

名古屋工業大学 学生員 ○木岡 一郎

名古屋工業大学 正員 松井 寛

1. はじめに

本研究では、時間的変動のある非定常な交通流を対象とした動的信号制御問題を取り上げる。まず街路網上の交通流をマルコフ流と仮定し、各交差点流入部の信号待ち台数を状態変数、信号表示パラメーターを制御変数とする状態方程式を導入し、ある評価関数を最適とする信号制御問題を定式化しこれを最大原理によつて解く方法を提案する。従来 非定常な交通流を対象とした動的信号制御理論を扱った研究は比較的少ない。この新しい信号制御モデルは、信号表示パラメータであるサイクル、スプリット及びオフセットを同時に最適化できるほか、到着交通流の予測が可能な場合は これら信号表示パラメータのオンライン最適化が可能な点に特徴がある。

2. 単独交差点における制御モデル

孤立した単独信号交差点を図-1のように考える。一般性を失わない程度に問題を簡単にするため、上下左右方向とも卓越した流入部の交通量のみを考えることにする。

〔状態方程式〕 交差点流入部1及び2における時刻 t における信号待ち台数をそれぞれ $x_1(t)$ 、 $x_2(t)$ で表わす。信号待ち行列の後方からは $q_1(t)$ 、 $q_2(t)$ なる交通量が到着し、一方行列の先頭からは交差点の信号表示に従つてそれぞれ $u_1(t)$ 、 $u_2(t)$ の交通量が流出していくものとすれば、各流入部の信号待ち台数の変化率は次のように表わせる。

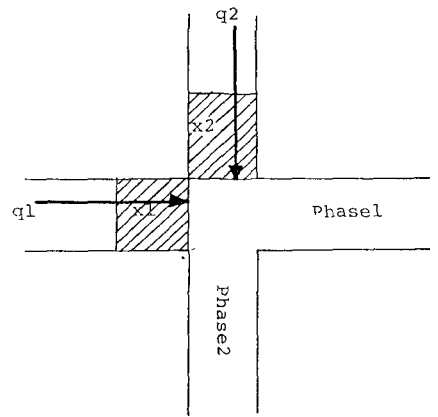


図-1

$$\frac{dx_i(t)}{dt} = q_i(t) - u_i(t) \quad (i=1, 2) \quad (1)$$

〔制約条件〕 式(1)は流体における連続方程式に相当し、 $x_i(t)$ は当然非負条件を満足しなければならない。

$$x_i(t) \geq 0 \quad (2)$$

もし信号待ち行列に制限長が設けられる場合は、さらに

$$M_i \geq x_i(t) \quad (3)$$

の条件が加わる。ここに M_i は流入部 i の許容待ち行列台数である。以下 $x_i(t)$ を状態変数と呼ぶことにする。

一方 $u_i(t)$ は信号表示に従つて次のような値をもつ関数である。

$$\left. \begin{array}{ll} \text{信号が赤のとき} & u_i(t) = 0 \\ \text{信号が青で } x_i(t) > 0 \text{ のとき} & u_i(t) = S_i \\ \text{信号が青で } x_i(t) = 0 \text{ のとき} & u_i(t) = q_i(t) \end{array} \right\} (4)$$

ここに S_i は流入部 i の飽和交通流量である。したがって $u_i(t)$ の値が 0 と 0 以外の値をとるその切り換え時刻に注目することが、とりまなおさず信号制御プログラムを決定することに対応してくる。以下 $u_i(t)$ を制御変数と呼ぶことにする。

さらに、各現示の青時間には上限値と下限値が設けられることが多い。このときは、その上限値を $g_{i\max}$ 、下限値を $g_{i\min}$ で表わすと現示 i ($i=1,2$) の青時間 g_i は以下の条件式を満足する必要がある。

$$g_{i\min} \leq g_i \leq g_{i\max} \quad (5)$$

なお黄時間については別に与えられるものとしておく。

以上では標準的な 2 現示 4 枝交差点を想定して定式化を行ったが、この他たとえば時差付き信号制御の場合は、流入部ごとに別の制御変数を用いればよい。また右折専用現示がある場合は、右折交通に対応する状態変数と制御変数を追加することにより同様な取り扱いが可能である。

〔評価基準〕 ここでは最も一般性のある評価基準として知られる平均信号遅れ最小化基準を採用する。これは次のように定式化できる。

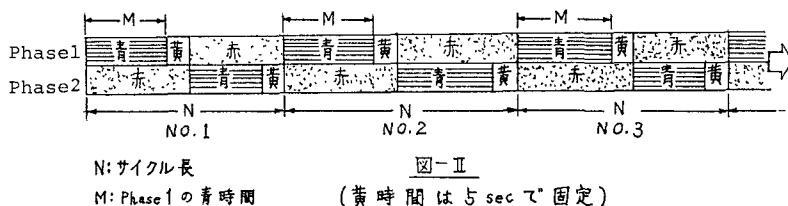
$$J = \sum_i \int_0^T \chi_i(t) dt / \sum_i \int_0^T g_i(t) dt \Rightarrow \min. \quad (6)$$

ここに T は制御時間である。

以上の最適信号制御問題は結局、状態方程式(1)と制約条件式(2)~(5)を満足しながら、式(6)で与えられる評価関数を最小化する問題となり、これはポントリャーギンの最大原理によって解くことが可能となる。

3. 計算例

式(1)を離散化し、その間隔を 1 秒とする。周期は毎日最適周期となるようにし、各周期ごとに最適青時間を決定する(図-II 参照)。黄時間は 5 秒で固定してあるから Phase 1 の青時間 M が決まれば Phase 2 の青時間は決まる。また 周期 N は黄金分割法を用いて最適化する予定である。



計算結果を表-I に示す。流入交通量 q_1 , q_2 が周期関数であれば、最適周期長 N はしだいに一定値に近づくと云える。

4. あとがき

現段階においては、単独交差点における制御モデルしか取り上げていないが、これを都市内街路網の複数交差点を対象とすることにより、サイクル、スプリット及びオフセットを同時に最適化できるようになる。

(参考文献) P.G.Michalopoulos and G.Stefanopoulos

"An algorithm for real-time control of critical intersections" Traffic Eng.& Control (1979)

NO.	N(sec)	M(sec)	J
1	60	23	13.0
2	80	37	21.4
3	90	43	24.1
4	95	47	25.9
5	95	48	26.4
6	95	47	27.0
7	100	48	27.4
8	105	52	28.1
9	105	53	28.6
10	105	52	28.1
11	105	53	28.6
12	105	52	28.1
13	105	53	28.6
14	105	52	28.1
15	105	53	28.6

DATA
 $x_1(0)=10$ #/sec $x_2(0)=0$ #/sec
 $s_1=1$ #/sec $s_2=1$ #/sec
 $M_1=80$ #/sec $M_2=80$ #/sec
 $q_1(t)=0.5(1+\sin(2\pi t)/100)$ #/sec
 $q_2(t)=0.4(1+\sin(2\pi t)/100)$ #/sec

表-I