

論理的安全ルールによる自動運転安全性の数学的証明

自動運転の社会受容を促進
 連絡先: 蓮尾 一郎・Clovis Eberhart・James Haydon <http://group-mmm.org/eratommmsd>

課題背景

自動運転の社会受容の遅れ

- 2018年の事故以降、自動運転事業化の機運が停滞気味
- 安全性を実現するのみならず、社会に説明して受容してもらわないと公道は走れない
- 何をもち「十分に安全とするか」の合意が存在 → アプローチ、企業、規格が多数

未知・過剰な製造物責任のリスク

- 自動運転の製造物責任の範囲は未確定 (社会的合意、規格、法律等)
- 製造者は将来、想定外の大きな製造物責任を負われる可能性がある → 参入、産業発展の大きな障壁
- 安全ルール (「これを満たせば安全」) の策定が待たれる

→ 正当性が数学的に保証された安全ルールを提供、社会への説明と製造物責任の明確化

蓮尾 一郎 (国立情報学研究所) 35

論理的安全ルールによる自動運転安全性保証

~ RSS [Shalev-Shwartz et al., 2017] 及び GA-RSS [Hasuo+, IEEE T-IV, in press] の考え方

「安全ルール R_1, R_2, \dots を遵守します。よって安全」

「安全ルール R_1, R_2, \dots を遵守します。よって安全」

「安全ルール R_1, R_2, \dots を遵守します。よって安全」

安全ルール R_1

同一車線・同一進行方向の交通シナリオにおいては、先行車からの距離を少なくとも

$$d_{min} = \left[v_r \rho + \frac{1}{2} a_{max, accel} \rho^2 + \frac{(v_r + \rho a_{max, accel})^2}{2 a_{min, brake}} - \frac{v_r^2}{2 a_{min, brake}} \right]_+$$

確保すること
 • それが困難な場合は $a_{max, brake}$ の加速度でブレーキをかけること

安全性定理
 安全ルール R_1 を遵守する限り、自車の責任による衝突は発生しない

安全性定理の数学的証明

The only non-zero point is that t_{max} is preserved by the dynamics. We have shown:

$$d_{min}(t) \geq \left\{ \begin{array}{ll} d_{min}(t_0) - v_r(t-t_0) & \text{if } d_{min}(t_0) - v_r(t-t_0) > 0 \\ 0 & \text{otherwise} \end{array} \right.$$

 where $d_{min}(t_0, v_r, \rho) = d_{min}$ is given by

$$d_{min}(t_0, v_r, \rho) = \frac{1}{2} a_{max, accel} \rho^2 + \frac{(v_r + \rho a_{max, accel})^2}{2 a_{min, brake}} - \frac{v_r^2}{2 a_{min, brake}}$$

 Therefore, we can infer:

$$d_{min}(t) \geq \frac{1}{2} a_{max, accel} \rho^2 + \frac{(v_r + \rho a_{max, accel})^2}{2 a_{min, brake}} - \frac{v_r^2}{2 a_{min, brake}}$$

$$d_{min}(t) \geq \frac{1}{2} a_{max, accel} \rho^2 + \frac{(v_r + \rho a_{max, accel})^2}{2 a_{min, brake}} - \frac{v_r^2}{2 a_{min, brake}}$$

- 安全性という複雑な目標を、確認・強制が容易な安全ルールに分解
- 安全ルールの正しさを**数学的証明**(究極の保証!)、証明を追いかけるとは論理的説明にもなる
- 安全ルールは汎用 → 規準・規格として社会受容を促進
- 事故の責任特定 (誰かが安全ルールを破ったはず)

規格化団体・規制当局など

我々の成果: RSS の形式論理的拡張による安全ルールの本格展開

[Hasuo+, IEEE T-IV, to appear]

RSS
 Responsibility-Sensitive Safety (責任感知型安全論), Shalev-Shwartz et al., 2017

- 安全ルールの基本的方法論 (IEEE 2846)
- 複雑なシナリオに対するルール策定・証明手法は未整備
- 特に、衝突回避以外の目的への対応事例がない

↓ ソフトウェア研究の知見

微分プログラム論理 dFHL (今回の成果)

$$\text{inv: } A \Rightarrow \text{pre} \leq 0 \wedge \text{post} \geq 0 \wedge \text{flow} \leq 0$$

$$\text{A: } \text{pre} \leq 0 \wedge \text{post} \geq 0 \wedge \text{flow} \leq 0$$

$$\text{M: } \text{pre} \leq 0 \wedge \text{post} \geq 0 \wedge \text{flow} \leq 0$$

安全ルール導出・証明のための論理体系

GA-RSS (今回の成果)
 Goal-Aware Responsibility-Sensitive Safety

- 衝突回避に加え、緊急停止等の目的達成もサポート
- 複数の行動を組み合わせた大局的安全ルール
- 現実の複雑な交通シナリオへの適用において必須

dFHL による逐次的推論・ルール導出ワークフロー (今回の成果)

- 複雑な行動計画を分割、それぞれ論理的解析し、結果を結合
- 自動推論によるツールサポート

非常停止したいが...

(近視眼的に衝突回避を行うため) 車線変更不可

目的達成を確保する大局的安全ルールを適用

ブレーキ又は加速により他車をやりすぎして非常停止達成

研究内容: Goal-Aware RSS の実現

既存技術: (オリジナル) RSS ("Collision-Avoiding RSS", CA-RSS)

- 安全条件 C を満たしてれば proper response P を実行することで、衝突を回避できる
- よって、「安全条件 C を守ってれば未来の衝突を回避できる」と言える

安全ルールの例 [Shalev-Shwartz et al., 2017]: single-lane, same-direction scenario

我々の拡張: Goal-Aware RSS (GA-RSS)

- 安全ルールの論理的導出:
 - 安全条件 C を満たしてれば proper response P を実行することで、衝突を回避しながら目的 C を達成できる。
 - 安全ルールの例 (今回の拡張の適用): pull over scenario (右図)
 - 物量と安全距離を確保しつつ、レーン変更して衝突を回避しやすくなるが目的
 - 目的達成の方法は多数
 - POD の前で急減速? 後で?
 - 前でも合意するために追加が必要? ...
 - よって、安全な目的達成のための安全条件 C の訂正は non-trivial.
 - 今回の論理的ワークフローとツールサポートにより、数十行の論理式によって表現される安全条件 C が計算できる

技術的成果 1
 GA-RSS 安全ルールのシステマティックな導出を可能にする

- 汎用の論理的ワークフローの設計
- 上記ワークフローに必要なプログラム論理体系の設計
- 上記ワークフローのソフトウェアによる実現

蓮尾 一郎 (国立情報学研究所)

Responsibility-Sensitive Safety (RSS) 概要

我々は RSS の本格展開・実用化を可能にするためのソフトウェア研究結果により、最近 [Hasuo+ (以下)] で、

- 事故の責任を所在の特定ルールを定めることができる
- 自動運転の安全性を厳格に (心算で誤差を許さない) 保証する
- 自動運転の安全性証明・アビリティを厳格に保証する
- 自動運転の責任取得ルールを厳格に保証する (心算で誤差を許さない) 保証する
- 安全性証明・アビリティを厳格に保証する

同時に、ルール C の安全性証明も書き出す

目標点でのルール C を守っていれば、急減速や急加速を必要とせずとも安全に非常停止できる。よって安全ルールを破ったはず

蓮尾 一郎 (国立情報学研究所) 34

技術的成果 1~3

成果 1: GA-RSS 安全ルール導出の論理的ワークフロー

シナリオを単独に分解

各サブシナリオに対し制約的 (constraint response) を設定

サブシナリオの依存関係に沿った制約的 (constraint response) と事前条件 A を得て、GA-RSS 安全ルールとする

蓮尾 一郎 (国立情報学研究所)

技術的成果 1~3

成果 2: GA-RSS 論理的ワークフローのためのプログラム論理体系 (後述: 高信頼性)

プログラムのための Floyd-Hoare Logic (Hoare, CACM 69)

- 線形ダイナミクスのための ODE 拡張 (cf. [Platzer '18])
- プログラムの実行中に発生するべき安全条件の追加

$$\{A\} \alpha \{B\} : S$$

事前条件 プログラム 事後条件 安全性条件

- 論理体系の理論的構成、特に推論規則の追加と健全性証明

成果 3: GA-RSS 論理的ワークフローのソフトウェア実装 (後述 1: 安全な計画に準拠)

- 数十行の論理式 + 数行の論理的記号操作 (代入、2次方程式制、不等式証明等) → `math` の `math` 関数で処理
- 計量関数システム Mathematica を用いた、非形式的ソフトウェア実装を実現
- プログラムの論理的推論の適用は人間も、非形式的かつ、well-documented, traceable
- プログラム・ダイナミクスに属しない代入・論理的記号操作 (代入、2次方程式制、不等式証明等) を Mathematica で形式化
- 定理演算システム KeYmaera X [Platzer '18] を用いた、2次方程式制・不等式証明を機械的に実行する

蓮尾 一郎 (国立情報学研究所) 39