### 一、 近日收获

最近阅读了学长推荐的关于 Tube-MPC 的文章 Robust model predictive control of constrained linear systems with bounded disturbances, 文章介绍比较简略,因此为了读懂文章还找了该文章相关参考文献进行阅读。理解并推导了文中的理论分析,并且编写了仿真代码对文章中结果进行复现。下面介绍对这篇文章的理解:

#### 1. 主要思想:

Tube-MPC 的主要思想是对于有干扰的系统,把它分解为一个无干扰的名义系统和实际系统状态与这个名义系统状态的差</mark>两部分,对名义系统进行模型预测控制,同时也通过一些方法使实际系统与名义系统状态的差始终存在于一定范围内(这个范围尽可能小)。通过这种方法,虽然由于随机的干扰系统无法完全镇定,但系统状态会跟随着名义系统的状态最终收敛于远点附近的一个小区域,这个小区域就是需要求解的鲁棒正不变集(robustly positively invariant)。

实际系统 x(k+1) = Ax(k)+Bu(k)+w(k) w(b)是随机的干扰 将系统分为名义系统 x(k+1)=Ax(k)+Bu(k) 与实际状态与名义状态之差  $\chi(k1)-\overline{\chi}(k1)=A \Gamma \chi(k)-\overline{\chi}(k)]+\omega(k)$ 分别进行控制 由于 w(k)的不确定性,想完全填定 X(k)-X(k)是对能的 因此希望能够约束 X(肉)一文(肉)在一个很小的范围内 : e(k+1) = A e(k) + w(k) => e(k) = Ake(0) + \sum\_{0=0}^{k-1} Ai w(j) 岩 A 是稳定的, 假设 e(0)=0, ω G W ( W是紧集,凸集) 假设 e (0) = 0 是允许的,因为即使是 0 时刻,也可以想像在未观察 因为 A稳定 ⇒ IIAiII→0,当j→m → 在野外E的球使 AiW ⊆ Be 全 Fr = = A3W 因此 Fi. 是柯西的, 即 Fio存在 (类似数列的柯西收敛淮则) 但A是系统固有参数、下一定稳定,因此需对U进行一定改造 全 u= u+K(x-x) · 系统被行为 文(k+1) = A文(k) + Bū(k) e (k+1) = (A+BK) e(k) + w(k) 于是便可以设计K使AtBK稳定

# 2. 线下参数及两个重要的集合求解:

由上述分析可知,对于 Tube-MPC 来说,需要线下求解的参数有关于名义系统 MPC 求解的(反馈矩阵 K,终端惩罚矩阵 P,终端约束集 X。)和关于鲁棒正不 变集的(反馈矩阵 K, 鲁棒正不变集 Z), 其中反馈矩阵 K 与两者都有关。

- 1) 反馈矩阵 K 使用 LQR 的方法去求解。
- 2) 关于终端惩罚矩阵 P 的求解暂时没有搞懂, 我的想法是求关于(A,, Q, R)

去求一个李雅普诺夫方程,但是求解的结果和文中给出的不一样,还需要进一步去弄明白。

3) 终端约束集合 X<sub>f</sub> 的求解方法如下:

 $X_f$ 满足  $A_k X_f \subset X_f$  、 $X_f \subset X_f \subset X_$ 

设 Y = { y ∈ R<sup>n</sup> : y ∈ X Θ Z 且 K y ∈ U Θ K Z }
Ot = { χ ∈ R<sup>n</sup> : A<sub>K</sub> , χ ∈ Y , ξ = 0 , ··· , t }
若 Ou 有界 , 可知 Ou 是 X + 的 - 种选择

- .. Otti = Ot ( { x e R : A t x e Y }
- . Otti C Ot
- ∴ O a C O t C O a = Y
   若 Y 有界,可知 O a 有界
   假设 O ∈ Y ,且 Y 是紧集
   易知 O ∈ O t ,且 O t 是紧集
- :. 存在 t, >0, 使 ∀x 6 0t, ||x|| ≤ t,
- ·: Ax稳定
- .. ∀ €>0, 3足够大的t,使 ||Ax\*\*\* x|| ≤ €↑, (x ∈ Qt)
  又 ∈ Y, 且Y 省、
- :  $\exists r_2 > 0$ ,使  $\{\chi \in P^n : ||\chi|| \leq t_2\}$   $\subset Y$  当 t 足够大时,  $\in \mathbb{Z}$  股份小, 使  $\in Y_1 \leq Y_2$  ,设此时  $t = t^*$  则此时有  $\{\chi \in O_t * : A_k^{t+1} \chi \in Y\}$  可知  $O_t * \subset \{\chi \in P^n : A_k^{t+1} \chi \in Y\}$
- · Ot\*+1 = Ot\* 于是我们知道, Ax稳定, O∈Y, Y爆时, ∃t=t\*, 使Ot\*+1=Ot\* 同时由上述证明不难继续推知, Ot\*+2=Ot\*+1,···, Ot\*+n=Ot\*n-1,···

因此 00 = Ot\*

于是接下来我们只需做成出士\*,因为士\*有限,只需以下方法:

- 2. 当义e Ot 时, Aktix 是否属于Y, 就是, Ow = Ot; 若不是,进入下一步
- 3. t = t+1, 並回第二步

关于如何判断当 $\chi \in O_4$ 时, $A_{\kappa}^{tr} \chi \in Y$ ,只对本文中多边形(多面体) 约束进行介绍

若丫是多边形 (多面体)

 $\mathbb{R}[Y = \{x \in \mathbb{R}^n : f_i^T x \leq bi, i = 0, 1, 2, \dots, s\}$ 

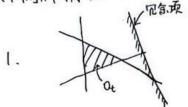
易知 Ot = {xepn: fi Axx soi, i=0,1,2,...,s,j=0,1,...,t}

Axti x e Y \ fi Ak x \ bi, i=0,1,2,...,5

∴判断 χ ∈ Ot 时,Ax\*\*\* χ是召属于Y可以转化为线性规划问题

max  $f_i^T A_k^{t+1} \chi \leq b_i$ ,  $i = 0, 1, \dots, s$ s.t.  $\chi \in O_t$  for not

这样求出来的0%由许多不等式组成,但这些不等式中可能存在冗余,分为 以下两种情况:



情况一很好排阶.,对于00中的所有于:,求线性规划

max fix, s.t. xeom 若 maxf<sup>T</sup>ix < bi,刚说明该项冗余

对于情况二,若Y是凸绘形,易知 Ooo也是凸绘形,那何以根据 边的法向量辐角大小将边排序,进而按顺水出顶点,出现重复顶点则 将后一个顶点对应的边视为冗余项

4) 鲁棒正不变集 Z 的求解方法如下:

前面已经介绍过 Z= BAKW (AK稳定,W凸、界且OEW) 计算无穷项闵可夫斯基和显然不现实,但乙的形式让人联想到等 比数列求和,若存在s使Axsx= Qx (《为常数),那么便有

 $Z = (1+\alpha+\alpha^2+\cdots) \bigoplus_{i=0}^{s-1} A_{\kappa}^{i} W$ 

障Ζ.

但是 Ax' = xI这个条件比较苛刻,并不一定能实现

由于Ax稳定,可以猜想,若能找到足够大的s使AxWCXW,是否 能起来类似效果,下面展开说明:

:: Ak稳定, o ∈ W, W 客且凸,参考之前由说明 可以找到球 B(T)={xeR": ||x||<r,},B(T)={xeR": ||x||=r\_} 使得 V E>o, W C B(Ti), B(Ti) C W, At W C B(ETi)

易知 B(atz) □ dW,且能够找到足够大的t使 ET, < dTz 即3+>o,使AtWCB(ET)CB(atz)CXW

沒  $Q(\alpha,j,k) = \frac{1}{1-\alpha} \bigoplus_{i=1}^{k} A^i W$ 

 $A ((\alpha,0,5-1) \oplus W = C(\alpha,1,5) \oplus W$  $= \frac{1}{1-\alpha} A^{\varsigma} W \oplus G(\alpha,1,\varsigma-1) \oplus W$ 

会此时的s使 ASW CdW

:. A G(a,0,5-1) BW = 1-x W B G(a,1,5-1) BW

 $\therefore \frac{\alpha}{1-\alpha} > \circ$ ,  $W \stackrel{\Box}{\Box} \cdot \stackrel{\Box}{B} \cdot \Rightarrow \frac{\alpha}{1-\alpha} W = W = (\frac{\alpha}{1-\kappa} + 1)W = \frac{1}{1-\alpha}W$ 

: A G (d,0,5-1) & W = 1-x W & G(d,1,5-1) = G(d,0,5-1) 可知 ((以,0,(-1) 是鲁棒不变集

令 F(x,5) = ((x,0,5-1) 根据之前的说明可知 Z=器AkW是最小的鲁棒不变集 (这里指满足 ACLOW C CL 的鲁棒不变集)

: Z C F ( x , s ) ,于是可以利用 F ( x , s ) 对 Z 进行逼近

因为W是凸、紧集⇒ 缸 AkW是凸紧集⇒ F(x,5)是凸、紧集且 → >0,0∈W

·· 当 do < d, 日, F(do,5) C F(d,5)

当 so < s, 时, F(x, so) C F(x, si)

但是 x, s 也满足 Ax W C x W

:、 $5 \rightarrow 0$  时, $d \rightarrow 1$  ,因此通过减小5逼近乙不现实,因为 $\frac{1}{1-Q} \rightarrow \infty$  当  $Q \rightarrow 1$  . 而  $Q \rightarrow 0$  时, $S \rightarrow \infty$  , $F(Q,S) = \frac{1}{1-Q} \stackrel{\leftrightarrow}{\cup} AkW \rightarrow \stackrel{\leftrightarrow}{\cup} AkW$  (并不严谨,仅用于示意),因此可以通过寻找足够小的 Q ,在这一 Q 伯条件下寻找最小的 S 作为 Z 的逼近,方法如下:

1、给出一个较小的以,令5=1

2. 通过增加 s 找到 s°(x) = inf{s ∈ N+ | ASW □ QW}

3. 计算 d°(5°(d)) = inf{x ∈ Lo,1) | A5°(x) W □ xW}

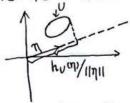
4、将 d°(5°(a)),5°(d)作为结果

如果所得结果不满意,还可进一步缩小人

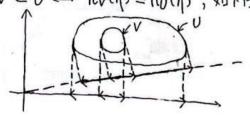
下面给出判断 ASW CXW和计算 X°(5)的方法:

引入概念支撑函数 hu(η) = sup ηTu,由于计算证明较为复杂,下面从几何层面定性介绍一些性质

首先,支撑函数的几何意义是一个集合在向量刀上投影的极值乘11711



別の対于一个词、凸集U, U={u:ŋTu≤hu(ŋ),ŋepr} 対于两个词、凸集V,U,V⊂U⇔hv(ŋ)≤hu(ŋ),如下图



可以看出,V在每个向量上的投票的均被U的投票包括,所以VCU :V,U均是凸、闭集,因此  $V=\{v:\eta^Tv\leq h_v(\eta)\}$ , $U=\{u|\eta^Tu\leq h_v(\eta)\}$ ,可以见得  $\forall\;\chi\in V$ 时, $\chi\in U(H)$   $\in h_v(\eta)\leq h_v(\eta)$  . 这一方法又适用于凹、开集,因为它们无法用  $\{\chi:\eta^T\chi\leq h_v(\eta)\}$  描述,如下图.

对 by, 可能存在这样一部, 因此无法用TX chup 描述, 而开集可能求不到 h(n)

而若 U是凸皴形,判断 VCU的方法则更简单

若V也是多边形,则判断过程可转化为线性规划问题 事 max filx 是否 < ti

4.t. 久日 (即 gjTx 4 cj , j=1,1, ···, nv)

实事上 W 通常也是凸多边形,因此项通过此方法判断 A\$W□《W 对于已知 5 , 求 x°(5) = inf { 《 ∈ [0,1) | A\$W□《W} 考虑到 A\$W = {x: fi<sup>T</sup>x ≤ bi, i=1,2,...,ns}

 $W = \{ x : g_{j}^{T} \chi \leq c_{j}, j = 1, 2, ..., n_{w} \}$   $\alpha W = \{ x : g_{j}^{T} \chi \leq c_{j}, j = 1, 2, ..., n_{w} \}$   $= \{ x : g_{j}^{T} \chi \leq \alpha c_{j}, j = 1, 2, ..., n_{w} \}$   $= \{ x : g_{j}^{T} \chi \leq \alpha c_{j}, j = 1, 2, ..., n_{w} \}$ 

若ASWCXW, 则有 max  $g_i^T \chi \leq \alpha C_i$ , s.t.  $f_i^T \chi \leq b_i$ ...  $d_i^o(s) = \max \left\{ \frac{\max g_i^T \chi}{C_i^T}, s.t. f_i^T \chi \leq b_i \right\}$ 

即找到 j=1,2,…, nw中 max giTx 的最大值

事实上,在求得一个F(a,5)作为 Z 的逼近后,还可以对 F(a,5)继续进行逼近

 $Y \lambda_{70}$ , 耐N使  $A_{K}^{N} \Omega \subset B(\lambda r_{i}) = B(\epsilon)$  ( $\epsilon = \lambda r_{i}$ ) 所谓的  $\epsilon$  外逼近集后指  $M \subset N \subset M \oplus B(\epsilon)$  ,例称  $N \not\in M$  的 e 外逼近

可知FNCZ(由定义)、且ZCQ(酚Z是最小鲁棒不变集)

:. FNCZ ⇒ ANNABFNC ANNABZC BLE) BZ 故 Reach N(A) C ZBB(E)

ZCJ => AKNZ CAKNJ => AKN & AXW CAKNJ

=> B AK'W □ AKNO => FN B (B AK'W) □ AKO BFN

=> ( Po AkiW) + ( AkiW) = Reach N(I) > BAKW = Reach N(I)

=> Z = Reach N(SL)

: Z C Reach N(SL) C Z & B(E)

但是仅逼近是不够的, Reachn(凡)还应是鲁棒不变集 因为几=F(丸,5)是鲁棒不变集,采用归纳法

J Fo Reach N+1 (1) = A Reach n(1) ⊕ W

根設设 A Reach N(A) & W C Reach N(A)

RI A Reach N+1 (1) &W = A [A Reach n (1) &W] &W

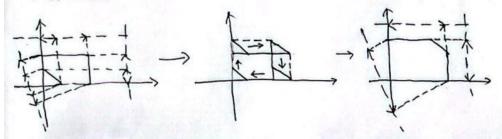
∠ A Reach N(n) ⊕ W

= Reach Nti (s)

... Reach N (几) 是各棒不变集,同时,也可以看出 Z C Reach M(几) C Reach N(几) 因此 N 越大越逼近.

通常介=下(a,5)为一个多边形,因此判断A"几口B(E)可以 转化为=次规划问题 max xTx, s.t. x ∈ AMA ≤ €. 或者 当下(4,5)是凸多边形时可以较为容易地求出它的所有顶点、(前面有 介绍),又OEW =>OEF(a,5),只需求出这些顶点中的最大范数 与色比较.

下面介绍两个凸多边形的闵可夫斯基和与差的计算,如下图示:



可以看出,两个凸集的闵可夫斯基和在每一个何量入上的投影是它们 分别在η上投影的和

BP U ⊕V = {z∈R°: ηTz ≤ hu(η) +hv(η), ∀η εpr} 可以类比于 a < x < b, c < y = d => a+c < x+y < b+d VueU, 対チーケカ有 nTu≤hun)

同理 YveV, yTv≤hvy)

: ルナンマはなーケカで有がしいナンシとトレンカナトレンカン

FOU OV = { u+v, u eU, veV}

:、上述等式自然成立

若U、V均为凸多边形 ⇒ U= {uep\*, fi u ≤ bi, i=1,2, ..., nu}

 $V = \{ v \in \mathbb{R}^n, \ g_i^T u \in c_i, \ i = 1, 2, \dots, n_v \}$ 

由多边形性质可知、U内,满足fiTu=be的点有无数个,而使nTu=hvunT 的点只有一个 (竹木5门)

对于V也是同理

UOV = { nt (u+v) < hu(nt) + hv(nt), ueU, ueV}

可知使fiT(u+v) = bi + hv(fiT), g;T(u+v) = hv(g;T)+ci的点有无 数介, 而ητ (14+1) = hu (ητ) + hv (ητ) 的点内的, (ητ+fi,gi)

古な UOV = {zeRn:fizebi+hv(fit),gitzをci+hv(git),i=1,2,...,no

闵可夫斯基差的运算可以理解为存在凸集W使U=V&W,别UOV=W 二两个凸物边形的差可表示为

 $U = \{z \in \mathbb{R}^n : fiz \leq bi - hv(fi), i = 1, 2, ..., n_0\}$  注意, 这里计算完可能会产生冗余的边, 可以利用之前介绍的方法去 陈、冗余、项

#### 3. 线上的优化求解:

线上求解的部分比较简单,基本就是常规的线性 MPC,主要区别是初值约束,如下图所示:

$$\chi_{k} = \begin{pmatrix} \chi_{k}, k \\ \chi_{k+1}, k \end{pmatrix} \qquad U_{k} = \begin{pmatrix} U_{k}, k \\ U_{k+1}, k \end{pmatrix} \qquad M = \begin{pmatrix} I \\ A \\ A^{2} \\ \vdots \\ A^{N} \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} C = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \cdots & 0 \\ B & 0 & \cdots & 0 \\ AB & B & \cdots & 0 \\ A^{N}B & A^{N-2}B & \cdots & B \end{pmatrix}$$

普通MPC

min J (Xe,Ue)

1/2, k = x(k)

X = Mx(k) + CUR

X k+i, k E X (i=0,1,--, N-1)

U k+i, k e U (i=0,1,--,N-1)

YEAN, E E Xf

Tube MPC

min J ( Xx, Ux)

x(k)-xx, ∈ Z

Xk = Mx(k) + CUk

YL+i, L E X O Z

Ukti, k & UOZ

XETNIKE XT

## 4. 可行域的求解:

可行初值集合求解:

```
由上面的介绍可知, Xk=Mxkk+CUk
in X & Z = {x ∈ pn : A, x ≤ b,}
      X_f = \{ x \in \mathbb{R}^n : A_2 x \leq b_2 \}
(这里的Axib类似于线性方程组中的Ax=b)
U \ominus K Z = \left\{ u \in \mathbb{R}^m : A_3 u \leq b_3 \right\} 由此可失 U_k \in \left\{ u \in \mathbb{R}^{(k \cdot m)} : A_{\nu_k} u \leq b_{\nu_k} \right\} 由它推出来的
对于形式为 Umin ≤ U ≤ Umux 形式的 U O K Z , Uk 的约
              Q(N(X) = { Uk | Ukt, k & UOKZ, Xkt, k & XOZ (t=0,1,...,N-1), Xkt, k &
显然 Unix) = { Xh, Uh! GXh≤h, Aun Uh≤bun}
               = { xx, x, Uk | GMxx, x+GCUk & h, AurUk & buk}
               = \left\{ \begin{pmatrix} \chi_{k,k} \\ U_k \end{pmatrix} \middle| \begin{pmatrix} GM & GC \\ O & AU_k \end{pmatrix} \middle| \begin{pmatrix} \chi_{k,k} \\ U_k \end{pmatrix} \leq \begin{pmatrix} h \\ bU_k \end{pmatrix} \right\}
Bil glu(x) = { (xh,k) A (xh,k) & b}
```

$$\bar{X}_{N} = \left\{ x \mid \mathcal{U}_{N}(x) \neq \emptyset \right\}$$

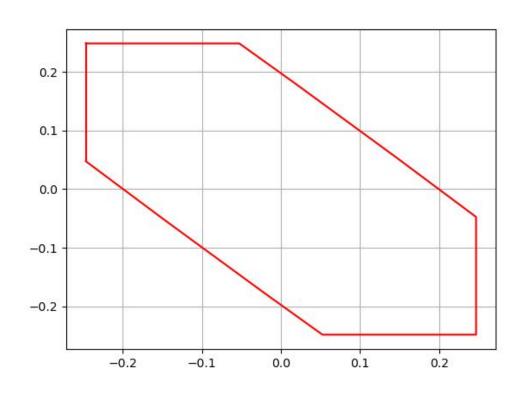
显然、Xn 是 Unicx)这个超多面体投影到 X 的二维平面上台的区域

于是利用傅里叶-莫茨金消元法将UN(X)消元至只剩XNLL,便得到了XN

但是这样求出来的结果和论文中展示的有差距,还在思考中。

#### 5. 仿真结果:

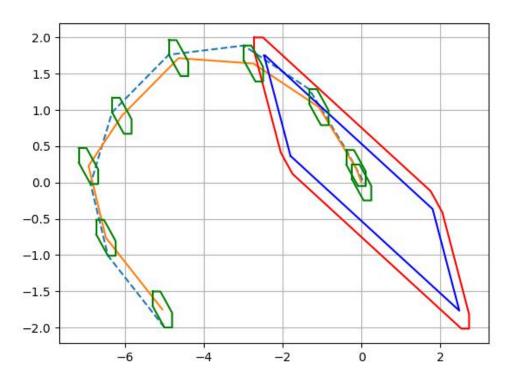
仿真结果如下:



鲁棒正不变集



终端约束集



状态曲线

