Motion planning homework 5

Student name: Francisrk

Due date: February 20th, 2024

1 第1题

1.1 题目

S Homework

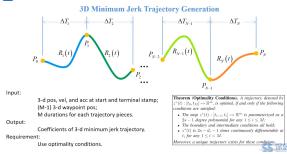


图 1: 题目描述

如图 1所示,要求写一个 Minimum Jerk 的 trajectory generation 的程序:

1. 输入

- (a) start 和 goal 的 (p, v, a) 和时间
- (b) (M-1) 个中间需要经过的的 3-d way-point
- (c) 每个 segment 的 time duration

2. 输出

3D 的最小化 jerk 轨迹的 solution 的系数。 (由最优性条件可得, minimum jerk, 3 阶导数, s=3; $z^{(d_i-1)}=p=z^{(0)}$, 则 $d_i=1$, 解 一个 BIVP, 则 solution 是一个 2s - 1 = 5 次多项式)。

3. 要求

使用最优性条件。

1.2 求解

首先对问题进行分析,参考这里 optimality condition 的原文 [1],该文章提出一种框架,用于满足几何约束和自定义动态约束的多旋翼的轨迹生成。首先对文章的 contribution 进行总结:

- 1. 提出并证明最优性条件。
- 2. 设计一个能满足复杂约束且为线性复杂度的 轨迹类 MINCO。
- 3. 提出了具有约束消除和约束转换的 traj generation 框架。
- 4. 实验证明了所以出的方法的效率,最优性, 鲁棒性和泛化性。

具体来说,该文章基于微分平坦特性,提出最优性条件,基于最优性条件,提出一种解决无约束条件下的 BIVP 的方法,该方法能够在线性时间复杂度内完成 BIVP 的求解。本章作业内容就是使用该方法构建线性方程组

$$Mc = b \tag{1.1}$$

通过求解式 (1.1) 完成 BIVP 的求解, 而式 (1.1) $z^*(t)$ 是 $\bar{d}_i - 1 = 5 - 1 = 4$ 阶连续可导的, 即其 高了 BIVP 问题的求解效率。

针对复杂的带约束的 BVP 的求解,核心思 想是使用不同的方法来消除约束, 并降低优化问 题的维度, 摘要中提及了以下方法用于消除约 東:

- 1. 在多规划约束下对表示进行时空变形。
- 2. 使用平滑映射以一种轻量级方式消除几何约 束。
- 3. 将密集约束评估与稀疏参数化解耦,以及平 坦映射的反向微分,支持了多种状态-输入 约束。

接下来进行具体问题求解。根据图 1最优性 条件, 优化 jerk, 即 $z^{(s)}(t) = j(t)$, 则 s = 3, 中 间状态约束只给出 waypoints 的位置 (p) 约束, 所以

$$\bar{z} = z^{(d_i - 1)} = z^{(0)}$$
 (1.2)

$$d_i = 1 \tag{1.3}$$

所给约束包含边界约束和中间状态约束,分 别为[1]中的式(18c)(18d):

$$z^{[s-1]}(t_0) = \bar{z}_o, \ z^{[s-1]}(t_M) = \bar{z}_f,$$
 where $z^{[d_i-1]}(t_i) = \bar{z}_i, \ 1 \leq i < M,$ where $z^{[d_i-1]}(t_i) = z_i$

图 2: [1] 的边界约束和中间状态约束

由 optimality condition 可得, BIVP 的最优 平坦输出为 2s-1=5 次多项式,被表示为

$$z^*(t) = c_0 + c_1 t + c_2 t^2 + c_3 t^3 + c_4 t^4 + c_5 t^5$$
(1.4)

由 optimality condition 最后一条可得:

$$\bar{d}_i = 2s - d_i = 5$$
 (1.5)

的求解过程是线性时间复杂度的,该方法极大提 4 阶导数存在且连续,其 0-4 阶导数分别为如 式 (1.27) 所示

$$\begin{cases}
z^{(0)}(t) = c_0 + c_1 t + c_2 t^2 + c_3 t^3 + c_4 t^4 + c_5 t^5 \\
z^{(1)}(t) = c_1 + 2c_2 t + 3c_3 t^2 + 4c_4 t^3 + 5c_5 t^4 \\
z^{(2)}(t) = 2c_2 + 6c_3 t + 12c_4 t^2 + 20c_5 t^3 \\
z^{(3)}(t) = 6c_3 + 24c_4 t + 60c_5 t^2 \\
z^{(4)}(t) = 24c_4 + 120c_5 t
\end{cases}$$
(1.6)

关于 boundary condition。

初始条件 initial boundary condition 有 t=0, 且 p_0, v_0, a_0 已知, 且有

$$z^{(0)}(0) = c_0 (1.7)$$

$$z^{(1)}(0) = c_1 (1.8)$$

$$z^{(2)}(0) = c_2 (1.9)$$

式 (1.7) – (1.9) 分别为 initial p_0, v_0, a_0 , 由于 $z^*(t)$ 的形式由(1.4)给出,所以只要求出所有系数 $c_i, i \in (1, 2, 3, 4, 5)$, 即为求出 optimal flat output $z^*(t)$.

将式式 (1.7)-(1.9) 整理为矩阵形式:

$$\begin{bmatrix}
1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0
\end{bmatrix}
\begin{bmatrix}
c_0 \\
c_1 \\
c_2 \\
c_3 \\
c_4 \\
c_5
\end{bmatrix} =
\begin{bmatrix}
p_0 \\
v_0 \\
a_0 \\
0 \\
0 \\
0
\end{bmatrix}$$
(1.10)

3

进一步整理为

其中 c_{1x}^0 表示系数 c_1 在 0 时刻的 x 方向的分量, p_x^0 表示为 0 时刻需要经过的 waypoint 的 p 的 x 方向分量,其他以此类推。

约束均以式 (1.11) 的形式进行表示,需要构造的式 (1.1) 即为 (1.11) 的形式,其中

 $E_0 = 0, F_M = 0$ 稍后讲解。

终止条件 terminal boundary condition 有 $t = t_M$, p_M , v_M , a_M 已知, 带入式 (1.27) 整

理可得

$$\begin{bmatrix} 1 & t_{M} & t_{M}^{2} & t_{M}^{3} & t_{M}^{4} & t_{M}^{5} \\ 1 & t_{M} & t_{M}^{2} & t_{M}^{3} & t_{M}^{4} & t_{M}^{5} \\ 0 & 1 & 2t_{M} & 3t_{M}^{2} & 4t_{M}^{3} & 5t_{M}^{4} \\ 0 & 0 & 2 & 6t_{M} & 12t_{M}^{2} & 20t_{M}^{3} \\ 0 & 0 & 0 & 6 & 24t_{M} & 60t_{M}^{2} \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 24 & 120t_{M} \end{bmatrix} .$$

$$\begin{bmatrix} c_{0x}^{t_{M}} & c_{0y}^{t_{M}} & c_{0z}^{t_{M}} \\ c_{0x}^{t_{M}} & c_{1y}^{t_{M}} & c_{1z}^{t_{M}} \\ c_{2x}^{t_{M}} & c_{1y}^{t_{M}} & c_{1z}^{t_{M}} \\ c_{2x}^{t_{M}} & c_{2y}^{t_{M}} & c_{2z}^{t_{M}} \\ c_{3x}^{t_{M}} & c_{3y}^{t_{M}} & c_{3z}^{t_{M}} \\ c_{5x}^{t_{M}} & c_{5y}^{t_{M}} & c_{5z}^{t_{M}} \\ c_{5x$$

其中

$$\boldsymbol{E}_{M} = \begin{bmatrix} 1 & t_{M} & t_{M}^{2} & t_{M}^{3} & t_{M}^{4} & t_{M}^{5} \\ 1 & t_{M} & t_{M}^{2} & t_{M}^{3} & t_{M}^{4} & t_{M}^{5} \\ 0 & 1 & 2t_{M} & 3t_{M}^{2} & 4t_{M}^{3} & 5t_{M}^{4} \\ 0 & 0 & 2 & 6t_{M} & 12t_{M}^{2} & 20t_{M}^{3} \\ 0 & 0 & 0 & 6 & 24t_{M} & 60t_{M}^{2} \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 24 & 120t_{M} \end{bmatrix}$$

$$(1.14)$$

针对**中间状态约束** intermediate condition 由 optimality condition 第 4 条可知, $z^*(t)$ 4 阶连续可导,且中间状态约束仅有 p,即只需要经过某些指定的 waypoint,并不指定经过时的 velocity,acceleration,jerk,snap,所以由式 (1.27) 和 intermediate condition 可分别构建中间状态的线性方程组,我们以 C_1, C_2 分别代表第 1 和第 2 段 piece 的 optimal flat output,设 C_1, C_2 段分配的时间分别为 t_1, t_2

1. C_1 轨迹终点为指定的 p^{t_1} 带入式 (1.27) 得

$$c_0 + c_1 t_1 + c_2 t_1^2 + c_3 t_1^3 + c_4 t_1^4 + c_5 t_1^5 = p^{t_1}$$
 (1.15)

其中 p^{t_1} 为 C_1 末时刻经过的位置,整理得

$$\begin{cases}
\mathbf{E}_{1_1} = \begin{bmatrix} 1 & t_1 & t_1^2 & t_1^3 & t_1^4 & t_1^5 \end{bmatrix} \\
\mathbf{F}_{1_1} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
\mathbf{b}_{1_1} = \begin{bmatrix} p_x^{t_1} & p_y^{t_1} & p_z^{t_1} \end{bmatrix}
\end{cases}$$
(1.16)

其中 $E_{1_{-1}}$ 前后两个 1 分别表示第 1 个中间 状态约束的第 1 项。

2. $z^*(t)$ 的 0 阶导数存在且连续,即 C_1 轨迹 终点为 C_1 轨迹起点,带入式 (1.27) 得

$$c_0 + c_1 t_1 + c_2 t_1^2 + c_3 t_1^3 + c_4 t_1^4 + c_5 t_1^5 = p^{t_2} \quad (1.17)$$

其中 p^{t_2} 为 C_2 的起始时刻经过的位置,由于每个 segment 都是使用的相对时间,所以在 C_2 的起始时刻,t=0,带入式 (1.27) 得 $p^{t_2}=c_0$,带入式 (1.17),移项整理得

$$\begin{cases}
E_{1_{2}} = \begin{bmatrix} 1 & t_{1} & t_{1}^{2} & t_{1}^{3} & t_{1}^{4} & t_{1}^{5} \\
F_{1_{2}} = \begin{bmatrix} -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
0 & 0 & 0 \end{bmatrix} & (1.18) \\
b_{1_{2}} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}
\end{cases}$$

接下来具体解释式 (1.1) 的具体形式,针对每个中间状态约束而言,式 (1.1) 的形式为

$$\begin{pmatrix} \mathbf{E}_{i} & \mathbf{F}_{i} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{c}_{i} \\ \mathbf{c}_{i+1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \mathbf{D}_{i} \\ \mathbf{0}_{\bar{d}_{i} \times m} \end{pmatrix}$$
 (1.19)

其中 E_i 在这个上下文中表示 C_1 段的约束, F_i 表示 C_2 段的约束, C_i , C_{i+1} 分别表示 C_1 , C_2 段 piece 的 optimal flat output 的系数。

按照该思路依次推导剩余的 velocity,acceleration,jerk,snap 连续时的中间状态约束。

3. 速度连续, $v^{t_2} = c_1$

$$c_1 + 2c_2t_1 + 3c_3t_1^2 + 4c_4t_1^3 + 5c_5t_1^4 = c_1$$
 (1.20)

整理得

$$\begin{cases}
\mathbf{E}_{1_3} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 2t_1 & 3t_1^2 & 4t_1^3 & 5t_1^4 \end{bmatrix} \\
\mathbf{F}_{1_3} = \begin{bmatrix} 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
\mathbf{b}_{1_3} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}
\end{cases}$$
(1.21)

4. 加速度连续, $a^{t_2} = 2c_2$

$$2\mathbf{c}_2 + 6\mathbf{c}_3t_1 + 12\mathbf{c}_4t_1^2 + 20\mathbf{c}_5t_1^3 = \mathbf{c}_2 \quad (1.22)$$

整理得

$$\begin{cases}
\mathbf{E}_{1_4} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 2 & 6t_1 & 12t_1^2 & 20t_1^3 \end{bmatrix} \\
\mathbf{F}_{1_4} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & -2 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
\mathbf{b}_{1_4} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}
\end{cases}$$
(1.23)

5. jerk 连续, $j^{t_2} = 6c_3$

$$6\mathbf{c}_3 + 24\mathbf{c}_4t_1 + 60\mathbf{c}_5t_1^2 = 6\mathbf{c}_3 \qquad (1.24)$$

整理得

$$\begin{cases}
\mathbf{E}_{1_5} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 6 & 24t_1 & 60t_1^2 \end{bmatrix} \\
\mathbf{F}_{1_5} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & -6 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\
\mathbf{b}_{1_5} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}
\end{cases}$$
(1.25)

6. snap 连续, $s^{t_2} = 24c_4$

$$24c_4 + 120c_5t_1 = 24c_4 \tag{1.26}$$

整理得

$$\begin{cases}
\mathbf{E}_{1_6} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 24 & 120t_1 \end{bmatrix} \\
\mathbf{F}_{1_6} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & -24 & 0 \end{bmatrix} \\
\mathbf{b}_{1_6} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}
\end{cases}$$
(1.27)

最终式 (1.1) 关于第 1 个中间状态约束的方

程为:

$$\begin{bmatrix} \boldsymbol{E}_{1_1} & \boldsymbol{F}_{1_1} \\ \boldsymbol{E}_{1_2} & \boldsymbol{F}_{1_2} \\ \boldsymbol{E}_{1_3} & \boldsymbol{F}_{1_3} \\ \boldsymbol{E}_{1_4} & \boldsymbol{F}_{1_4} \\ \boldsymbol{E}_{1_5} & \boldsymbol{F}_{1_5} \\ \boldsymbol{E}_{1_6} & \boldsymbol{F}_{1_6} \end{bmatrix}_{6\times12} \cdot \begin{bmatrix} \boldsymbol{c}^{t_1} \\ \boldsymbol{c}^{t_2} \end{bmatrix}_{12\times3} = \begin{bmatrix} \boldsymbol{b}_{1_1} \\ \boldsymbol{b}_{1_2} \\ \boldsymbol{b}_{1_3} \\ \boldsymbol{b}_{1_4} \\ \boldsymbol{b}_{1_5} \\ \boldsymbol{b}_{1_6} \end{bmatrix}_{6\times3}$$

$$(1.28)$$

式 (eq1.28) 进一步整理为

$$\begin{bmatrix} \boldsymbol{E}_1 & \boldsymbol{F}_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \boldsymbol{c}^{t_1} \\ \boldsymbol{c}^{t_2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \boldsymbol{b}_1 \end{bmatrix}$$
 (1.29)

其中

$$\boldsymbol{E_1} = \begin{bmatrix} 1 & t_1 & t_1^2 & t_1^3 & t_1^4 & t_1^5 \\ 1 & t_1 & t_1^2 & t_1^3 & t_1^4 & t_1^5 \\ 0 & 1 & 2t_1 & 3t_1^2 & 4t_1^3 & 5t_1^4 \\ 0 & 0 & 2 & 6t_1 & 12t_1^2 & 20t_1^3 \\ 0 & 0 & 0 & 6 & 24t_1 & 60t_1^2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 24 & 120t_1 \end{bmatrix}_{6 \times 6}$$

$$(1.30)$$

$$F_{1} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -6 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -24 & 0 \end{bmatrix}_{6\times6}$$

$$(1.31)$$

最终 M 的形式如图所示

$$egin{bmatrix} egin{bmatrix} E_{1_1} & F_{1_1} \ E_{1_2} & F_{1_2} \ E_{1_3} & F_{1_3} \ E_{1_4} & F_{1_4} \ E_{1_5} & F_{1_6} \ \end{bmatrix}_{12 imes 3} = egin{bmatrix} b_{1_1} \ b_{1_2} \ b_{1_3} \ b_{1_4} \ b_{1_5} \ E_{1_6} & F_{1_6} \ \end{bmatrix}_{6 imes 12} & \mathbf{M} = egin{bmatrix} F_0 & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & \mathbf{0} \ E_1 & F_1 & \mathbf{0} & \cdots & \mathbf{0} \ \mathbf{0} & E_2 & F_2 & \cdots & \mathbf{0} \ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & \mathbf{F}_{M-1} \ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & \mathbf{E}_M \ \end{pmatrix}$$

图 3: 最终 M 形式

其中 $m{F}_0,m{E}_M\in\mathbb{R}^{3 imes 6},m{E}_i,m{F}_i\in\mathbb{R}^{6 imes 6},orall i\in\mathbb{R}^{6 imes 6}$ [1, M-1], M 为 pieces 个数。

最后按照上述推导依次完成代码中始末状 态约束和每个 piece 的中间状态约束, 代码附录 A 所示,运行结果如图 4所示

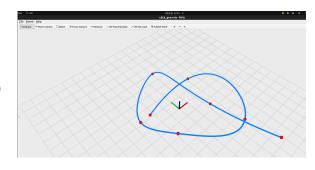


图 4: 运行结果

[1] Wang et al., Geometrically Constrained Trajectory Optimization for Multicopters, TRO 2022.

A APPENDIX A 6

A Appendix A

```
void minimumJerkTrajGen(
              // Inputs:
2
              const int pieceNum,
              const Eigen::Vector3d &initialPos,
              const Eigen::Vector3d &initialVel,
              const Eigen::Vector3d &initialAcc,
6
              const Eigen::Vector3d &terminalPos,
              const Eigen::Vector3d &terminalVel,
              const Eigen::Vector3d &terminalAcc,
              const Eigen::Matrix3Xd &intermediatePositions,
10
              const Eigen::VectorXd &timeAllocationVector,
11
              // Outputs:
13
              Eigen::MatrixX3d &coefficientMatrix)
14
              // coefficientMatrix is a matrix with 6*piece num rows and 3 columes
              // As for a polynomial c0+c1*t+c2*t^2+c3*t^3+c4*t^4+c5*t^5,
16
              // each 6*3 sub-block of coefficientMatrix is
17
              // --
18
              // | c0_x c0_y c0_z |
19
              // | c1_x c1_y c1_z |
              // | c2_x c2_y c2_z |
              // | c3_x c3_y c3_z |
22
              // | c4_x c4_y c4_z |
23
              // | c5_x c5_y c5_z |
24
              // --
25
              // Please computed coefficient Matrix of the minimum-jerk trajectory
              // in this function
27
              // ----- Put your solution below ------
29
              //coefficientMatrix维度维度为(6*pieceNum, 3),之前已经给出,不用操作
30
              //起始和末状态的PVA约束分别是3行, 加起来总共6行约束(s*2s)=(3*6), 中间状态有(pieceNum-1)
31
       组约束(2s*2s)=(6*6), 所以总约束仍为(2sM*2sM)=(6M*6M)
              Eigen::MatrixXd M = Eigen::MatrixXd::Zero(6*pieceNum, 6*pieceNum);
              Eigen::MatrixXd b = Eigen::MatrixXd::Zero(6*pieceNum, 3);
33
34
              //初始条件PVA约束
35
              Eigen::MatrixXd F_0(3, 6);
              F_0.setZero();
              F_0(0,0) = 1;
              F_0(1,1) = 1;
39
              F_0(2,2) = 2;
40
              M.block(0,0,3,6) = F_0;
41
42
              b.row(0) = initialPos.transpose();
              b.row(1) = initialVel.transpose();
              b.row(2) = initialAcc.transpose();
44
45
              //终止条件条件PVA约束
46
```

A APPENDIX A 7

```
Eigen::MatrixXd E_M(3, 6);
              double T_M = timeAllocationVector(pieceNum-1);
49
              double T_M_2 = T_M * T_M;
              double T_M_3 = T_M_2 * T_M;
50
              double T_M_4 = T_M_3 * T_M;
51
              double T_M_5 = T_M_4 * T_M;
              E_M \ll 1, T_M, T_{M-2}, T_{M-3},
                                                    T_M_4,
                                                                T M 5,
53
                     0, 1,
                               2*T_M, 3*T_M_2,
                                                    4*T_M_3,
                                                                5*T_M_4,
                     0, 0,
                                2,
                                         6*T_M,
                                                    12*T_M_2,
                                                                20*T_M_3;
56
              M.block(6*pieceNum-3,6*(pieceNum-1),3,6) = E_M;
57
              b.row(6*pieceNum-3) = terminalPos.transpose();
              b.row(6*pieceNum-2) = terminalVel.transpose();
59
              b.row(6*pieceNum-1) = terminalAcc.transpose();
              //M共pieceNum-1组中间状态约束,前面F_O的3*6 PVA约束,后面E_M的3*6 PVA约束,
              //中间是pieceNum-1组中间状态约束, 由waypoint, P, V, A, Jerk, Snap连续可导组成的E_i(6*6)
63
       , F_i(6*6)约束
64
              for(int i = 1; i < pieceNum; ++i) {//这里使用的时间是左闭右开,中间点约束在左边点上,所
       以是从第[1]个而非第[0]个开始
                 double T = timeAllocationVector(i-1);
                 double T_2 = T * T;
66
                 double T 3 = T 2 * T;
67
                 double T_4 = T_3 * T;
68
                 double T_5 = T_4 * T;
69
                 Eigen::MatrixXd E_i(6, 6);
71
                  Eigen::MatrixXd F_i(6, 6);
                  E_i << 1, T, T_2,
                                        T_3,
                                                T_4,
                                                        T_5,
72
                         1, T, T<sub>2</sub>,
                                        Т 3.
                                                Т4.
                                                        T 5.
                         0, 1, 2*T,
                                        3*T_2, 4*T_3, 5*T_4,
74
75
                         0, 0, 2,
                                         6*T,
                                                12*T_2, 20*T_3,
                         0, 0, 0,
                                         6,
                                                24*T, 60*T_2,
                         0, 0, 0,
                                         Ο,
                                                24,
                 M.block(6*i-3, 6*(i-1), 6, 6) = E_i;
78
79
                 F i.setZero();
80
                 F_i(1,0) = -1;
81
                  F_i(2,1) = -1;
                 F_i(3,2) = -2;
                 F_i(4,3) = -6;
84
                 F_i(5,4) = -24;
85
86
                 M.block(6*i-3, 6*i, 6, 6) = F_i;
87
                 Eigen::Vector3d D_i_transpose = intermediatePositions.block(0,i-1,3,1);
                 b.block(6*i-3, 0, 1, 3) << D_i_transpose(0), D_i_transpose(1), D_i_transpose(2);
89
90
             }
91
92
              clock_t time_stt = clock();
93
              // 使用PartialPivLU进行分解
          // Eigen::PartialPivLU<Eigen::MatrixXd> lu(M);
```

A APPENDIX A 8

```
// Mc = b 解为c
              std::cout << "use lu" <<std::endl;
              coefficientMatrix = M.lu().solve(b);
99
          /* // Solve Mc = b, using QR solver
100
              for (int i = 0; i < 3; i++)
101
102
                  coefficientMatrix.col(i) = M.colPivHouseholderQr().solve(b.col(i));
          //
                    coefficientMatrix.col(i) = M.lu().solve(b.col(i));
105
              coefficientMatrix = M.inverse() * b;*/
106
107
              // std::cout << "C is " << coefficientMatrix << std::endl;</pre>
108
              std::cout << "Time cost = " << 1000 * (clock() - time_stt) / (double)CLOCKS_PER_SEC << "
       ms" << std::endl;</pre>
110
              // ------ Put your solution above -----
111
112
```

Listing 1: click_gen.cpp/minimumJerkTrajGen()