

(۱) پیاده سازی الگوریتم ها برای پیاده سازی از زبان ++C استفاده شده. الگوریتم BFS و دو جهت به استفاده از Queue و DFS ها با استفاده از stack. الگوریتم ها به دو صورت گراف و درختی پیاده سازی شده اند. در مقایسه اولیه سرعت A^* از بقیه الگوریتم ها بیشتر بود اما بیشتر به نظر حافظه را نیز دارا بود. در مقابل BFS درختی بیشتر به زمان الگوریتم هرگز به A^* (BFS) و کمتر به حافظه اشغالی را به خود اختصاص داد. صرفه دار

مثال:

(۱) پازل آب: ۴ گلدان ممکن برای هدف داریم (A پر، B پر، A خالی، B خالی، $A \rightarrow B$, $B \rightarrow A$) داریم. مقدار آب در هر حالت از این اعمال بدست می آید. برای آن که در این مسئله سبب به تولید گره های اضافی شویم می توانیم از روش زیر استفاده کنیم (در کد نیز همین روش اعمال شده)
تعداد گره های گداف را برابر با حاصلضرب ظرفیت هر A و B می گیریم (در این مسئله ۳۰)
گره شماره ۱ نام از رابط $B \rightarrow water + A \rightarrow water \times Capacity \rightarrow B$ بدست می آید
حسن این روش این است که اگر عملی منجر به یک حالت تکراری شود ما آن را در فضای حافظه خود از قبل داریم و تنها کافسیت می یابیم و این این دو وصل کنیم.
روش درختی BFS حالت های بسیار زیادی تولید می کند. (نیم حاصل از بهینه تر در مقابل ضمیمه گره است)
برای جست و جوی دو جهت کافسیت از دو حالت $\langle 0, 2 \rangle$ و $\langle 0, 0 \rangle$ به طور همزمان شروع به پیش رفتن BFS کنیم (صرفاً باید توجه داشت اگر داریم از $\langle 0, 2 \rangle$ یعنی حالت هدف پیش می رویم اعمال را برعکس کنیم) مثلاً پر کردن A در واقع خالی کردن آن را در گره متکی نشان می دهد.

(۲) گویای سبایی

BFS درختی: فضای حالت این مجموعه بسیار زیاد شد به طوری که نمی توانیم به از مدت طولانی همچنان به تولید گره ها ادامه دهیم.
DFS عمق محدود ۸: به این روش با ~~تولید~~ آرایه $\{ \begin{matrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \\ 5 & 6 \end{matrix} \}$ به جواب رسید اما این حالت بسیار ساده است و صرفاً حاصل ۲ عدد جایی شده اگر حالت پیچیده تر شود نمی توان به جواب رسید.

A^* : این دستور از دورترین شبلی هکتی عملی کرده و با فضای حالت تقریباً 2^{10} به جواب رسید

$$\begin{pmatrix} 6 & 4 & 6 \\ 7 & 0 & 5 \\ 1 & 3 & 2 \end{pmatrix}$$

تابع g خودر هکتی : می توان هزینه رسیدن صفحه به خانه مجاور عدد مورد نظر را نیز با تابع g خودر حاصل از هدف جمع کرد.
 ۳) ربات سیر یاب :

برای این مسئله نیز مانند A^* می توان از یک تابع برای نشان دادن هر حالت خاص به یک گره استفاده کرد.
 در یک حالت درجهت از حالت شروع دوم حالت هدف شروع می کنیم و جایی که یکم سر رسیدن نشان از g می دهیم.
 سیر است.

بر A^* و به دست آوردن تابع خودر از یک تابع double استفاده شده تا حاصل سیستم دقیق به دست می آید

(تابع خودر هکتی از تابع بالا جمع حاصل می شود و موصیت ربات از هدف است)

از این سه تابع هزینه کمینا A^* و درجهت A^* زبان کمتر داشت.

(تابع مورد استفاده در g به نام یک g 5×15 است)

g (تایم) که فرجهی که با فایلی به نام صفحه شده است.