修士学位論文

題 目

タクシーの運転支援システム構築に関する研究

指導教員

潮俊光教授

報告者

広本 将基

平成29年2月8日

大阪大学基礎工学研究科 システム創成専攻社会システム数理領域 博士前期課程

概要

タクシー業界は道路運送法の下で様々な規制がかけられていた.しかし,2002年に道路運送法が改正され,規制緩和が行われた.そのため,タクシー会社の新規参入が増え,都市部でのタクシーの供給が増えた.また,名古屋ではタクシーの自動運転による実証実験が行われている.こうした状況では,データに基づく配車や運行の方法を考えることは重要である.

一方,近年では通信環境が整備され,プロセッサーの性能が向上し,通信用チップが安価に入手できるようになった.つまり,大量のデータを観測,収集し,解析することが容易になった.そのため,サイバーフィジカルシステムの考え方に基づく制御が注目を浴びている.

本論文ではタクシー乗務員の運行をサポートするシステムと,合理的な運行をするための制御器を提案する.また,その制御器の有効性を個々のドライバーが貪欲に運行した場合と比較を行うことによって示す.

目次

概要		i
第1章	A A 論	1
1.1	研究背景と目的	1
1.2	論文の構成	1
第2章	システム構成	2
2.1	緒言	2
2.2	結言	2
第3章	モデル予測制御 - 集中型最適化の場合 -	3
3.1	緒言	3
3.2	あ	3
3.3	結言	6
第 4 章	モデル予測制御 - 分散型最適化の場合 -	7
4.1	緒言	7
4.2	結言	7
第5章	結論	8
謝辞		9
参考文献		10
付録 A	hoge	11

第1章

緒論

1.1 研究背景と目的

タクシー業界は道路運送法の下で様々な規制がかけられていた.しかし,2002年に道路運送法が改正され,規制緩和が行われた.そのため,タクシー会社の新規参入が増え,都市部でのタクシーの供給が増えた.また,名古屋ではタクシーの自動運転による実証実験が行われている.こうした状況では,データに基づく配車や運行の方法を考えることは重要である.

一方,近年では通信環境が整備され,プロセッサーの性能が向上し,通信用チップが安価に入手できるようになった.つまり,大量のデータを観測,収集し,解析することが容易になった.そのため,サイバーフィジカルシステムの考え方に基づく制御が注目を浴びている.

本論文ではタクシー乗務員の運行をサポートするシステムと,合理的な運行をするための制御器を提案する.また,その制御器の有効性を個々のドライバーが貪欲に運行した場合と比較を行うことによって示す.

1.2 論文の構成

第2章では,私達が提案システムについて述べる.第3章では,集中型最適化問題として 定式化を行った場合の制御器について述べる.第4章では,分散型最適化問題として定式 化を行った場合の制御器について述べる.最後に,第5章では結論と今後の課題について述 べる.

第2章

システム構成

2.1 緒言

本章では,我々が提案するシステムについて説明する.

2.2 結言

第3章

モデル予測制御 - 集中型最適化の場合 -

3.1 緒言

あ

3.2 あ

時刻 k のときの各領域(セル) $i(i=1,2,\dots,N)$ での空車数を $x_i(k)$ とおく.時間区間 $[k,\ k+1)$ の間に,領域 i で実車になるタクシー数を $s_i(k)$,空車になるタクシー数を $e_i(k)$ とおく.入力として,時間区間 $[k,\ k+1)$ に間に領域 i から j へ移動する空車数 $u_{i,j}(k)$ とおく.ここで, $u_{i,i}(k)$ は領域 i にとどまる空車数である.すると各領域の空車数のダイナミクスは,

$$x_i(k+1) = x_i(k) - s_i(k) + e_i(k) + \sum_{j=1}^{N} \left(u_{j,i}(k) - u_{i,j}(k) \right)$$
(3.1)

となる.

 $d_i(k)$ を時刻 k のときの領域 i で発生する需要とおく.

$$d_i(k+1) = d_i(k) - s_i(k) + p_i(k)$$
(3.2)

である.ただし, $p_i(k)$ は時間区間 $[k,\ k+1)$ の間で新たに発生する需要であり,実データから予想される.制御理論的に言えば,外乱のようなもの.時間区間 [k,k+1) に間に空車になるタクシー数 $e_i(k)$ は

$$e_i(k) = \beta_i r(k) \tag{3.3}$$

ただし,r(k) は時刻 k のときの実車の総数で, β_i は領域 i で実車全体の中で領域 i で空車になる割合である.つまり,時刻 k のときの実車の中から $\beta_i r(k)$ だけが時間区間 $[k,\ k+1)$ の間で領域 i で空車になることを表し, β_i は実データから推定される.実車の総数 r(k) は,式 (3.3) を用いると

$$r(k+1) = r(k) + \sum_{i=1}^{N} \left(s_i(k) - e_i(k) \right)$$

$$= r(k) + \sum_{i=1}^{N} \left(s_i(k) - \beta_i r(k) \right)$$

$$= \left(1 - \sum_{i=1}^{N} \beta_i \right) r(k) + \sum_{i=1}^{N} s_i(k)$$
(3.4)

である.ここで,入力に関する制約として,各領域iについて

$$x_i(k) = \sum_{j=1}^{N} u_{i,j}(k)$$
 (3.5)

を与える.このことは,各領域において時刻 k での空車をどこに移動させるかを決定し,それに沿って,空車が移動すると仮定していることになる.空車は制御入力に従って移動してから乗車できると仮定する.

このように入力 (移動する空車数)) を与えると , 式 $(3.1),\,(3.3),\,(3.5)$ からシステムダイナミクスは

$$x_i(k+1) = \beta_i r(k) - s_i(k) + \sum_{j=1}^{N} u_{j,i}(k)$$
(3.6)

となる.ここで,式(3.4),(3.5),(3.6)から

$$r(k+1) + \sum_{i=1}^{N} x_i(k+1) = \left(1 - \sum_{i=1}^{N} \beta_i\right) r(k) + \sum_{i=1}^{N} s_i(k) + \sum_{i=1}^{N} \left(\beta_i r(k) - s_i(k) + \sum_{j=1}^{N} u_{j,i}(k)\right)$$
$$= r(k) + \sum_{i=1}^{N} x_i(k)$$

この式は,タクシーの総数が時間で変動しないことを意味する.もともとタクシーの総数が変化するような制御をかけていないので,この結果は妥当といえる.そこで,タクシーの総数をLとおくと

$$r(k) = L - \sum_{i=1}^{N} x_i(k)$$
 (3.7)

とおける. したがって, 式(3.6) は

$$x_i(k+1) = \beta_i \left(L - \sum_{j=1}^N x_j(k) \right) - s_i(k) + \sum_{j=1}^N u_{j,i}(k)$$
 (3.8)

さらに自動車の移動から必ず 0 にしなければならない $u_{i,j}(k)$ があるはずです.例えば,領域 i に隣接しない領域 ℓ については

$$u_{i,\ell}(k) = 0 \qquad \forall k \tag{3.9}$$

とおいてもよい . このような入力は , 式 (3.6) からはずしておいてよいでしょう .

以上より,タクシーの総数 L を用いて,制約条件は以下のようになる.

$$x_i(k+1) = \beta_i \left(L - \sum_{j=1}^N x_j(k) \right) - s_i(k) + \sum_{j=1}^N u_{j,i}(k)$$
 (3.10)

$$d_i(k+1) = d_i(k) - s_i(k) + p_i(k)$$
(3.11)

ここで,時間区間 $[k,\ k+1)$ の間で実車になる台数 $s_i(k)$ については以下のように考える.まず,時刻 k での空車が制御入力に従って,移動してから実車になりうるとする.このとき,時間区間 $[k,\ k+1)$ の間で実車から空車になるタクシーもすぐに実車になりうるので,時間区間 $[k,\ k+1)$ の間に領域 i にいる実車になりうるタクシーの台数は $\beta_i r(k) + \sum_{j=1}^N u_{j,i}(k)$ であり,実車になる台数はこの数を超えることはないので,

$$s_{i}(k) = \begin{cases} \alpha_{i}d_{i}(k) & \text{if } \beta_{i}\left(L - \sum_{j=1}^{N} x_{j}(k)\right) + \sum_{j=1}^{N} u_{j,i}(k) - \alpha_{i}d_{i}(k) \geq \\ \beta_{i}\left(L - \sum_{j=1}^{N} x_{j}(k)\right) + \sum_{j=1}^{N} u_{j,i}(k) & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$(3.12)$$

ただし, α_i は領域 i においてタクシーに乗車できる乗客の割合(定数・同定する必要あり.)である.ここで,式 (3.12) が条件付きの式になっている.この式は以下のように変形すれは,システム全体は MLD (Mixed Logical Dynamical) システムになる.なお,MLD システムの性質については松本さんの卒論を見てください.

まず,以下の論理変数 $\delta_i(k) \in \{0, 1\}$ を導入する.

$$\delta_i(k) = \begin{cases} 1 & \text{if } h_i(x_1(k), \dots, x_N(k), \ u_{1,i}(k), \dots, u_{N,i}(k), d_i(k)) \ge 0 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$
(3.13)

と定義する.ただし,

$$h_i(x_1, \dots, x_N, u_{1,i}, \dots, u_{N,i}, d_i) = \beta_i \left(L - \sum_{j=1}^N x_j \right) + \sum_{j=1}^N u_{j,i}(k) - \alpha_i d_i$$
 (3.14)

である.このとき,松本さんの卒論の補題 2.3(i) から,制約条件式 (3.13) は次の不等式制約条件になる.

$$h_i^{inf}(1 - \delta_i(k)) \le h_i(k) \le h_i^{sup}\delta_i(k) + (\delta_i(k) - 1)\epsilon$$
(3.15)

ただし $h_i(k)=h_i(x_1(k),\dots,x_N(k),u_{1,i}(k),\dots,u_{N,i}(k),d_i(k))$ と略記し, $h_i^{inf},h_i^{sup}\in R$ は取りうる任意の $(x_1,\dots,x_N,u_{1,i},\dots,u_{N,i},d_i)$ に対して $h_i^{inf}\leq h_i(x_1,\dots,x_N,u_{1,i},\dots,u_{N,i},d_i)$ に対して $h_i^{inf}\leq h_i(x_1,\dots,x_N,u_{1,i},\dots,u_{N,i},d_i)\leq h_i^{sup}$ であり, $\epsilon\in R_+$ は十分に小さな正の実数である(この数はiに独立でよいでしょう., h_i^{inf},h_i^{sup} もiに独立に指定してもよいかもしれません.).

式 (3.12) は以下のように変形できる.

$$s_i(k) = \delta_i(k)\alpha_i d_i(k) + (1 - \delta_i(k))S_i(k)$$
(3.16)

$$= -\delta_i(k)h_i(k) + S_i(k) \tag{3.17}$$

ただし,

$$S_i(k) = \beta_i \left(L - \sum_{j=1}^{N} x_j(k) \right) + \sum_{j=1}^{N} u_{j,i}(k)$$

である.ここで,

$$z_i(k) = -\delta_i(k)h_i(k) \qquad \left(= \delta_i(k)(-h_i(k)) \right)$$
(3.18)

とおくと,

$$s_i(k) = z_i(k) + S_i(k)$$
 (3.19)

となる,ここで,松本さんの卒論の補題 2.3(ii) から,式 (3.18) は,

$$-h_i^{sup}\delta_i(k) \le z_i(k) \le -h_i^{inf}\delta_i(k)$$
(3.20)

$$-h_i(k) + h_i^{inf}(1 - \delta_i(k)) \le z_i(k) \le -h_i(k) + h_i^{sup}(1 - \delta_i(k))$$
(3.21)

と変換できる.

これらの式は線形なので,求める最適化問題は混合整数計画問題(制約条件式が線形の等式または不等式で書かれている.)として定式化できる.

3.3 結言

第4章

モデル予測制御 - 分散型最適化の場合 -

4.1 緒言

あ

4.2 結言

第5章

結論

謝辞

ありがとう

参考文献

- [1] Reference 1
- [2] Reference 2

付録A

hoge