車車間通信を用いた車線変更と脇道にともなう交通流の 円滑化を図るモデルの提案と実装

高 砂 智 紀^{†1,*1} 高 橋 和 子^{†1}

本研究は、幹線道路の交通状況において、車線変更を行う情報と脇道から幹線へ進入する情報をその影響を受ける車が事前に共有することにより交通流の円滑化を図るものである。安全な走行は勿論のこと車線変更、幹線進入時に全体の交通流をスムーズなものにするべく、方向指示器による車線変更の意思表示をする以前に、車線変更や幹線進入に関する情報を隣接する車線にいる車に受け渡し、意志疎通による協調を可能にしたモデルを提案する。交通シミュレータを実装して試行を行った結果、車線変更、脇道から幹線への進入に関する双方の通信を伴うモデルが有効であるということがわかり、提案手法によって交通流の円滑化が図れることが示された。

Modeling and Simulation of the Traffic Flow with Lane Changing and Sudden Arrival/Exit of Vehicles Based on Inter-Vehicle Communications

Tomoki Takasago †1 and Kazuko Takahashi†1

This paper describes the modeling and simulation of the traffic flow with lane changing and sudden arrival/exit of vehicles based on inter-vehicle communications. We construct a simple traffic model in which some vehicles change lanes. We propose a new method for a vehicle to change lanes in which it tells the neighboring vehicles its intention beforehand, shares information with them, and determines the lane change time in cooperation with the other vehicles. We extend this model so that we can treat that sudden arrival and exit of vehicles in the midst of traffic. The result of simulating these models showed that early communication of intentions is effective in avoiding traffic jams and supporting smooth transportation.

1. はじめに

交通渋滞が発生する主な原因として、上り坂や合流 部での速度低下、料金所での対応待ちなどが挙げられ ている。その他にも、自動車が車線変更を行う際、急 な割り込みが後続車の徐行を引き起こし、交通流の滞りの原因の一つとなると考えられる。従来、交通シミュレーションに搭載する車線変更のモデル化については 研究されてきたが1)-2)、それらは安全性の重視や、現実の交通状況にいかに近づけるかが主な目的だった。また、車線変更を行う車同士が隣接する場合に、どちらが優先して変更するのかを判断するのに必要な時間 がタイムラグとして発生するのだが、このモデルについても考えられていない。

ITS (高度道路交通システム, Intelligent Transport

†1 関西学院大学

Kwansei Gakuin University

*1 現在, 富士通テン株式会社

Presently with Fujitsu Ten Limitid.

Systems) の分野では、交通シミュレータを使い、車 車間で通信ができる機能が搭載されている車の走行に ついての研究が注目されている²⁾⁻³⁾. このような研究 の多くは, 事故を起こさずいかに安全に走行できるか を目的とし,協調や相互作用などの手法についてはあ まり明らかにされていない. 人工知能 (AI) の分野で も車をエージェントと見立てた幾つかの交通モデルが 提案されているが、車線変更を考慮した研究は少ない. Ehlert と Rothkrantz は車をエージェントと環境と の通信機能を持たせてはいるが、車車間の通信は考え ていない⁴⁾. Dresner と Stone も車と交差点をエー ジェントとし, 双方が通信機能を持つ交通モデルを提 案している⁵⁾. Nagel と Schreckenberg は交通流のセ ルオートマトンモデルを提案した⁶⁾. それ以後, 車線 変更を含む交通流のセルオートマトンに基づいたモデ ル化については多くの研究がなされている⁷⁾⁻⁸⁾. これ らの研究の主な目的はいかに現実の交通流に近づける かで、協調や相互作用などのモデル化ではなかった. ミクロな交通モデルとして, 運転者の動きをモデル

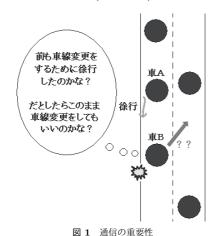


Fig. 1 Importance of communication

化する研究は過去にも行われている⁹⁾. しかし,これらの研究でモデル化されているのは人間の行動規範であり,単独の車とそれが環境から認知する状況の関係は考えられていても車車間における意思の伝達という観点はない. 運転者の意思は,運転する車の示す行動によって他車に示されるものとされており,その行動の理由を伝えるということまでは考慮されていない.しかし,行動の理由までわからないと,他の車は自分がどのような行動をとるべきか判断に迷う場合も多い.

たとえば、図1のような状況で、車Bが車線変更して隣接車線のあいているスペースに入りたいと思っているときに、前を走る車Aが減速したとする.この減速の理由が、車Aの前が混雑してきたからなのかあるいは、車Aも隣接車線のあいているスペースに車線変更したいと思ってその準備として減速したのか車Bにはわからない。前者の場合は、車Bは即座に車線変更をすることで、車Aとの衝突を回避できるが、後者の場合は、減速して自分の車線変更の機会を待つことになる。車Aの減速の理由によって、車Bのとるべき行動が変わるが、理由がわからない場合は安全策として減速するため、余分な時間がかかってしまう。これは、ある車の行動を引き起こした意図が相手に伝わっていないために交通の円滑性が損なわれることを示す例である.

本研究では、車線変更時に早めの車車間通信をすることによってこの問題を解決する. すなわち、車線変更したいと思っている車は、前もって周囲の車に自分の意図を伝える. それを受けた車は、その目標を達成させるように協力する、というモデルである.

著者らは、安全な走行は勿論のこと、車線変更と全体の交通流の流れを円滑にするべく、方向指示器によ

る車線変更の意思表示をする以前に、車線変更情報を 隣接する車線にいる車に受け渡し、十分な車間距離を 提供するモデルを提案し、直進の幹線道路上のシミュ レーションによってその有効性を検証した¹⁰⁾.この交 通モデルはマルチエージェントシステムに基づいて構 成され、車は同一の通信プロトコルを持つエージェン トとして見なされている.この研究では、実際に車線 変更する位置からどのくらい前に通信を行えば効果的 かを調べたが、通信のタイミングを変えるだけでは結 果にあまり差がでなかった.また、通信の有効性は認 められたものの、車線変更時によいタイミングを見出 せない車も少なからず出現した.これらの原因は、車 線ごとの交通状況を考慮せずに通信相手を決めていた ためである.

そこで、本論文では、通信相手を選択する方法も実際の交通状況を示す公式を用いて正確に決める方法を 提案し、シミュレーションによってその有効性を検証 する.

また、脇道から出現する車が幹線に進入する場合で も、脇道から出現する車は幹線進入する瞬間に理想的 な車間距離を与えなければ急停止を余儀なくされてし まい、幹線を走る車は急に出現した車に対応するため に急激な速度低下を強いられたり、自分が走行してい る車線に来るとは思わずに、すぐには対応しきれない 状態に陥ってしまうことがある。車線変更同様、脇道 から幹線への進入も交通流の滞りの原因の一つとなる と考えられる。

そこで、脇道のある幹線道路という交通状態で脇道から幹線へと進入する車にも、幹線へと完全に進入するまでの間に幹線道路へ走る車へと通信を行い、十分な車間距離を提供するモデルを提案し、交通流を円滑にできるのかについて考察する.

最終的に、上記双方の交通モデルをコンピュータ上でシミュレーションを行い、今回提案したシステムの 妥当性を示す.

また、運転者の心理や個性を考慮することは難しいため、今回はモデル内の車は全て自動走行であると想定している.

本論文の構成は次の通りである。第2章は、本シミュレーションで使用した道路と車のモデルについて説明する。第3章は、前章で作成したモデルを用いて、幹線道路モデルで実験を行った結果とその評価について述べる。第4章は、2章で紹介する基本交通モデルから脇道ありの道路へ拡張したモデルについて述べ、第5章は、4章で作成したモデルを用いて、脇道に出入りする車を含めた実験を行った結果とその評価につ

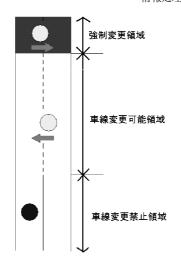


図 2 道路モデルと三つの領域 Fig. 2 Road model and its three zones

いて述べる.第6章は、関連研究との比較を行う.最後に第7章で結論を述べる.

2. 基本交通モデル

本研究では、実世界での車線変更の状況の特徴を把握しながらも、コンピュータ上でも実装可能になるよう簡略化した交通モデルを作成し、シミュレーションを行う。このモデルはマルチエージェントシステムに基づき、車をエージェントと見立て、周囲の状況から自らの行動を決断できる知能と相手を選択して通信を行う機能を持つとする。実装は Java 言語を使用し、アプレットで可視化して動作を確認できるものとする。

2.1 道路モデル

道路は二車線で南北方向に伸びているものを考え、 交差点間の直進道路として想定し、シミュレーション の開始も信号が変わった時点で開始したと考える。し たがって、赤信号での信号待ちは考えないものとする。 さらに、左車線優先、Uターン、追い越しという要素 はとりあえず考えないものとする。この二つの車線を 各車は直進および車線変更をして移動することとなる。

また,この二車線の道路を図2のように車線変更禁止領域,車線変更可能領域,強制変更領域の三つの領域に分け,全ての車が事故の無いよう,通信を用いて目的の車線に辿りつけるようにさせる.

2.1.1 車線変更禁止領域

車線変更禁止領域は道路の始点から一定の長さで設けられている、車線変更ができない領域である。車線変更を要する車はこの領域を走行している間に、通信相手を探し出して車線変更の告知を行えるものとし、

通信の結果によって通信をした車,あるいは通信を受けた車が速度を変化をさせることができる.

2.1.2 車線変更可能領域

各車が車線変更禁止領域を抜けた後に,車線変更可能領域が設けられている,車線変更を要する車が車線変更を行って目的の車線に移ることができる領域である.ただし,車線変更をする際には周囲の車との車間距離を見なければならないものとする.

2.1.3 強制変更領域

強制変更領域は道路の最後に一定距離だけ設けられている。車線変更可能領域で車間距離の条件を満たせずに車線変更ができなかった車がこの領域に達したとき、最後に強制的に車線変更を行わせるものとする。全ての車が目的の車線に移動できるための配慮である。

2.2 車モデル

前述の二車線の道路モデルに以下の機能を持つ車を 走らせる. 車はすべて,同じ車長,同じ機能を持つも のとする.

2.2.1 所有パラメータ

前述の道路モデルを走る車は、所属車線や進行状況を表す座標、停止・徐行・自由速度(実際の道路条件のもとで、他の交通の影響を受けない状態で運転者が選ぶ速度)・追い越し速度(自由速度より速い速度)の4段階の速度、出発前・進行中・車線変更2種・到着を表す車の状態、送信・受信・了解を表す通信の状態、そして、出発予定時刻をパラメータとして持つ。また、各車が一つの行動を判断、起こすまでの時間を1ステップ [step] と定義する。そして、始発車線と目的の車線が異なる場合、車線変更が可能な領域で周囲の状況を判断して最終的に必ず目的の車線に入る動作を行うものとする.

各車の速度は同じ車線にいる車との車間距離や車線変更を要する車との接触の回避を考慮して変化する。車の車間距離は一定値以上の距離を保つものとするが、前の車が停止している場合は、徐行しながら近づいていき、極限まで近づいた後に停止する。先行車との距離が適切である(45px以下、35pxより上)のときには自由速度(2.5px/ステップ)、先行車との距離が十分でない(35px以下、5pxより上)のときには徐行速度(1.0px/ステップ)、さらにそれ以下の距離である(5px以下)のときには停止する。また、先行車との距離が空き過ぎている場合(45pxより上)は追い越し速度(3.0px/ステップ)を取るものとする。この追い越し速度(3.0px/ステップ)を取るものとする。この追い越し速度で走行ができるための最短車間距離を判定車間距離とよぶ。各車は始発車線と目的の車線を持ち、出発予定時刻を過ぎなおかつ始発車線の一番後ろ

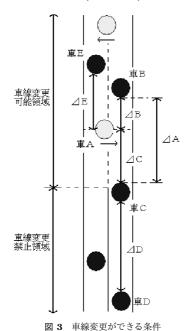


Fig. 3 Condition of changing lanes

にいる車との車間距離が十分取れる状態になれば出発する. 時刻は離散時間で経過するものとし,各車は1ステップ前の状態から判断して走行するものとする.

方向指示器については、「車線変更を行えると判断し た直後に点ける」ものとして定義をする.

2.2.2 車線変更ができる条件

車線変更をしないと目的の車線に到達できない車は、 車線変更可能領域で車線変更を試みる.しかし、その 際に安全のため周囲の車間距離の条件を満たさないと 行動に移れないものとする.以下、車線変更に必要な 車間距離の条件を図3と共に示す.

車線変更をしようと考えている車 A はまず先行している車 E との距離 ΔE を確認する.次に,隣接する車線で直前を走る車 B との距離 ΔB とその直後を走る車 C との距離 ΔC , それらを合計した ΔA の間隔をそれぞれ確認する.そして次状態でも ΔA , ΔB , ΔC がそれぞれ一定値以上の距離を保てれば車線変更を開始する。車線変更可能領域に達しても, ΔA , ΔB , ΔC がそれぞれ一定値未満の値であった場合,徐行をして変更のタイミングを計るものとする。前隣の車が方向指示器を出したことを確認した車は(車 C を主体と見て,車 A が方向指示器を点けた場合)徐行をして間隔を空け譲歩する状態になるか,接触するのであれば前の車(車 B)との車間距離を確認してから速度を上げ,すみやかに後ろの幅(車 C と車 D の間)に入るように促す。

以上の条件でも車線変更が行えなかった場合,道路 の最後の直前で強制的に車線変更を行うものとする. ただし,そのような車が複数台存在する場合,先着し た順番で優先して一台ずつ変更させる.

2.2.3 車線変更のデッドロック

上記の車線変更の条件において、お互いほぼ真隣にいる車同士が車線変更を行いたい場合、お互いに徐行を始めてタイミングを計ってしまい、埒が明かない状態になる.この状態を車線変更のデッドロックと定義する

車線変更のデッドロックが発生した場合,後続車への影響が大きいため,一定時間後でもまだ互いに徐行しているのであれば図4のように両車が気づくものとし,デッドロックを解消する.デッドロックを解消する方法として,徐行していた時間が長いほうを優先し,さらにそれが同時であるのであれば各車に割り振ってある ID ナンバーが若い方を優先して車線変更を行うようにする.

2.3 通信プロトコル

車線変更を要する車は、車線変更可能領域に達したときに、速やかに目的の車線に移ることを理想とする。自車、後続車、ともにタイミングを図るように停車や徐行をすることなく、円滑に車線変更をさせたい。そのため、各車には車線変更に関する通信機能を搭載するものとし、車線変更禁止領域の中間で通信を行って相手の速度変化を促すものとする。車線変更可能領域に達したときには周囲の車間距離が十分であり、車線変更を行いたい車同士が互いに並走しないよう、相手の車線変更の意志を通信によって知り、双方の車が接近しないことでデッドロックを予め排除させ、速やかに車線変更ができる環境を用意させる。

2.3.1 通信相手の選択法

車線変更を要する車は、まず速度変化を要求する車 を選択しなければならない. 幹線を走行しているとき、 どの車の間に入るのが妥当かを予測し、その前後の車 に対して自分がその間に入ることを告げて速度を変化 してもらい、スペースをあけてもらう.

まず、車線変更禁止領域の中間に達した時点で、自 車の南北方向の一定距離以内にいて、隣接する車線に いる車を通信相手とする.この方法を基本通信相手選 択法とする.

しかし、この基本通信相手選択法では左右の車線で の交通状況の偏りの影響を受け、車線変更禁止領域で 並走していた車が車線変更可能領域の始点に着いたと きでも並走しているとは限らない。そこで、左右の交 通状況を考慮した正確な通信相手の別の選択法、応用

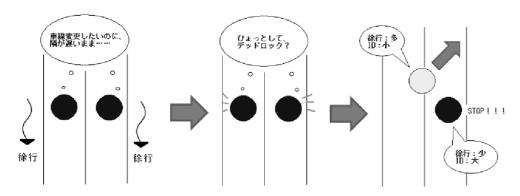


図 4 車線変更のデッドロック Fig. 4 Deadlock of changing lanes

通信相手選択法を提案する. この選択法は, 交通工学 の理論に基づいている11).

応用通信相手選択法は、それぞれの車線の現在の交 通状況より交通密度を計測し、そこから平均速度を求 め,この状況のまま走行すると車線変更可能領域に突 入した直後に近隣にいる可能性が高い車を割り出す方 法である. 交通密度とは、「ある瞬間における道路の単 位区間上に存在する車の台数」のことを指し,通常[台 /km] の単位で表わされる.

車線変更をしたい車 C のいる車線を走る車の平均 速度 v が判明したとする. C のいる位置が C_v , 通信 が終わったときにいる地点から車線変更可能領域まで の距離を CP とすると, C が車線変更可能領域に達 するまでの期待時間tは

$$t - \frac{CP - C_y}{}$$

で、求めることができる、隣接する車線でも同様に交 通密度を計測し、そこから平均速度 v' を算出する。そ して上記で求めた期待時間 t を用いると、C の理想の 通信相手がいる座標 C'_n は

$$C_y' = CP + v' \times t$$

となる. この C_y' から一定誤差以内にいる車を通信相 手とする選択法を応用通信相手選択法とする.

2.3.2 時間オキュパンシー

交通密度 k を実際に計測することはそれほど容易で はないため, 代わりに交通密度に類似した尺度である オキュパンシー (occupancy) を計測する.

時間オキュパンシー (O_t) は「ある道路断面におい て自動車が占有した時間の計測時間に対する百分率」 として表わされ,次式によって与えられる.

$$O_t = \frac{1}{T} \sum t_i \times 100[\%]$$

ここに、T は計測時間、 t_i は車両 i が計測時間内で感 知された時間である.

道路の一断面を単位時間に通過する車の台数を交通 量 a, ある瞬間で道路の単位区間内に存在する車の速 度の平均値を空間平均速度 \bar{v}_s とする. また,全ての 車長が等しいと仮定し、その車長を \bar{l} とする。すると、 上式は,

$$O_t = 100 \frac{q}{\bar{l}} \bar{l} = 100 k \bar{l}$$

 $O_t=100rac{q}{ar{v}_s}ar{l}=100kar{l}$ となり,時間オキュパンシーと交通密度の関係が明ら かとなる. したがって,

$$k = \frac{O_t}{100\bar{l}}$$

と、交通密度 k を求めることができる.

時間オキュパンシー O_t の計測は幹線上に超音波セ ンサーを置いて観測すると仮定する. 幹線上に3箇 所の計6個,等間隔にセンサーを配置し,任意の時間 で車がセンサーの下を通過したときにそれを感知する (図5参照). 感知した時刻とその時刻に車がセンサー の下を通過したかを過去 100 ステップ分データに格納 する. 時間オキュパンシー O_t の計算はこれらのセン サーが格納したデータを参照し、100 ステップの中で 車を感知した割合をセンサーごとに計測、さらに配置 されている車線が同じセンサーの割合を平均すること で求められる.

2.3.3 Edie の式

道路が混雑すると,交通密度が増えてくる.交通密 度が増えてくると、車間距離が短くなるため、各車は 速度を低下せざるを得なくなる. このような交通密度 と平均速度との関係を曲線の式で与えたものが k-v 曲 線である

k-v 曲線については古くから研究され、実際の観測 に基づいて多くの式が提案されている. しかしながら, 各車が比較的自由に走行できる自由流領域と、各車が 相互に干渉し合って追従走行している渋滞領域では、 その交通流特性がかなり異なり、単一の関係式では両

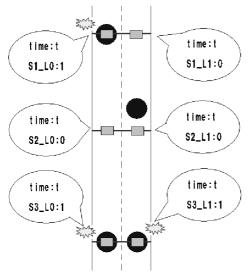


図 5 超音波センサーの配置と車の感知

Fig. 5 Allocation of sensors and perception of passing cars

者の領域での交通流特性を表すことは困難ともいわれている。そこで、Edie は各領域ごとに交通密度 k から速度 v を求める式を以下のように別々に適用することで新しい k-v 曲線を提案した 11 .

$$\begin{cases} v = v_f e^{k/k_c} & (k < k_c \ \mathcal{O} \ \mathcal{E} \ \mathcal{E}) \\ v = v_c \ln(k_j/k) & (k \ge k_c \ \mathcal{O} \ \mathcal{E} \ \mathcal{E}) \end{cases}$$

以上の式において、 v_f は自由速度、 k_j は最大交通密度 (飽和密度)、 v_c は、ある道路において交通量が最大となるときの平均速度 (臨界速度) と定義されている、また、 k_c は最大交通量を与えるときの交通密度で臨界密度 (critical density) とよばれ、計測結果から求められる.

本研究では、時間オキュパンシーにより交通密度 k を求めたのち、Edie の式によって平均速度 v を求めることにより、応用通信相手選択法を使う.

時間オキュパンシーで求めた平均速度は通信相手を確定するためにのみ用いる。モデル上では車は前述の座標、停止・徐行・自由速度・追い越し速度の4段階の速度のうちいずれかを取るものとする。この4段階の速度と時間オキュパンシーで求めた平均速度に差があると思われるが、4段階の速度は1ステップごとに変化するので、通信が終了してから車線変更可能領域に達するまでの速度の平均の近似値として、時間オキュパンシーで求めた平均速度を求めている。

2.3.4 通信プロトコル

上記の2種の通信相手選択法により通信相手が確定 すると、車線変更を要する車は相手に速度を変更する

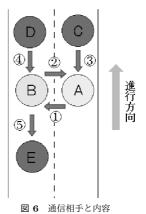


Fig. 6 Communication partner and messages

ように要求する. ただし,要求を受信した相手は現在の前後の車間距離の状況を見て加速するか減速するかを選択することができ,両方とも無理なら送信した車に拒否を示すことができる. その際,始点から終点までたどり着くまでの時間(旅行時間)を短くするように加速から考慮するものとし,先行車との距離をまず確認する.

また、通信の結果、速度を上げることが決まった車の後続車は、車線変更を行う車がより間隔を得ることができるよう、徐行を要求する.この先行車からの徐行要求は、自車から発信する通信や隣接する車線からの速度変化要求よりも優先度が高いものと見なす.

通信プロトコルの詳細を図6と箇条書きにして示す. 図で、車Aが車線変更をしたいとき、車Bが理想の通信相手だと計算結果が出た場合を想定している.また、プロトコル内での「加速」は判定車間距離を45pxから25pxとすることの意味であり、「減速」は先行車と5px以上の車間距離があれば徐行を行い、それ以下であれば停止するという意味である.「そのまま走行を行う」は車線変更を考慮に入れず、先行車との車間距離のみを考えて速度を決めることを意味している.

- 車 C から徐行要求③があった → 車 A は車 C の 要求に従い、徐行
- 車 C からの徐行要求③がなかった → 車 A は車 B に速度変化を要求①
 - 車 D からの徐行要求④がない場合
 - * 車 B が直進する場合
 - 車 D と十分距離があれば車 B は加速し、車 E に徐行要求⑤
 - 車 D と距離がなく,車 E と距離が 十分あれば車 B は徐行
 - · 車 D, 車 E とも距離が十分無い場

合, 車 B は車 A に無理だと通信② → 拒否を受け取った車 A は, 加速, 減速の順に速度変化を考える

- * 車Bも車線変更を要する場合
 - ・ 車 B は加速,減速の順に速度変化を 考え,必ず速度変化する
- 車 D から徐行要求があった場合
 - * 車 B は車 D から通信がある場合徐行を 行い, 車 A はそのまま走行を行う

3. 幹線シミュレーション

前章で紹介した交通モデルにおいて,車線変更に関して通信を行わない車,基本通信相手選択法を用いて通信を行う車,応用通信相手選択法を用いて通信を行う車がそれぞれ車線を占めたとき車がどのように動くかシミュレーションを行う.

3.1 実験設定

3.1.1 初期設定

表1は今回行うシミュレーションの各パラメータの 設定値を示している.

それぞれの車が目的の車線の末端に辿りつくために, 表1の数値と前章のプロトコルに沿って走行する.

応用通信相手選択法を適用する際に車長分に 1 台が入るという幅を飽和密度とし,臨界密度については阪神高速道路,豊中 I.C. のオフランプで観測された時間オキュパンシーと交通量の関係を示したグラフを参照にしている 11). これによると,時間オキュパンシーが 20%以下は交通関係と比例関係にあり,交通流が円滑であると考えられる。しかし 20%を超えると交通量が不安定となり,オキュパンシーの増加とともに交通量が逆に減少し,交通が渋滞し始めていると考えられる。そこで,オキュパンシーが 20%のときに臨界密度を迎えるものとし,前章の式に $O_t=20$ のときの k の値を臨界密度として用いる。

3.1.2 評価方法

車線変更に関する通信を予め行うことへの交通流の 影響と有効性,通信をする相手の決め方の違いによる 交通流の変化を見るため,同じ条件下で全て通信機能 のない車と,全て基本通信相手選択法を持つ通信機能 のある車と,全て応用通信相手選択法を持つ車の異な る性能を持つ3種の車が走る状況を観察する.各実験 では全ての車が車線の終点に着くまでシミュレータを 走らせる.

複数の状況で観測するために、車線変更を要する 車の割合を50%と30%の2種の状況を用意し、さら に全ての車が同じ車線を目的の車線とする状況下で

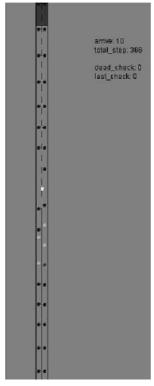


図 7 シミュレーション画面 Fig. 7 Screenshot of a simulator

も試行を行う。計測する値は、デッドロックに遭った台数 dead、最後に車線変更した台数 last、各車の出発予定時刻からの遅れの平均 delay_ave と標準偏差 delay_SD、各車の旅行時間の平均 travel_ave と標準偏差 travel_SD である。この実験では全ての車の出発予定時刻が 0 ステップ目となっているため、全ての車は前を走る車との車間距離が十分になった瞬間に ID順に出発する。そのため、幹線が混み合っているほど次の車は出発しづらくなり、出発遅れが渋滞の評価に繋がってくる。そのため、出発予定時刻からの遅れも評価値として考える。それぞれの状況下で 100 回のシミュレーションを行い、その平均を取る。

3.2 実験結果

3種の状況での実験結果を表2,表3,表4に示す。まず、通信の有無の結果を比較する。通信のある2種の結果の方が通信なしの結果と比べ、3種全ての状況において、デッドロックに遭遇した台数、最終変更台数、平均旅行時間の数値が小さい。また、目的車線が同一ではない2種の状況(車線変更を要する車の割合が50%、30%の状況)では、平均旅行時間の標準偏差の数値も小さい。車線変更を要する車の割合が高くなると、旅行時間の平均と標準偏差の数値の下げ幅は

大きくなり、出発遅れの平均も下がってくる. しかし、目的車線が同一である状況だと、旅行時間の平均値は高くなる.

次に、2種の通信相手選択法の結果を比較する. 応用通信相手選択法の方が基本通信相手選択法の結果と比べ、3種全ての状況において、最終変更台数の数値が高い. しかし、目的車線が同一である状況だと、出発遅れの平均と標準偏差の数値が非常に小さく、旅行時間の標準偏差も低くなっている. 目的の車線が同一ではない2種の状況だと、最終変更の台数以外の数値はあまり変わりない. ここでも、車線変更を要する車の割合が高い状況の方が、応用通信相手選択法が出発遅れに関する数値を抑えることができている.

3.3 考 察

3種の状況において、通信がない状態よりも通信がある状態の方がデッドロックの発生が少ないことがわかる。このことから、予め通信をしておくことにより、車線変更を要する者同士が並走する状態を回避していることがわかる。最終的な車線変更も防げていることも判明した。また、平均旅行時間が大幅に減っていることから、車線変更に必要な適切な幅を通信によって得ることができていると推測できる。変更を要する車の割合が50%と30%のとき、旅行時間の分散も減少していることから、急な割り込み等の不平等さも制限できていることがわかる。ただし、全ての車の目的の車線が同一であるという偏りがある状況だと、やはり無理に割り込む事態が増えてしまうのは避けられないと考えられる。また、平等に譲り合った結果として、出発遅れに関する数値が上がったと考えられる。

目的の車線が同一である状況では、応用通信相手選択法が基本通信相手選択法よりもほぼすべての評価値において良い結果を出していることから、応用通信相手選択法の交通状況を踏まえた上で通信相手を探すという機能が、偏りのある状況で交通流の円滑化に有効であったと考えられる。

以上により,事前に車線変更を通知することで交通 流の円滑化を図ることを示すことができた.また,応 用通信相手選択法が有効であることを示すことがで きた.

4. 脇道のある交通モデルへの拡張

2章で提案した幹線モデルに脇道を追加し、幹線か ら出入りする車の動きを取り入れたものに拡張する.

4.1 交通モデルの追加と変更

前述の基本交通モデルに以下の要素を加える.

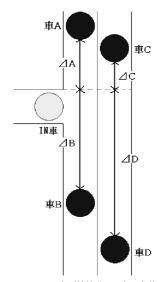


図 8 IN 車が幹線進入できる条件 Fig. 8 Condition of entering

4.1.1 脇 道

幹線道路の終点付近に、東西方向へと伸びる脇道を 追加させる。脇道は車一台が走行できる幅を持ち、幹 線から脇道へ、脇道から幹線へと移動することができ るようにする。脇道の一方通行は考慮に入れないもの とするが、脇道から幹線へと進入した場合は幹線を走 る車の流れに沿って走行するものとする。

4.1.2 IN 車

脇道を始発車線とし、幹線のいずれかの車線を目的車線とするため、脇道から幹線へと進入することを要する車を IN 車とする、幹線を走る従来の車と同様に、IN 車は出発予定時刻が来ると幹線を走る車の様子を見て安全なタイミングを計り、安全な状況と判断した場合に脇道の始点から出発する。

以下,幹線へと出るために必要な車間距離の条件を 図9と共に示す.

幹線に出ようと考えている IN 車は、幹線と隣接する点で方向指示器を点けて一時停止をする。そして、脇道と接する車線で先行している車 A との距離 ΔA と、車 A の後続車でありこれから脇道付近へとさしかかる車 B との距離 ΔB をそれぞれ確認する。これら 2 つの値が一定値以上になると、安全であると IN車は判断し、幹線へ進入する。ただし、IN 車の目的の車線が脇道と隣接していない、さらに奥の車線である場合、IN 車はさらに奥の車線のすぐに先行している車 C との距離 ΔC と、車 C の後続車でありこれから脇道付近へとさしかかる車 D との距離 ΔD をそれぞれ確認する。この場合、これら 4 つの値が一定値以

上になると IN 車は安全であると判断し、幹線に進入 したと同時にそのまま車線変更をするよう試みる. し かし、一定時間以上この条件が満たされない場合、IN 車は ΔA と ΔB のみの値から出発できるかどうかを 判断し、とりあえず幹線へ進入することを、このモデ ルでは優先する.

幹線を走行する車を優先するものとし、幹線を走る 車は IN 車に故意に幅を譲ることはないものとする (後 述する通信を行う場合は除く). 従って, IN 車は状況 が変化するのを待たなくてはならない.

幹線へと出ることができた IN 車は、その後は幹線 を走行する車と同様の動きをする. そして, 目的の車 線の終点に辿りついた場合に到着したものと見なす.

4.2 OUT 車

幹線のいずれかの車線を始発車線とし、脇道を目的 車線とするため、幹線から脇道へと出ることを要する 車を OUT 車とする.

OUT 車は脇道と隣接する幹線を走っているとき、脇 道の存在する座標とおなじ位置に来たら脇道へ入る. そのため、脇道と隣接しない車線から出発した OUT 車は脇道が存在する座標まで北上するまでの間に必ず 隣の車線に移っておかなければならない. もし. 車線 変更可能領域の間に OUT 車が脇道に隣接する車線に 移れていなかった場合、脇道への距離が一定値以内に なると強制的に停止, 車線変更を行わせるものとする. その際、周囲の車も OUT 車に道を譲るものとする. 基本交通モデルの強制変更領域と同様の動きである.

脇道に入ることのできた OUT 車は、そのまま脇道 を自由速度で進み、脇道の終点に辿りついた場合に到 着したものと見なす.

4.3 IN 車, OUT 車の通信

脇道のあるモデルへと拡張したことによる IN 車, OUT 車の出現が与える幹線を走る車への影響は無視 できない. 幹線を走る車を優先しているが, IN 車が 無理に割り込むような形で幹線に進入してきた場合. 後続車は急に速度変化をしなければならない. また, OUT 車が脇道に出るのであれば、脇道に隣接する車 線の交通密度が減ることになり、現在 OUT 車がいる 車線に移りたいと考えている車にそのことを伝えると, 安全でスムーズな車線変更が可能になる.

そこで, 平等性と円滑さを求めるために, 従来の通 信モデルを拡張して IN 車と OUT 車に対応できるよ うにする. その方式を以下に示す.

4.3.1 IN 車

IN 車は出発したと同時に幹線にいる車へ、自分が 入るためのスペースを空けてくれるように要求する.

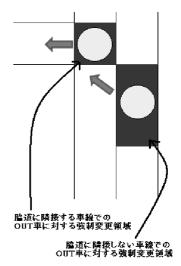


図9 OUT 車が脇道へと出る動き Fig. 9 Action of OUT-vehicle

そのために、適切な通信相手を2章で述べた応用通信 相手選択法に基づいて探す.

まず、IN 車が脇道と幹線との合流地点 EP に差し 掛かるまでの期待時間 t を求める. これは IN 車のい る地点のx座標を OUT_x , 合流地点のx座標を EP_x , 脇道を走る IN 車の速度を OUT_v とすると, $t = \frac{EP_x - OUT_x}{OVT}$

$$t = \frac{\widehat{EP_x} - OUT_x}{OUT_v}$$

で求めることができる.

ただし、参照するセンサーは脇道よりも北に設置し ている一台のみとする. 合流地点の y 座標を EP_y , セ ンサーから計測したオキュパンシーから算出した脇道 に隣接する車線の平均速度をvとし、上記で求めた期 待時間 t を用いて、IN 車の理想の通信相手がいる座 標 C_u は

$$C_y = EP_y + v \times t$$

となる. この C_y から一定誤差以内にいる車を通信相 手とする.

もし IN 車の目的の車線が脇道と隣接している車線 ではなく、さらに奥の車線であった場合、IN 車はさ らに奥の車線にいる車にも速度変化を要求する. 通信 相手の決め方は応用通信相手選択法による. この場合 も同様に脇道より北に設置している一台のセンサーの みを参照に奥の車線の時間オキュパンシーを計算,交 通密度を算出する. そして, Edie の式を用いて奥の 車線を走る車の平均速度 v' を算出する. IN 車の奥の 車線にいる理想の通信相手がいる座標 C'_{u} は

$$C_y' = EP_y + v' \times t$$

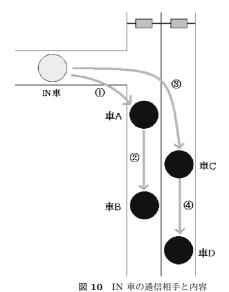


Fig. 10 Communication partner of IN-vehicle and messages

となる. この C'_y から一定誤差以内にいる車を IN 車のもう一台の通信相手とする.

通信相手が確定した場合, IN 車は相手に速度を変更するように要求する. 通信プロトコルは基本交通モデルとほぼ同じだが,要求を受信した車は拒否を示すことはできないという点のみ異なる. IN 車は幹線に合流する地点で安全とする車間距離の条件を満たされないと停止してタイミングを見計らわないといけないため, IN 車が幹線へと出ることは幹線にいる車が通常走行することよりも優先度を高くしている.

通信プロトコルの詳細を図 10 と箇条書きにして示す. 図は、IN 車が幹線へと出たいとき、車 A と車 C(IN 車の目的の車線が奥の車線である場合)が理想の通信相手だと計算結果が出た場合を想定している. また、プロトコル内での「加速」は判定車間距離を 45px から 25px とすることの意味であり、「減速」は先行車と 5px 以上の車間距離があれば徐行を行い、それ以下であれば停止するという意味である。「そのまま走行を行う」は車線変更を考慮に入れず、先行車との車間距離のみを考えて速度を決めることを意味している.

• IN 車が車 A に速度変化を要求①

- 車 A が終点までこのまま幹線を直進する場合
 - * 車 A が車線変更による通信を終わらせ ている場合
 - 車 A の先行車との距離に余裕がある → 車 A は加速,車 B に徐行を要求②
 - ・ 車 A の先行車との距離に余裕がな



A CI COLUTE は、II

Fig. 11 Change of OUT-vehicle's communication

い → 車 A は減速

- * 車 A が車線変更による通信を行っている 最中で、速度変化をしている場合 → 車 A の速度はそのまま
- 車 A が車線変更をまだ行っていない場合 → 車 A の車線変更により交通密度が低くなる可能性があるので、速度はそのまま

もし IN 車の目的の車線が奥の車線である場合は、上記のプロトコルを車 C、車 D に対しても行う.奥の車線に関しては、車 A に対するのが車 C、車 B に対するのが車 D になり、IN 車からの速度変化要求は③、車 C から車 D への速度変化要求は④で図示されている.

IN 車は幹線との合流地点で一時停止をするまで通信相手を探し、IN 車からの要求を受け入れた車は脇道を過ぎるまで、あるいは IN 車が幹線へと出るまで速度を変化させる.

4.3.2 OUT 車

OUT 車が脇道と合流しない車線から出発した場合,他方の車線に移らなければ脇道へと出ることができないので、出発後、車線変更禁止領域にいる間は、車線変更による通信を行って車線変更ができるように速度変化を要求しなければならない。逆に、OUT 車が脇道と合流している車線から出発した場合、車線変更禁止領域内で OUT 車と並走し、車線変更を要している車から通信を持ちかけられ、速度変化を要求されてしまう場合がある。OUT 車はいずれ脇道へと出てしまうため、車線の交通密度を減らし、車線変更に必要な

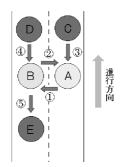


図 12 OUT 車の通信相手と内容

Fig. 12 Communication partner and messages of OUT-vehicle

車間距離を自然に隣の車線にいる車に与えてしまう. このときに後続車の交通流を滞らせる可能性がある. たとえば図 11 で,車 Aが OUT 車に徐行要求を出し,車線変更可能領域に突入した瞬間に備えて OUT 車が減速すると,車 Bも減速する.しかし,OUT車はすぐに脇道に出るので,これは無駄な動作となる.

この問題を解決するためにプロトコルを変更して、OUT 車が車線変更に関する通信を受けてしまった場合、OUT 車と通信相手の車双方ともそのままの速度で走らせることにする。これを満たすために、2章で提示した通信プロトコルを拡張させたものを図 12 と箇条書きにして示す。図で、車 A が車線変更をしたいとき、車 B が理想の通信相手だと計算結果が出た場合を想定している。また、プロトコル内での「加速」は判定車間距離を 45px から 25px とすることの意味であり、「減速」は先行車と 5px 以上の車間距離があれば徐行を行い、それ以下であれば停止するという意味である。「そのまま走行を行う」は車線変更を考慮に入れず、先行車との車間距離のみを考えて速度を決めることを意味している。

- 車 C から徐行要求③があった → 車 A は車 C の 要求に従い、徐行
- 車 C からの徐行要求③がなかった → 車 A は車 B に速度変化を要求①
 - 車 D からの徐行要求④がない場合
 - * 車 B が直進する場合
 - 車 D と十分距離があれば車 B は加速し、車 E に徐行要求⑤
 - 車 D と距離がなく,車 E と距離が 十分あれば車 B は徐行
 - ・車 D, 車 E とも距離が十分無い場合, 車 B は車 A に無理だと通信② → 拒否を受け取った車 A は, 加速, 減速の順に速度変化を考える

- * 車 B も車線変更を要する場合
 - 車 B は加速,減速の順に速度変化を 考え,必ず速度変化する
- * 車 B がいずれ脇道に入る場合
 - 車Bはそのままの速度で走行し、車 Aにもそのままの速度で走るように させる。
- 車 D から徐行要求があった場合
 - * 車 B は車 D から通信がある場合徐行を 行い. 車 A はそのまま走行を行う

5. 拡張モデルにおけるシミュレーション

前章で設定した脇道, IN 車, OUT 車を追加したモデルで通信機能を全く搭載していない車のみを走らせた場合と,車線変更による通信機能しか搭載していない車のみを走らせた場合と,幹線進入に関する通信機能も搭載した車のみを走らせた場合とでどのように動くかシミュレーションを行う.

5.1 実験設定

5.1.1 初期設定

幹線道路と車線変更に関する通信機能をもった車の 初期設定は3章で行った幹線シミュレーションと同じ もので、応用通信相手選択法を使うものとする. 脇道, IN 車, OUT 車に関する設定については表5に示す.

IN 車が $1\sim5$ 台の状況と、OUT 車と IN 車が 1 台 ずついる状況の計 6 種の状況で試行する。車の総台数は IN 車と OUT 車を含めて 50 台とする。IN 車が出発する条件として、最初の 1 台は出発予定時刻のとおりに出発し、次の IN 車は、ひとつ前に出発した IN 車が幹線の終点に辿りついた後で出発するものとする。ただし、OUT 車と IN 車が 1 台ずつ混在している状況では、OUT 車は 15 台目に幹線から出発し、IN 車は OUT 車が脇道の終点に辿りついたときに出発するものとする。

5.1.2 評価方法

前述の6種の状況それぞれについて,幹線を走る車で車線変更を要する車の割合を50%と30%の2種の状況について全車の通信機能を変えた実験を行い,脇道へ出入りする車が事前にそれを伝えることの有効性を調べる.通信機能はno_Com, half_Com, all_Comの3種類を考える.

まず、50 台全て全く通信を行わない車を走らせた場合 (no_Com) である. これは 2 章で定義した車線変更に関する通信も、前章で定義した脇道進入に関する通信も行わない車のことを指す. 次に、50 台全て車線変更に関する通信のみを行う車を走らせた場合

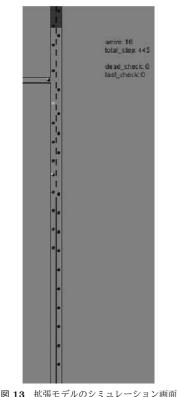


Fig. 13 Screenshot of a simulator for an extended model

(half_Com) である. これは 2 章で定義した通信機能だけを備えている車である. しかし、幹線を走る車にのみ通信機能があり、IN 車は全く通信機能を持たないことになる. 最後に、50 台全て章で定義した車線変更に関する通信、前章で定義した脇道進入に関する通信の双方の通信機能を持つ車を走らせた場合 (all_Com)である.

計測する値は、幹線を走る車に対しては、デッドロックに遭った台数 dead、最後に変更した台数 last、各車の出発予定時間との遅れの平均 $delay_ave$ と標準偏差 $delay_SD$,各車の旅行時間の平均 $travel_ave$ と標準偏差 $travel_SD$ である。そして、IN 車に関して出発予定時間との遅れの平均 in_delay と旅行時間の平均 in_travel をとる。それぞれの状況下で 100 回のシミュレーションを行い、その平均を取る。

5.2 実験結果

実験の結果から車線変更を要する車の割合が 30%の もので、IN 車が 1 台、IN 車が 5 台、OUT 車と IN 車 が各 1 台走るという状況で試行した結果を表 6~表 8 に示す。(全ての結果は、付録として掲載している。)

全ての状況に対し、no_Com よりも half_Com および all_Com の方がデッドロック発生台数と最終変更台

数, IN 車の出発遅れと旅行時間の平均の数値が小さい. all_Com は half_Com に比べて幹線を走る車の出発遅れの平均と標準偏差, 旅行時間の平均と標準偏差の値が小さく上がっているが, IN 車の出発遅れと旅行時間の平均の値は下がっている. ただし, IN 車の台数が少ないほど, また, 幹線を走る車の車線変更を行う確率が高いほど, IN 車の出発遅れと旅行時間の平均の値の下がり幅が小さくなっていく.

5.3 考 察

no_Com より half_Com, all_Com の方が、幹線を 走る車と脇道に出入りする車双方に短時間かつ平等な 交通流を生み出している。幹線シミュレーションで、 すみやかに事前の通信を行うことにより交通流が円滑 になるということが既に示されており、脇道を加えた モデルでもこれが有効であることがわかった。

half_Com と all_Com を比較すると、幹線を走る車の平均旅行時間と標準偏差が上がったのは幹線を走る車が IN 車の幹線進入のために適切な距離を譲ったからだと考えられる。その分、IN 車の平均旅行時間と出発遅れが減少しているのがそれを証明している。half_Com のシミュレーションの表示画面では、幹線を走る車を優先的に走らせるというルールに従って、IN 車は脇道に出る前に立ち往生しているが、all_Comの場合は、作られたスペースに入る IN 車の様子を確認できている。以上により、この通信プロトコルが有効であることが示された。

half_Com と all_Com を比較したとき IN 車の平均 旅行時間と幹線を走る車の平均旅行時間にあまり大き な差が出なかった原因として,以下の2つが考えられ る. まず, IN 車のために用意されたスペースに車線変 更を要する車が入ってくる場合である. スペースが用 意された瞬間に車線変更可能領域の始点でも車線変更 ができない車が入り込み、結局 IN 車が入り込む余裕 をなくしてしまう. このことはシミュレーション画面 からも確認できた.次に、用意された幅がタイミング よく合流地点に現れない場合である. この場合, IN 車 のために速度を変化させても、その行為が無駄になっ てしまうので脇道からのスムーズな出入りをさせると いう目的には逆効果になる恐れがある. これは、モデ ル上では時間、速度を離散的に取っているのに対して、 実際の連続値を取る速度に基づいた公式を適用したこ とで、位置の予測に誤差が出てしまったためだと考え られる.

この対処として、考案したモデルを公式に適応できるほど現実に近づけるか、逆に簡略化したモデルでも 適応できるよう、公式を変えることが考えられる.

6. 関連研究

車線変更を含む自動運転の研究は多く行われており, これらは通常車車間通信を伴っている.

車線変更を要する車の一連の動作は、目的の車線にいる2台の車の間の幅が十分なものであるか確認し、方向指示器をつけて車線変更の意思を伝え、そして車線変更を始めるものである。Gipps は車線変更の手順をこのように分析し、基本的なモデルを提案している¹²)。

Hidas は Gipps の提示した交通モデルは混雑した 道路では適応できないと指摘し, 独自の新しい交通 モデルに基づいたシミュレータ, SITRAS (Simulation of Intelligent TRAnsport Systems) を構築して いる¹⁾¹³⁾. このモデルは, 通信機能を搭載したマルチ エージェントシステムに基づき, 車車間通信のある交 通状況をシミュレートする. 彼は本研究同様車線変更 に関する通信機能を用いている. 彼は通信によって他 車の行動に関する情報を得た結果、取るべき行動を道 を譲るか譲らないかの場合にわけて試行をしている. 試行した交通モデルは災害時を想定したもので, 高速 道路内で特定の車線が進行方向の先で封鎖されている という状況である. 三車線のうち封鎖なし, 一車線だ けを封鎖,連続する二車線を封鎖しているという3種 の状況で、道を譲るような行動規範を持つ車とそうで ない車の2種を走らせている. 各車は封鎖されている 領域に達する前に、車線変更を行わなければならなく なる. シミュレーションでは、道が封鎖をされている 状況において譲歩をした方が、全車の平均旅行時間の 平均と分散が下がるという結果になった. この実験で は車線数が先で少なくなる状況下では, 車線変更によ る通信が有効であるという結果が得られている.

Hidasのモデルと我々のモデルの重要な相違点は以下の3つである。まず、車線変更ができない時の車の行動が異なる。Hidasのモデルでは目的とする車線にいる車と車線変更を要する車が通信を行い、車線変更ができない場合には車線変更を要する車はタイミングを計ったままで何もしない。我々のモデルでは、この間に通信を行う双方どちらかの車がスピードを変更させながらタイミングを計っている。次に、我々のモデルは交通流の円滑化という全体の目的があるため、通信し合う双方の車の協調性がある。最後に、Hidasのモデルでは通信は車線変更の直前で行うのに対し、我々のモデルは事前に通信を行うという点も異なる。

7. おわりに

本研究では、幹線を走る車の車線変更を要することの事前の通信と、脇道に出入りする車との事前の通信を提案し、その有効性を調べた。その結果、車線変更を行う車に予め適度な車間距離を与えることができ、車線変更のデッドロックを起こす車と最後まで車線変更ができない車の台数が減り、交通流全体の流れを円滑にすることができた。また、交通状況に沿って通信相手を決めることの有効性も示した。

今後の課題としては、脇道、超音波センサーの配置場所、時間オキュパンシーの算出方法を変え、車間距離を開ける行為が無駄にならないために、適切な通信相手を見つけるように精度を上げることが考えられる。こうすることにより、旅行時間の平均と分散を下げることができ、今回提案したモデルの妥当性が明確になると期待できる。次に、車の台数を増やしてシミュレーションを行い、さらに混雑を発生しやすい場合でも今回の式が適応できるか確認をしたい。これによって今回提案した簡易な交通モデルに適した、より厳密な臨界密度を観測することができ、算出方法の精度が上がると期待できる。

更なる展開としては、脇道を増やす、各車の速度の設定、信号や横断歩道と歩行者の存在の要素等を増やした、より現実に近い道路モデルへの拡張をしていきたい。また、各車の速度変化の決定を今回提案したプロトコルに任せず、個体間の交渉によって決定させても良い結果を得られるか、交通流に影響しないよう交渉する時間を制限させてシミュレーションを行いたい。

また、今回のモデルでは自動走行を想定した上でシミュレーションを行っている。車の操縦の完全自動化などは自動車業界で現在研究中の段階であり、今回提案した手法はすぐに実用できるとは考えにくい。また、実用化を考えると、超音波センサーや車車間通信においてノイズが生じる可能性や通信遅れについても考慮する必要がある。本論文では、簡略化された理想的な状態での車車間通信による意思の伝達の有効性は示した。今後はこのような点についても考慮していきたい。

参考文献

- 1) P.Hidas (2002). Modelling lane changing and merging in microscopic traffic simulation. Transportation Research Part C: Emerging Technologies, 10(5).
- J.K.Hedrick, R.Sengupta, Q.Xu, Y.Kang, and C.Lee (2003). Enhanced AHS Safety Through the Integration of Vehicle Control and Commu-

- nication. In California PATH Research Report (UCB-ITS-PRR-2003-4).
- A.Kanaris, E.B.Kosmatopoulos, and P.A.Ioannou (2001). Strategies and spacing requirements for lane changing and merginging in automated highway systems. *IEEE Transactions on Vehic*ular Technology, 50(6): pp.1568-1581.
- P.A.M.Ehlert and L.J.M.Rothkrantz (2001). Microscopic traffic simulation with reactive drving agents. In *Proc. of Intelligent Trans*portation Systems, pages 860–865.
- K.Dresner and P.Stone (2005). Multiagent traffic management: An improved intersection control mechanism. In AAMAS05, pp. 25-29.
- K.Nagel and M.Schreckenberg (1992). A cellulear automaton model for freeway traffic. Journal of Physique, I(2): pp.2221-2229.
- X.Su, X.Jin, Y.Min, and B.Peng (2005).
 Study on asymmetric two-lane traffic model based on cellular automata. In 5th International Conference on Computational Science (ICCS05), pages 599–606.
 Springer. Physica A, (265): pp.614-633.
- 8) W.Jin, Y.Zheng, and J.Li (1999). Microscopic simulation of traffic flow at signalized intersection based on cellular automata. In *Proc.* of the IEEE International Vehicle Electronics Conference, IVEC99, pp.106-109.
- T.Al-Shihabi and R.Mourant (2001). A framework for modeling human-like driving behaviors for autonomous vehicles in driving simulators. Proceedings of the 5th International Conference on Autonomous Agents., pp.286-291.
- T.Takasago, and K.Takahashi (2009). Lane changing model with early communication of intentions. *International Conference on Agents* and Artificial Intelligence, pp.455-461.
- 11) 河上省吾, 松井寛 共著 . 交通工学 第 2 版, 森 北出版 (2004), pp.91-115.
- P.G.Gipps (1986). A model for the structure of lane-changing decisions. Transportation Research, 20B: pp.107-120.
- 13) P.Hidas (2005). Modelling vehicle interactions in microscopic simulation of merging and weaving. Transportation Research Part C: Emerging Technologies, 13(1).
- 14) S.Ammoun, F.Nashashibi, and C.Laurgeau (2007). An analysis of the lane changing ma-

- noeuvre on roads: the contribution of intervehicle cooperation via communication. In *Intelligent Vehicles Symposium*, 2007 IEEE, pp.1095-1100.
- 15) S.Kato, S.Tsugawa, K.Tokuda, T.Matsui, and H.Fujii (2002). Vehicle control algorithm for cooperative driving with automated vehicles and intervehicle communications. *IEEE Trans.* on *Intelligent Transportation Systems*, 3(3): pp.155-161.
- 16) W.Knospe, L.Santen, A.Schadschneider, and M.Schreckenberg (1999). Disorder effects in cellular automata for two-lane traffic.

付 録

A.1 拡張モデルのシミュレーション結果 パラメータを変えて実験した全結果を 表 9~表 14 に示す.

(平成 20 年 9 月 17 日受付) (平成 20 年 11 月 28 日採録)



高砂 智紀

昭和59年生.平成19年関西学院 大学理工学部情報科学科卒業.平成 21年関西学院大学大学院理工学研 究科情報科学専攻修了.同年富士通 テン株式会社入社.マルチエージェ

ントシステムに基づく交通モデル作成の研究に従事.



高橋 和子(正会員)

1982 年京都大学理学部卒. 同年 三菱電機株式会社入社. 同社中央研 究所, 先端技術総合研究所, 産業シ ステム研究所を経て 2000 年 4 月関 西学院大学理学部 (2002 年理工学部

に改組) 助教授. 2006 年 4 月関西学院大学理工学部教授. 京都大学博士 (工学). 1997 年から 1999 年 ATR 音声翻訳通信研究所研究員. システムのモデル化と検証, 時空間の扱いに関する知識表現・推論機構に興味を持つ. 電子情報通信学会, 日本ソフトウェア科学会および人工知能学会各会員.

表 1 基本交通モデルのパラメータ設定

Table 1 $\,$ Parameters of simulation for a basic model

パラメータ	設定値
総走行車両数 (N)	50[台]
道路の長さ	[700[px]
車線変更禁止領域の長さ	350[px]
強制変更領域の長さ	40[px]
車長 $(ar{l})$	6[px]
通常時に保つ車間距離	40[px]
車線変更時,入り込むのに理想的な間隔	40[px]
車線変更時、安全だと確認するときの前後の車との間隔	20[px]
車線変更可能領域にセンサーを配置する間隔	125[px]
徐行速度 (v_s)	1 [px/ステップ]
自由速度 (v_f)	$[2.5 \text{ [px/}\lambda \text{Fy}]]$
追い越し速度 (v_h)	3 [px/ステップ]
車線変更時の x 成分の速度 (v_{change_x})	0.5 [px/ステップ]
車線変更時の y 成分の速度 $1(v_{change}_{y1})$	1.5 [px/ステップ]
車線変更時の y 成分の速度 $2(v_{change})$	0.8 [px/ステップ]
臨界密度 (k_c)	1 / 30[台/px]
飽和密度 (k_j)	1 / 6[台/px]
車線変更を要する車の割合	50[%],30[%],全車の目的の車線が同じで50[%]
出発予定時刻	0[ステップ目](全ての車は先行車との距離が十分になると, ID 順に出発する)

表 2 基本交通モデルの実験結果:車線変更を要する車の割合が 50%の場合

Table 2 The experimental result for a basic model: 50% vehicles chanage lanes

	dead[台]	last[台]	${\tt delay_ave}[step]$	$_{\rm delay_SD}$	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$
通信なし	1.03	8.34	217.18	147.07	405.80	64.36
基本通信相手選択法	0.00	1.19	215.40	147.48	366.61	47.26
応用通信相手選択法	0.01	2.04	213.27	145.23	364.21	47.59

表 3 基本交通モデルの実験結果:車線変更を要する車の割合が 30%の場合

Table 3 The experimental result for a basic model: 30% vehicles chanage lanes

	dead[台]	last[台]	${\tt delay_ave}[step]$	$delay_SD$	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$
通信なし	0.28	4.00	201.55	128.56	331.85	29.57
基本通信相手選択法	0.00	1.00	201.58	129.40	318.43	25.04
応用通信相手選択法	0.00	1.13	201.87	130.12	315.58	24.71

表 4 基本交通モデルの実験結果:全ての車の目的の車線が同一である場合

Table 4 $\,$ The experimental result for a basic model: 50% vehicles in the left lane change lanes to the right lane

	dead[台]	last[台]	$delay_ave[step]$	delay_SD	${\bf travel_ave}[step]$	travel_SD
通信なし	0	21.94	201.02	131.28	541.67	155.41
基本通信相手選択法	0	19.21	207.50	138.75	514.11	168.31
応用通信相手選択法	0	21.07	197.76	125.16	531.50	162.33

表 5 拡張モデルのパラメータ設定

Table 5 Parameters of simulation for an extended model

パラメータ	設定値
幹線の終点から脇道までの距離	130[px]
脇道の長さ	50[px]
1 台目の IN 車の出発予定時刻	250(IN 車 1~3 台のとき), 200(IN 車 4~5 台のとき)[ステップ目]
IN 車が脇道を走る速度	1 [px/ステップ] (徐行速度)
OUT 車が脇道を走る速度	2.5 [px/ステップ] (自由速度)

表 6 拡張モデルの実験結果:IN 車が 1 台、車線変更を要する車の割合が 30%の場合

Table 6 The experimental result for an extended model: 30%, one IN-vehicle

	dead[台]	last[台]	delay_ave[step]	delay_SD	${\bf travel_ave}[step]$	travel_SD	in_delay[step]	in_travel[step]
no_Com	0.22	4.04	196.65	125.31	333.53	31.88	0.00	228.10
$half_Com$	0.00	1.95	196.57	125.54	323.20	27.38	0.00	164.35
all_Com	0.00	1.52	196.54	125.58	321.71	27.11	0.00	150.77

表 7 拡張モデルの実験結果:IN 車が 5 台, 車線変更を要する車の割合が 30%の場合

Table 7 The experimental result for an extended model: 30%, five IN-vehicles

	dead[台]	last[台]	$delay_ave[step]$	delay_SD	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	in_travel[step]
no_Com	0.26	3.68	180.68	116.29	333.09	30.64	373.60	161.60
half_Com	0.00	1.60	179.14	114.83	321.35	27.01	308.83	141.43
all_Com	0.00	1.73	179.95	116.04	327.29	29.09	298.76	140.19

表 8 拡張モデルの実験結果:IN 車と OUT 車が各 1 台, 車線変更を要する車の割合が 30%の場合

Table 8 The experimental result for an extended model: 30%, one IN-vehicle and one OUT-vehicle

	dead[台]	last[台]	$delay_ave[step]$	$_{\rm delay_SD}$	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	$in_travel[step]$
no_Com	0.18	3.45	198.92	126.83	332.55	31.47	420.73	265.47
half_Com	0.02	1.38	197.82	125.96	320.83	28.09	406.32	171.91
all_Com	0.00	1.39	199.58	128.53	323.63	29.31	412.12	165.26

表 9 拡張モデルの実験結果:IN 車が 1 台の場合

Table 9 The experimental result for an extended model: one IN-vehile

	dead[台]	last[台]	$delay_ave[step]$	$_{\rm delay_SD}$	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	$out_trave[step]$
no_Com	0.71	9.08	210.89	142.52	410.88	66.56	0.00	284.03
half_Com	0.05	2.44	207.95	141.40	369.42	50.26	0.00	133.63
all_Com	0.04	2.74	209.83	144.30	368.44	50.71	0.00	129.43

(a) 車線変更を要する車の割合が 50%の場合

	dead[台]	last[台]	${\tt delay_ave[step]}$	delay_SD	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	in_travel[step]
no_Com	0.22	4.04	196.65	125.31	333.53	31.88	0.00	228.10
half_Com	0.00	1.95	196.57	125.54	323.20	27.38	0.00	164.35
all_Com	0.00	1.52	196.54	125.58	321.71	27.11	0.00	150.77

(b) 車線変更を要する車の割合が 30%の場合

表 10 拡張モデルの実験結果:IN 車が 2 台の場合

Table 10 The experimental result for an extended model: two IN-vehiles

	dead[台]	last[台]	${\tt delay_ave[step]}$	$_{\rm delay_SD}$	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	$in_travel[step]$
no_Com	0.91	8.08	205.92	138.95	405.71	62.41	139.41	227.91
half_Com	0.02	2.08	203.02	138.08	368.00	48.08	73.56	141.28
all_Com	0.03	1.83	201.87	136.19	367.61	48.57	69.29	140.27

(a) 車線変更を要する車の割合が 50%の場合

	dead[台]	last[台]	delay_ave[step]	delay_SD	$travel_ave[step]$	travel_SD	in_delay[step]	in_travel[step]
no_Com	0.24	3.64	192.92	123.60	327.54	29.55	107.86	225.09
$half_Com$	0.00	1.77	192.81	123.92	322.29	27.52	83.43	162.22
all_Com	0.02	1.56	192.54	123.55	322.81	28.35	75.32	164.16

(b) 車線変更を要する車の割合が 30%の場合

表 11 拡張モデルの実験結果:IN 車が 3 台の場合

Table 11 The experimental result for an extended model: three IN-vehiles

	dead[台]	last[台]	$delay_ave[step]$	$_{\rm delay_SD}$	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	$in_travel[step]$
no_Com	0.79	8.20	200.04	134.43	401.56	62.66	226.36	208.70
half_Com	0.03	2.34	196.83	132.71	370.07	50.17	142.27	144.99
all_Com	0.05	2.61	197.78	134.61	372.96	51.32	136.06	144.61

(a) 車線変更を要する車の割合が 50%の場合

	dead[台]	last[台]	${\tt delay_ave[step]}$	$_{\rm delay_SD}$	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	$in_travel[step]$
no_Com	0.29	4.26	187.32	119.03	334.64	31.14	242.08	200.57
half_Com	0.00	1.88	187.39	119.57	321.14	27.40	159.35	156.82
all_Com	0.01	1.59	189.00	122.08	323.10	27.49	163.98	155.87

(b) 車線変更を要する車の割合が 30%の場合

表 12 拡張モデルの実験結果:IN 車が 4 台の場合

Table 12 The experimental result for an extended model: four IN-vehiles

	dead[台]	last[台]	$delay_ave[step]$	delay_SD	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	in_travel[step]
no_Com	0.86	7.80	196.78	133.52	400.31	58.75	304.17	186.95
half_Com	0.00	2.45	192.01	129.64	366.44	49.32	209.75	139.17
all_Com	0.03	1.95	193.25	131.43	370.68	50.08	198.77	136.26

(a) 車線変更を要する車の割合が 50%の場合

	dead[台]	last[台]	$delay_ave[step]$	delay_SD	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	in_delay[step]	in_travel[step]
no_Com	0.24	4.73	183.90	117.55	340.01	32.76	331.06	185.55
half_Com	0.00	1.55	182.76	116.39	320.25	25.96	232.14	146.46
all_Com	0.01	1.81	183.79	118.12	328.68	30.01	226.41	148.90

(b) 車線変更を要する車の割合が 30%の場合

表 13 拡張モデルの実験結果:IN 車が 5 台の場合

Table 13 The experimental result for an extended model: five IN-vehiles

	dead[台]	last[台]	$delay_ave[step]$	$_{\rm delay_SD}$	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	$in_travel[step]$
no_Com	0.76	7.64	190.27	128.09	396.85	60.19	390.15	170.19
half_Com	0.00	2.28	189.10	129.51	367.87	49.62	289.24	138.01
all_Com	0.04	2.39	186.32	125.37	369.61	50.70	274.47	133.22

(a) 車線変更を要する車の割合が 50%の場合

	dead[台]	last[台]	$delay_ave[step]$	$_{\rm delay_SD}$	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	$in_travel[step]$
no_Com	0.26	3.68	180.68	116.29	333.09	30.64	373.60	161.60
half_Com	0.00	1.60	179.14	114.83	321.35	27.01	308.83	141.43
all_Com	0.00	1.73	179.95	116.04	327.29	29.09	298.76	140.19

(b) 車線変更を要する車の割合が 30%の場合

表 14 拡張モデルの実験結果: IN 車と OUT 車が各 1 台

Table 14 The experimental result for an extended model: one IN-vehile and one OUT-vehicle

	dead[台]	last[台]	$delay_ave[step]$	$_{\rm delay_SD}$	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	$in_travel[step]$
no_Com	0.75	7.19	210.84	141.58	395.98	60.53	456.91	280.57
half_Com	0.02	2.37	209.02	140.86	370.76	49.94	441.49	172.42
all_Com	0.03	1.47	209.81	142.29	366.66	48.98	451.27	148.13

(a) 車線変更を要する車の割合が 50%の場合

	dead[台]	last[台]	$delay_ave[step]$	delay_SD	${\bf travel_ave}[step]$	$travel_SD$	$in_delay[step]$	$in_travel[step]$
no_Com	0.18	3.45	198.92	126.83	332.55	31.47	420.73	265.47
half_Com	0.02	1.38	197.82	125.96	320.83	28.09	406.32	171.91
all_Com	0.00	1.39	199.58	128.53	323.63	29.31	412.12	165.26

(b) 車線変更を要する車の割合が 30%の場合