

Нахождение начальных значений вспомогательной системы, при задаче об оптимальном по быстродействию управлении линейными объектами

Илия П. Цветанов

В работе дается точное решение одной из основных проблем теории оптимального управления — нахождение начального вектора $\psi(0)$ вспомогательной системы, который при помощи принципа максимума определяет оптимальное по быстродействию управление линейными объектами.

Решение дано по этапам:

- I. Дан вывод параметрических уравнений экстремальных траекторий,
- II. Рассматривается множество трансцендентных векторных уравнений, реальное, неотрицательное решение которых однозначно задает моменты переключения оптимального управления.
- III. Выводится система линейных равенств и неравенств, решением которой является множество начальных векторов $\psi(0)$ вспомогательной системы, определяющих оптимальное по быстродействию управление.

1. ВВЕДЕНИЕ

Для линейных систем

$$(1.1) \quad \dot{x} = Ax + Bu$$

согласно принципу максимума формулируется следующие условие экстремального по быстродействию управления:

$$(1.2) \quad \psi(t) B u(t) = \max_{u(t) \in U} [\psi(t) B u(t)].$$

В (1.1) x — n -мерной вектор фазового пространства системы X_m , u — r -мерной вектор управления, принадлежащий области $U = \{u : |u_i(t)| \leq 1, i = 1, 2, \dots, r\}$, A — матрица порядка $n \times n$, и B — матрица порядка $n \times r$. Вектор $\psi(t)$ определяется сопряженной с (1.1) системой

$$(1.3) \quad \dot{\psi} = -A^T \psi.$$

Экстремальное условие (1.2) определяет вектор $u(t)$ с точностью до n постоянных $\psi_1^0, \psi_2^0, \dots, \psi_n^0$ — координат начального состояния системы (1.3). Бесконечное множество, образуемое этими векторами, обозначим U_{ext} , а его элементы $u_{\text{ext}}(t)$.

Для всякого начального x^0 , принадлежащего области управляемости $\Omega \subseteq X_n$ и для всякого $u_{\text{ext}}(t) \in U_{\text{ext}}$ однозначно определяется по формуле (1.1) соответствующая траектория. Таким образом, множеству U_{ext} по формуле (1.1) однозначно сопоставляется бесконечное множество траекторий $T_{\text{ext}}(x^0)$. Уместно эти траектории назвать экстремальными. Теоремы о существовании и единственности оптимальных по быстродействию управления линейных систем [1], [2] показывают, что существует одна единственная траектория из $T_{\text{ext}}(x^0)$, которая проходит через начало координат. Определяющее ее управление называется оптимальным и обозначается $u_{\text{opt}}(t)$.

Задача нахождения $u_{\text{opt}}(t)$ формулируется следующим образом:

Задача. Найти начальные векторы $\psi(0)$, определяющие $u_{\text{opt}}(t)$ через условие экстремальности (1.2).

Оказывается, что эта задача решается довольно-таки сложно. В сущности, это одна из основных проблем приложения принципа максимума [1]. Приближенно эта задача решается с помощью численного итеративного метода [3], [4].

Полное и точное решение частного случая линейной системы дано в [5]. В этом случае система (1.1) эквивалентна линейному дифференциальному уравнению n -ой степени

$$a_n \frac{d^n x}{dt^n} + a_{n-1} \frac{d^{n-1} x}{dt^{n-1}} + \dots + a_1 \frac{dx}{dt} + a_0 x = b u(t).$$

В данной работе доработан метод построения полного решения задачи для произвольной линейной системы с постоянными коэффициентами и действительными собственными значениями матрицы A .

Оказалось, что общий случай можно свести к задаче близкой по форме к случаю, решенному в [5]. Задача усложняется наличием чембольше одного управляемого параметра.

В [5] рассмотрен случай, когда в (1.1) матрицы \mathbf{A} и \mathbf{B} соответственно вида

$$(2.1) \quad \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \\ -\alpha_0 & -\alpha_1 & -\alpha_2 & \dots & -\alpha_{n-1} \end{pmatrix} \text{ и } \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \dots \\ 0 \\ b \end{pmatrix}.$$

Оказывается, при подходящем подборе базисных векторов в X_n линейная система (1.1) разлагается на однотипные независимые друг от друга подсистемы. В них соответствующие \mathbf{A} матрицы имеют вид (2.1), а \mathbf{B} соответствуют матрицы произвольного вида и порядка.

Транспонированная матрице \mathbf{A} матрица \mathbf{A}^T однозначно определяет линейный оператор $\mathcal{A}(\cdot)$ в X_n . Пространство X_n разлагается [6] на инвариантные по отношению к $\mathcal{A}(\cdot)$ подпространства $X_n^{(1)}, X_n^{(2)}, \dots, X_n^{(q)}$ с минимальными полиномами

$$P_j(\lambda) = \lambda^{v_j} + \alpha_{v_j-1}^{(j)} \lambda^{v_j-1} + \dots + \alpha_1^{(j)} \lambda + \alpha_0^{(j)}, \\ j = 1, 2, \dots, q.$$

Если обозначим \mathbf{e}_j векторы, порождающие подпространства $X_n^{(j)}$, то по отношению к базису

$$(2.2) \quad \mathbf{e}_1, \mathcal{A}(\mathbf{e}_1), \dots, \mathcal{A}^{v_1-1}(\mathbf{e}_1), \mathbf{e}_2, \mathcal{A}(\mathbf{e}_2), \dots, \mathcal{A}^{v_2-1}(\mathbf{e}_2), \dots \\ \dots, \mathbf{e}_q, \mathcal{A}(\mathbf{e}_q), \dots, \mathcal{A}^{v_q-1}(\mathbf{e}_q)$$

линейный оператор $\mathcal{A}(\cdot)$ представится в виде квазидиагональной матрицы

$$\mathbf{L}_I = \{\mathbf{L}^{(1)}, \mathbf{L}^{(2)}, \dots, \mathbf{L}^{(q)}\},$$

где

$$\mathbf{L}^{(j)} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & -\alpha_0^{(j)} \\ 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & -\alpha_1^{(j)} \\ 0 & 1 & \dots & 0 & 0 & -\alpha_2^{(j)} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & 0 & -\alpha_{v_j-2}^{(j)} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 1 & -\alpha_{v_j-1}^{(j)} \end{pmatrix}.$$

Матрицы \mathbf{A}^T и \mathbf{L}_I подобны и тогда существует неособенная матрица \mathbf{T}^T , для которой

$$\mathbf{A}^T = \mathbf{T}^T \mathbf{L}_I (\mathbf{T}^T)^{-1}.$$

С введением базиса (2.2) в X_n порождается линейное преобразование координат $\mathbf{y} = \mathbf{T}^{-1}\mathbf{x}$, переводящее линейную систему (1.1) в эквивалентную систему

$$(2.3) \quad \dot{\mathbf{y}} = \mathbf{L}_j^T \mathbf{y} + \mathbf{T}^{-1} \mathbf{B} \mathbf{u}(t).$$

Матрица \mathbf{L}_j^T квазидиагональна, причем

$$\mathbf{L}_j^T = \{(\mathbf{L}^{(1)})^T, (\mathbf{L}^{(2)})^T, \dots, (\mathbf{L}^{(q)})^T\}.$$

Если через \mathbf{B}_j обозначить подматрицы матрицы $\mathbf{T}^{-1}\mathbf{B}$, которые состоят из строк с номерами $v_1 + v_2 + \dots + v_{j-1} + 1, v_1 + v_2 + \dots + v_{j-1} + 2, \dots, v_1, v_2, \dots, v_{j-1}, v_j$, то (2.3) можно записать как систему векторных уравнений

$$(2.4) \quad \dot{\mathbf{y}}^{(j)} = (\mathbf{L}^{(j)})^T \mathbf{y}^{(j)} + \mathbf{B}_j \mathbf{u}(t),$$

$$j = 1, 2, \dots, q.$$

Уравнения (2.4) однотипны и независимы. От рассмотренного в [5] случая отличаются лишь только общим видом матрицы \mathbf{B}_j . Таким образом, общая линейная задача сводится к параллельному рассмотрению упрощенных однотипных подзадач.

Чтобы избежать излишних усложнений, при последующих рассмотрениях будем считать, что поставленную проблему решаем для любого уравнения (2.4):

$$(2.5) \quad \dot{\mathbf{y}} = \mathbf{L} \mathbf{y} + \mathbf{B} \mathbf{u}.$$

Фазовым пространством будет $X_n^{(j)}$ соответствующее (2.5); мы обозначим его \mathbf{J}_m , а сопряженная система будет иметь вид

$$(2.6) \quad \dot{\boldsymbol{\eta}} = -\mathbf{L}^T \boldsymbol{\eta}.$$

3. ВЫВОД ПАРАМЕТРИЧЕСКИХ УРАВНЕНИЙ ЭКСТРЕМАЛЬНЫХ ТРАЕКТОРИЙ

Условие (1.2) экстремальности управления определяет $\mathbf{u}_{\text{ек}}(t)$ как векторы с координатами, которые являются кусочно постоянными функциями

$$(3.1) \quad u_i(t) = \begin{cases} -1, & \text{если } \text{sign} \left(\sum_{l=1}^m b_{li} \eta_l(t) \right) = -1, \\ +1, & \text{если } \text{sign} \left(\sum_{l=1}^m b_{li} \eta_l(t) \right) = +1, \end{cases}$$

$$i = 1, 2, \dots, r.$$

Функции $\eta_1(t), \eta_2(t), \dots, \eta_m(t)$ являются фундаментальной системой решений системы (2.6). На основании выше сказанного можно сделать следующий

вывод: все $u_{\text{ext}}(t)$ при $t \geq 0$ ($u_{\text{ext}}(t)$ рассматриваются в связи с реальными процессами) имеют одно и тоже конечное множество значений вершин гиперкуба U .

Когда t пробегает положительную полуось исходя из точки O , каждое $u_{\text{ext}}(t)$ занимает счетное, однозначно определенное множество вершин

$$(3.2) \quad \{\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \mathbf{v}_2, \dots, \mathbf{v}_N, \dots\},$$

где для всякого $j = 0, 1, 2, \dots$ $\mathbf{v}_j \neq \mathbf{v}_{j+1}$.

Так как $\eta_i(t)$ — трансцендентные многочлены порядка не превышающего $m - 1$, каждая из координат $u_i(t)$ изменяет знак не больше чем $m - 1$ раз и тогда множества (3.2) являются конечными, с числом элементов $N \leq r(m - 1)$ [2].

Пусть t_1, t_2, \dots, t_N значения t , соответствующие данному $u_{\text{ext}}(t)$, для которых

$$(3.3) \quad u_{\text{ext}}(t) = \begin{cases} \mathbf{v}_0, & \text{если } 0 \leq t < t_1, \\ \mathbf{v}_\mu, & \text{если } t_\mu \leq t < t_{\mu+1}, \quad \mu = 1, 2, \dots, N - 1, \\ \mathbf{v}_N, & \text{если } t_N \leq t. \end{cases}$$

Если в (2.5) произвести замену $\mathbf{u}(t)$ на $u_{\text{ext}}(t)$ для фиксированной начальной точки \mathbf{y}^0 области управляемости $\Omega \subset J_m$, соответствующая экстремальная траектория будет иметь параметрическое уравнение вида

$$\mathbf{y}(t) = e^{Lt} \mathbf{y}^0 + e^{Lt} \int_0^t e^{-Ls} \mathbf{B} u_{\text{ext}}(s) ds.$$

Следовательно, обозначив единичную матрицу через \mathbf{E} ,

$$\mathbf{y}(t) = \begin{cases} e^{Lt} \mathbf{y}^0 + [e^{Lt} - \mathbf{E}] L^{-1} \mathbf{B} \mathbf{v}_0, & \text{если } 0 \leq t < t_1, \\ e^{Lt} \mathbf{c}_\mu + [e^{Lt} - \mathbf{E}] L^{-1} \mathbf{B} \mathbf{v}_\mu, & \text{если } t_\mu \leq t < t_{\mu+1}, \\ & \mu = 1, 2, \dots, N - 1, \\ e^{Lt} \mathbf{c}_N + [e^{Lt} - \mathbf{E}] L^{-1} \mathbf{B} \mathbf{v}_N, & \text{если } t_N \leq t. \end{cases}$$

Непрерывность экстремальной траектории (см. (3.3)) для t_1, t_2, \dots, t_N однозначно определяет постоянные векторы $\mathbf{c}_1, \mathbf{c}_2, \dots, \mathbf{c}_N$ по $\mathbf{y}^0, \mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_N$ и t_1, t_2, \dots, t_N :

$$(3.4) \quad \mathbf{c}_\mu = \mathbf{y}^0 + \sum_{\nu=1}^{\mu} [E - e^{-L t_\nu}] L^{-1} \mathbf{B} (\mathbf{v}_\nu - \mathbf{v}_{\nu-1}),$$

$$\mu = 1, 2, \dots, N.$$

При фиксированном N для каждого набора неотрицательных значений $t: t_1, t_2, \dots, t_N$ и для каждого фиксированного множества вершин $\{\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_N\}$ равенства (3.3) определяют соответствующий вектор $\mathbf{w}(t)$. Множество векторов $\mathbf{w}(t)$, определенных таким образом, обозначим \mathcal{W} . Из выше приведенных рассуждений следует, что $U_{\text{ext}} \subset \mathcal{W}$.

Лемма 1. Множество \mathcal{H} совпадает с множеством экстремальных управлений U_{ext} .

Чтобы избежать некоторых повторений, доказательство леммы будет приведено в конце следующего параграфа.

Так как числа t_1, t_2, \dots, t_N ($N \leq r(m-1)$) при фиксированном множестве $\{\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_N\}$ однозначно определяют согласно (3.3) элемент U_{ext} , уместно их назвать определяющими экстремальное управление параметрами.

4. РЕШЕНИЕ ПОСТАВЛЕННОЙ ЗАДАЧИ

Полной и точной ответ на поставленную в § 1 задачу дают теоремы 1 и 2 и связанные с ними рассуждения.

Рассмотрим множество трансцендентных векторных уравнений

$$(4.1) \quad \mathbf{y}^0 + \sum_{v=1}^{N-1} [e^{-L t_v} - \mathbf{E}] L^{-1} \mathbf{B}(\mathbf{v}_v - \mathbf{v}_{v-1}) + [e^{-L t^*} - \mathbf{E}] L^{-1} \mathbf{B} \mathbf{v}_N = \mathbf{0},$$

в которых \mathbf{y}^0 — произвольный вектор области управляемости $\Omega \subset J_m$, где N — целое положительное число, не превышающее $r(m-1)$, а $\{\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \mathbf{v}_2, \dots, \mathbf{v}_N\}$ произвольное множество вершин, в записи которого каждые два последовательных элемента являются различными вершинами U .

Лемма 2. Для любого фиксированного \mathbf{y}^0 могут быть построены $2^r(2^0 + 2^{r-1} + 2^{2(r-1)} + \dots + 2^{r(m-1)(r-1)})$ трансцендентные векторные уравнения вида (4.1) для определения $t_1, t_2, \dots, t_{N-1}, t^*$.

Доказательство. Для данного N \mathbf{v}_0 может занимать 2^r возможных состояний (согласно ограниченно „различия“ двух соседних векторов), $\mathbf{v}_1, \mathbf{v}_2, \dots, \mathbf{v}_N$ могут занимать по 2^{r-1} возможных состояний. Следовательно, общее число упорядоченных множеств вида $\{v_0, v_1, \dots, v_N\}$ будет $2^r \cdot \underbrace{2^{r-1} \cdot 2^{r-1} \dots 2^{r-1}}_N = 2^r \cdot 2^{N(r-1)}$. Когда N получит последовательно значения $0, 1, 2, \dots, r(m-1)$, получим общее число трансцендентных уравнений вида (1.1) для фиксированного \mathbf{y}^0 .

Теорема 1. Для всякого начального состояния $\mathbf{y}^0 \in \Omega$ из всех трансцендентных векторных уравнений (4.1) лишь только одно имеет единственное реальное решение $t_1, t_2, \dots, t_M, t^*$, удовлетворяющее неравенствам $t_1 < t_2 < \dots < t_M \leq t^*$.

Числа t_1, t_2, \dots, t_M , составляющие это решение, есть определяющие $u_{\text{opt}(t)}$ параметры при соответствующем множестве вершин $U\{\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \mathbf{v}_2, \dots, \mathbf{v}_M\}$.

Доказательство. Множество экстремальных управлений U_{ext} можно разложить на $r(m-1) + 1$ непересекающихся подмножеств $U_{\text{ext}}^{(N)}$ в зависимости от числа N моментов разрыва — соответствующих $u_{\text{ext}}(t)$. Для всякого N можно составить $2^{N(r-1)+r}$ конечных последовательностей векторов, каждые два последовательных элемента которых является различными вершинами U (см. Лемму 2.). В зависимости от того, какая из этих последовательностей составляет множество значений $u_{\text{ext}}(t)$, всякое $U_{\text{ext}}^{(N)}$ разлагается на $2^{N(r-1)+r}$ взаимно непересекающихся подмножеств $U_{\text{ext}}^{(N)}[\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_N]$.

Теорема о существовании оптимального управления гласит, что для всякого $\mathbf{y}^0 \in \Omega$ существует $u_{\text{opt}}(t) \in U_{\text{ext}}$. Следовательно, при выбранном \mathbf{y}^0 существует хотя бы одно $U_{\text{ext}}^{(N)}[\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_N]$, к которому принадлежит оптимальное управление.

Так как предварительно неизвестно $U_{\text{ext}}^{(N)}[\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_N]$, которое содержит $u_{\text{opt}}(t)$, допустим, что $u_{\text{opt}}(t)$ принадлежит последовательно каждому из них. Из допущения, что $u_{\text{opt}}(t) \in U_{\text{opt}}^{(N)}[\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_N]$ и из (3.5) следует, что существует момент $t^* \geq t_N > t_{N-1} > \dots > t_1 > 0$, для которого $e^{L t^*} \mathbf{c}_N + [E - e^{L t^*}] L^{-1} B \mathbf{v}_N = 0$, т.е. для \mathbf{c}_N получается независимая от (3.4) новая формула

$$\mathbf{c}_N = e^{-L t^*} [e^{L t^*} - E] L^{-1} B \mathbf{v}_N.$$

Приравнявая правые части обоих выражений и производя необходимые эквивалентные преобразования, получим трансцендентные уравнения вида (4.1).

Так всякому $U_{\text{ext}}^{(N)}[\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_N]$ соответствует одно трансцендентное уравнение. Теорема единственности управления позволяет лишь только одному из этих уравнений иметь такое решение $0 < t_1 < t_2 < \dots < t_N \leq t^*$. Момент t^* называется минимальным временем попадания из \mathbf{y}^0 в начало координат.

Построение оптимального управления по t_1, t_2, \dots, t_N через $\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_N$ с помощью „хронометража“ неудобно и неточно. Значительно точное $u_{\text{opt}}(t)$ можно было бы синтезировать с помощью вектора

$$(4.2) \quad \text{sign}(t) = \left(\text{sign} \left(\sum_{i=1}^m b_{i1} \eta_i(t) \right), \text{sign} \left(\sum_{i=1}^m b_{i2} \eta_i(t) \right), \dots, \text{sign} \left(\sum_{i=1}^m b_{ir} \eta_i(t) \right) \right),$$

но для этого необходимо решить поставленную в §1 задачу.

Допустимые управления ограничены по амплитуде, т.е. для всякого t , $|u_i(t)| \leq 1$, $i = 1, 2, \dots, r$. В этих неравенствах составляющие управляющего вектора независимы. Независимы и условия экстремальности (3.1). Это дает возможность упростить следующие рассуждения, рассматривая лишь одну компоненту вектора управления $u_i(t)$.

Пусть $u_{\text{opt}}(t) \in U_{\text{ext}}^{(M)}[\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_M]$ и решением соответствующей трансцендентной системы (4.1) будут числа $t_1, t_2, \dots, t_M, t^*$. Для множества $\{\mathbf{v}_0, \mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_M\}$ однозначно определены пары последовательных векторов $(\mathbf{v}_{l_1}, \mathbf{v}_{l_1+1}), (\mathbf{v}_{l_2}, \mathbf{v}_{l_2+1}), \dots, (\mathbf{v}_{l_k}, \mathbf{v}_{l_k+1})$, в каждой из которых l -тые координаты с противополо-

ложными знаками. Этим однозначно определяются те $t_{i_1}, t_{i_2}, \dots, t_{i_k}$, в которых $u_i(t)$ изменяет знак. Чтобы определить $u_i(t)$ с помощью $\text{sign} \left(\sum_{v=1}^n b_{vi} \eta_v(t) \right)$ для начальных значений $\eta_1^0, \eta_2^0, \dots, \eta_m^0$ в (2.6) необходимо выбрать те числа, при которых значения $t_{i_1}, t_{i_2}, \dots, t_{i_k}$ корни нечетной кратности в уравнении

$$(4.3) \quad \sum_{v=1}^m b_{vi} \eta_v(t) = 0.$$

Так как сумма кратностей корней (4.3) не превышает $m - 1$, для кратностей $t_{i_1}, t_{i_2}, \dots, t_{i_k}$ можно выбрать произвольный набор k нечетных чисел, удовлетворяющих неравенству

$$(4.4) \quad p_1 + p_2 + \dots + p_k \leq m - 1.$$

В зависимости от того имеет ли матрица $(-L)^T$ нулевое собственное значение или нет, в решениях (2.6) существует известное различие. Так как это различие никак не влияет на рассуждения, рассмотрим лишь случай, когда собственные значения $(-L)^T$ действительные, отличающиеся от нуля числа $\lambda_1 < \lambda_2 < \dots < \lambda_p$ с соответствующими кратностями k_1, k_2, \dots, k_p ($k_1 + k_2 + \dots + k_p = m$).

Решения $\eta_v(t)$ в рассмотренном случае имеют вид (см. [7])

$$\begin{aligned} \eta_v(t) &= \sum_{i=1}^p \sum_{q=1}^{k_i} C_q^i \varphi_{qi}^{(v)}(t), \\ v &= 1, 2, \dots, m - 1, \\ \eta_m(t) &= - \sum_{i=1}^p \sum_{q=1}^{k_i} C_q^i \left\{ \sum_{\mu=0}^{q-1} \frac{t^\mu}{\mu!} \right\} e^{-\lambda_i t}. \end{aligned}$$

Функции

$$\varphi_{qi}^{(v)}(t) = \left\{ \sum_{\mu=0}^{q-1} \frac{t^\mu}{\mu!} \left[\sum_{j=0}^{v-1} \alpha_j \left(\sum_{s=0}^{q-\mu-1} \binom{v+s-j-1}{v-j-1} \frac{1}{\lambda_i^s} \right) \frac{1}{\lambda_i^{v-j}} \right] \right\} e^{-\lambda_i t}$$

и константы C_q^i определяются однозначно через $\eta_1^0, \eta_2^0, \dots, \eta_m^0$ из линейной системы:

$$\begin{aligned} \eta_v^0 &= \sum_{i=1}^p \sum_{q=1}^{k_i} C_q^i \left\{ \sum_{j=0}^{v-1} \alpha_j \left[\sum_{s=0}^{q-1} \binom{v+s-j-1}{v-j-1} \frac{1}{\lambda_i^s} \right] \frac{1}{\lambda_i^{v-j}} \right\} e^{-\lambda_i t}, \\ v &= 1, 2, \dots, m - 1, \\ \eta_m^0 &= - \sum_{i=1}^p \sum_{q=1}^{k_i} C_q^i. \end{aligned}$$

Если через Δ обозначим определитель из коэффициентов перед C_q^i ($i = 1, 2, \dots, p$; $q = 1, 2, \dots, k_i$), а через d_{qr}^i обозначим субдетерминант, соответствующий элементу в Δ - j -й строки и $(k_1 + k_2 + \dots + k_{i-1} + q)$ -го столбца ($\Delta \neq 0$, см. [5]), то

$$C_q^i = \frac{1}{\Delta} \sum_{r=1}^m d_{qr}^i (-1)^{k_1+k_2+\dots+k_{i-1}+q+r} \eta_r^0.$$

Следовательно, для произвольного набора нечетных чисел p_1, p_2, \dots, p_k , удовлетворяющих неравенству (4.4), все начальные векторы $(\eta_1^0, \eta_2^0, \dots, \eta_m^0)$, для которых в силу следующая система линейных равенств и неравенств

$$(4.5) \quad \begin{aligned} & \sum_{r=0}^m \left[\sum_{v=1}^m b_{1v} \sum_{i=1}^p \sum_{q=1}^{k_i} d_{qr}^i (-1)^{k_1+k_2+\dots+k_{i-1}+q} \varphi_{qi}^{(v)}(t_{i1}) \right] (-1)^r \eta_r^0 = 0, \\ & \sum_{r=0}^m \left[\sum_{v=1}^m b_{1v} \sum_{i=1}^p \sum_{q=1}^{k_i} d_{qr}^i (-1)^{k_1+k_2+\dots+k_{i-1}+q} \left[\frac{d}{dt} \varphi_{qi}^{(v)}(t) \right]_{t=t_{i1}} \right] (-1)^r \eta_r^0 = 0, \\ & \dots \dots \dots \\ & \sum_{r=0}^m \left[\sum_{v=1}^m b_{1v} \sum_{i=1}^p \sum_{q=1}^{k_i} d_{qr}^i (-1)^{k_1+k_2+\dots+k_{i-1}+q} \left[\frac{d^{p_1-1}}{dt^{p_1-1}} \varphi_{qi}^{(v)}(t) \right]_{t=t_{i1}} \right] (-1)^r \eta_r^0 = 0, \\ & \dots \dots \dots \\ & \sum_{r=0}^m \left[\sum_{v=1}^m b_{1v} \sum_{i=1}^p \sum_{q=1}^{k_i} d_{qr}^i (-1)^{k_1+k_2+\dots+k_{i-1}+q} \left[\varphi_{qi}^{(v)}(t) \right]_{t=t_{ik}} \right] (-1)^r \eta_r^0 = 0, \\ & \dots \dots \dots \\ & \sum_{r=0}^m \left[\sum_{v=1}^m b_{1v} \sum_{i=1}^p \sum_{q=1}^{k_i} d_{qr}^i (-1)^{k_1+k_2+\dots+k_{i-1}+q} \left[\frac{d^{p_k-1}}{dt^{p_k-1}} \varphi_{qi}^{(v)}(t) \right]_{t=t_{ik}} \right] (-1)^r \eta_r^0 = 0, \\ & \sum_{r=0}^m \left[\sum_{v=1}^m b_{1v} \sum_{i=1}^p \sum_{q=1}^{k_i} d_{qr}^i (-1)^{k_1+k_2+\dots+k_{i-1}+q} \left[\frac{d^{p_1}}{dt^{p_1}} \varphi_{qi}^{(v)}(t) \right]_{t=t_{i1}} \right] (-1)^r \eta_r^0 \neq 0, \\ & \dots \dots \dots \\ & \sum_{r=0}^m \left[\sum_{v=1}^m b_{1v} \sum_{i=1}^p \sum_{q=1}^{k_i} d_{qr}^i (-1)^{k_1+k_2+\dots+k_{i-1}+q} \left[\frac{d^{p_k}}{dt^{p_k}} \varphi_{qi}^{(v)}(t) \right]_{t=t_{ik}} \right] (-1)^r \eta_r^0 \neq 0 \end{aligned}$$

являются решением поставленной в §1 задачи.

Таким образом нами доказана следующая теорема:

Теорема 2. Если через Q обозначим число положительных целых решений неравенства $p_1 + p_2 + \dots + p_k \leq m - 1$ составленных из k нечетных чисел p_1, p_2, \dots, p_k , то множество всех векторов $\eta(0)$, удовлетворяющих хотя бы

одной из Q систем (4.5), определяет через условия экстремальности (3.1) одну и ту же функцию $\sum_{v=1}^m b_{iv} \eta_v(t)$, совпадающую по знаку с l -той координатой $u_{op}(t)$.

Остается доказать лишь Лемму 1.

Доказательство Леммы 1. Соотношение $U_{ext} \subseteq \mathcal{W}$ уже доказано. Докажем, что $\mathcal{W} \subset U_{ext}$. Пусть $w \in \mathcal{W}$. Пусть w определяется равенством (3.3) посредством фиксированных действительных значений $t : t_1, t_2, \dots, t_N$. Таким же образом, как и при параметрах $u_{op}(t)$, можно достигнуть равенств и неравенств вида (4.5). Так как общее число этих равенств и неравенств не превышает $m - 1$, в J_m существует хотя бы один вектор $\eta(0)$, который их удовлетворяет. Если поставить координаты $\eta(0)$ как начальные значения $\eta_v(t)$, то $sign(t)$ совпадает с w .

Следовательно, $w = sign(t) = u_{ext}(t) \in U_{ext}$. Этим доказывается, что $\mathcal{W} \subset U_{ext}$, т. е. $\mathcal{W} = U_{ext}$.

ЛИТЕРАТУРА

- [1] В. Г. Болтянский: Математические методы оптимального управления. Москва 1966.
- [2] Л. С. Понтрягин, В. Г. Болтянский, Р. В. Гамрелидзе, Е. Ф. Мищенко: Математическая теория оптимальных процессов, Москва 1961.
- [3] L. W. Neustadt: Synthesing Time Optimal Control Systems. Journal of Math. Analysis and Applications (1960), 1.
- [4] J. N. Eaton: An Iterative Solutions to Time Optimal Control. Journal of Math. Analysis and Applications (1960), 5.
- [5] Ил. П. Цветанов: Нахождение начальных значений вспомогательных переменных одного класса линейных систем при их оптимальном по быстродействию управлении. Доклад на IV конгрессе IFAC, Варшава, 16—20 июля 1969.
- [6] Ф. Р. Гантмахер: Теория матриц. Москва 1966.
- [7] Л. С. Понтрягин: Обыкновенные дифференциальные уравнения. Москва 1961.

(Поступила в редакцию 29 января 1971 г.)

Nalezení počátečních podmínek pro pomocný systém v úloze časově optimálního řízení lineárních soustav

I. P. CVETANOV

V práci je odvozeno přesné řešení jednoho ze základních problémů teorie optimálního řízení, totiž nalezení počátečních hodnot vektoru $\psi(t)$ (pro $t = 0$). Tento vektor, jenž je řešením pomocného systému rovnic, vystupuje podle Pontrjaginova principu maxima ve výrazech pro časově optimální řízení lineárních soustav.

Řešení sestává z těchto etap:

1. Jsou odvozeny parametrické rovnice pro extrémální trajektorie.
2. Jsou zkoumány transcendentní vektorové rovnice, jejichž reálné nezáporné řešení odpovídá okamžikům přepnutí optimálního řízení.
3. Je odvozena soustava lineárních rovnic a nerovností, jejímž řešením je právě vektor počátečních hodnot pomocných proměnných $\psi(0)$.

Илия П. Цветанов, Институт технической кибернетики БАН, IV клм., бл. 4, София, Болгария.