

تمرین کامپیوتری 1 هوش – جستجوی آگاهانه و ناآگاهانه:

در این پروژه ما میخواهیم با استفاده از الگوریتم های جستجوی آگاهانه و ناآگاهانه ، عمل جستجو را انجام دهیم و به مساله داده شده پاسخ دهیم. در بخش اول و دوم ، از الگوریتم های BFS,IDS (جستجوی ناآگاهانه) استفاده کرده و در بخش آخر نیز از الگوریتم A^* (جستجوی آگاهانه) به همراه ضرایب مختلف استفاده می کنیم.

خواندن ورودی:

ما از یک لیست دو بعدی به ابعاد $m*n$ بعنوان زمین اصلی استفاده کرده و محدودیت های داده شده (مثل نقطه شروع و پایان رهبر، مبدا و مقصد یاران و نقاط نظارت اورک ها) را روی آن اعمال می کنیم.

نقطه شروع و پایان گندالف در یک متغیر ذخیره شدند و در پیاده سازی الگوریتم های سرچ (به ترتیب برای نقطه شروع سرچ و بررسی شرط پایان یافتن جستجو) از آن استفاده خواهیم کرد.

نقاط حضور اورک ها نیز در جدول بصورت خانه های غیرقابل دسترس ذخیره شده و همچنین منطقه های تحت نظارت آنها ، هم در زمین اصلی و هم در یک دیکشنری (با کلید نام اورک و مقادیر خانه های تحت نظر آن اورک) ذخیره شده اند. علت استفاده از این دیکشنری، تغییر دادن و وجود محدودیت حضور گندالف در منطقه تحت نظارت اورک است که روی عمل جستجو توسط اورک تاثیر گذار است و علت مشخص کردن خانه های تحت نظارت درون زمین، مشخص شدن محدودیت آن خانه برای گندالف در هنگام جستجو و جلوگیری از سرچ کردن تکراری درون دیکشنری برای پیدا کردن آن خانه است.

نقاط مبدا و مقصد یاران نیز درون یک متغیر لیست مشخص شده اند. از این لیست در پیاده سازی goal ها درون توابع جستجو و کلاس State استفاده شده.

مدل سازی :

در هر سه الگوریتم جستجو ، یک کلاس State تعریف کردیم که این کلاس نشان دهنده وضعیت و شرایط جستجو در هر مرحله است.

در این کلاس ، وضعیت جستجو در هر مرحله نشان داده می شود.

این کلاس دارای property هایی شامل اطلاعاتی مثل : طول مسیر طی شده ، خانه ای که گندالف (agent) در لحظه جاری، قدرت اورک ها در آن لحظه از جستجو، پدر مسیر طی شده (برای استفاده در چاپ مسیر طی شده) ، وضعیت دوستان ، همراه بودن/نبودن دوست با گندالف ، مقدار fValue برای جستجوی A^* و یک ID است.

توجه: این ID با استفاده از داده هایی که نشان دهنده حالت های مشابه هستند Hash شده و از جستجوی حالت های تکراری جلوگیری می کند.

همچنین این کلاس دارای متدهای محاسبه مقدار F,G,H برای جستجوی A^* و تابع هش برای محاسبه ID بوده و همچنین دارای دو متغیر static که نشان دهنده state های دیده شده و تعداد آن ها است ، می باشد.

استتیت اولیه یا `initialState` ما برابر با کلاس `State` ای می باشد که طول مسیر طی شده آن 0 ، پدر آن `None` و خانه شروع آن نقطه شروع گندالف است، می باشد . همچنین مقادیر متغیر های قدرت اورک ها و خانه های دوستان، برابر با مقادیری است که ورودی گرفتیم.

بطور کلی در هر 3 الگوریتم، ما استتیت اولیه را تعریف میکنیم و روی آن استتیت ، همه `move` های ممکن را انجام میدهم و چک میکنیم که آیا به استتیت نهایی رسیدیم یا نه و در صورت رسیدن به استتیت نهایی ، مسیر پیدا شده را چاپ می کنیم.

همچنین با استفاده از متغیر استاتیک حالت های ویزیت شده، از پیمایش خانه های تکراری جلوگیری می کنیم.

در کل برای هر استتیت ما حداکثر 4 تا `move` داریم. (حرکت در 4 جهت)

در الگوریتم های جستجو، پس از تعریف استتیت اولیه، این 4 حرکت در نظر میگیریم و با بررسی شرط های `valid` بودن آن حرکت (مثلا خانه درون جدول باشد یا اورک در آن نباشد یا بیشتر از قدرت اورک در آن محدوده از اورک حرکت نکرده باشیم)، گندالف را به آن خانه حرکت می دهیم و با توجه به خانه ای که گندالف به آن می رسد، یک استتیت جدید تعریف می کنیم.

همچنین بدیهی است که با توجه به خانه ای که گندالف به آن می رسد، استتیت متفاوتی تعریف می شود. مثلا ممکن است که نیاز به تغییر امتیاز های محدوده اورک ها باشد یا اورک به یک دوست برسد و آن را بردارد یا به خانه مقصد یک دوست برسد و حالت های دیگر.

استتیت نهایی یا همان `finalState` برابر با استتیتی است که در آن گندالف به خانه مقصد رسیده و همه دوستانش را به خانه هایشان رسانده و همچنین در طی مسیر نیز خطایی نکرده (مثلا در محدوده یک اورک، بیشتر از قدرت آن حرکت نکرده) بطور کلی بعد از رسیدن به استتیت نهایی و جواب، باید با استفاده از خواص کلاس `State` ، مسیر و طول مسیر پیمایش شده و تعداد استتیت های ویزیت شده و جهت مسیر های پیمایش شده (چپ/راست/بالا/پایین) را خروجی دهیم.

توجه : بعد از پیدا کردن مسیر پیمایش شده با استفاده از تابع بازگشتی و `parent` هر آبجکت، از تابع نوشته شده `PrintPath` برای چاپ مسیر براساس حرکت های انجام شده `L/U/R/D` استفاده می کنیم.

الگوریتم جستجوی BFS :

این یک الگوریتم جستجوی ناآگاهانه و براساس جستجوی سطح اول است.

خروجی حاصل از جواب این الگوریتم ، مسیری بهینه و کامل (پیدا کردن جواب در صورت وجود داشتن) و از مرتبه زمانی و فضایی $O(b^d)$ می باشد که در آن `b` و `d` به ترتیب حداکثر تعداد فرزندان و طول جواب بهینه است.

بطور خلاصه در این الگوریتم ما ابتدا استتیت اولیه را به مجموعه مرزی اضافه میکنیم . سپس (از آنجایی که هزینه هر حرکت 1 است) تمامی حرکت های ممکن روی تک عنصر مجموعه مرزی را اعمال میکنیم و استتیت های جدید را به مجموعه مرزی اضافه میکنیم.

این کار را تا آنجایی ادامه میدهم که یا تعداد عناصر مجموعه مرزی تمام شود یا به استتیت نهایی برسیم.(هر کدام زودتر رخ داد) که در صورت رخ دادن حالت اول، جوابی وجود نخواهد داشت.

خروجی تست کیس ها برای این الگوریتم:

```
PS E:\University\Term6\AI\Cas\CA1> python codes.py test_00.txt  
BFS finished  
pathIs:RRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRURDURDURDURDRRRRRR  
pathLenIs: 48  
numberOfVisitedStates: 21259  
execution Time: 198.38690757751465 ms  
PS E:\University\Term6\AI\Cas\CA1> python codes.py test_01.txt  
BFS finished  
pathIs:DRRDDDDDLDDLURUUUURRRRLDLLDDLUURUURRRRDDDDLRLRR  
pathLenIs: 52  
numberOfVisitedStates: 3999  
execution Time: 30.92026710510254 ms  
PS E:\University\Term6\AI\Cas\CA1> python codes.py test_02.txt  
BFS finished  
pathIs:RRRRRRRDDDDLRLLDLRLDDRURURRRDRDRR  
pathLenIs: 34  
numberOfVisitedStates: 1113  
execution Time: 8.976459503173828 ms  
PS E:\University\Term6\AI\Cas\CA1> python codes.py test_03.txt  
BFS finished  
pathIs:DDRDRDDDDLDRURUUUUUUURRRRRRLDDDDDLDDDDLRLRUUUURRRRRRDDDD  
pathLenIs: 66  
numberOfVisitedStates: 12252  
execution Time: 101.08709335327148 ms
```

الگوریتم جستجوی IDS :

این یک الگوریتم جستجوی ناآگاهانه و براساس ترکیب جستجوی عمق اول و سطح اول است. به بیان دیگر ، این الگوریتم همان الگوریتم DFS است ولی دارای یک شرط اضافه به معنای حداکثر عمق قابل پیمایش است و در هر مرحله با افزایش این حداکثر عمق قابل پیمایش، یک عمق بیشتر برای جستجو حرکت میکنیم و این باعث رفع مشکلات الگوریتم جستجوی DFS (بهینه نبودن خروجی) می شود.

خروجی حاصل از جواب این الگوریتم ، مسیری بهینه و کامل است.

بطور خلاصه در این الگوریتم ما ابتدا استتیت اولیه را به مجموعه مرزی اضافه میکنیم . سپس الگوریتم DFS را تا عمق k با مقدار اولیه 0 اجرا میکنیم و هر مرحله مقدار k را یک واحد اضافه میکنیم تا یا به جواب برسیم ، یا k به حد بالایی که برای طول حداکثر جواب مشخص کردیم برسد(حالتی که جواب ندارد).

خروجی تست کیس ها برای این الگوریتم:

خروجی برای $\alpha=1$:

```
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_00.txt
A* finished
pathIs:RRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRDRUDRUDRUDRUDRRRRRR
pathLenIs: 48
numberOfVisitedStates: 1317
execution Time: 28.93853187561035 ms
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_01.txt
A* finished
pathIs:DRDRRDDDDLLDLDRRRUUURRUULLDDDDLDRRRRRUUUDDDLRLRR
pathLenIs: 52
numberOfVisitedStates: 2786
execution Time: 50.86350440979004 ms
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_02.txt
A* finished
pathIs:RRRRRRRLLLDDDLDLLDDRURURRRDRDR
pathLenIs: 34
numberOfVisitedStates: 315
execution Time: 4.986763000488281 ms
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_03.txt
A* finished
pathIs:DDRDRDDLDDRDRRRRUUUURRURUUULLDDDLDLLDDDDLDRRRRUUUURRRRDDDD
pathLenIs: 66
numberOfVisitedStates: 5854
execution Time: 106.71019554138184 ms
```

خروجی برای $\alpha=1.8$

```
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_00.txt
A* finished
pathIs:RRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRDRUDRUDRUDRUDRRRRRR
pathLenIs: 48
numberOfVisitedStates: 427
execution Time: 7.9784393310546875 ms
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_01.txt
A* finished
pathIs:DRRDRLLDLDDLDDRRRUUURRUULLDDDLDDRRRRRUUUUDDDLDLLRRR
pathLenIs: 54
numberOfVisitedStates: 2778
execution Time: 40.498971939086914 ms
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_02.txt
A* finished
pathIs:RRRRRRRLLLDDDLDLLLDDRURURURRDDDR
pathLenIs: 34
numberOfVisitedStates: 198
execution Time: 3.008604049682617 ms
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_03.txt
A* finished
pathIs:DDRDRDDLDDLDRRRRRRRRRUUUULUURUUULLLLLLLLLDDDRDDDDLDRRRRUUUUURRRRDDDD
pathLenIs: 70
numberOfVisitedStates: 2344
execution Time: 31.45623207092285 ms
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1>
```

خروجی برای $\alpha=3$

```
Execution Time: 51.4325207692285 ms  
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_00.txt  
A* finished  
pathIs:RRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRRDRUDRUDRUDRUDRRRRRR  
pathLenIs: 48  
numberOfVisitedStates: 235  
execution Time: 4.057884216308594 ms  
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_01.txt  
A* finished  
pathIs:DRRDRLLDLDDLRDRRUURRUULLDDDLDRRRRRUUUULLLDLDDRDRRR  
pathLenIs: 56  
numberOfVisitedStates: 2653  
execution Time: 36.18979454040527 ms  
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_02.txt  
A* finished  
pathIs:RRRRRRRLLLLLDDRDDLDDRRRUURRRDRDDR  
pathLenIs: 36  
numberOfVisitedStates: 163  
execution Time: 1.959085464477539 ms  
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1> python codes.py test_03.txt  
A* finished  
pathIs:RRRRRRRLLLLLDDRDRDDDDLD RUUUUUUDDLDDDRRRRRRRRRUUULUURUUULLDDDLDRRRRDDDD  
pathLenIs: 76  
numberOfVisitedStates: 1851  
execution Time: 22.969961166381836 ms  
PS E:\University\Term6\AI\CAS\CA1>
```

همانطور که در جواب ها و برای ضرایب مختلف میبینیم ، برای ضرایب کم (بین 1 تا 2) این خروجی همچنان بهینه است ولی برای ضرایب بیشتر ، مسیر خروجی دیگر بهینه نخواهد بود.

همچنین هر چه ضریب بیشتر شود، تعداد استیت های دیده شده و زمان رسیدن به جواب ، کمتر می شود.

به بیان دیگر با افزایش ضریب، سرعت را فدای دقت می‌کنیم.

تست کپس 1				تست کپس 2			
	طول جواب	تعداد استیت‌های دیده شده	میانگین زمان اجرا		طول جواب	تعداد استیت‌های دیده شده	میانگین زمان اجرا
BFS	48	21259	198ms	BFS	52	3999	30ms
IDS	48	127422	1.7s	IDS	52	23898	0.3s
A ₀	48	1317	28ms	A ₀	52	2786	50ms
alpha=1.8	48	427	7.9ms	alpha=1.8	54	2778	40ms
alpha=3	48	235	4ms	alpha=3	56	2653	36ms
تست کپس 3				تست کپس 4			
	طول جواب	تعداد استیت‌های دیده شده	میانگین زمان اجرا		طول جواب	تعداد استیت‌های دیده شده	میانگین زمان اجرا
BFS	34	1113	9ms	BFS	66	12252	101ms
IDS	34	6742	0.09s	IDS	66	74034	0.9s
A ₀	34	315	4.9ms	A ₀	66	5854	106ms
alpha=1.8	34	198	3ms	alpha=1.8	70	2344	31ms
alpha=3	36	163	1.9ms	alpha=3	76	1851	22ms