自律駐車のための探索ベース経路計画アルゴリズム:マルチヒューリスティックハイブリッドA*

Jihao Huang¹, Zhitao Liu¹, Xuemin Chi¹, Feng Hong¹, Hongye Su¹

1. State Key Laboratory of Industrial, Control Technology, Zhejiang University, Hangzhou, 310027 E-mail: jihaoh@zju.edu.cn, ztliu@zju.edu.cn, chixuemin@zju.edu.cn, hogfeg.zju.edu.cn, hysu@iipc.zju.edu.cn

概要:本論文では、自律駐車のための新しい方法を提案した。自律駐車は、その利便性から注目されているが、複雑な環境と車両の非ホロノミックな制約のため、衝突のない実現可能な経路を短時間で得ることは困難である。この問題を解決するために、本論文では、マルチヒューリスティックA*とハイブリッドA*の特性を取り入れたマルチヒューリスティックハイブリッドA*(MHHA*)と呼ばれる新しいアルゴリズムを紹介した。そのため、完全性の保証、局所最小値と準最適性の回避、実現可能な経路を短時間で生成することができる。また、本論文では、計算効率を向上させることができる座標変換に基づく新しい衝突チェック手法を提案した。提案手法の性能をシミュレーション実験でハイブリッドA*と比較し、その優位性を証明した。

Key Words: マルチヒューリスティック、経路計画、衝突回避、自律駐車、座標変換。

1 INTRODUCTION

自律走行は、自律走行駐車がこの分野で重要な問題である様々な応用シナリオ[1]により、多くの注目を集めている。自律駐車は経路計画の下位問題である。経路計画とは、スタート位置とゴール位置が与えられれば、実現可能で衝突のない経路を見つけることができるか、解決策がないことを報告することである。経路計画は、障害物や交通ルールのような環境の制約に従うだけでなく、経路の実現可能性を保証する必要があるため、複雑な問題であり、高次元の問題である。

多くの経路計画アルゴリズムが提案されており、その実装により4つのグループに分類される: グラフ探索、サンプリング、補間、数値最適化[2]。グラフ探索に基づくアルゴリズムは、順序サンプリングに基づくアルゴリズムとも呼ばれ、サンプリングアルゴリズムはランダムサンプリングに基づくアルゴリズムも指す。アルゴリズムによって特徴が異なるが、実際の使用では、Rapid-Exploring Random Tree* (RRT*)や最適化手法[3]の組み合わせなど、より良い特徴を得るために異なるアルゴリズムを組み合わせることが多い。ZhangとLiniger[4]は、ハイブリッドA*と最適化ベースの衝突回避(0BCA)アルゴリズムを組み合わせた新しい手法を提案し、この手法を階層的0BCA(HOBCA)と呼び、

本研究の一部は、中国国家重点研究開発プログラム(助成金N0.2021 YFB3301000)、中国国家自然科学基金創造研究グループ科学基金(助成金N0.61621002)、中国国家自然科学基金(NSFC:62173297)、浙江省重点研究開発プログラム(助成金N0.2021C01198,2022C01035)の支援を受けた。

H-OBCAの主なアイデアは、グローバルパスプランナを使用して粗いパスを生成し、粗いパスを0BCAの初期推測として使用し、OBCAアルゴリズムが車両のダイナミクスを満たす解を生成できることである。OBCAの解の質は初期推測の質に大きく依存するため、より良い初期解を得ることが必要である。

グラフ探索とサンプリングのカテゴリに属するアルゴリズム は、A*とその変種、Rapid-Exploring Random Tree (RRT)と その変種、Probabilistic Roadmap (PRM)、および他の手法 のような、グローバルパス解を生成するためによく使用され る。しかし、グラフ探索に基づくアルゴリズムは、次元が6 より小さい状態空間におけるランダムサンプリングに基づく アルゴリズムよりも効率的である傾向がある[5]。無人航空 機(UAV)の経路計画にRRTとその亜種を使用する場合、その性 能はより良くなる。そのため、グラフ探索に基づくアルゴリ ズムは、自律走行車の経路計画においてより一般的である。 A*はヒューリスティックに基づくアルゴリズムであり、Dyna mic A*、Hybrid A*、Weighted A*など多くのバリエーション がある。ハイブリッドA* [6]は、その品質の高さから自律走 行車の経路計画に広く用いられているが、複雑なシナリオで は、ハイブリッドA*によって実現可能な解を得るために多く の時間を要することが多い。Multi-Heuristic A* (MHA*) [7]は最近提案されたアルゴリズムで、多くのヒューリスティ ックを用いて探索プロセスを高速化する。多くの許容できな いヒューリスティックを使用するため、これらのヒューリス ティックが提供する情報をフルに活用し、探索プロセスにお けるローカルミニマムを回避することができる。そして、MH A*は解の完全性と準最適性を保証する能力を持っている。

8]では、MilA*の特性を取り入れ、A*の拡張方法を変化させ、経路をより実現可能なものにした手法である。

本論文では、MHA*とハイブリッドA*を組み合わせたマルチヒューリスティックハイブリッドA*(MHHA*)という手法を提案する。本稿の構成は以下の通りである。第2節では、問題定式化を紹介する。第3節では、MHHA*の実装全体を紹介し、ヒューリスティック関数の効果を分析する。セクション4では、本研究のシミュレーション結果を示し、ハイブリッドA*との比較を行う。結論はセクション5で述べる。

2 問題の定式化

本節では、すべてのシナリオ情報は、センサーが多少の 誤差をなくして得ることができると仮定する。そして、 スタート位置とゴール位置が与えられた場合、自律駐車 アルゴリズムは、車両の非ホロノミック制約を満たし、 環境と衝突しない経路を計画したり、そのような経路が 存在しないことを報告したりすることができる。本研究 では、主に古典的なパスプランナの改良に焦点を当て、 この問題に必要な情報を紹介する。

2.1 Environment

駐車場問題は、最も一般的な運転行動の1つと考えられている。一般的な駐車シナリオには、並列駐車、逆駐車、斜め駐車がある。正直なところ、このアルゴリズムによってさまざまな駐車場配置を解決できる可能性があるが、本研究では、並行駐車場を研究対象として選択する。図1はこのシナリオを表している。



図1:並列駐車シナリオ

2.2 車両の運動学的制約

この小節では、車両の運動学的制約に焦点を当て、車両運動学モデルを図2に示す。周知のように、駐車のような非構造化シナリオでは、車両は通常低速で走行するため、ダイナミクス制約を考慮せずに車両モデルを単純化することは合理的である。車両の運動学モデルは、 $\dot{z}(t)$ = f(z(t), u(t))で定式化でき、それを単一トラックモデルで表現することができる[9]:

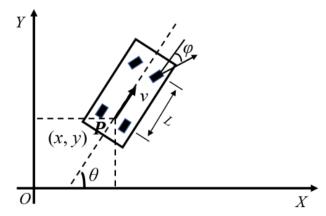


図2:車両の運動モデル。

$$\frac{d}{dt} \begin{bmatrix} x(t) \\ y(t) \\ \nu(t) \\ \varphi(t) \\ \theta(t) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \nu(t) \cdot \cos \theta(t) \\ \nu(t) \cdot \sin \theta(t) \\ a(t) \\ \omega(t) \\ \nu(t) \cdot \tan \varphi(t)/L \end{bmatrix}$$
(1)

ここで、Lはホイールベース、(x, y)は後輪車車軸の中点(図 2の点P)、 ν はPの速度、 ϕ は操舵角、 θ は方位角、 ω は前輪の角速度、aは加速度である。つまり、z(t) $\alpha = f(z(t), u(t))$ という式を $z(t) = [x(t), y(t), \nu(t), \phi(t), \theta(t)]$, $u(t) = [a(t), \omega(t)]$ と再定式化することができる。

前述の状態/制御変数には、車両の物理的または機械的制限を 反映する範囲があり、それは次のように表すことができる:

$$\begin{bmatrix} a_{min} \\ \nu_{min} \\ -\omega_{max} \\ -\varphi_{max} \end{bmatrix} \le \begin{bmatrix} a(t) \\ \nu(t) \\ \omega(t) \\ \varphi(t) \end{bmatrix} \le \begin{bmatrix} a_{max} \\ \nu_{max} \\ \omega_{max} \\ \varphi_{max} \end{bmatrix}$$
 (2)

2.3 衝突チェック

本節では、主に環境中の障害物との衝突を回避する方法について述べる。衝突検出プロセスを簡略化するために座標変換を導入することで、計算効率を大幅に向上させる。本作品における車両の形状は、矩形形状として近似される。2つのステップで衝突チェックを行う。まず、車は重なり合う円盤で合理的に近似することができ、長さし、幅ωの長方形は、次のように計算される半径rのn個の円盤で覆うことができる[10]:

$$r = \sqrt{\frac{l^2}{n^2} + \frac{\omega^2}{4}} \tag{3}$$

そして、円盤間の距離は次のように計算できる:

$$d = 2\sqrt{r^2 - \frac{\omega^2}{4}} \tag{4}$$

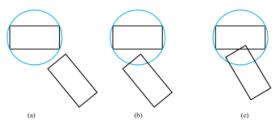


図3: 粗い衝突チェックの例。

本研究では、図3に示すように、矩形形状をカバーするために1枚の円形円盤を使用する。このようにして粗いチェックを行うことができる。矩形の中心から障害物上の点までの距離が円盤の半径より大きい場合、車両が障害物に衝突しないように確認することができ、図3(a)のように示すことができる。しかし、距離が円盤の半径より小さい場合、図3(b)、(c)に示すように、車両は衝突する可能性がある。そこで、次のステップが必要である。

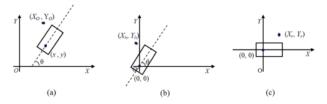


図4:座標変換による完全な衝突チェック。(a): 原点座標系。(b):水平変換。(c):回転変換。

図3(b)のような欠陥を克服するために、その点が矩形の内側にあるかどうかを判断する必要がある。最初のステップで衝突をチェックするだけで、たとえ解があったとしても、スペースの無駄のために解が得られないことがある。この問題に対処するために座標変換を用いるが、計算効率を大幅に向上させることができる。図4(a)からわかるように、これは地球座標系、(x, y)は地球座標系における後輪車車軸の中点の座標、 (X_O, Y_O) は地球座標系における障害物上の点の座標、 θ は方位角である。座標変換は、水平変換と回転変換の2つの部分から構成される。図4(b)では、地球座標系を水平変換して得られる座標系を確立している。この座標系は、後輪車軸の中点を座標原点とし、 (X_h, Y_h) は水平変換後の障害物上の点の座標であり、次のように計算できる:

$$\begin{bmatrix} X_h \\ Y_h \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} X_O \\ Y_O \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix}$$
 (5)

次に、図4(c)に示すように、後輪車軸の中点を座標原点とし、 その水平軸が車両に平行な座標系を確立する。 したがって、この座標系に基づいて障害物上の点の 座標を求めることができれば、その点が矩形の内側 にあるかどうかを判断しやすくなる。(X_r, Y_r) は 図4(c)に示す座標系における障害物上の点の座標で あり、次のように計算できる:

$$\begin{bmatrix} X_r \\ Y_r \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cos(-\theta) & -\sin(-\theta) \\ \sin(-\theta) & \cos(-\theta) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} X_h \\ Y_h \end{bmatrix}$$
(6)

そこで、地球座標系での座標から水平変換と回転変換を行うことで、図4(c)のような座標系での障害物上の点の座標を求めることができるので、次のようにまとめることができる。

$$x_h = Rx_o + t \tag{7}$$

ここで、x_hは変換座標系の座標、Rは回転行列、x_oは地球座標系の座標、tは並進ベクトルを表す。

3 ALGORITHM

本節では、主にMultiHeuristic A* (MHA*)アルゴリズムの特徴を取り入れながら、Hybrid A*をベースとしたMultiHeuristic Hybrid A* Algorithm(MHHA*)を紹介することに焦点を当てる。ハイブリッドA*の拡大方法とMHA*による高速探索効率により、運動学的実現可能性を保証することができる。

3.1 Heuristic

このサブセクションでは、主にヒューリスティック関数の効 果を分析し、マルチヒューリスティックハイブリッドA*アル ゴリズムで使用されるヒューリスティック関数を決定するこ とに焦点を当てる。ヒューリスティック関数に基づくパスプ ランナーの性能は、ヒューリスティック関数の性能に大きく 依存する[7]。ヒューリスティック関数は、無駄な領域の探 索を減らし、探索プロセスを高速化するために使用されるが、 許容されるヒューリスティックのみが最適な結果を導くこと ができる。ヒューリスティック関数は、現在の状態からゴー ル状態までのコストを決して過大評価しない場合、現在の状 態とヒューリスティック関数によって計算されたゴール状態 との間の距離が、現在の状態とゴール状態との間の実際の距 離よりも常に小さいことを意味する[11]。ヒューリスティッ ク関数は、 $h(x_{goal}) = 0$ かつ $0 \circ h(s) \leq h(s) + c(s, s)$ s) を満たす場合、図5のように整合的である:ここで、x_s は開始状態、xaはゴール0状態、Sは現在状態、Sは現在状態 の子ノード、g(s)は現在状態の子ノード、g(s)はS0と x_s の 間のコスト、h(s)はSと x_q の間のコスト、c(s, s)0 0はSと Sの間のコストを表すので、g(s)はg(s) = g(s) + c(s, s)) で表される0 0となりうる。総コスト f (s) = g(s) + h(s). ヒューリスティック関数が現在の状態とゴール状態の間の コストを過小評価する場合、コストが実際のコストより小さ くなることを意味し、最適解を求めることができる。

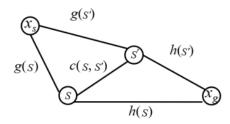


図5:ヒューリスティック関数の一貫した特性。

をダイクストラに縮退させる。ヒューリスティック関数が 現在の状態とゴール状態の間のコストを過大評価すると、 探索速度は増加するが、解が最適でない可能性があるため、 最適性と速度のトレードオフが行われることになる。

一つは障害物を無視しながら車両の非ホロノミック制約を考慮するものであり、もう一つは車両の非ホロノミック制約を無視しながら障害物を考慮するものである。これらのヒューリスティックの詳細については、[6]を参照してください。

3.2 マルチヒューリスティックA*アルゴリズム

この小節では、主にMHA*のレビューを行うことに焦点を当てる。 MHA*は多くのヒューリスティックスを使用しており、そのうち の1つは許容されるが、他のものは許容されない。許容される ヒューリスティックも一貫しており、解の最適性と完全性を保 証することができるが、複雑なシナリオで探索するときに局所 最小に陥りやすい欠陥がある。異なる許容できないヒューリス ティックは異なる検索場所で有用である可能性があり、これは 異なる許容できないヒューリスティックが異なる指針を提供す る可能性があることを意味する。MHA*は、許容されるヒューリ スティックと許容されないヒューリスティックを組み合わせる ことで、完全で境界のある準最適解を得ることができる。MHA* は、これらの許容できないヒューリスティックの1つがうつ病 領域周辺の探索を導くことができれば、高速な収束を保証する ことができる。MHA*は、準最適性を保証する方法で、異なる許 容できないヒューリスティックで複数の検索を実行する。MHA* には、独立多ヒューリスティックA*(IMHA*)と共有多ヒューリ スティックA*(SMHA*)の2つのバリエーションがある。MHA*の詳 細については、論文[7]を参照されたい。

3.3 マルチヒューリスティックハイブリッドA*アルゴリズム

このサブセクションでは、主にMultiHeuristic Hybrid A* A lgorithmの紹介に焦点を当て、このアルゴリズムはハイブリッドA*の特性とMHA*の特性を取り入れ、解が運動学的に実行可能、完全、かつ最適でないことを保証することができる。

MHHA*はAlg 1に示されている。MHHA*は、開始状態とゴール状態を結ぶ経路を返すか、または、そこで報告される。

h(s) = 0のとき、アルゴリズムは開始状態とゴール状態を結 ぶ無衝突解を持たない。最初のステップは、初期化処理を完 了することである(1-10行目)。そして、このアルゴリズムは、 OP ENoが空集合であるかどうかをチェックする。空集合であ れば、アルゴリズムは解を返さない(40行目)。そして、アル ゴリズムはノードを拡張する。MHHA*はω因子を用いて、許 容ヒューリスティック関数で探索されるアンカー探索よりも、 許容できない探索を優先する。MHHA*は、アンカー探索の最 小鍵からωファクター以内の解を探索する限り、許容できな い探索をラウンドロビン方式で実行する。もし、許容できな いヒューリスティックの最小鍵がアンカーヒューリスティッ クの最小鍵のω倍という境界を満たさない場合、この許容で きない探索は中断され、代わりにアンカー探索が実行される。 これは、どのノードが拡張されるかを決定するプロセスであ る。どのノードを拡張するかを決定した後、14-24行目の処 理は26-36行目と同じである。前のものを例にとると、まず、 アルゴリズムは、拡張される現在のノードがゴールノードで あるかどうかをチェックする。もしそうであれば、アルゴリ ズムは、親ノードをバックトラックして全経路を返す。もし そうでなければ、このアルゴリズムは解析解を得ようとする が、車両が前進と後退の両方向に移動できるため、Reeds-Sh eep曲線を選択する。Reeds-Sheep曲線によって返されたパス が衝突のないものである場合、アルゴリズムはReeds-Sheep 曲線と組み合わされたパスを返し、親ノードをバックトラッ クする。Reeds-Sheep曲線が障害物に衝突した場合、アルゴ リズムはExpandnode(s)関数を呼び出して現在のノードの拡 張を終了する。

Expandnode(s)関数はAlg 2に示されている。このアルゴリズムは A*の展開に似ているが、許容されないヒューリスティックだけで なく、許容されないヒューリスティックもノードを拡張するため に許容されるヒューリスティックを使うわけではない。アルゴリズムに登場したkey(s, i)関数はAlg 3に示されており、1つのノードの総コストを計算するために使用される。

4 シミュレーション結果

本節では、MHHA*のシミュレーション結果を示し、MHHA*と ハイブリッドA*を比較する。

4.1 シミュレーションのセットアップ

シミュレーション結果はすべてMATLABで行い、i7-9750 CP U 2.60GHz、16GB RAMを搭載したノートパソコンでMicroso ft Windows 10で実行した。車両は4.7×2mの矩形でモデル化し、車のホイールベースLは2.7mとした。そして、この作業では、ステアリング角は、 $\phi\in[-0.6,0.6]$ rad (約 $\pm 34^*$) の間に制限される。本研究では、図6に示すように、平行駐車を研究シナリオとして選択し、水平方向は X $\in[-21,21]$ m、別の方向はY $\in[-1,11]$ m、駐車場は深さ3.0m、長さ7.2mに制限している。

開始状態を静的(ν = 0)にし、初期姿勢を右とする。本研究では、2つのIn MHHA*アルゴリズムグリッドマップを実装し、X方向とY方向の両方でグリッドのサイズは0.3mである。

アルゴリズム1 マルチヒューリスティックハイブリッドA*。

```
関数 MHHA*(S<sub>start</sub>, S<sub>goal</sub>)

    g(s<sub>goal</sub>) ← ∞;

 2: g(s_{start}) \leftarrow 0;
 3: bp(s_{start}) \leftarrow null;
 4: bp(s<sub>qoal</sub>) ← null;
 5: N ← 0;
 6: for i = 0 to n do
       OPEN_i \leftarrow \emptyset;
 7:
       CLOSEi \leftarrow \emptyset;
        insert s^{start} in OPEN_i with key(s_{start}, i) as priority;
11: while OPEN_0 not empty do
12:
       for i = 1 to n do
           if OPEN_i.Minkey() \leq \omega OPEN_0.Minkey() then
13:
14:
              if g(s_{qoal}) \leq OPEN_i.Minkey() then
15:
                 return path pointed by bp(s_{qoal});
16:
17:
              s \leftarrow OPEN_i.Top();
18:
              if mod(N, setvalue) == 0 then
19:
20:
                 RSpath \leftarrow RSCurve(s, s_{qoal});
21:
                 if RSpath is Collision free then
                    return RSpath with path pointed by bp(s)
22:
23:
                 end if
              end if
24:
              Expandnode(s);
25:
           else
26:
              N \leftarrow N + 1;
27:
              if g(s_{goal}) \leq OPEN_0.Minkey() then
28:
29:
                 return path pointed by bp(s_{goal});
              end if
30:
              s \leftarrow OPEN_0.Top();
31:
              if mod(N, setvalue) == 0 then
32:
33:
                 RSpath \leftarrow RSCurve(s, s_{goal});
34:
                 if RSpath is Collision free then
35:
                    return RSpath with path pointed by bp(s)
                 end if
36:
              end if
37:
              Expandnode(s);
38:
          end if
39:
40:
        end for
41: end while
42: return NULL
```

一方は障害物を無視しつつ、もう一方は障害物を無視しつつ、 車両の非ホロノミック制約を考慮し、もう一方は車両の非ホ ロノミック制約を無視しつつ、両方の最大値を選択する。便 宜上、この実装では、MHHA*は1つの許容できないヒューリス ティックのみを選択し、許容できるヒューリスティックを膨 張させることで許容できないヒューリスティックを得る。

4.2 Results

本研究のシミュレーションでは、端の位置を(x_f , y_f , ϕ_f , v_f) = (-1.35, 1.5, 0, 0) に固定し、

アルゴリズム2親ノードの拡張

```
機能: ノードの展開
 1: Remove s from OPEN_i, \forall i = 0 \dots n;
 2: Add s to CLOSE_i, \forall i = 0 \dots n;
 3: for each s' in Succ(s) do
      if s in CLOSE_0 then
 5:
          Continue;
 6:
       else
 7:
          g(s') \leftarrow g(s) + c(s,s');
 8:
          bp(s') \leftarrow s;
          insert/update s' in OPEN_0 with key(s', 0) as priority;
 9:
          if s' not in any CLOSE_i, \forall i = 1 \dots n then
10:
             for i = 1 to n do
11:
               insert/update s' in OPEN_i with key(s', i);
12:
13:
             end for
          end if
14:
15:
       end if
16: end for
```

アルゴリズム3 1つのノードの総コストを計算する

```
Function: key(s,i)
1: return g(s) + h_i(s)
```

そして、このアルゴリズムは、逆の動き、スイッチバックの数、車両のジャークにペナルティを与える。許容されるヒューリスティックシナリオについては、MHHA*の性能を確認するために、図7に示すような前方進入駐車と、図8に示すような後方進入駐車のシナリオを選択した。障害物は赤い点で、解析解は青い線で表されている。図7の開始位置は $(x_s, y_s, \phi_s, \nu_s) = (-9, 8.0, 0, 0)$ とし、図8の開始位置は $(x_s, y_s, \phi_s, \nu_s) = (12, 8.0, 0, 0)$ とする。MH HA*の探索過程は非常に高速であり、このアルゴリズムは準最適性を保証しながら短時間で無衝突解を得ることができる。

4.3 考察と比較

この小節では、MHHA*とハイブリッドA*を比較する。両シナリオにおけるハイブリッドA*のシミュレーション結果を図9と図10に示す。また、MHHA*とハイブリッドA*の主要な性能指標の比較を表1、表2に示す。拡張ノード数、反復回数、拡張時間など、多くの点でMHHA*がハイブリッドA*より優れていることがわかる。経路長の面でのみ、MHHA*はハイブリッドA*より悪い。MHHA*は最適性と計算効率のトレードオフを行うため、最適性が保証されない。MHHA*で計算された経路は最適ではないが、実現可能であるため、OBCAの初期解として使用することができる。そして、MHHA*とハイブリッドA*が計算する経路はホモトピーであり、両解は同じ解に収束するので、計算効率は最適性よりも重要であり、MHHA*は最適でない。

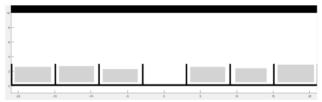


図6:実験駐車場のシナリオ。

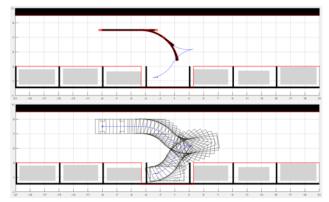


図7:MHHA*を使用した場合の前方駐車。

つまり、H-OBCAアルゴリズムでは、計算効率を向上させるために、初期解を生成するMHHA*を選択することができる。

表1:フォワードパーキングの性能比較

Performance	MHHA*	Hybrid A*
Number of Extended Nodes	273	1460
Number of Iterations	79	564
Extension Time (s)	1.0222	6.9123
Path lengths (m)	21.097	18.659

表2:バックワードパーキングの性能比較

Performance	MHHA*	Hybrid A*
拡張ノード数	253	6361
Number of Iterations	62	2486
Extension Time (s)	0.9753	43.49
Path lengths (m)	18.16321	16.691

5 CONCLUSION

本研究では、自律駐車のための探索ベースの運動計画アルゴリズムを提案した:マルチヒューリスティックハイブリッドA*(MHHA*)は、最適性の保証と高速な計算効率を提供することができる。また、座標変換に基づく新しい衝突チェック法を利用し、計算効率を向上させる。並行駐車を研究対象として選択し、車両モデルとしてシングルトラックモデルを選択する。シミュレーション実験では、2つの典型的なシナリオが選択され、1つは前方駐車、もう1つは後方駐車である。MHHA*は最適ではないが、OBCAで初期解として使用すると、ホモトピーのためハイブリッドA*と同じ解に収束する。

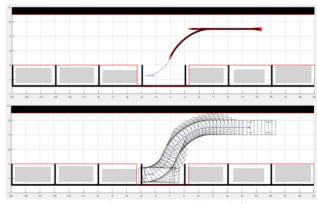


図8:MHHA*を使用した場合の後方駐車。

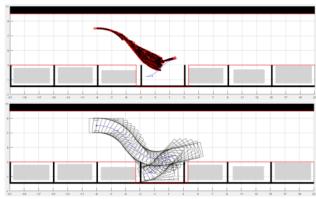


図9:ハイブリッドA*を使用した場合の前方駐車。

さらに、MHHA*は、両シナリオにおいて、拡張ノード数、 反復回数、拡張時間において、ハイブリッドA*よりも 優れた性能を持つ。今後の研究の方向性としては、H-0 BCAにおけるMHHA*の性能を確認することである。

REFERENCES

- J. Guo, U. Kurup, and M. Shah, "Is it safe to drive? an overview of factors, metrics, and datasets for driveability assessment in autonomous driving," *IEEE Transactions on Intelligent Transportation Systems*, vol. 21, no. 8, pp. 3135–3151, 2019
- [2] D. González, J. Pérez, V. Milanés, and F. Nashashibi, "A review of motion planning techniques for automated vehicles," *IEEE Transactions on Intelligent Transportation Sys*tems, vol. 17, no. 4, pp. 1135–1145, 2015.
- [3] A. Perez, R. Platt, G. Konidaris, L. Kaelbling, and T. Lozano-Perez, "Lqr-rrt*: Optimal sampling-based motion planning with automatically derived extension heuristics," in 2012 IEEE International Conference on Robotics and Automation. IEEE, 2012, pp. 2537–2542.
- [4] X. Zhang, A. Liniger, A. Sakai, and F. Borrelli, "Autonomous parking using optimization-based collision avoidance," in 2018 IEEE Conference on Decision and Control (CDC). IEEE, 2018, pp. 4327–4332.

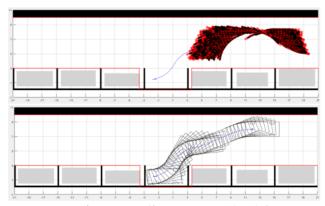


図10:ハイブリッドA*を使用した場合の後方駐車

- [5] S. M. LaValle, M. S. Branicky, and S. R. Lindemann, "On the relationship between classical grid search and probabilistic roadmaps," *The International Journal of Robotics Research*, vol. 23, no. 7-8, pp. 673–692, 2004.
- [6] D. Dolgov, S. Thrun, M. Montemerlo, and J. Diebel, "Practi-

- cal search techniques in path planning for autonomous driving," *Ann Arbor*, vol. 1001, no. 48105, pp. 18–80, 2008.
- [7] S. Aine, S. Swaminathan, V. Narayanan, V. Hwang, and M. Likhachev, "Multi-heuristic a," *The International Journal of Robotics Research*, vol. 35, no. 1-3, pp. 224–243, 2016.
- [8] B. Adabala and Z. Ajanovic, "A multi-heuristic search-based motion planning for autonomous parking," in 30th International Conference on Automated Planning and Scheduling: Planning and Robotics Workshop, 2020.
- [9] B. Li, T. Acarman, Y. Zhang, Y. Ouyang, C. Yaman, Q. Kong, X. Zhong, and X. Peng, "Optimization-based trajectory planning for autonomous parking with irregularly placed obstacles: A lightweight iterative framework," *IEEE Transactions* on *Intelligent Transportation Systems*, 2021.
- [10] J. Ziegler and C. Stiller, "Fast collision checking for intelligent vehicle motion planning," in 2010 IEEE intelligent vehicles symposium. IEEE, 2010, pp. 518–522.
- [11] K. Kurzer, "Path planning in unstructured environments: A real-time hybrid a* implementation for fast and deterministic path generation for the kth research concept vehicle," 2016.