \subset \Pi_-(t_* + \delta))$$

Тогда справедлива оценка

$$V^{(2)}(t_* + \delta, y^{(1*)}(t_* + \delta)) \leq V^{(2)}(t_*, x_*) + \lambda \beta \mu \delta^2 + \lambda \chi(t_*, t_* + \delta) \quad (2.8)$$

*Доказательство.* Так же, как и в начальной части доказательства леммы 1, по заданному  $u(\cdot) \in L^{(1)}$  выберем управление  $\bar{u}(\cdot) \in L^{(2)}$ . Далее, используя  $u$ -стабильность функции  $V^{(2)}$ , подберем  $\bar{u}(\cdot)$  так, чтобы возникающее в силу  $\bar{u}(\cdot)$ ,  $\bar{u}(\cdot)$  движение  $y^{(2*)}(\cdot)$  удовлетворяло условиям

$$y^{(2*)}(t_*) = x_*, \quad y^{(2*)}(t_* + \delta) \in W_{c_*}^{(2)}(t_* + \delta) \quad (c_* = V^{(2)}(t_*, x_*)) \quad (2.9)$$

Положим

$$\hat{z} = y^{(2*)}(t_* + \delta) + B^{(3)}(t_* + \delta) \int_{t_*}^{t_* + \delta} (u(t) - \bar{u}(t)) dt$$

Покажем, что

$$V^{(2)}(t_* + \delta, \hat{z}) \leq V^{(2)}(t_* + \delta, y^{(2*)}(t_* + \delta)) \quad (2.10)$$

Рассмотрим случай

$$u(t) \equiv \mu, \quad \mathbf{G}^{(2)}(t_* + \delta; t_*, x_*) \subset \Pi_+(t_* + \delta)$$

В силу последнего вложения получаем

$$y^{(2*)}(t_* + \delta) \in \Pi_+(t_* + \delta), \quad \hat{z} \in \Pi_+(t_* + \delta) \quad (2.11)$$

Поскольку  $\hat{z} \in \mathcal{A}(t_* + \delta, y^{(2*)}(t_* + \delta))$  и  $u(t) \geq \bar{u}(t)$ ,  $t \in [t_*, t_* + \delta]$ , то векторы  $\hat{z} - y^{(2*)}(t_* + \delta)$  и  $B^{(3)}(t_* + \delta)$  сонаправлены. Учитывая условие А, отсюда выводим неравенство (2.10).

В случае

$$u(t) \equiv -\mu, \quad \mathbf{G}^{(2)}(t_* + \delta; t_*, x_*) \subset \Pi_-(t_* + \delta)$$

неравенство (2.10) доказывается аналогично, только теперь надо воспользоваться соотношениями, отличающимися от (2.11) заменой индекса плюс на индекс минус, и неравенством  $u(t) \leq \bar{u}(t)$ ,  $t \in [t_*, t_* + \delta]$ .

Поскольку правая часть неравенства (2.10) не превышает  $c_*$ , получаем включение  $\hat{z} \in W_{c_*}^{(2)}(t_* + \delta)$ . Стало быть,

$$d(\{y^{(1*)}(t_* + \delta)\}, W_{c_*}^{(2)}(t_* + \delta)) \leq |y^{(1*)}(t_* + \delta) - \hat{z}|$$

Используя определение вектора  $\hat{z}$  и равенство (2.4), имеем

$$y^{(1*)}(t_* + \delta) - \hat{z} = J_1 + J_2 - B^{(3)}(t_* + \delta) \int_{t_*}^{t_* + \delta} (u(t) - \bar{u}(t)) dt$$

Учитывая равенства (2.5) и (2.6), условие Липшица для функции  $B^{(3)}$ , правило выбора управления  $\bar{u}(\cdot)$  и неравенство (2.1), получим

$$|y^{(1*)}(t_* + \delta) - \hat{z}| \leq \beta \mu \delta^2 + \chi(t_*, t_* + \delta)$$

Требуемое неравенство (2.8) вытекает из того, что

$$V^{(2)}(t_* + \delta, y^{(1*)}(t_* + \delta)) \leq V^{(2)}(t_* + \delta, \hat{z}) + \lambda |y^{(1*)}(t_* + \delta) - \hat{z}|$$

$$V^{(2)}(t_* + \delta, \hat{z}) \leq V^{(2)}(t_*, x_*)$$

**Лемма 3.** Пусть  $(\bar{t}, \bar{x}) \in Z$ ,  $\hat{t} \in (\bar{t}, \vartheta]$ . Пусть  $y^{(1*)}(\cdot)$  – движение системы (1.1) в силу постоянного управления  $u(t) \equiv \mu$  ( $u(t) \equiv -\mu$ ) и некоторого  $v(\cdot) \in L^{(1)}$ , выходящее в момент  $\bar{t}$  из точки  $\bar{x}$ . Предположим, что  $y^{(1*)}(t) \in \Pi_+(t)$  ( $y^{(1*)}(t) \in \Pi_-(t)$ ) при всех  $t \in [\bar{t}, \hat{t}]$ . Тогда справедлива оценка

$$V^{(2)}(\hat{t}, y^{(1*)}(\hat{t})) \leq V^{(2)}(\bar{t}, \bar{x}) + \lambda \chi(\bar{t}, \hat{t}) \quad (2.12)$$

*Доказательство.* Разобьем промежутки  $[\bar{t}, \hat{t}]$  моментами  $t_1, t_2, \dots, t_s$  ( $t_1 = \bar{t}$ ,  $t_s = \hat{t}$ ) с шагом  $\delta$  так, чтобы для любого  $k = 1, 2, \dots, s - 1$  было выполнено соотношение

$$\mathbf{G}^{(2)}(t_{k+1}, t_k, y^{(1*)}(t_k)) \subset \Pi_+(t_{k+1}) \quad (\mathbf{G}^{(2)}(t_{k+1}, t_k, y^{(1*)}(t_k)) \subset \Pi_-(t_{k+1}))$$

Это можно сделать, опираясь на предположение о расположении  $y^{(1*)}(t)$  относительно  $\Pi(t)$ . В силу леммы 2 имеем оценку

$$V^{(2)}(t_{k+1}, y^{(1*)}(t_{k+1})) \leq V^{(2)}(t_k, y^{(1*)}(t_k)) + \lambda\beta\mu\delta^2 + \lambda\chi(t_k, t_{k+1})$$

Применяя ее последовательно для  $k = 1, 2, \dots, s-1$ , доказываем неравенство, отличающееся от (2.12) наличием в правой части слагаемого  $\lambda\beta\mu\delta(\hat{t} - \bar{t})$ . Переходя к пределу при  $\delta \rightarrow 0$ , получим оценку (2.12).

**Лемма 4.** Пусть  $(\bar{t}, \bar{x}) \in Z$ ,  $\hat{t} \in (\bar{t}, \vartheta]$ . Пусть  $y^{(1*)}(\cdot)$  – движение системы (1.1) в силу допустимых программных управлений  $u(\cdot)$ ,  $\nu(\cdot)$ , выходящее в момент  $\bar{t}$  из точки  $\bar{x}$ . Тогда справедлива оценка

$$V^{(2)}(\hat{t}, y^{(1*)}(\hat{t})) \leq V^{(2)}(\bar{t}, \bar{x}) + 2\lambda\mu\sigma(\hat{t} - \bar{t}) + \lambda\chi(\bar{t}, \hat{t}) \quad (2.13)$$

*Доказательство.* Предположим, что  $(t_*, x_*) \in Z$ ,  $\delta > 0$ ,  $t_* + \delta \leq \vartheta$ . Копируя начальную часть доказательства леммы 1, по заданному  $\nu(\cdot) \in L^{(1)}$  выберем экстремальное управление  $\bar{\nu}(\cdot) \in L^{(2)}$ . Затем подберем  $\bar{u}(\cdot)$  так, чтобы возникающее в силу  $\bar{u}(\cdot)$ ,  $\bar{\nu}(\cdot)$  движение  $y^{(2*)}(\cdot)$  удовлетворяло условиям (2.9).

Учитывая равенства (2.4)–(2.6), условие Липшица для функции  $B^{(3)}$ , неравенство  $|B^{(3)}(t_* + \delta)| \leq \sigma$ , правило выбора управления  $\bar{\nu}(\cdot)$  и неравенство (2.1), получим

$$|y^{(1*)}(t_* + \delta) - y^{(2*)}(t_* + \delta)| \leq \beta\mu\delta^2 + 2\sigma\mu\delta + \chi(t_*, t_* + \delta)$$

Отсюда в силу соотношений

$$V^{(2)}(t_* + \delta, y^{(1*)}(t_* + \delta)) \leq V^{(2)}(t_* + \delta, y^{(2*)}(t_* + \delta)) + \lambda|y^{(1*)}(t_* + \delta) - y^{(2*)}(t_* + \delta)|$$

$$V^{(2)}(t_* + \delta, y^{(2*)}(t_* + \delta)) \leq V^{(2)}(t_*, x_*)$$

выводим неравенство

$$V^{(2)}(t_* + \delta, y^{(1*)}(t_* + \delta)) \leq V^{(2)}(t_*, x_*) + \lambda\beta\mu\delta^2 + 2\lambda\sigma\mu\delta + \lambda\chi(t_*, t_* + \delta) \quad (2.14)$$

Разбивая, как в доказательстве леммы 3, промежутки  $[\bar{t}, \hat{t}]$  с шагом  $\delta$ , используем на каждом шаге оценку (2.14). Переходя к пределу при  $\delta \rightarrow 0$ , получим оценку (2.13).

**3. Доказательство теоремы.** Зафиксируем число  $r \geq 0$ . Рассмотрим движение  $y^{(1)}(\cdot)$  системы (1.1) из позиции  $(t_0, x_0) \in K$ ,  $t_0 < \vartheta$ , в силу некоторой стратегии  $U \subset \mathbf{U}^r$  первого игрока с шагом  $\Delta$  дискретной схемы управления и некоторого  $\nu(\cdot) \in L^{(1)}$ .

Для записи изменения функции  $V^{(2)}$  вдоль движения  $y^{(1)}(\cdot)$  на промежутке  $[t_*, t^*]$  введем обозначение

$$\text{Var}(V^{(2)}, [t_*, t^*]) = V^{(2)}(t^*, y^{(1)}(t^*)) - V^{(2)}(t_*, y^{(1)}(t_*))$$

1°. Пусть  $\beta > 0$ ,  $\sigma > 0$ . Положим

$$h = \sqrt{(2\sigma\mu\Delta + r)/(\beta\mu)} \quad (3.1)$$

А. Выделим вдоль движения  $y^{(1)}(\cdot)$  "петли", связанные с заходом в множества  $\Pi^r(t)$ . Определим также свободные промежутки.

Двигаясь от  $t_0$  к  $\vartheta$ , находим первый момент  $t$ , когда  $y^{(1)}(t) \in \Pi^r(t)$ . Такой момент назовем моментом начала первой петли и обозначим  $t_1$ . Далее отмечаем момент  $\tilde{t}_1$  окончания первой петли как последний момент  $t$  на промежутке  $[t_1, t_1 + h] \cap T$ , в который  $y^{(1)}(t) \in \Pi^r(t)$ . Момент  $\tilde{t}_1$ , в частности, может совпадать с  $t_1$ .

В качестве момента  $t_2$  начала второй петли возьмем первый момент  $t \in [t_1 + h, \vartheta]$ , когда  $y^{(1)}(t) \in \Pi'(t)$ . Затем отмечаем момент  $\tilde{t}_2$  окончания второй петли как последний момент  $t$  на промежутке  $[t_2, t_2 + h] \cap T$ , когда  $y^{(1)}(t) \in \Pi'(t)$ .

Продолжая такой процесс, получим набор петель на  $[t_0, \vartheta]$ .

Удаляем из  $[t_0, \vartheta]$  внутренность промежутков построенных петель. Получаем упорядоченный набор отрезков. Каждый из них называем свободным промежутком, он может быть вырожденным, т.е. состоящим из одной точки.

Если на  $[t_0, \vartheta]$  петли отсутствуют, то считаем  $[t_0, \vartheta]$  свободным промежутком.

Б. Пусть  $[\tau, \eta]$  – некоторый свободный промежуток. Покажем, что приращение функции  $V^{(2)}$  на нем описывается неравенством

$$\text{Var}_f(V^{(2)}, [\tau, \eta]) \leq 2\lambda\sigma\mu\Delta + \lambda\chi(\tau, \eta) \tag{3.2}$$

Нижний индекс  $f$  подчеркивает, что изменение функции  $V^{(2)}$  подсчитывается на свободном промежутке.

Вдоль движения  $y^{(1)}(\cdot)$  реализуется некоторое управление  $u(\cdot)$ . Значение  $u(t)$  назовем "правильным", если  $u(t) = \mu$  ( $u(t) = -\mu$ ) при  $y^{(1)}(t) \in \Pi_+(t)$  ( $y^{(1)}(t) \in \Pi_-(t)$ ).

На внутренности свободного промежутка движение  $y^{(1)}(\cdot)$  идет по одну сторону от множества  $\Pi'$ , а стало быть, и по одну сторону от поверхности  $\Pi$ . Поэтому при  $\Delta \leq \eta - \tau$  управление  $u(t)$  является правильным на  $[\tau + \Delta, \eta]$  и произвольно разве лишь на  $[\tau, \tau + \Delta]$ . В силу леммы 3 получим

$$\text{Var}(V^{(2)}, [\tau + \Delta, \eta]) \leq \lambda\chi(\tau + \Delta, \eta)$$

а в силу леммы 4

$$\text{Var}(V^{(2)}, [\tau, \tau + \Delta]) < 2\lambda\mu\sigma\Delta + \lambda\chi(\tau, \tau + \Delta)$$

Складывая последние два неравенства, приходим к оценке (3.2).

Если  $\Delta > \eta - \tau$ , то применяем лемму 4 ко всему промежутку  $[\tau, \eta]$ . Вновь получаем оценку (3.2).

В. Будем говорить, что  $[\tau, \eta]$  – промежуток вида  $E_1$ , если он составлен из некоторой петли  $[t_i, \tilde{t}_i]$  и примыкающего к ней справа свободного промежутка. Промежуток  $[\tau, \eta]$  вида  $E_1$  при дополнительном условии  $\tau + h \leq \eta$  будем называть промежутком вида  $E_2$ .

Оценим приращение функции  $V^{(2)}$  вдоль движения  $y^{(1)}(\cdot)$  на промежутке вида  $E_1$ .

Рассмотрим промежуток петли  $[t_i, \tilde{t}_i]$ . Применяя лемму 1 при  $\delta = \tilde{t}_i - t_i$ , имеем

$$\mathcal{V}(\tilde{t}_i, y^{(1)}(\tilde{t}_i)) \leq V^{(2)}(t_i, y^{(1)}(t_i)) + \lambda\beta\mu(\tilde{t}_i - t_i)^2 + \lambda\chi(t_i, \tilde{t}_i)$$

Поскольку  $\tilde{t}_i - t_i \leq h$ , то второе слагаемое в правой части можно заменить на  $\lambda\beta\mu h(\tilde{t}_i - t_i)$ .

Учитывая неравенство

$$V^{(2)}(\tilde{t}_i, y^{(1)}(\tilde{t}_i)) \leq \mathcal{V}(\tilde{t}_i, y^{(1)}(\tilde{t}_i)) + \lambda r$$

приходим к соотношению

$$\text{Var}(V^{(2)}, [t_i, \tilde{t}_i]) \leq \lambda\beta\mu h(\tilde{t}_i - t_i) + \lambda r + \lambda\chi(t_i, \tilde{t}_i) \tag{3.3}$$

На свободном промежутке  $[\tilde{t}_i, \eta]$  имеем неравенство (3.2) при  $\tau = \tilde{t}_i$ , объединяя которое с неравенством (3.3) с учетом неравенства  $\tilde{t}_i - t_i \leq \eta - \tau$ , получим

$$\text{Var}_1(V^{(2)}, [\tau, \eta]) \leq \lambda\beta\mu h(\eta - \tau) + 2\lambda\sigma\mu\Delta + \lambda r + \lambda\chi(\tau, \eta) \tag{3.4}$$

Нижний индекс 1 подчеркивает, что подсчет приращения функции  $V^{(2)}$  происходит на промежутке вида  $E_1$ .

Перейдем к оценке приращения  $\text{Var}_2$  функции  $V^{(2)}$  вдоль движения  $y^{(1)}(\cdot)$  на промежутке вида  $E_2$ . Поскольку в этом случае  $\eta - \tau \geq h$ , то из соотношения (3.1) следует неравенство

$$2\lambda\sigma\mu\Delta + \lambda r \leq \lambda\beta\mu h(\eta - \tau)$$

Привлекая неравенство (3.4), получим

$$\text{Var}_2(V^{(2)}, [\tau, \eta]) \leq 2\lambda\beta\mu h(\eta - \tau) + \lambda\chi(\tau, \eta) \quad (3.5)$$

Г. Рассмотрим промежуток  $[t_0, \vartheta]$ . Представим его составленным из первого свободного промежутка  $[t_0, t_1]$ , конечного числа промежутков вида  $E_2$ , идущих друг за другом от момента  $t_1$  до некоторого момента  $t^*$  (их суммарный промежуток есть  $[t_1, t^*]$ ), и остаточного промежутка  $[t^*, \vartheta]$  вида  $E_1$ . Применяя последовательно оценки (3.2), (3.5) и (3.4), имеем

$$\begin{aligned} \text{Var}(V^{(2)}, [t_0, \vartheta]) &= \text{Var}_r(V^{(2)}, [t_0, t_1]) + \text{Var}(V^{(2)}, [t_1, t^*]) + \\ &+ \text{Var}_1(V^{(2)}, [t^*, \vartheta]) \leq 2\lambda\sigma\mu\Delta + 2\lambda\beta\mu h(t^* - t_1) + \\ &+ \lambda\beta\mu h(\vartheta - t^*) + 2\lambda\sigma\mu\Delta + \lambda r + \lambda\chi(t_0, \vartheta) \leq \\ &\leq 2\lambda\beta\mu h(\vartheta - t_0) + 4\lambda\sigma\mu\Delta + \lambda r + \lambda\chi(t_0, \vartheta) \end{aligned}$$

Подставляя  $h$  по формуле (3.1), получим

$$\text{Var}(V^{(2)}, [t_0, \vartheta]) \leq \Lambda(t_0, r, \Delta) \quad (3.6)$$

2°. Пусть  $\beta = 0$ ,  $\sigma \geq 0$ . Двигаясь от  $t_0$  к  $\vartheta$ , находим первый момент  $t$ , когда  $y^{(1)}(t) \in \Pi^r(t)$ . Обозначим его  $t_1$ . Пусть  $\hat{t}$  – последний на  $[t_0, \vartheta]$  момент, когда  $y^{(1)}(t) \in \Pi^r(t)$ . Имеем

$$y^{(1)}(t) \notin \Pi^r(t), \quad t \in [t_0, t_1) \cup (\hat{t}, \vartheta]$$

Для промежутков  $[t_0, t_1]$  и  $[\hat{t}, \vartheta]$ , опираясь на леммы 3, 4 (так же, как при выводе неравенства (3.2)), получим

$$\text{Var}(V^{(2)}, [t_0, t_1]) \leq 2\lambda\sigma\mu\Delta + \lambda\chi(t_0, t_1) \quad (3.7)$$

$$\text{Var}(V^{(2)}, [\hat{t}, \vartheta]) \leq 2\lambda\sigma\mu\Delta + \lambda\chi(\hat{t}, \vartheta) \quad (3.8)$$

Для промежутка  $[t_1, \hat{t}]$ , обращаясь к лемме 1 при  $\beta = 0$ , имеем

$$\mathcal{V}(\hat{t}, y^{(1)}(\hat{t})) \leq V^{(2)}(t_1, y^{(1)}(t_1)) + \lambda\chi(t_1, \hat{t})$$

и поэтому, учитывая неравенство

$$V^{(2)}(\hat{t}, y^{(1)}(\hat{t})) \leq \mathcal{V}(\hat{t}, y^{(1)}(\hat{t})) + \lambda r$$

приходим к оценке

$$\text{Var}(V^{(2)}, [t_1, \hat{t}]) \leq \lambda r + \lambda\chi(t_1, \hat{t}) \quad (3.9)$$

Объединяя неравенства (3.7)–(3.9), получим

$$\text{Var}(V^{(2)}, [t_0, \vartheta]) \leq 4\lambda\sigma\mu\Delta + \lambda r + \lambda\chi(t_0, \vartheta) \quad (3.10)$$

3°. Опираясь на неравенство (3.6) в случае  $\beta > 0$ ,  $\sigma > 0$  и на неравенство (3.10) в случае  $\beta = 0$ ,  $\sigma \geq 0$ , имеем оценку

$$V^{(2)}(\vartheta, y^{(1)}(\vartheta)) \leq V^{(2)}(t_0, x_0) + \Lambda(t_0, r, \Delta) \quad (3.11)$$

Поскольку

$$\gamma^{(2)}(y^{(1)}(\vartheta)) = V^{(2)}(\vartheta, y^{(1)}(\vartheta)), \quad \gamma^{(1)}(y^{(1)}(\vartheta)) \leq \gamma^2(y^{(1)}(\vartheta)) + \|\gamma^{(1)} - \gamma^{(2)}\|_F$$

и правая часть неравенства (3.11) не зависит от выбранного  $u(\cdot) \in L^{(1)}$ , заключаем, что справедливо неравенство (1.3).

**4. Опыт численного построения поверхностей переключения.** В данной работе не обсуждаются алгоритмы численного построения ПП в линейных дифференциальных играх с фиксированным моментом окончания. Ограничимся кратким описанием публикаций, где изложены результаты компьютерного моделирования игровых задач с использованием ПП.

Наиболее простым является случай, когда в линейной дифференциальной игре значения квазивыпуклой функции платы в момент окончания игры определяются лишь некоторыми двумя координатами фазового вектора, т.е.  $n = 2$ .

Для этого случая разработаны [10–12] эффективные алгоритмы построения  $t$ -сечений множеств уровня функции цены в координатах системы (1.1). Дискретизация по  $t$  определяет аппроксимирующую игру (1.2). Построения ведутся на заданной сетке  $\{t_k\}$  моментов времени и на некоторой сетке  $\{c_p\}$  значений функции цены. Каждое сечение  $W_c^{(2)}(t_k)$  множества уровня представляет собой выпуклый многоугольник на плоскости. Переход от построенного сечения  $W_c^{(2)}(t_k)$  к сечению  $W_c^{(2)}(t_{k-1})$ ,  $t_{k-1} < t_k$ , осуществляется при помощи попятной процедуры, использующей операцию выпукления положительно-однородной кусочно-линейной функции в пространстве  $R^2$ .

Несложная обработка [5, 7, 11, 12] многоугольников  $W_c^{(2)}(t_k)$ ,  $c \in \{c_p\}$ , дает для управляющего воздействия  $u$  первого игрока линию переключения, соответствующую моменту  $t_k$ . Прочитанные на сетке  $\{t_k\}$  линии переключения задают в пространстве игры ПП. Наборы линий переключения хранятся в памяти и используются в дискретной схеме управления.

При помощи указанных программ исследована [11, 13–16] задача о посадке самолета в условиях ветрового возмущения. Процесс посадки рассматривался до момента пролета торца взлетно-посадочной полосы. Способ управления при помощи ПП, задаваемой набором линий переключения, тестировался [17, 18] также на модельных задачах посадки и взлета из [19–21]. Была рассмотрена [22] задача о разбеге самолета по взлетно-посадочной полосе в условиях ветрового возмущения; исследуемый способ управления также был основан на построении ПП.

Изучалась [23] в игровой постановке задача о перемещении груза с подвижной точкой подвеса; была построена ПП, определяющая оптимальный способ управления.

Описан пакет программ для построения ПП в случае  $n = 3$  [24].

Автор благодарит Л.В. Камневу за замечания.

Работа выполнена при поддержке Российского фонда фундаментальных исследований (03-01-00415).

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Красовский Н.Н., Субботин А.И. *Позиционные дифференциальные игры*. М.: Наука, 1974. 456 с.
2. Krasovskii N. N., Subbotin A. I. *Game-Theoretical Control Problems*. N. Y., etc.: Springer, 1988. 518 p.
3. Красовский Н.Н. Дифференциальные игры. Аппроксимационные и формальные модели // *Мат. сб.* 1978. Т. 107. № 4. С. 541–571.
4. Субботина Н.Н. Универсальные оптимальные стратегии в позиционных дифференциальных играх // *Дифференц. уравнения*. 1983. Т. 19. № 11. С. 1890–1896.

5. Botkin N.D., Patsko V.S. Universal strategy in a differential game with fixed terminal time // Problems of Control and Inform. Theory. 1982. V. 11. № 6. P. 419–432.
6. Боткин Н.Д. Оптимальная универсальная стратегия в линейной дифференциальной игре // Дифференц. уравнения. 1989. Т. 25. № 9. С. 1475–1480.
7. Боткин Н.Д., Пацко В.С. Позиционное управление в линейной дифференциальной игре // Изв. АН СССР. Техн. кибернетика. 1983. № 4. С. 78–85.
8. Зарх М.А., Пацко В.С. Построение управления второго игрока в линейной дифференциальной игре на основе свойства отталкивания // Управление с гарантированным результатом / Под ред. А.И. Субботина и В.Н. Ушакова. Свердловск: Ин-т мат. и мех. УНЦ АН СССР, 1987. С. 37–70.
9. Зарх М.А. Универсальная стратегия второго игрока в линейной дифференциальной игре // ПММ. 1990. Т. 54. Вып. 3. С. 395–400.
10. Исакова Е.А., Логунова Г.В., Пацко В.С. Построение стабильных мостов в линейной дифференциальной игре с фиксированным моментом окончания // Алгоритмы и программы решения линейных дифференциальных игр / Под ред. А.И. Субботина и В.С. Пацко. Свердловск: Ин-т мат. и мех. УНЦ АН СССР, 1984. С. 127–158.
11. Botkin N.D., Patsko V.S., Zarkh M.A. Numerical solution of linear differential games // Differential Games-Developments in Modelling and Computation: Lecture Notes in Control and Inform. Sci. Berlin etc.: Springer, 1991. V. 156. P. 226–234.
12. Patsko V.S. Special aspects of convex hull constructing in linear differential games of small dimension // Proc. 10th IFAC Workshop on Control Applications of Optimization. L.: Pergamon Press, 1996. P. 19–24.
13. Боткин Н.Д., Кейн В.М., Пацко В.С. Модельная задача об управлении боковым движением самолета на посадке // ПММ. 1984. Т. 48. Вып. 4. С. 560–567.
14. Botkin N.D., Kein V.M., Patsko V.S., Turova V.L. Aircraft landing control in the presence of windshear // Problems of Control and Inform. Theory. 1989. V. 18. № 4. P. 223–235.
15. Боткин Н.Д., Зарх М.А., Кейн В.М., Пацко В.С., Турова В.Л. Дифференциальные игры и задачи управления самолетом при ветровых помехах // Изв. РАН. Техн. кибернетика. 1993. № 1. С. 68–76.
16. Patsko V.S., Botkin N.D., Kein V.M., Turova V.L., Zarkh M.A. Control of an aircraft landing in windshear // J. Optimiz. Theory and Appl. 1994. V. 83. № 2. P. 237–267.
17. Иванов А.Г. Моделирование движения самолета на этапе посадки // Проблемы управления с гарантированным результатом / Под ред. А.И. Субботина и С.А. Брыкалова. Екатеринбург: Ин-т мат. и мех. УрО РАН, 1992. С. 15–26.
18. Турова В.Л. Применение численных методов теории дифференциальных игр к задачам о взлете и прекращении посадки самолета // Тр. Ин-та мат. и мех. УрО РАН. 1992. Т. 2. С. 188–201.
19. Miele A., Wang T., Melvin W.W. Optimal take-off trajectories in the presence of windshear // J. Optimiz. Theory and Appl. 1986. V. 49. № 1. P. 1–45.
20. Miele A., Wang T., Tzeng C.Y., Melvin, W.W. Optimal abort landing trajectories in the presence of windshear // J. Optimiz. Theory and Appl. 1987. V. 55. № 2. P. 165–202.
21. Miele A., Wang T., Wang H., Melvin W.W. Optimal penetration landing trajectories in the presence of windshear // J. Optimiz. Theory and Appl. 1988. V. 57. № 1. P. 1–40.
22. Боткин Н.Д., Красов А.И. Позиционное управление в модельной задаче о разбеге самолета // Позиционное управление с гарантированным результатом / Под ред. А.И. Субботина и А.М. Тарасьева. Свердловск: Ин-т мат. и мех. УрО АН СССР, 1988. С. 22–32.
23. Соколов Б.Н., Турова В.Л. Синтез оптимального управления маятником при наличии активных помех // Изв. РАН. МТТ. 1988. № 5. С. 14–23.
24. Зарх М.А. Пакет программ для решения трехмерных дифференциальных игр // Анализ и синтез динамических систем в условиях неопределенности. М: Изд-во МАИ, 1990. С. 35–41.