

論理的な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される可能性がある
- 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

論理的な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」

規格化団体・規制当局など

R_1, R_2, R_3

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 driver. We have shown:

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

where $d_{min}(t) = d_{min}(t) - v_r t$ is given by

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

Therefore, we can infer:

$$d_{min}(t) \geq 0 \implies d_{min}(t) \geq 0$$

- 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!)、証明を追いかけけるこ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)

蓮尾 一郎 (国立情報学研究所) 36

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)

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

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

$$\text{M: } \text{pre} \geq 0, \text{pre} \geq 0 \wedge \text{inv} \Rightarrow 0, \text{pre} \leq 0 \wedge \text{inv} \leq 0$$

• 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ごして非常停止達成

蓮尾 一郎 (国立情報学研究所) 37

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、proper response P を実行することで、衝突を回避する
- 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

安全条件 C [Shalev-Shwartz et al., 2017]: single-lane, same-direction scenario

我々の拡張: Goal-Aware RSS (GA-RSS)

- 安全条件 C を満たして、proper response P を実行することで、衝突を回避する
- 安全条件 C (今回の拡張の目的): 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のが目的
- 目的達成の方法は多数 (POV) の中で「後」で選んで合致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 **必須的**
- 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) 38

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、規格化 (Hasuo+ 以下) を進め、

- 事故の責任を所在の特定 (ルールを破った者が悪い)
- 自動運転の安全性保証 (自動運転の安全性保証・規格化 (ルールを破った者が悪い) により保証)
- 自動運転の責任追跡 (自動運転の責任追跡 (ルールを破った者が悪い) により保証)
- 安全条件 C (自動運転の責任追跡 (ルールを破った者が悪い) により保証)
- 安全条件 C の数学的証明 (自動運転の責任追跡 (ルールを破った者が悪い) により保証)
- 安全条件 C の計算 (自動運転の責任追跡 (ルールを破った者が悪い) により保証)

ルール導出技術者が各運転シナリオに対し個別にルール導出

同時に、ルール C の安全性証明も書き出す

「目標まで安全ルールを守っていれば、急ブレーキや急加速を要しても安全に非常停止できる」といふような安全ルールを求めたい

蓮尾 一郎 (国立情報学研究所) 39

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

シナリオを単純な単体シナリオに分解

各サブシナリオに対し制約的 (proper response) を設定

サブシナリオの依存関係に沿った安全条件 C の計算

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)

非線形微分方程式の ODE 拡張 (cf. [Platzer '18])

プログラム論理中に異なった安全条件 C の計算

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

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

健全性証明: $A \Rightarrow \text{pre} \Rightarrow 0, \text{pre} \geq 0 \wedge \text{inv} \Rightarrow 0, \text{pre} \leq 0 \wedge \text{inv} \leq 0$

$\{A\} \text{dFHL}(\text{pre} > 0) \wedge \text{K} \{B\} : \text{pre} = 0 \wedge \text{inv} = 0, \text{pre} = 0 \wedge \text{inv} \geq 0$

サブシナリオ毎の proper response と事前条件を結合 (下式)、シナリオ毎の proper response A と事後条件 B 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) 40

技術的成果 1~3

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: 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次方程式制約、不等式証明等) → **4000** lines of code で実現
- 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
- プログラム論理の推論規則の適用は人間も、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・論理記号操作 (代入、2次方程式制約、不等式証明等) を Mathematica で形式化
- 定理関数システム KeYmaX [Platzer '18] を用いた、2次方程式制約のソフトウェア実装を自動化、手続的実行はスルーズ

蓮尾 一郎 (国立情報学研究所) 41