

استفاده از الگوریتم های جستجوی ناآگاهانه برای حل مساله ۸-puzzle

محسن لیاقت ۶۱۰۳۹۸۱۶۳

۱۴ بهمن ۱۴۰۱

فهرست مطالب

۱	تعاریف	۱
۱	انتخاب تابع Heuristic	۲
۲	مثال	۳
۲	۱.۳ تحلیل نتایج	۲

۱ تعاریف

states : تمام حالات ممکن قابل دسترس از حالت آغازین ($\frac{9!}{2}$ حالت)

Actions : بالا، پایین، چپ یا راست بردن کاشی

Goal test : همه کاشی ها در محل درست باشند

path cost : ۱-

transition model : در قالب یک تابع با همین عنوان در کلاس ENV_8puzzle در فایل puzzle8.py آمده است.

۲ انتخاب تابع Heuristic

تابع Heuristic مورد نظر من مجموع کوتاه ترین فاصله هر کاشی با محل درست آن است که با نام hf در کلاس ENV_8puzzle در فایل puzzle8.py آمده است. دلیل انتخاب این تابع موارد زیر است :

- به وضوح admissible است زیرا ما مجموع کوتاه ترین فاصله ها را حساب می کنیم و هزینه واقعی از این کمتر نخواهد بود.
- consistent است زیرا باتوجه به اینکه هزینه هر عمل ۱ است خواهیم داشت.

$$\text{cost}(n, a, n') + \text{hf}(n') = 1 + \text{hf}(n') \begin{cases} \text{place its to closer become tile a if} & = 1 + \text{hf}(n) - 1 = \text{hf}(n) \\ \text{O.W} & \geq 1 + \text{hf}(n) \geq \text{hf}(n) \end{cases}$$

- مقدار آن به هزینه واقعی تقریباً نزدیک است.

۳ مثال

همه مثال های داده شده اجرا شده اند و نتیجه اجرای آنها به همراه حافظه مصرفی آنها در هر الگوریتم در فایل اکسل به پیوست آمده است. (به دلیل محدودیت های سخت افزار لپتاپ خودم صرفا توانستم حداکثر عمق recursion را ۲۵۰۰ قرار دهم.)
به دلیل اینکه تعداد مثال ها زیاد بود از روی فایل مثال ها فایل های دیگری ساختم به نام `easyex.text` , `medex.text` , `hardex.text` که شامل همان مثال ها بود فقط فایل منظم تر شده بود و سپس همه ورودی ها را از آن فایل گرفتم و خروجی ها را در فایل `res.csv` ذخیره کردم سپس از روی آن فایل یک فایل اکسل ساختم. همه این فایل ها اگر سامانه ارور ندهد پیوست می شود :)
به دلیل اینکه پیچیدگی زمانی IDS نمایی است برای مثال های `medium` و `hard` دیگر این الگوریتم را اجرا نکردم (راستش چند بار اجرا کردم ولی هر بار بعد از گذشت چند ساعت هنوز همه مثال ها حل نشده بود.)

۱.۳ تحلیل نتایج

- الگوریتم DFS در حالات بسیاری به دلیل پر شدن استک `terminate` می کند نه به دلیل اینکه پامنخ را پیدا کرده است.
- الگوریتم BFS نسبت به DFS از حافظه بیشتری استفاده می کند و چون این حافظه به صورت هیپ است و سیستم عامل قابلیت صفحه بندی حافظه را دارد این الگوریتم با موفقیت پامنخ را می یابد
- الگوریتم UCS چون از `min-heap` استفاده می کند حافظه و زمان بیشتری را برای یافتن پامنخ نسبت به BFS نیاز دارد.
- اگر به زمان پامنخ گوی IDS توجه شود مشاهده می شود که رشد این زمان نسب به رشد طول پامنخ بهینه نمایی است.
- الگوریتم A^* کمترین زمان و حافظه را نسبت به دیگر الگوریتم ها برای یافتن پامنخ نیاز دارد.