



دانشگاه صنعتی امیرکبیر
(پلی تکنیک تهران)
دانشکده ریاضی و علوم کامپیوتر

پروژه
علوم کامپیوتر

بررسی الگوریتم A^* و کاربرد آن

نگارش
مهدی عباسعلی پور

استاد راهنما
جناب آقای دکتر قطعی

مهرماه ۱۴۰۲

بِسْمِ اللَّهِ الرَّحْمَنِ الرَّحِيمِ

چکیده

در این گزارش قصد بررسی یکی از الگوریتم های جست و جو به نام الگوریتم سرچ A^* را داریم . پس از بیان برخی از مقدمات و پیشینه ، به برخی از شیوه های بهبود این الگوریتم متناسب با فضای مسائل متفاوت می پردازیم . این مسائل غالباً مربوط به وسایل نقلیه خودران و بحث های مسیریابی آنان می باشد . تمرکز بیشتر مقاله به بررسی گستردگی ها و تنوع تغییراتی که می توان بر روی الگوریتم A^* اعمال نمود .

واژه های کلیدی:

هوش مصنوعی ، حمل و نقل هوشمند، مسیریابی هوشمند، بررسی الگوریتم A^*

فهرست مطالب

صفحه

عنوان

| | | |
|----|-------|--|
| ۲ | ۱ | مقدمه ای بر الگوریتم A* |
| ۳ | ۱-۱ | اهمیت مسیریابی بهینه در سیستم های حمل و نقل خودران |
| ۳ | ۲-۱ | تاریخچه |
| ۳ | ۳-۱ | شیوه ی کار |
| ۴ | ۴-۱ | ورژن ها |
| ۵ | ۱-۴-۱ | هندسی |
| ۷ | ۲-۴-۱ | بهبودیافته |
| ۸ | ۳-۴-۱ | پویا ساده |
| ۹ | ۴-۴-۱ | همیشه پویا |
| ۱۰ | مراجع | |

| شکل | فهرست تصاویر | صفحه |
|-----|--|------|
| ۱-۱ | بهینه سازی مسیر با استفاده از فیلتر $P(x,y)$ | ۵ |
| ۲-۱ | بهینه سازی مسیر با استفاده از فیلتر $W(x,y)$ | ۵ |
| ۳-۱ | مسیر یابی توسط الگوریتم کلاسیک A^* | ۶ |
| ۴-۱ | مسیر یابی توسط الگوریتم روش هندسی A^* | ۶ |
| ۵-۱ | شیوه کار A^* بهبود یافته | ۷ |

فصل اول

مقدمه ای بر الگوریتم A^*

۱-۱ اهمیت مسیریابی بهینه در سیستم های حمل و نقل خودران

توسعه سیستم های اتومات مانند هواپیماهای بدون سرنشین، وسایل نقلیه هدایت شونده خودکار و ربات های خودکار مزایای بسیاری را برای انسان داشته اند. توسعه وسایل نقلیه خودران منجر به افزایش ایمنی جاده ها و بهبود مصرف انرژی شده است. برای خودران سازی وسایل نقلیه باید نوعی سیستم داشت تا مسیرهای خود را مطابق با محیطی که قرار است در آن حرکت کنند برنامه ریزی کند. خواسته ی ما در این گونه مسائل این است که این مسیرها تا حد امکان کوتاه باشند و وسیله نقلیه به راحتی حرکت کند و از همه مهمتر اینکه بدون مانع باشند. با این حال، تحقیق در مورد برنامه ریزی حرکتی سیستم های خودران جدید نیست و به دهه ۱۹۵۰ برمی گردد، با الگوریتم هایی مانند جستجوی عرضی و جستجوی عمقی در مرحله اولیه تحقیقات برنامه ریزی حرکتی فرموله شده است. از آن زمان تاکنون چندین پیشرفت بزرگ در توسعه الگوریتم های برنامه ریزی حرکت صورت گرفته است. [۲]. یکی از الگوریتم های مهم برای هوشمندسازی و توانمند سازی این وسایل برای مسیریابی الگوریتم جست و جوی A^* می باشد.

۲-۱ تاریخچه

پیتر هارت (Peter Hart)، نیلز نیلسون (Nils Nilsson) و برترام رافائل (Bertram Raphael) از موسسه پژوهشی استنفورد (Stanford Research Institute) که اکنون با عنوان اس آر آی اینترنشنال^۱ فعالیت می کند، برای اولین بار، مقاله ای پیرامون الگوریتم A^* را در سال ۱۹۶۳ منتشر کردند. این الگوریتم را می توان به عنوان افزونه ای از «الگوریتم دیکسترا»^۲ در نظر گرفت که توسط «ادسخر دیکسترا»^۳ در سال ۱۹۵۹ ارائه شده است. الگوریتم A^* با بهره گیری از «الگوریتم جستجوی کاشف» (جستجوی هیوریستیک Heuristics Search) برای هدایت فرایند جستجو، به کارایی بهتری دست پیدا می کند [۱].

۳-۱ شیوه ی کار

کاری که الگوریتم A^* انجام می دهد آن است که در هر گام، گره را متناسب با مقدار f که پارامتری مساوی با مجموع دو پارامتر دیگر g و h است انتخاب می کند. در هر گام، گره/خانه ای که دارای کمترین مقدار f است را انتخاب و آن گره را پردازش می کند. g و h به روش ساده ای که در زیر بیان شده است محاسبه می شوند.

^۱ SRI International

^۲ Dijkstra's Algorithm

^۳ Edsger Dijkstra

- g هزینه حرکت از نقطه آغاز به یک مربع خاص در شبکه، با دنبال کردن مسیری که برای رسیدن به آن تولید شده است.
- h هزینه تخمین زده شده برای حرکت از یک خانه داده شده در شبکه به مقصد نهایی است. از h معمولا با عنوان هیوریستیک یاد می شود. هیوریستیک چیزی به جز نوعی حدس هوشمندانه نیست. کاربر واقعا فاصله واقعی را تا هنگام یافتن مسیر نمی داند، زیرا هر مانعی (دیوار، آب و سایر موانع) ممکن است در مسیر باشد. راه های زیادی برای محاسبه h وجود دارد که در ادامه به آن ها اشاره شده است.

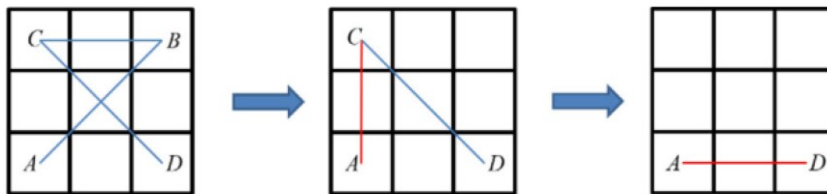
۴-۱ ورژن ها

این الگوریتم به شیوه های متفاوت متناسب با شرایط فضای مسئله گسترش یافته است . در ادامه به برخی از این ورژن ها می پردازیم :

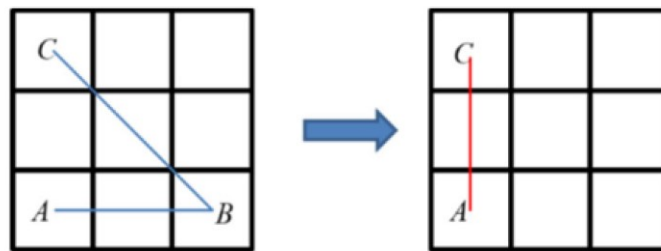
۱-۴-۱ هندسی

الگوریتم هندسی A^* نخستین بار در مسائل مسیریابی در محیط‌های بندری بیان شد؛ در این محیط‌ها عامل علاوه بر وظیفه‌ی حمل و نقل کالا، بایستی خود را در زمان مناسب به ایستگاه شارژ می‌رساند. این الگوریتم اساساً برای رسیدگی به مسائلی مانند زوایای چرخش بزرگ، گره‌های متعددی که معمولاً در مسیرهای متقاطع وجود دارند و مسیرهای دندان‌اره‌ای که توسط الگوریتم کلاسیک A^* تولید می‌شوند، توسعه داده شد.

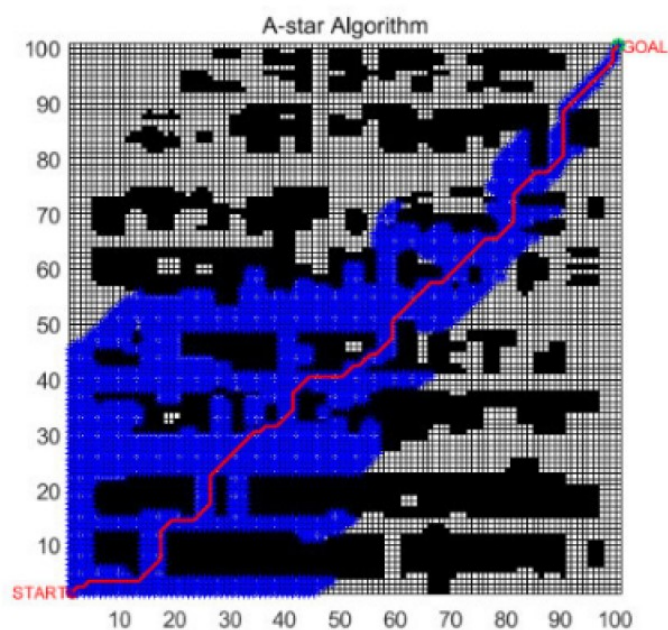
A^* هندسی ابتدا یک نقشه شبکه‌ای از محیط ایجاد می‌کند و موانع غیر ضروری را از بین می‌برد و اشکال نامنظم را منظم می‌کند. پس از این، الگوریتم کلاسیک A^* برای به دست آوردن یک مسیر بدون مانع از موقعیت شروع تا موقعیت نهایی اعمال می‌شود. چنین مسیرهایی به عنوان لیستی از نقاط به دست می‌آیند. سپس الگوریتم هندسی A^* با استفاده از توابع فیلتر $P(x, y)$ (۱-۱) و $W(x, y)$ (۲-۱) گره‌های نامعتبر را از این لیست فیلتر می‌کند. نتایج حاصل از کار این فیلتر نشان می‌دهد که تعداد گره‌های بررسی شده‌ی حاصل از این ورژن نسبت به حالت کلاسیک کاهش قابل ملاحظه‌ای یافته است و در یک نمونه مسئله از ۲۲۴۶ به ۱۰۹ مورد رسیده است. در ۳-۱ و ۴-۱ نقاط آبی گره‌های بررسی شده توسط الگوریتم و نقاط قرمز مسینهایی الگوریتم می‌باشند.



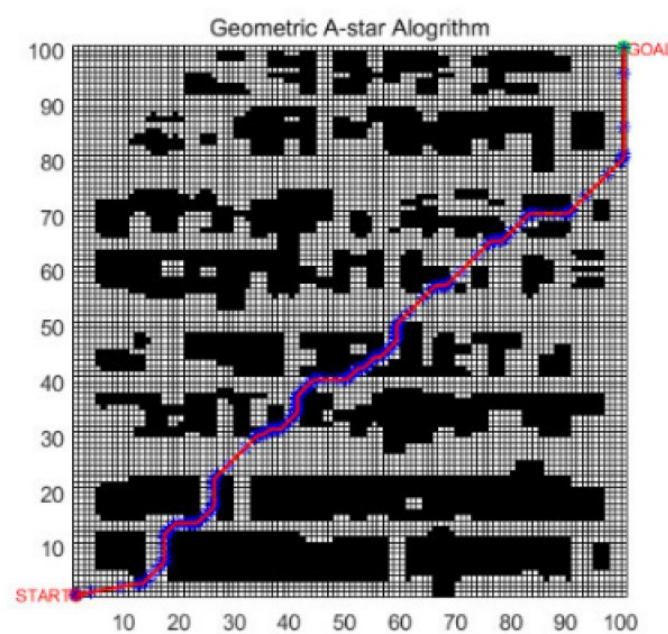
شکل ۱-۱: بهینه سازی مسیر با استفاده از فیلتر $P(x, y)$ [۲]



شکل ۲-۱: بهینه سازی مسیر با استفاده از فیلتر $W(x, y)$ [۲]



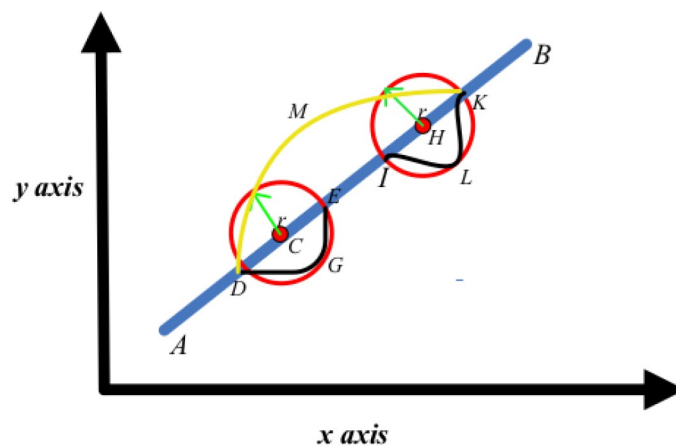
شکل ۱-۳: مسیر یابی توسط الگوریتم کلاسیک A^* [۲]



شکل ۱-۴: مسیر یابی توسط الگوریتم روش هندسی A^* [۲]

۲-۴-۱ بهبود یافته

این الگوریتم ابتدا هدف و موقعیت شروع را توسط یک خط مستقیم به هم متصل می کند. سپس فهرستی از مراکز، که نقاطی روی خط هستند که برخورد کردن به آن ها ممنوع می باشد را ایجاد می کند. برای هر مرکز، دایره ای به شعاع معین r در اطراف این نقاط می سازد، و سپس مختصات محل های برخورد این دایره ها را با خط پیدا می کند به عنوان نمونه شکل ۵-۱ را در نظر بگیرید. سپس با انتخاب هر یک از این جفت ها به عنوان نقطه شروع و هدف محلی، با استفاده از آستانه ϵ بررسی می کند که آیا هدف محلی E و شروع محلی بعدی I به یکدیگر نزدیک هستند یا خیر. اگر نزدیک باشند، هدف محلی فعلی به هدف محلی بعدی تغییر می کند، یعنی برنامه ریز باید مسیری را از D به K ، همانطور که در شکل نشان داده شده است، برنامه ریزی کند. پس از انجام این کار، الگوریتم با استفاده از الگوریتم A^* ، مسیرهای موضعی را در اطراف همه جفت های (D,E) و (D,K) مسیریابی می کند. رد نهایت مسیری حاصل می شود که بخشی از آن شامل خطی راست است که کواه ترین مسیر است و موانع با استفاده از الگوریتم A^* دور زده می شوند.



شکل ۵-۱: شیوه کار A^* بهبود یافته
[۲]

۳-۴-۱ پویا ساده

الگوریتم $D^* \text{ Lite}$ ، مانند الگوریتم A^* کلاسیک با شروع از یک گره سعی می کند تابه نقطه ی هدف برسد اما با این فرض که گراف بتواند تغییر کند . تشخیص یک مانع همان اثری را بر روی نمودار خواهد داشت که با حذف یال بین دو گره که مانع بین آنها تشخیص داده می شود، و این معادل تغییر وزن یال به ∞ است. الگوریتم $D^* \text{ Lite}$ چنین تغییرات وزنی را در نمودار محاسبه می کند و به طور مداوم مسیر خودروی خودران را دوباره برنامه ریزی می کند. الگوریتم $D^* \text{ Lite}$ دو امتیاز را برای هر گره از گراف در نظر می گیرد G و RHS . که همانند A^* امتیاز G هزینه رفتن از گره شروع به گره فعلی در گراف می باشد. امتیاز

RHS به صورت $RHS(n) = \min(G(n) + C(n, n))$ تعریف می شود که در آن، n گره فعلی، n' گره قبلی است. و $C(n', n)$ هزینه جابجایی از n به n' . برای یافتن گره بهینه بعدی استفاده می شود. اگر گره بعدی مسدود شود، C برای آن لبه روی ∞ تنظیم می شود، در نتیجه، RHS نیز روی ∞ تنظیم می شود. با استفاده از این امتیازها، الگوریتم مسیری را از هدف تا شروع برنامه ریزی می کند که در نهایت یک مسیر بهینه را برای دنبال کردن به دست می دهد. در صورت مواجهه با یک مانع ناشناخته قبلی، امتیاز RHS با هزینه های جدید اتصال برای گره های آسیب دیده، دوباره محاسبه می شود. نتایج نشان می دهد که $D^* \text{ Lite}$ منجر به جست و جوی راس اضافی کمتر، گسترده شدن کمتری می شود، که ثابت می کند که $D^* \text{ Lite}$ در واقع الگوریتم خوبی برای برنامه ریزی مجدد و حرکت در محیط های ناشناخته است.

۴-۴-۱ همیشه پویا

یکی از مهمترین مواردی که باید رد نظر گرفته شود محیط های پویاست . از آنجایی که فرد می خواهد کل زمان سفر به حداقل برسد، باید برنامه ریزی راه حل ها را با بیشترین سرعتی که می تواند محاسبه کند. در صورت برخورد با یک مانع جدید، زمان سفر با زمان اضافی برای محاسبه یک مسیر جدید افزایش می یابد. برای مقابله با این مشکل، الگوریتم ADA^* با ترکیب ایده های دو الگوریتم قبلاً مورد بحث، D^*lite و ARA^* توسعه یافت. مشابه ARA^* ، AD^* راه حل هایی غیر بهینه را ابتدا جست و جو می کند . تغییری که در محیط شناسایی شود (از طریق سنسور یا دوربین)، به عنوان تغییر در گرافی که مسیر در آن برنامه ریزی شده است، منعکس خواهد شد. گره های آسیب دیده در فهرست باز مانند الگوریتم D^* $Lite$ ارسال می شوند، با اولویت های آنها در میان مقدار کلید قبلی و مقدار کلید به روزرسانی می شوند . سپس گره های موجود در لیست پردازش می شوند تا زمانی که راه حل فعلی تضمین شود بنابراین ADA^* ، که یک الگوریتم برخط است، امکان برنامه ریزی مجدد سریع راه حل ها را با محدود کردن بهینه بودن آنها فراهم می کند.

مراجع

- [1] Hesaraki, Elham. A* algorithm in a simple way.
- [2] Paliwal, Pulkit. A survey of a-star algorithm family for motion planning of autonomous vehicles. In *2023 IEEE International Students' Conference on Electrical, Electronics and Computer Science (SCEECS)*, pages 1–6. IEEE, 2023.