卒業論文

UPPAALを用いた自動運転車の 群制御アルゴリズムのモデル化と検証

Modeling and verification of autonomous-vehicle group control algorithms using UPPAAL

指導教員 中村 正樹 准教授

富山県立大学工学部 電子・情報工学科

学籍番号: 1515024

氏名 佐原 優衣

提出年月 平成31年(2019年)2月

目 次

第1章	はじめに	1
1.1	背景	1
1.2	目的	2
1.3	論文の構成	2
第2章	モデル検査	4
2.1	モデル検査	4
	2.1.1 様々なモデル検査ツール	4
2.2	モデル検査ツール UPPAAL	5
	2.2.1 UPPAAL の操作	6
第3章	群制御アルゴリズムのモデル化と検証	10
3.1	進行方向を固定しない交差点	10
3.2	進行方向を固定する交差点	12
	3.2.1 垂直に交差点に進入する 2 車両のモデル	12
	3.2.2 オートマトンの合成による東西南北それぞれから交差点に直	
	進するモデル	14
	3.2.3 オートマトンの合成による東西南北それぞれから直進,右左	
	折するモデル	16
3.3	交差点の通過にかかる最小時間の検証	17
第4章	考察	18
第5章	おわりに	19
謝辞		20
参考文	· 献	21

第1章 はじめに

1.1 背景

自動運転技術は発達し続けている。自動運転は、搭載される技術によってレベル1からレベル5までに分けられており、現在、日本国内では、運転者支援を主としたレベル2までが市販車に採用されている。今後、高速道路や、限定地域での特定条件下での完全自動運転を行うレベル4の車両の普及が目指されている。

完全自動運転の普及の環境の一例として、アラブ首長国連邦において再生可能エネルギーを利用し、二酸化炭素を排出しないゼロカーボンを目指すマスダールシティプロジェクトが2006年に始まった。マスダールはアラブ首長国連邦の一つアブダビ首長国の首都アブダビの近郊で図1.1の様な人口約5万人、面積約6.5km²の人工都市として計画されている。

このプロジェクトでは道路交通は自動運転車のみで構成される予定である。住 民が任意の時刻に自動運転車に乗降し都市空間内を移動することを想定している ため、大量の車両の配備が必要となる。道路上の車両密度が高くなるため、渋滞 やデッドロックが発生することが想定される。したがって、個々の車両だけでは なく、自動運転車群が効率的に走行するアルゴリズムが必要となる。

しかし、効率的に制御された自動運転車が安全かどうかアルゴリズムから一目では判断しきれない。そこで本研究では群制御アルゴリズムが欲しい性質を持っているかどうかを検証する手法を提案する。



図 1.1: マスダール・シティの完成イメージ 1

1.2 目的

自動運転車の群制御アルゴリズムを形式的に記述し、モデル検査を用いて、性質を検証する。

1.3 論文の構成

本論文は、2章で本研究で用いるモデル検査の概説と使用するモデル検査ツールの概説、3章で単一の交差点における車両のモデル化と検証、4章で検証にかかる時間や検証の質、5章でまとめを述べるといった構成である。

¹出典:Masdar 社

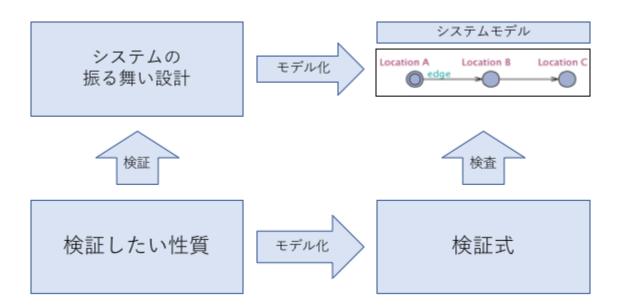


図 1.2: モデル検査とは

第2章 モデル検査

本章では文献[1]からモデル検査とUPPAALの概説を行う。

2.1 モデル検査

モデル検査は、システム上で起こり得る状態を網羅的に調べることにより設計の誤りを発見する自動検証手法の一種である。モデル検査手法は、システムの振る舞いの設計、および検証したい性質をそれぞれモデル化し、ツールを用いて、システムが性質を満たしているかを調べる。

モデル検査において、システムの動作を表現するシステムモデルを作成する必要がある。ソフトウェア開発のどの段階でモデル検査を活用したいか、もしくは、何をどの程度検証したいかによって、どのような情報をもとにどのようにシステムモデルを作成するかが変わってくる。専用のシステムモデルを入力とするモデル検査を設計モデル検査、ソースプログラムを入力とするモデル検査をプログラムモデル検査と呼ぶ。これらのモデル検査がソフトウェア開発の流れの中での活用例を図2.1に示す。図2.1にソフトウェアの品質向上のために行われる手順も挙げた。設計モデル検査は設計レビューを、プログラムモデル検査はコードレビューをそれぞれ補完する位置付けである。

2.1.1 様々なモデル検査ツール

次に、いくつかのモデル検査ツールを特徴と共に例示する。代表的なモデル検査ツールには、処理が高速で大規模なモデルを扱える NuSMV、並列処理やマルチスレッドの設計モデルを扱える SPIN、GUI ベースの入力による時間制約を扱える UPPAAL などがある。

NuSMV は状態遷移図からのモデル化に向いており、また、各状態が満たす論理式などを用いて記号的に検査を行う、莫大な状態数を持つ系に対して検査が可能なシンボリックモデル検査ツールである。

SPIN は Promela という専用の言語を用いて検査対象をモデル化する。SPIN の最大の特徴はモデル検査そのものを実施せず、対象そ固有の C 言語ソースを生成する。メモリ使用量を削減し、性能向上と共に、モデルに使用者が自由に C 言語コードを追加できる利点がある。

UPPAALの最大の特徴である時間が扱えることの利点を記述する。イベントの発生時刻や処理時間、これらの時間的なズレの三点について任意に設定できるため、時間が扱えないモデル検査と違い、応答時間などの時間制約を検証対象にす

ることが可能である。また、イベントの発生と特定の処理の開始を簡単に記述で きる。

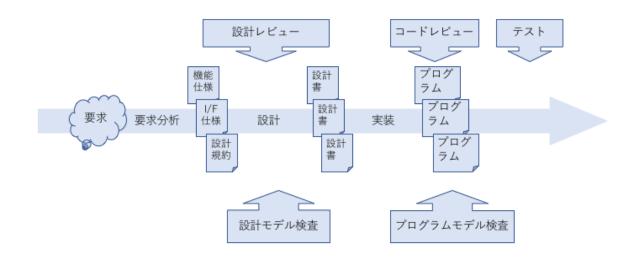


図 2.1: ソフトウェア開発プロセス

2.2 モデル検査ツール UPPAAL

本節は、UPPAAL について概説する。

UPPAAL はシステムモデルの入力を GUI ベースにより定義している。このため、作成したシステムモデルが直感的に把握しやすい。入力したシステムモデルに対して、GUI ベースでシミュレーション実行とステップ実行が可能である。シミュレーション画面では、各プロセスの現在状態と変数の値、状態遷移図とメッセージシーケンスが表示される。

検証は検証したい性質を検証式で入力する。検証はすべての可能性のある実行パスに対して網羅的に検査を行う。検証結果は、入力した検証式に対して成否が緑か赤で示される。性質に反した場合は、反するまでの実行履歴が反例として示される。反例の表示はシミュレーション画面で行われ、ステップ単位でトレースすることで、各プロセスの状態や変数値の変化を確認可能である。また時間制約を含む検証に関して、「最短時間で違反状態に到達する反例の出力」という機能を持つ。通常出力されるのは任意の一種類ではあるが、特に初期状態から検証したい性質に反するまでの経過時間が最短となる反例を出力する機能である。検証したい性質として、「仕事が完了することがない」という条件を与えることにより、仕

事が完了する手順が反例となるが、仕事が完了する手順の中で最短時間のものを 出力することになる。

2.2.1 UPPAAL **の**操作

本節では、例題を用いて UPPAAL を使用する。

例題の説明:4台の車が出発地点から到着地点まで、それぞれ違う方向から一つの交差点に進入し、通過するとき4台の車が全て通過し終わるのにかかる最小時間を検証する。なお、この交差点には右折レーン、信号がないものとする。北から南に向かう車ns、南から北にぬける車sn、東から西にぬけるew、西から東にぬける we、の4台は時速約30kmほどで走っており、南北同士、東西同士の場合はお互いに止まることなく通過するが、nsとewのような交差する場合は先に交差点への進入権を獲得した方が先に通過することとなる。そのため交差点への進入権をいつ獲得し、交差点の通過にかかる時間も考慮する。

システムモデルの入力: UPPAAL はシステムモデルを GUI 言語で作成する。UPPAALでは本例題における、車一台一台をエージェントと呼び、一台の車のおける出発地点から目的地まで通過するという一連の動作のことをプロセスと呼ぶ。同一の挙動を示すプロセスの定義を個別に行わなくてもすむように、テンプレートという概念を用いている。そのため、システムモデルの作成では、まずプロセスの挙動を定義したテンプレートの定義から行う。図 2.2 では現在選択しているものが青で囲われている。現在はエディタで、テンプレートが選択されている状態である。テンプレートの名前はエディタタブのすぐ下で定義できる。本例題では CarCouse とする。名前の隣にパラメータが入力部分がある。本例題では&を変数名の頭につけることで int 型のポインタとした。 シミュレーションと検証:

時間表現:

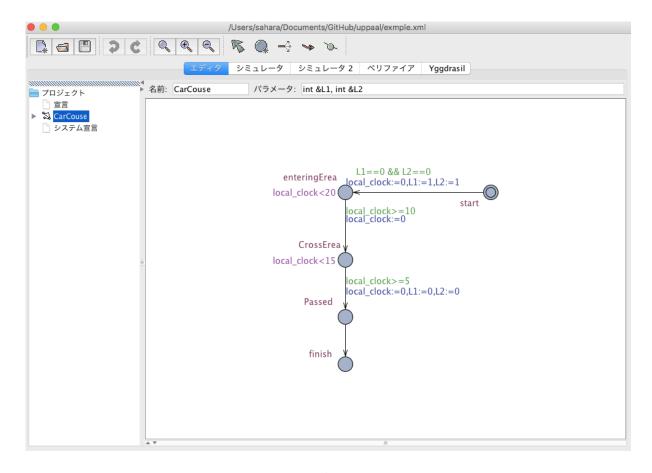


図 2.2: システムモデルの入力部分

```
エディタ シミュレータ シ

// Place global declarations here.
int lock1;
int lock2;
int lock3;
int lock4;
clock total;
```

図 2.3: 大域情報編集ペイン

図 2.4: 局所的情報編集ペイン

```
エディタ シミュレータ シミュレータ 2 /

// Place template instantiations here.
ns = CarCouse(lock2,lock4);
sn = CarCouse(lock3,lock1);
w 公 CarCouse
ew = CarCouse(lock4,lock3);
we = CarCouse(lock1,lock2);

// List one or more processes to be composed into a system.
system ns,sn,ew,we;
```

図 2.5: システム定義編集ペイン

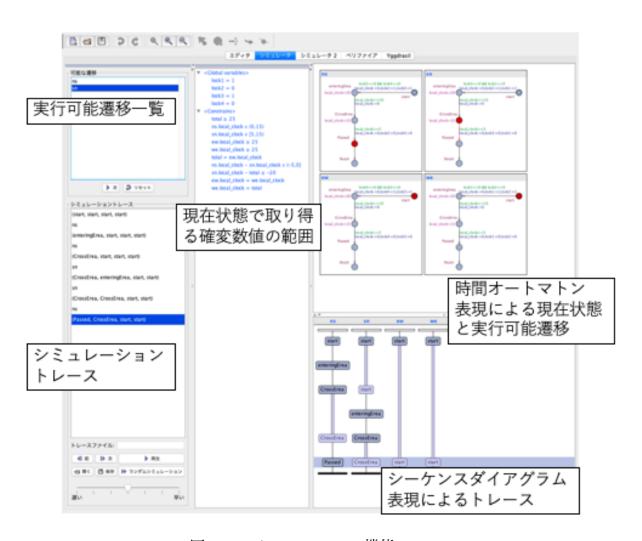


図 2.6: シミュレーション機能



図 2.7: モデル検査機能

第3章 群制御アルゴリズムのモデル 化と検証

UPPAAL を用いて交差点を通過する1台の自動運転車の挙動をモデル化する。 車両

3.1 進行方向を固定しない交差点

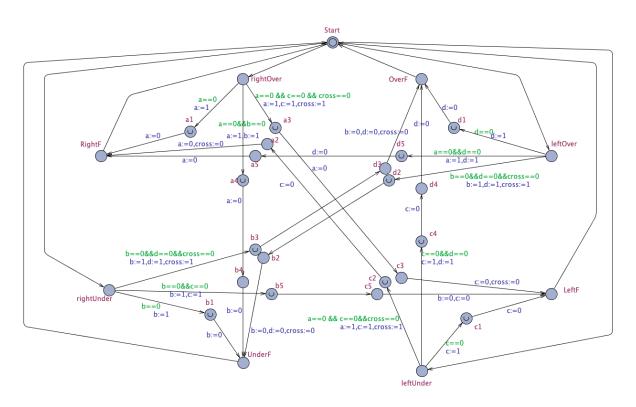


図 3.1: 進行方向を固定しない交差点のモデル

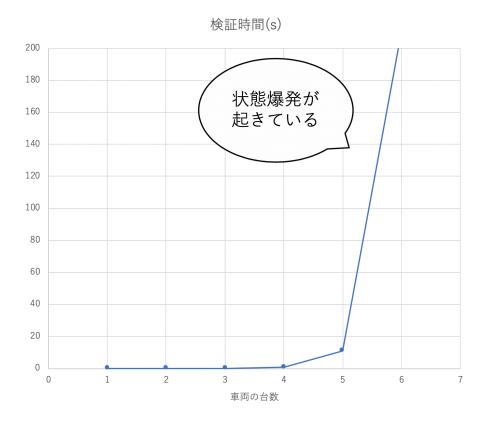


図 3.2: 車両の台数と検証にかかる時間の関係

A[] not deadlock

Verification/kernel/ellapsed time used: 211.755s / 1.35s / 213.168s. Resident/virtual memory usage peaks: 3,765,700KB / 8,128,780KB. 属性は満たされました

図 3.3: 進行方向を固定しない交差点のモデルにおける6台の車両の検証結果

3.2 進行方向を固定する交差点

本節では、交差点に進入する車両の進行方向を固定して、時間オートマトンを作成する。車両1台の挙動は、交差点進入前、交差点通過中、交差点通過後の3つの状態で記述する。交差点進入前に交差点の使用権を取得し、通過後に使用権を解放する。遷移可能条件と状態不変条件に時間に関する条件を与えることによって、通過にかかる時間や使用権を何秒前に取得しなければならないかを記述できる。

3.2.1 垂直に交差点に進入する2車両のモデル

交差点に直進する車両2台の進行方向が互いに交差するとき、衝突回避するためには交差点に同時に進入するのは1台までにする。交差点進入時に使用権を取得する車両の時間オートマトンを作成する(図3.4)。respawn は車両の初期状態かつ、任意の時刻に車両が発生する状態である。BeforeEnter は車両の交差点進入前の状態である。crossErea は交差点通過中の状態である。Passed は交差点通過後の状態である。respawn から BeforeEnter への遷移可能条件の cross==0 は交差点の使用権が未獲得であることを示しており、遷移時に cross==1 と更新して交差点使用権を獲得する。同時にタイマーである local_clock を0にして、BeforeEnter の時間を測定する。BeforeEnter から crossErea の遷移でも同様にし、交差点手前の約5秒から10秒前までに使用権を獲得し、交差点通過に2秒から5秒弱かかるということ記述した。

図3.5 は時間オートマトン表現で進行方向が垂直に交わる2台の車両の現在状態である。便宜的に左のプロセス vertical を南北方向に直進してるとし、右のプロセス horizon を東西方向に直進しているとする。現在状態は vertical が交差点の使用権を獲得し、進入前状態で、horizon が交差点通過後の状態である。

このモデルでデッドロック検証を行うと 0.01 秒未満の時間で検証できた。

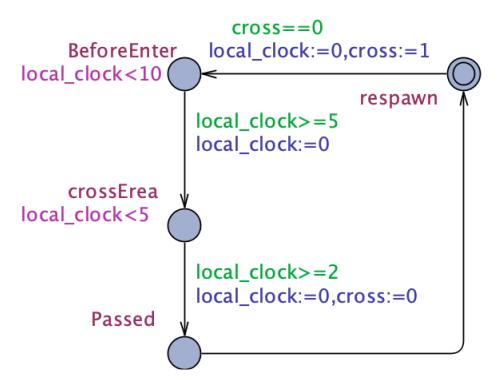


図 3.4: 交差点進入時に使用権を取得する車両1台の時間オートマトン

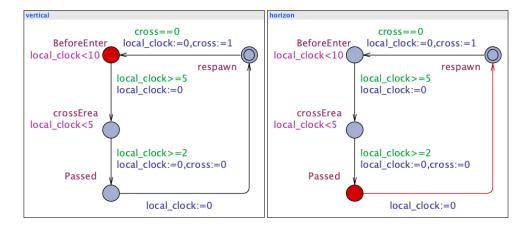


図 3.5: 垂直に交差点に進入する車両の時間オートマトンの合成

3.2.2 オートマトンの合成による東西南北それぞれから交差点に直進するモデル

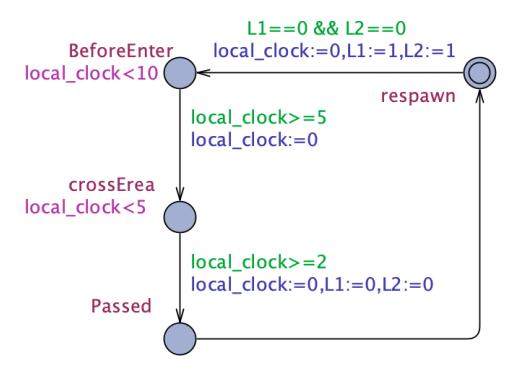


図 3.6: 交差点に直進して進入する車両1台の時間オートマトン

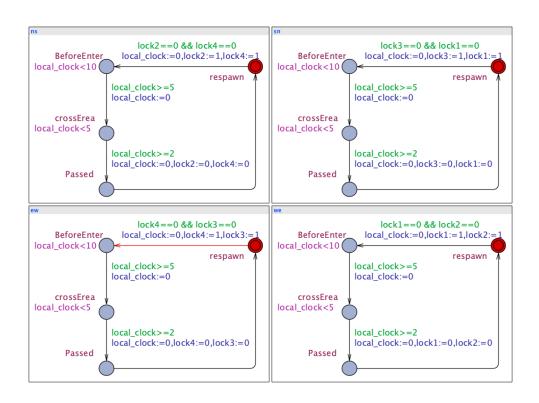


図 3.7: 交差点に直進して進入する車両の時間オートマトンの合成

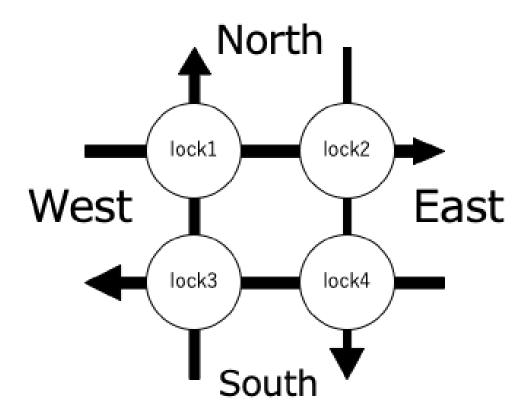


図 3.8: 交差点の進入権

3.2.3 オートマトンの合成による東西南北それぞれから直進、右左 折するモデル

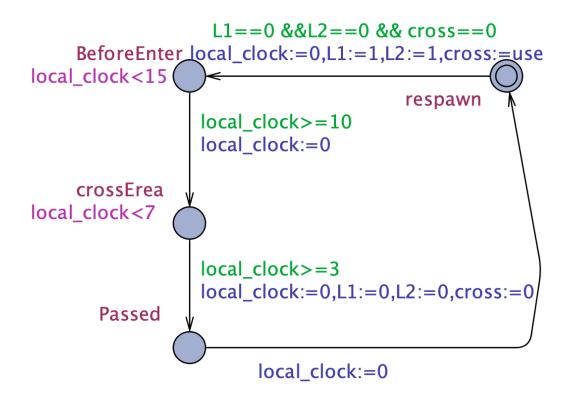


図 3.9: 車両1台の交差点通過時間オートマトン

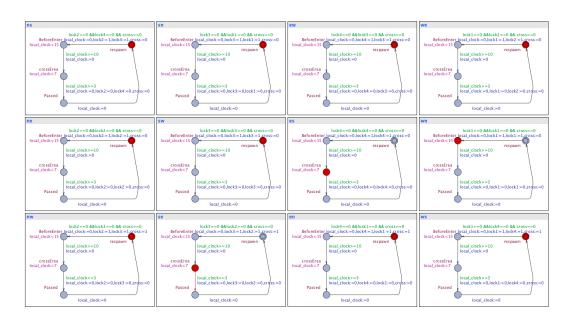


図 3.10: 交差点を通過する車両の時間オートマトンの合成

3.3 交差点の通過にかかる最小時間の検証

第4章 考察

第5章 おわりに

本研究では、UPPAALを用いた自動運転車群制御アルゴリズムのモデル化と検証の手法を提案した。単一の交差点においては車両の挙動をモデル化し、デッドロックや通過時間を検証することができた。複数の交差点から構成される都市空間のモデルを作成し検証することが今後の課題である。

謝辞

本研究を進める上で、多くのご助言とご指摘をいただきました中村准教授、榊原准教授に心より感謝の意を表します。また、多くの助言と協力をいただきました中村研究室、榊原研究室の皆様にも深く感謝いたします。

参考文献

[1] 長谷川哲夫, 田原康之, 磯部祥尚, UPPAAL による性能モデル検証ーリアルタイムシステムのモデル化と検証ー, 近代科学社, 2012.