

武蔵野大学 学術機関リポジトリ

Musashino University Academic Institutional Repository

Stability of slow-to-start CA traffic model

メタデータ	言語: jpn
	出版者:
	公開日: 2023-03-14
	キーワード (Ja):
	キーワード (En):
	作成者: 時弘, 哲治
	メールアドレス:
	所属:
URL	https://mu.repo.nii.ac.jp/records/1978

Slow-to-start CA 交通流モデルの安定性

Stability of slow-to-start CA traffic model

時 弘 哲 治¹ Tetsuji Tokihiro

概要

Cellular Automaton (CA)を用いた交通流の数理モデルである Slow-to-Start CA では、車の密度が $\frac{1}{3}$ 以下の場合には、任意の初期状態に対して必ず自由走行定常状態に収 束することを示す.

1 はじめに

交通流のセルオートマトン(CA)モデルとして最も基本的なものは, ルール 184ECA モデ ル(ECA184)である [1, 2, 3]. このモデルでは, 道路を車の大きさに応じて適当な幅に区切 りセルとみなす. 各セルの状態は, 車が存在するか存在しないかの2つの状態のみである. 時 間発展規則は, 前のセルに車が存在すればそのセルに留まり, それでなければ次のセルに移動 するという単純なものである. 図1に時間発展の例を示す. 車が存在する状態を1, しない状

t = 0		\bigcirc	\bigcirc			\bigcirc	\bigcirc	\bigcirc			\bigcirc		\bigcirc		\bigcirc	\bigcirc	\bigcirc			
t = 1		\bigcirc		0		\bigcirc	\bigcirc		\bigcirc			\bigcirc		\bigcirc	0	\bigcirc		\bigcirc		
t = 2			0		\bigcirc	\bigcirc		\bigcirc		0			\bigcirc	\bigcirc	\bigcirc		\bigcirc		0	
t = 3				0	0		0		\bigcirc		\bigcirc		\bigcirc	\bigcirc		\bigcirc		\bigcirc		0
t = 4	0			0		0		0		0		0	0		0		0		0	

図 1 ECA184 交通流モデルの時間発展の例.車は前のセルが空いていたら次の時刻で進み,空いていなければ動かない.

態を 0 で表すと, ECA184 は 0,1 列の時間発展として表現できる 1 次元 2 値 3 近傍 CA であ り,その時間発展の規則は

$$\frac{000}{0} \quad \frac{001}{0} \quad \frac{010}{0} \quad \frac{011}{1} \quad \frac{100}{1} \quad \frac{101}{1} \quad \frac{110}{0} \quad \frac{111}{1} \tag{1}$$

と表すことができる.

ECA184 では,車の密度が ¹/₂ より小さい場合には自由走行相に,大きい場合には渋滞相に 収束する.ただ,実際に観測されている交通流では,自由走行相と渋滞相の間に中間的な準安 定相が存在することが知られており [4], ECA184 ではこの準安定相を再現することはできな い.こうした中間相の存在する CA モデルとして, slow-to-start CA モデル (STSCA) があ る [5]. STSCA では,いったん停止した車はエンジンを切ってしまい,前が空いても動き始め

¹ 武蔵野大学数理工学センター員 / 武蔵野大学工学部数理工学科特任教授

るのに時間がかかるとしたものである.つまり,前のセルが空いても,1時間ステップの間は 止まったままであるとする.セルの状態としては,車がいない状態(0),エンジンを切った車 がいる状態(1),エンジンのかかった車がいる状態(2)の3状態があることになる.図2に 図1と同じ初期状態からの時間発展の例を示す.

t = 0		\bigcirc	0			\bigcirc		\bigcirc			0		0		\bigcirc		\bigcirc			
t = 1				0					\bigcirc			\bigcirc		\bigcirc				0		
t = 2		\bigcirc			\bigcirc		\bigcirc			0			0			0			0	
t = 3			\bigcirc					\bigcirc			\bigcirc						\bigcirc			\bigcirc
t = 4	0			0		0			0			\bigcirc			\bigcirc			0		

図 2 STSCA 交通流モデルの時間発展の例.車はエンジンを切った状態(黒い●,状態 1) とエンジンのかかった状態(灰色の○,状態 2)の 2 通りがある.前のセルが空いていたら 灰色の○は次の時刻で進み,黒い●は次の時刻では動かず灰色の○に変わる.前のセルが空 いていない場合,灰色の○は黒い●に変化し,黒い●は変化せず,どちらも動かない.

以上の議論からわかるように、STSCA は 3 値 3 近傍の CA とみなすことが可能であり、次の時間発展規則を満たす CA と同一視できる.

	$\frac{022}{1}$	$\frac{021}{1}$	$\frac{020}{0}$	$\frac{012}{1}$	$\frac{011}{1}$	$\frac{010}{2}$	$\frac{002}{0}$	$\frac{001}{0}$	$\frac{000}{0}$
(2	$\frac{122}{\times 1}$	$\frac{121}{\times 1}$	$\frac{120}{0}$	$\frac{112}{1}$	$\frac{111}{1}$	$\frac{110}{2}$	$\frac{102}{0}$	$\frac{101}{0}$	$\frac{100}{\times 0}$
	$\frac{222}{\times 1}$	$\frac{221}{\times 1}$	$\frac{220}{0}$	$\frac{212}{1}$	$\frac{211}{1}$	$\frac{210}{2}$	$\frac{202}{2}$	$\frac{201}{2}$	$\frac{200}{2}$

ここで ×1 などは,時間発展の途中では現れず,初期配置でしかありえない状態からの時間 変化を表す.例えば,100 は前に2つ空いたサイトがあるにもかかわらずエンジンを切った車 (●)が存在する状態だが,前2つが空いているということは1時間ステップ前にはこの車の 前は空いているので,STSCAの規則から,エンジンがかからない状態はあり得ない.同様に, 121 はエンジンのかかった車(灰色の○)の前後にエンジンを切った車(●)が存在する状態 であるが,STSCAの規則から,この1時間ステップ前には前後の車は既に存在しているため, 真ん中の車がエンジンをかけた状態になることはありえない.その他も同様である.

STSCA の基本図は数値的に求められており、車の密度が ¹/₃ 以下では自由走行相に収束する ことが観測されている [6]. 筆者の調べた限りではこの事実を明確に証明した文献は見当たら なかったので、本稿でその初等的な証明を与えることにする.

2 自由走行状態への収束とその証明

セルの総数を N,車の総数を M とし,周期的な境界条件を課した STSCA を考えよう.自 由走行状態とは,すべての車が次のステップで動く状態を指すものとする.このとき,次の定 理が成立する.

定理 1 $M \leq \frac{1}{3}N$ であれば,任意の初期状態に対して,一定の時間の後に系は自由走行定常 状態になる. 定理1を証明するために,いくつかの定義と補題を用意する.STSCA のある時刻での状態 は、0、1、2 からなる要素数 N の有限数列で記述される.例えば、

2002120020202001111200000020000

のような数列である.周期的境界条件により,最後の数の「前」にあるのは最初の数である. 状態(012 列)を記号 φ で表す.

定義1 状態 ϕ を次の 4 通りの領域に分割する:

 $A_k : k 個の"20" が並んだ (2020…20) 領域.$ $B_k : k 個の"1" が並んだ (11…1) 領域.$ $B'_k : k - 1 個の"1" が"2" の前に並んだ (21…1) 領域. (B'_1 は 2 の前に A_k が (20 が) 存$ 在する 1 つの要素からなる領域.) $<math>C_k : A, B, B' 領域を除いてできる"0" が k 個並んだ (00…0) 領域.$

$$k$$
 個

例1 次の状態 ϕ は (周期境界条件に注意して)

注意 1 自由走行状態は領域 *A_k* と *C_k* のみから構成される.

次の命題は有限サイト数の CA 系に基本的な命題であり,STSCA が有限時間ステップ内に 周期軌道に収束することを保証する.自明な事実として明示されずに使われることが多いが, ここでは念のために証明を述べておく.

命題1 有限自由度の決定論的な力学系は,任意の初期状態に対して有限時間内に周期軌道に 収束する.ただし,時間的に不変な状態も1周期軌道とみなす.

証明 系の時間ステップ *t* での状態を $\phi(t)$ とする. *t* ∈ $\mathbb{Z}_{\geq 0}$,初期状態を $\phi(0)$ としても 一般性を失わない.有限自由度であるので,系の取りうる状態の数も有限であり,その数 を *K* とする.すると, $\{\phi(t)\}_{t=0}^{K}$ の中には少なくとも 2 つ同じ状態が存在する.これを $\phi(t_1), \phi(t_1 + T)$ (*T* > 0) とすると,決定論的力学的であるので,任意の *j* ∈ $\mathbb{Z}_{\geq 0}$ に対して $\phi(t_1 + j) = \phi(t_1 + j + T)$.よって,周期軌道に収束する.

次の補題は、20が常に前方に1だけ進むことから明らかである.

補題 1 ある時刻での状態が *A_k*, *C_k* のみから構成されていれば,その時刻以降は,各時間ス テップでその状態が 1 ずつ平行移動する自由走行状態になる. 命題1と補題1により,収束した周期軌道のすべての点(状態)で,領域 *B_k* および *B'_k* が存 在しないことを示せば,定理1が示される.

補題 2 $M < \frac{1}{3}N$ であれば,任意の時刻において少なくともひとつは状態 C_k $(k \ge 2)$ が存在する. $M = \frac{1}{3}N$ のとき, C_k $(k \ge 2)$ が存在しないなら,その状態は A_1C_1 が繰り返す状態である.

証明 A_k に含まれるサイト数は 2k であり, k 台の車が含まれる. 一方, B_k , B'_k に含まれる サイト数は k であり, k 台の車が含まれている. ゆえに $M < \frac{1}{3}N$ とすると, 領域 A, B の数 は高々 M であり, せいぜい 2M サイトしか A と B の領域が占めるサイトはなく, 残りは領 域 C であり, 領域 C の占めるサイト数は N - 2M > M である. 仮に, 領域 A, B の間に C_1 を入れていってもそれでは全サイト数が N に満たないので, 少なくともひとつは C_k ($k \ge 2$) が存在する. 同様に考えて, $M = \frac{1}{3}N$ の場合には, すべて A_1 でその間に C_1 を入れる以外に $C_k(k \ge 2)$ が存在しない状態はない.

補題 3 領域 C_k は次の時間ステップで C_k のまま 1 前にシフトするか C_{k-1} になる. (k = 1 では消滅する.) また,新しく生じる C 領域は k = 1 である C_1 のみである.

証明 領域 C はその両隣の領域が, ACA, ACB, BCA, BCB の 4 通りのケースがある.(以 下の議論は B を B' としても変わらない.)ACA では C の領域の大きさは変化せず, ACB では領域は 1 減少する. BC は, …1 $||0... \rightarrow ...20...$ となり A を生じるので, BCB では次の 時刻に領域が減少, BCA では領域の大きさは変化しない.以上からすべての場合に領域は非 増加である.また,領域の大きさが一定の場合,領域 C は 1 前に進んでいる.

領域 C が発生するのは、BA もしくは B'A の境界のみであり、 $...1\|20... \rightarrow ...1\|0\|2...$ または $...2\|20... \rightarrow ...1\|0\|2... のみであるので、<math>C_1$ しか生じない.

補題 4 領域 B(B'を含む)の数は増加しない.

証明 領域の生成や消滅は,各領域の境界のみで生じる. *B* を含まない境界 *AC* や *CA* で *B* が生じることはないので *B* の数は増加しない. □

定理1の証明

命題1より,系は有限時間ステップで周期軌道に落ち着く.この周期軌道に領域 B が存在 すると仮定する.このとき,周期性と補題4により,その数は不変である.

いま領域 C のうち周期軌道内で最大の領域を持つものを C_m とする. 補題 2 より, $m \ge 2$

としてよい.補題3により、周期軌道内では C_m の大きさは変化せず、各時間ステップで1前に進む.他方、領域Bは前に進むことはない(ABの境界で1を生じて後ろに展開してゆくことはある.)今、周期軌道に入った後のある時刻において、最大の領域を持つ C_m のうち、その前に領域Bが存在するものを一つを選ぶ.(その間に領域Aが存在してもAはBに吸収されるので以下の議論に影響はない.) C_m は進行し、やがて領域Bに衝突する.このとき、領域Bが消滅しない限り C_m はその大きさを1減じる.補題3より、領域Cが非増加であるため、これは軌道が周期軌道であることと矛盾する.よって、領域Bが存在するとした仮定は正しくなく、領域Bは周期軌道内には存在しない. $A \ge C$ のみからなる状態は自由走行状態である.以上により、定理1が証明された.

3 最後に

本稿では,STSCA では密度が 1/3 以下では必ず自由走行定常状態に収束することを示した. $\frac{1}{3}$ から $\frac{1}{2}$ まででは,初期状態に依存して完全に自由に走行する状態と中間的な状態--自由に走行する車と止まった車が存在する状態-が現れることは容易に示される.その意味で, $\frac{1}{3}$ は臨界点になっている.しかし,実際に観測されたデータでは,このような臨界点は $\frac{1}{5}$ あたりにあることが示されている [7,8].これを再現するには,何らかのモデルの改良が必要である. 一つの方法はルール 184CA で行ったファジー化であり [9],線形安定性を議論すると密度 $\frac{1}{5}$ 近辺で渋滞相が不安定になることが証明される [10].ファジー化による STSCA についてはまだ不明な点も多く今後の研究の進展が望まれる.また,確率的な拡張も興味深い将来の課題である.

参考文献

- K. Nagel and M. Schreckenberg, A cellular automaton model for freeway traffic, Journal de Physique I, EDP Sciences, 2 (12), 2221-2229 (1992).
- [2] S. Wolfram: Theory and Applications of Cellular Automata, World Scientific, Singapore (1986).
- [3] M. Fukui and Y. Ishibashi, Traffic Flow in 1D Cellular Automaton Model including Cars Moving with High Speed. J. Phys. Socc Jpn., 65, 1868-1870 (1996).
- [4] Lubashevsky, I., Mahnke, R., Wagner, P., Kalenkov, S.: Long-lived states in synchronized traffic flow: Empirical prompt and dynamical trap model, Phys. Rev. E 66, 016117-1 (2002)
- [5] M. Takayasu and H. Takayasu, 1/f noize in a traffic model. fractals, $\mathbf{1}(4)$, 860 866 (1993).
- [6] A. Schadschneider, D. Chowdhury and K. Nishinari, Stochastic Transport in Com-

plex Systems - From Molecules to Vehicles, Elsevier Science (2011).

- [7] F. L. Hall, B. L. Allen, and M. A. Gunter, Empirical analysis of freeway flowdensity relationships, Transportation Research Part A: General, **20**(3):197–210 (1986).
- [8] B. S. Kerner, Introduction to Modern Traffic Flow Theory and Control : The Long Road to Three-Phase Traffic Theory. Springer (2009).
- [9] K. Higashi, J. Satsuma and T. Tokihiro, Rule 184 fuzzy cellular automaton as a mathematical model for traffic flow, Japan J. Indust. Appl. Math. 38, 579–609 (2021).
- [10] K. Higashi, J. Satsuma and T. Tokihiro, Fuzzy cellular automaton with slow-to-start property, *preprint*.

(原稿提出: 2022年10月22日;修正稿提出: 2023年1月21日)