



Московский государственный университет имени М. В. Ломоносова  
Факультет вычислительной математики и кибернетики  
Кафедра системного анализа

Отчет о практическом задании по курсу “Оптимальное  
управление”

## «Построение множества достижимости»

*Студент 315 группы*  
Е. В. Гуров

*Руководитель практикума*  
к.ф.-м.н., доцент П. А. Точилин

Москва, 2021

## **Содержание**

<b>Постановка задачи</b>	<b>3</b>
<b>Теоретические выкладки</b>	<b>4</b>
<b>Алгоритм решения</b>	<b>6</b>
<b>Примеры работы программы</b>	<b>8</b>
Пример 1 . . . . .	8
Пример 2 . . . . .	9
<b>Список литературы</b>	<b>10</b>

## Постановка задачи

Задано обыкновенное дифференциально уравнение:

$$\ddot{x} + \dot{x} + 5x^5 + x \sin(x^3) = u,$$

где  $x \in \mathbb{R}, u \in \mathbb{R}$ . На возможные значения управляющего параметра  $u$  наложено ограничение:  $u \in [-\alpha, \alpha]$ . Задан начальный момент времени  $t_0 = 0$  и начальная позиция  $x(t_0) = \dot{x}(t_0)$ . Необходимо построить множество достижимости  $X(t, t_0, x(t_0), \dot{x}(t_0))$  (множество пар  $(x(t), \dot{x}(t))$ ) в классе программных управлений в заданный момент времени  $t \geq t_0$ .

1. Необходимо написать в среде Matlab функцию **reachset(alpha, t)**, которая по заданным параметрам  $\alpha > 0, t \geq t_0$  рассчитывает приближенно множество достижимости  $X(t, t_0, x(t_0), \dot{x}(t_0))$ . На выходе функции — два массива  $X, Y$  с упорядоченными координатами точек многоугольника, образующего границу искомого множества. Точки в этих массивах должны быть упорядочены так, чтобы результаты работы функции без дополнительной обработки можно было подавать на вход функциям визуализации (например, **plot**). Предусмотреть такой режим работы функции, при котором она возвращает также координаты линий переключения оптимального управления (с возможностью их визуализации).
2. Необходимо реализовать функцию **reachsetdyn(alpha, t1, t2, N, filename)**, которая, используя функцию **reachset(alpha, t)**, строит множества достижимости для моментов времени  $\tau_i = t_1 + \frac{(t_2 - t_1)i}{N}$ ,  $i = 0, 1, \dots, N$ . Здесь  $t_2 \geq t_1 \geq t_0$ ,  $N$  — натуральное число. Для каждого момента времени  $\tau_i$  функция должна отобразить многоугольник, аппроксимирующий границу множества достижимости. Результат работы функции должен быть сохранен в виде видео-файла **filename.avi**. Необходимо также предусмотреть вариант работы функции (при отсутствии параметра **filename**) без сохранения в файл, с выводом непосредственно на экран. Как частный случай, функция должна иметь возможность строить границу множества достижимости в один фиксированный момент времени (при  $t_2 = t_1$ ).
3. В соответствующем заданию отчете необходимо привести все теоретические выкладки, сделанные в ходе построения множества достижимости, описать схему алгоритма построения множества достижимости программой, привести примеры построенных множеств достижимости (с иллюстрациями), исследовать зависимость множества достижимости от величины параметра  $\alpha$ . Все вспомогательные утверждения (за исключением принципа максимума Понтрягина), указанные в отчете, должны быть доказаны.

## Теоретические выкладки

Начнем анализ задачи с определения множества достижимости.

**Определение 1** Множеством достижимости  $X(t, t_0, x_0)$  называют множество всех точек  $x \in \mathbb{R}^n$ , таких, что существует допустимое управление  $u$ , переводящее систему за время  $t - t_0$  из положения  $x_0$  в положение  $x$ , или иначе:

$$X(t, t_0, x_0) = \{x \in \mathbb{R}^n | \exists u \in \mathcal{U} : x(t, t_0, x_0, u(\cdot)) = x\},$$

где  $\mathcal{U}$  — класс допустимых управлений.

**Теорема 1 (Принцип максимума Понтрягина)** Пусть дана система в  $\mathbb{R}^n$ :

$$\dot{x} = f(x, u),$$

где  $f(x, u)$  и  $\frac{\partial f}{\partial x}(x, u)$  — непрерывные функции. Пусть  $\mathcal{U}$  — множество допустимых управлений на отрезке  $0 \leq t \leq T$ . Пусть некоторому допустимому управлению  $u^*(\cdot)$  соответствует решение  $x^*(\cdot)$  с концом  $x^*(T)$ , лежащим на границе множества достижимости  $X[T]$ . Тогда существует нетривиальная сопряженная вектор-функция  $\psi^*(t)$ , удовлетворяющая системе уравнений:

$$\dot{\psi} = -\langle \psi, \frac{\partial f}{\partial x}(x^*(t), u^*(t)) \rangle,$$

такая, что принцип максимума  $\mathcal{H}(\psi^*(t), x^*(t), u^*(t)) = \mathcal{M}(\psi^*(t), x^*(t))$  выполняется почти всюду по  $t$ . Если при этом управление ограничено, то функция  $\mathcal{M}(\psi^*(t), x^*(t))$  почти всюду постоянна. Здесь  $\mathcal{H}$  — функция Гамильтона-Понтрягина, имеющая вид:

$$\mathcal{H}(\psi, x, u) = \langle \psi, f(x, u) \rangle = \psi_1 f_1(x, u) + \dots + \psi_n f_n(x, u),$$

а функция  $\mathcal{M}$ :

$$\mathcal{M}(\psi^*(t), x^*(t)) = \max_{u \in \mathcal{U}} \mathcal{H}(\psi, x, u).$$

Запишем дифференциальное уравнение из условия задачи в виде системы. Для этого сделаем замену  $x_1 = x, x_2 = \dot{x}$ . Получим:

$$\begin{cases} \dot{x}_1 = x_2, \\ \dot{x}_2 = u - x_2 - 5x_1^5 - x_1 \sin(x_1^3), \\ x_1(t_0) = 0, \\ x_2(t_0) = 0. \end{cases} \quad (1)$$

Функция Гамильтона-Понтрягина в таком случае будет выглядеть так:

$$\mathcal{H} = \psi_1 x_2 + \psi_2 (u - x_2 - 5x_1^5 - x_1 \sin(x_1^3)). \quad (2)$$

Сопряженная система:

$$\begin{cases} \dot{\psi}_1(t) = -\frac{\partial \mathcal{H}}{\partial x_1} = \psi_2 (25x_1^4 + \sin(x_1^3) + 3x_1^3 \cos(x_1^3)), \\ \dot{\psi}_2(t) = -\frac{\partial \mathcal{H}}{\partial x_2} = -\psi_1 + \psi_2. \end{cases} \quad (3)$$

Из (2) видно, что оптимальное управление выражается следующим образом:

$$u^*(t) = \begin{cases} \alpha, & \psi_2 > 0, \\ [-\alpha; \alpha], & \psi_2 = 0, \\ -\alpha, & \psi_2 < 0. \end{cases} \quad (4)$$

Отметим, что особый режим невозможен, так как если  $\psi_2(t) \equiv 0$ ,  $\forall t \in (t_1; t_2)$ , то из (3) следует, что  $\psi_1 \equiv 0$ ,  $\forall t \in (t_1; t_2)$ , что противоречит условию нетривиальности  $\psi$ .

**Теорема 2** Пусть дана система:

$$\begin{cases} \dot{x}_1 = x_2, \\ \dot{x}_2 = u - f(x_1, x_2), \end{cases}$$

где  $f(x_1, x_2) = x_2 + 5x_1^5 + x_1 \sin(x_1^3)$ . Пусть также выбрано некоторое управление  $u(\cdot)$ , удовлетворяющее Принципу максимума Понтрягина на отрезке  $[t_0; T]$ . При этом  $u(t) \in U = [-\alpha; \alpha]$ ,  $\forall t \in [t_0; T]$ .  $x(\cdot), \psi(\cdot)$  — соответствующие этому управлению траектория и сопряженная переменная на  $[t_0, T]$ . Пусть, далее,  $\tau_1, \tau_2 \in [t_0; T] : t_0 \leq \tau_1 \leq \tau_2 \leq T$ . Тогда справедливы следующие утверждения:

1. если  $\psi_2(\tau_1) = \psi_2(\tau_2) = 0$  и  $x_2(\tau_1) = 0$ , то  $x_2(\tau_2) = 0$ ;
2. если  $\psi_2(\tau_1) = \psi_2(\tau_2) = 0$  и  $x_2(\tau_1) \neq 0$ , то  $x_2(\tau_2) \neq 0$  и функция  $x_2(\cdot)$  имеет ноль на интервале  $(\tau_1; \tau_2)$ ;
3. если  $x_2(\tau_1) = x_2(\tau_2) = 0$ ,  $x_2(t) \neq 0$ ,  $\forall t \in (\tau_1; \tau_2)$  и  $\psi_2(\tau_1) = 0$ , то  $\psi_2(\tau_2) = 0$ ;
4. если  $x_2(\tau_1) = x_2(\tau_2) = 0$ ,  $x_2(t) \neq 0$ ,  $\forall t \in (\tau_1; \tau_2)$  и  $\psi_2(\tau_1) \neq 0$ , то  $\psi_2(\tau_2) \neq 0$  и функция  $\psi_2(\cdot)$  имеет ноль на интервале  $(\tau_1; \tau_2)$ .

Таким образом получается, что нули функции  $x_2(\cdot)$  либо совпадают с нулями  $\psi_2(\cdot)$ , либо никакие нули функции  $x_2(\cdot)$  не являются нулями функции  $\psi_2(\cdot)$  и они чередуются.

**Доказательство:**

1. Пусть  $\psi_2(\tau_1) = \psi_2(\tau_2) = 0$ . Управление (4) ограничено и следовательно, в силу принципа максимума Понтрягина, функция  $\mathcal{M}$  постоянна, то есть:

$$\mathcal{M}(\psi(t), x(t)) = \psi_1 x_2 - \psi_2 (x_2 + 5x_1^5 + x_1 \sin(x_1^3)) + \alpha |\psi_2| = \mathcal{M}(\psi(t), x(t)), \quad \forall t \in [t_0; T].$$

Тогда

$$\psi_1(\tau_1)x_2(\tau_1) = \mathcal{M}(\psi(\tau_1), x(\tau_1)) = \mathcal{M}(\psi(\tau_2), x(\tau_2)) = \psi_1(\tau_2)x_2(\tau_2).$$

Поскольку  $x_2(\tau_1) = 0$ , то и  $\psi_1(\tau_2)x_2(\tau_2) = 0$ . Но в силу нетривиальности вектора  $\psi$ ,  $\psi_1(\tau_2) \neq 0$ , но тогда  $x_2(\tau_2) = 0$ .

2. Аналогично первому пункту получаем соотношение:  $\psi_1(\tau_1)x_2(\tau_1) = \psi_1(\tau_2)x_2(\tau_2)$ . При этом  $\psi_1(\tau_1) \neq 0$ ,  $\psi_1(\tau_2) \neq 0$ ,  $x_2(\tau_1) \neq 0$ , поэтому и  $x_2(\tau_2) \neq 0$ . Пусть теперь  $\tau_1$  и  $\tau_2$  — соседние нули функции  $\psi_2(\cdot)$ . Так как в этих точках  $\dot{\psi}_2 = -\psi_1$ , для выполнения вышеуказанного равенства необходимо  $x_2(\tau_1)x_2(\tau_2) < 0$ . Таким образом  $x_2(\cdot)$  проходит через ноль на интервале  $(\tau_1; \tau_2)$ .

3. Представим сопряженную систему в следующем виде:

$$\begin{cases} \dot{\psi}_1 = \psi_2 \frac{\partial f}{\partial x_1}, \\ \dot{\psi}_2 = -\psi_1 + \psi_2 \frac{\partial f}{\partial x_2}. \end{cases}$$

Далее рассмотрим выражение  $x_2\psi_1 + \dot{x}_2\psi_2$  и продифференцируем его по времени на отрезке  $[\tau_1; \tau_2]$ :

$$\begin{aligned} \frac{d}{dt}(x_2\psi_1 + \dot{x}_2\psi_2) &= (u - f)\psi_1 + x_2\psi_2 \frac{\partial f}{\partial x_1} + \left( -\frac{\partial f}{\partial x_1}x_2 - \frac{\partial f}{\partial x_2}(u - f) \right)\psi_2 \\ &\quad + (u - f)\left( -\psi_1 + \psi_2 \frac{\partial f}{\partial x_2} \right) = 0 \end{aligned}$$

Получается, что  $x_2\psi_1 + \dot{x}_2\psi_2 = \text{const}$  на  $[\tau_1; \tau_2]$ . Так как  $x_2(\tau_1) = x_2(\tau_2) = 0$  и  $\psi_2(\tau_1) = 0$ , то  $\dot{x}_2(\tau_1)\psi_2(\tau_1) = \dot{x}_2(\tau_2)\psi_2(\tau_2) = 0$ . Однако из единственности решения задачи Коши для системы следует, что  $\dot{x}_2(\tau_2) \neq 0$ , то есть выходит, что  $\psi_2(\tau_2) = 0$ .

4. Аналогично предыдущему пункту приходим к соотношению:

$$\dot{x}_2(\tau_1)\psi_2(\tau_1) = \dot{x}_2(\tau_2)\psi_2(\tau_2).$$

В силу единственности решения задачи Коши  $\dot{x}_2(\tau_2) \neq 0$ . Если  $\psi_2(\tau_2) = 0$ , то  $\dot{x}_2(\tau_1) = 0$ , что также невозможно в силу единственности. Таким образом приходим к выводу, что  $\psi_2(\tau_2) \neq 0$ . Далее, пусть  $\tau_1, \tau_2$  — последовательные нули функции  $x_2(\cdot)$ . Тогда  $\dot{x}_2(\tau_1)\dot{x}_2(\tau_2) < 0$ , и из  $x_2(\tau_1)\psi_2(\tau_1) = x_2(\tau_2)\psi_2(\tau_2)$  получим, что  $\psi_2(\tau_1)\psi_2(\tau_2) < 0$ . Тогда на интервале  $(\tau_1; \tau_2)$  функция  $\psi_2(\cdot)$  проходит через ноль.

**Замечание 1** Как видно из (4), переключение управления зависит от значения  $\psi_2$ . Пусть  $\tau$  — наименьшее  $t$ , такое что  $x_2(t) = 0$ . Поскольку  $x_2(t_0) = 0$  и  $x_2(\tau) = 0$ , то исходя из доказанного в теореме 2, можно сделать вывод, что на интервале  $(t_0, \tau)$  существует ноль функции  $\psi_2$  то есть имеет место переключение управления.

## Алгоритм решения

Как известно, границей множества достижимости будут концы траекторий, удовлетворяющих условию принципа максимума. Будем строить такие траектории с помощью перебора параметра  $\tau_1$ , имеющего смысл момента первого переключения. В этот момент  $\psi_2(\tau_1) = 0$ . Для  $\psi_1(\tau_1)$  возможны два случая:

- $\psi_1(\tau_1) = 0$ . В этом случае получаем противоречие с условием невырожденности.
- $\psi_1(\tau_1) \neq 0$ . Из условия максимума в момент времени  $t = \tau_1$  получим:

$$\mathcal{H}|_{t=\tau_1} = \psi_1 x_2 \geq 0.$$

Таким образом устанавливается, что знак  $\psi_1(\tau_1)$  совпадает со знаком  $x_2(\tau_1)$ . Имея в виду, что значения сопряженных переменных определяются с точностью до положительного множителя, можем поделить сопряженные переменные на  $|\psi_1(\tau_1)|$ . В итоге можно считать, что

$$\psi_1(\tau_1) = \text{sgn}(x_2(\tau_1)).$$

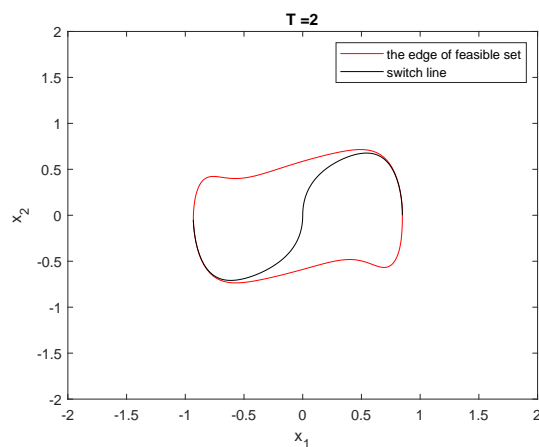
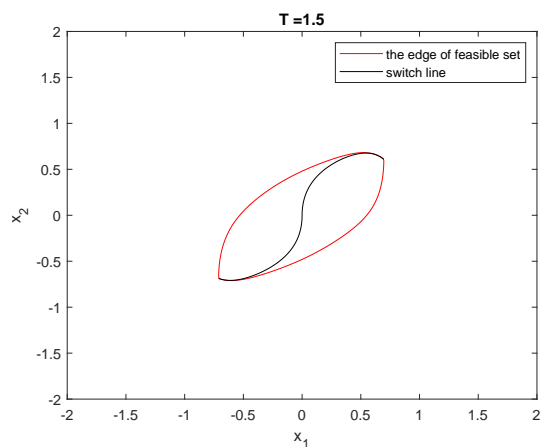
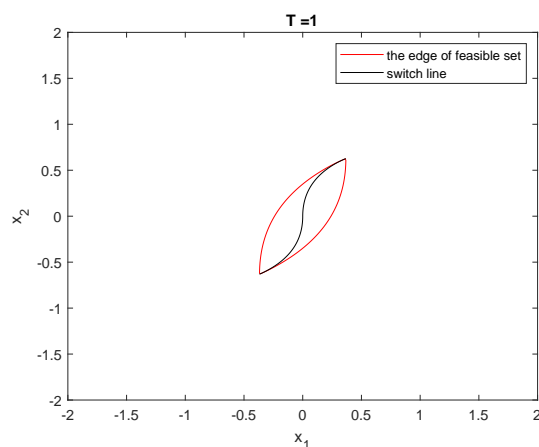
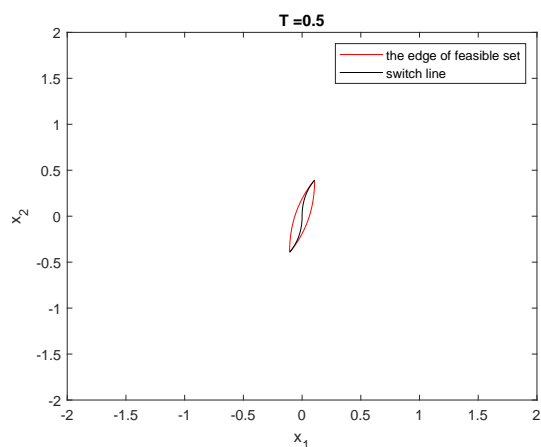
Исходя из Замечания 1 возможен следующий алгоритм решения:

1. Выберем начальное управление  $u(0) = \alpha$ .
2. Проинтегрируем систему до момента  $\tau : x_2(\tau) = 0$ .
3. Будем перебирать параметр  $\tau_1 \in (t_0; \tau)$  — время первого переключения управления. В момент  $\tau_1$  нам известны все необходимые значения переменных  $x_1(\tau_1)$ ,  $x_2(\tau_1)$ ,  $\psi_1(\tau_1) = \text{sgn}(x_2(\tau_1))$ ,  $\psi_2(\tau_1) = 0$ .
4. Интегрируем систему до момента  $T$ . При пересечении нуля переменной  $\psi_2$  будем останавливать интегрирование и сохранять точку  $(x_1, x_2)$ , в которой произошло переключение. Далее запускаем интегрирование системы с управлением противоположного знака. В конце сохраняем финальную точку траектории в отдельный массив конечных точек.
5. Повторяем алгоритм для начального значения  $u(0) = -\alpha$ . На выходе получаем массив конечных точек траекторий, который необходимо конкатинировать с массивом, получившемся в случае  $u(0) = \alpha$ . Аналогично поступаем с массивом точек переключения.
6. Строим кривые по получившимся массивам.

## Примеры работы программы

### Пример 1

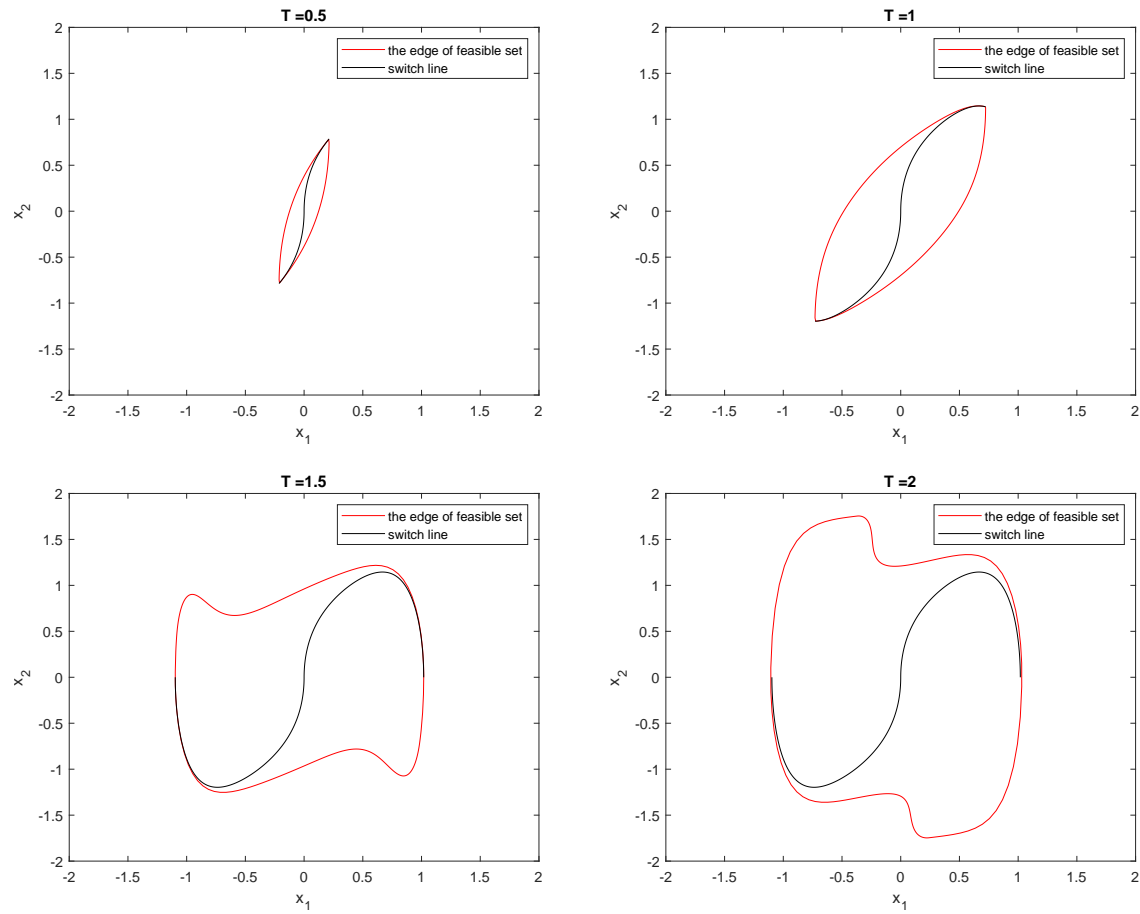
Данный пример иллюстрирует эволюцию множества достижимости при  $\alpha = 1$ . Здесь красным цветом обозначена граница множества достижимости, а черным - линия переключений управления.





## Пример 2

Данный пример иллюстрирует эволюцию множества достижимости при  $\alpha = 2$ . Видно, что при увеличении  $\alpha$  размеры множества достижимости увеличиваются. С течением времени оно, очевидно, также растет.



## Список литературы

- [1] Ю. Н. Киселев, С. Н. Аввакумов, М. В. Орлов *Оптимальное управление. Линейная теория и приложения: Учебное пособие* М.: МАКС Пресс, 2007
- [2] Л. С. Понтрягин, В. Г. Болтянский, Р. В. Гамкрелидзе, Е. Ф. Мищенко *Математическая теория оптимальных процессов* М.: Наука, 1983