بسمه تعالى



دانشگاه صنعتی امیرکبیر

دانشکده مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات

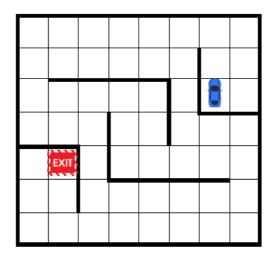
# پاسخ تمرین سری دوم مبانی و کاربردهای هوش مصنوعی

«فصل سوم»

۱ – فرض کنید یک خودروی بدون سرنشین هوشمند در محیطی مانند شکل زیر قرار دارد. در هر لحظه، جهت خودرو می تواند به یکی از جهات شمال، جنوب، شرق یا غرب باشد. اعمال عامل عبارتند از:

- *Right*: دور زدن به سمت راست که جهت خودرو را ۹۰ درجه به سمت راست تغییر می دهد.
  - *Left*: دور زدن به سمت چپ که جهت خودرو را ۹۰ درجه به سم*ت* چپ تغییر می دهد.
- Fast: با انجام این عمل در هر مکان سرعت خودرو یک واحد افزایش داده شده و خودرو در جهت قرار گرفته به تعداد خانه ای برابر با میزان سرعت خودرو جابه جا می شود.
- *Slow*: با انجام این عمل در هر مکان سرعت خودرو یک واحد کاهش داده شده و خودرو در جهت قرار گرفته به تعداد خانهای برابر با میزان سرعت خودرو جابهجا می شود.

اعمال دور زدن تنها در حالتی که خودرو متوقف باشد امکان پذیر است. هر عملی که منجر به تصادف خودرو با موانع شود، غیرمجاز تلقی می گردد. همچنین اعمالی که باعث منفی شدن سرعت و یا تجاوز آن از حداکثر سرعت سرعت و شوند نیز مجاز نیستند. هدف، رسیدن خودرو به نقطه خروج با کمترین تعداد عمل است.



الف) اگر محیط یک جدول  $M \times N$  باشد، با فرض آن که تمامی حالتها از حالت ابتدایی قابل دسترسی باشند، اندازه کل فضای حالت چقدر است؟ توضیح دهید.

ج) آیا فاصله منهتن می تواند به عنوان یک تابع هیوریستیک قابل قبول (admissible) برای حل این مسئله استفاده گردد؟ چرا؟

پاسخ) خیر، زیرا عامل می تواند با سرعت متوسط بیشتر از ۱ حرکت کند و با کم و زیاد کردن سرعت، سریعا به مقصد برسد. پس رسیدن به هدف تعداد قدم کمتری نسبت به تعداد مربعهای میانی بین نقطه شروع و هدف نیاز دارد و درنتیجه فاصله منهتن تابع هیوریستیک مناسبی نیست.

مثال: هدف ۶ خانه فاصله دارد و سرعت عامل ۴ است. با ۴ بار عمل Slow میتواند به ترتیب ۳، ۲ و ۱ خانه طی کند و با سرعت ۰ به مقصد برسد. (در این مثال فاصله منهتن ۶ است در حالی که تعداد اعمال لازم ۴ است.)

د) با relax کردن شرایط مسئله، دو تابع هیوریسیتک قابل قبول غیربدیهی برای این مسئله پیشنهاد کنید. در مورد سازگار بودن و dominate بودن هر یک بحث نمایید.

پاسخ) یک تابع هیوریستیک قابل قبول فاصله منهتن تقسیم بر  $V_{max}$  میباشد. زیرا در بهترین حالت عامل میتواند با سرعت  $V_{max}$  حرکت کند و مانعی سر راهش نباشد، اما به دلیل وجود موانع و نبود سرعت  $V_{max}$  در تمامی لحظات، تابع هسوریستیک گفته شده از مقدار واقعی کمتر است.

r حریک صفحه شطرنجی به ابعاد r r تعداد r کامیون در خانههای r (1,1) تا r (r (r) قرار دارند. کامیونها باید به بالاترین سطر اما با ترتیبی معکوس منتقل شوند؛ به گونهای که کامیون r که کار خود را از خانهی r (r) شروع کرده بالا، باید در خانهی r (r) کارش را تمام کند. در هر مرحله از زمان، هر کدام از r کامیون می توانند به جهات بالا، پایین، چپ و راست حرکت کنند یا در جای خود باقی بمانند. اگر یکی از کامیونها سر جای خود باقی بماند تنها یکی از کامیونهای مجاورش و نه بیشتر از یکی می تواند از کنار آن عبور کند. دو کامیون به طور هم زمان نمی توانند در یک خانه باشند.

الف) اندازه این فضای حالت را به صورت تابعی برحسب n بیابید.

پاسخ) کامیون اول  $n^2$  حالت، کامیون دوم  $n^2-1$  حالت و .... و کامیون اول  $n^2$  حالت دارد.  $n^2$  حالت دارد.  $n^2$  خالت دارد. پس فضای حالت  $n^2*(n^2-1)*...*(n^2-(n-1))*$  می باشد.

ب) فاکتور انشعاب را به صورت تابعی بر حسب n محاسبه کنید.

پاسخ) هر یک از n کامیون در هر مرحله a عمل دارند ( ماندن سر جای خود و حرکت به a جهت ) پاسخ) هر یک از a کامیون در نظر a فتن محدودیت ها) a است.

ج) فرض کنید کامیون i در مختصات  $(x_i, y_i)$  قرار داشته باشد. یک تابع هیوریستیک قابل قبول و غیربدیهی  $h_i$  برای تعداد حرکات مورد نیاز این کامیون برای رسیدن به هدفش در (n-i+1,n) بیابید. فرض کنید که هیچ کامیون دیگری بر روی صفحه نیست.

پاسخ) اگر فرض کنیم هیچ کامیون دیگری بر روی صفحه نیست هر کامیون به راحتی می تواند با طی کردن فاصله افقی و عمودی از نقطه شروع به هدف خود برسد. این مجموع فاصله، همان فاصله منهتن است که یک هیوریستیک قابل قبول است زیرا تعداد حرکات مورد نیاز در صورت وجود سایر کامیون ها بر روی صفحه بیشتر از آن خواهد بود.

د) برای مسئله ی رساندن همه n کامیون به مقاصدشان، کدام یک از هیوریستیکهای زیر قابل قبول می باشند؟

$$\sum_{i=1}^{n} h_i \qquad \max\{h_1, \dots, h_n\} \qquad \min\{h_1, \dots, h_n\}$$

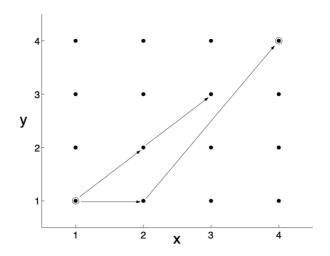
پاسخ) فرض کنید  $h_i$  برابر با فاصله منهتن کامیون i تا مقصد باشد (مطابق با پاسخ سوال قبل).

باید وتر است باید  $\max\{h_1,\dots,h_n\}$  : با در نظر گرفتن حرکت همزمان کامیونها، حداقل به اندازه کامیونی که از همه دوتر است باید برای رسیدن به هدف عمل انجام داد. پس این هیوریستیک قابل قبول است.

این هیوریستیک را  $\max\{h_1,\dots,h_n\}$  این هیوریستیک نیز قابل قبول است. اما هیوریستیک  $\min\{h_1,\dots,h_n\}$  این هیوریستیک در. dominate

 $^{7}$  فرض کنید مسئله جستجویی در اختیار داریم که مجموعه حالات آن حداکثر ۱۶ نقطه با مختصات صحیح در فضای دوبعدی  $(x,y) \in [1,4] \times [1,4] \times [1,4]$  است. در هر یک از نقاط دوبعدی از نقاط  $(x,y) \in [1,4] \times [1,4] \times [1,4]$  است. در هر یک از نقاط یک یا دو حرکت مجاز وجود دارد. به عبارت بهتر، عامل از نقطه (x,y) می تواند با انجام یک حرکت به یکی از نقاط یک یا دو حرکت مجاز وجود دارد. به عبارت بهتر، عامل از نقطه (x,y) می تواند با انجام یک حرکت به یکی از نقاط یک یا دو حرکت مجاز وجود که برای آن باید  $(x_1,y_1)$  با شد. هزینه رفتن از یک حالت به حالت دیگر برابر با فاصله اقلیدسی میان نقاط درنظر گرفته شده است. فضای حالتی را نشان دهید که در آن BFS و BFS کارآمدتر از با هیوریستیک اقلیدسی عمل کند. از فاصله اقلیدسی تا هدف به عنوان یک هیوریسیتک برای (x,y)

پاسخ)



DFS: در هر مرحله گره ای برای بسط انتخاب می شود که بیشترین عمق را دارا باشد و آزمون هدف هنگام بسط گره انجام می شود.

در ابتدا با بسط گره (۱،۱) دو گره (۲،۲) و (۲،۱) تولید می شوند، سپس گره (۲،۱) برای بسط انتخاب شده و گره (۴،۴) تولید می شود. در مرحله آخر گره (۴،۴) برای بسط انتخاب می شود که هدف می باشد. در این حالت با ۳ قدم به جواب رسیدیم.

BFS: در هر مرحله گره ای برای بسط انتخاب میشود که کمترین عمق را دارا باشد و آزمون هدف هنگام تولید گره انجام می شود.

در ابتدا با بسط گره (۱٬۱) دو گره (۲٬۲) و (۲٬۱) تولید می شوند که هیچ کدام هدف نیستند، سپس گره (۲٬۱) برای بسط انتخاب شده و گره (۴٬۴) که هدف است تولید می شود. در این حالت با ۲ قدم به جواب رسیدیم.

\*A: در هر مرحله گرهای برای بسط انتخاب می شود که مجموع فاصله آن از ریشه و فاصله تخمینی آن تا هدف کم تر باشد. آزمون هدف هنگام بسط گره انجام می شود.

در ابتدا با بسط گره (۱،۱) دو گره (۲،۲) و (۲،۲) به ترتیب با  $f = \sqrt{2} + \sqrt{8}$  و  $f = \sqrt{10}$  و (۱،۱) دو گره (۱،۱) دو گره (۲،۲) به ترتیب با  $f = \sqrt{2} + \sqrt{2}$  و ابتدا با بسط گره (۱،۲) دو گره بسط انتخاب شده و فرزند (۳،۳) را با  $f = \sqrt{2} + \sqrt{2}$  تولید می کند. چون (۳،۳) مقدار  $f = \sqrt{2} + \sqrt{2}$  تولید می کند. پرای مقدار  $f = \sqrt{2} + \sqrt{2}$  تولید می کند. پرای بسط انتخاب می شوند که گره آخر هدف بوده و جستجو با ۵ قدم به جواب می رسد.

 $^{4}$  - فرض کنید یک گراف داریم که هر گره آن، یکی از  $^{7}$  نوع دشت، جنگل، و آب است. شخصی میخواهد از نقطه ی جنوب غربی نقشه به دوستش در نقطه ی شمال شرقی برسد. او از آب نمی تواند عبور کند و سرعت حرکت او در دشت دو برابر سرعت حرکتش در جنگل است و میخواهد در کم ترین زمان ممکن به مقصد برسد. وزن یال ها بدین صورت اند که اگر دو سر یک یال، دشت باشند، وزن یال  $^{1}$ ، اگر یک سرش دشت و سر دیگرش جنگل باشد  $^{7}$  و اگر هر دو سرش جنگل باشد،  $^{7}$  است. وزن یالی که یک سرش آب است، برای این شخص بینهایت است. نقطه ی  $^{7}$  محل شروع و  $^{7}$  هدف است.

ىت .ت. 14

فرض کنید نقشه به صورتی باشد که در روبه رو آمده است به گونه ای که رنگهای زرد، سبز و آبی به ترتیب دشت، جنگل و دریاچه را نشان می دهد.

الف) اگر تابع هزینه  $A^*$  را به صورت زیر تعریف کرده باشیم، چه مقداری را برای پارامتر  $\alpha$  پیشنهاد می دهید؟

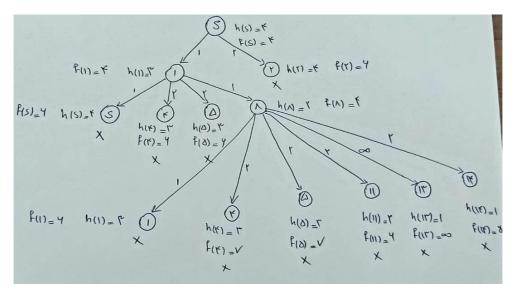
 $\alpha=0$  باشد، بهترین مقدار برای  $\alpha=0$  باشد، بهترین مقدار برای تابع  $\alpha=0$  باشد جستجوی هزینه یکنواخت می باشد. بهترین مقدار برای تابع  $\alpha=0$  باشد زیرا مقدار  $\alpha=0$  که در مقایسه مقادیر تاثیر مقدار  $\alpha=0$  که در مقایسه مقادیر تاثیر مقدار در نظر می گیرد.

ب) یک تابع هیوریستیک برای این مسئله ارائه دهید. (راهنمایی: فرض کنید فاصلهی گرهها را با فرض ۱ بودن وزن همهی یالها داریم.)

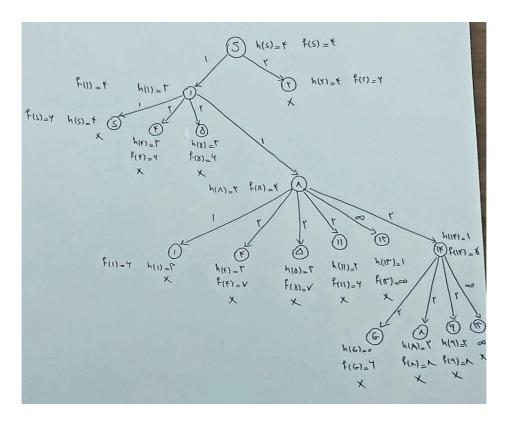
پاسخ) با فرض آن که تمامی گرههای گراف دشت باشد وزن تمامی یالها کهترین مقدار ممکن یعنی یک خواهد بود. با توجه به راهنمایی گفته شده، کهترین فاصله میان یک گره تا گره هدف را با فرض یک بودن وزن یالها داریم و میتوان آن را برابر با مقدار هیوریستیک درنظر گرفت. برای مثال هیوریستیک گره ۸ و ۱۰ هر دو برابر با ۲ و هیوریستیک گره ۱ و ۴ هر دو برابر با ۳ درنظر گرفته شده است. این هیوریستیک به دلیل یک نبودن وزن واقعی یالها همیشه کمتر مساوی مقدار اصلی رسیدن از یک گره به هدف خواهد بود و درنتیجه قابل قبول است.

ج) الگوریتم \*IDA را تا ۴ مرحله (یعنی ۴ بار تمام شدن گرههای قابل گسترش با upper bound فعلی) اجرا کنید و دنبالهی حالات بررسی شده در هر مرحله و upper bound هر مرحله را بنویسید.

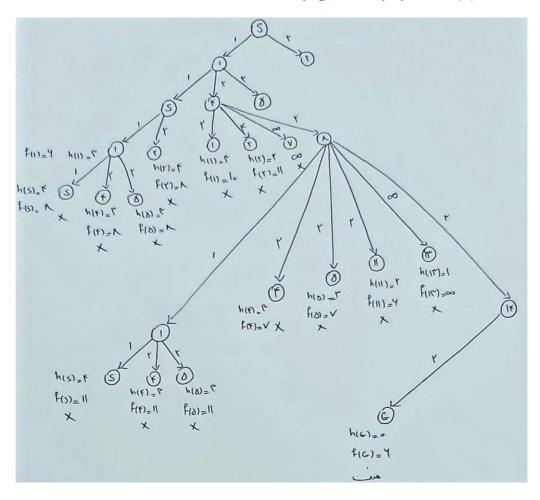
## پاسخ: در ابتدا f\_limit را برابر ۴ قرار میدهیم.



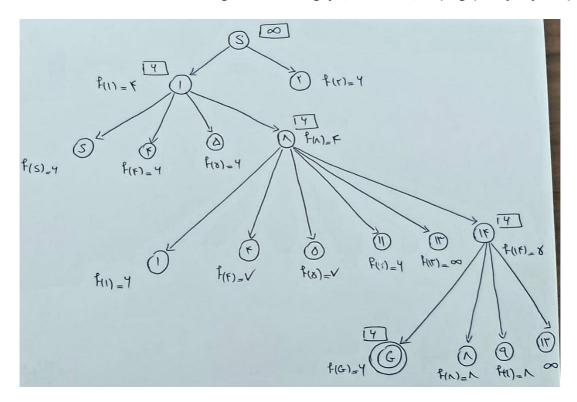
در مرحله بعد f\_limit برابر با ۵ قرار داده می شود.



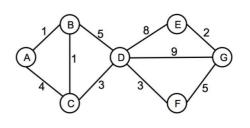
درنهایت f\_limit برابر با ۶ شده و جواب یافت می شود.



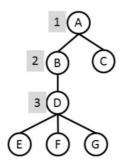
#### د) ترتیب تولید و گسترش گرهها را با استفاده از روش RBFS مشخص کنید.



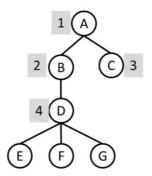
Node	$h_1$	$h_2$
A	9.5	10
В	9	12
$\mathbf{C}$	8	10
D	7	8
$\mathbf{E}$	1.5	1
$\mathbf{F}$	4	4.5
G	0	0



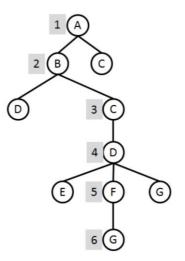
الف) برای هر یک از استراتژیهای جستجوی گرافی (و نه درختی) ذکر شده در جدول زیر مشخص کنید کدام مسیر (در صورت وجود) می تواند برگشت داده شود. توجه داشته باشید برای برخی از استراتژیهای جستجو، مسیر برگشتی ممکن است وابسته به ترتیب ملاقات گرهها باشد. در چنین مواردی تمامی مسیرهای ممکن را انتخاب کنید. توجه: انتخاب هر یک از مسیرها بدون ذکر دلیل و یا انجام جستجو، قابل قبول نخواهد بود. پاسخ) جستجوی اول عمق: با توجه به ترتیب ملاقات گرهها هر یک از سه مسیر ممکن است تولید شود.



جستجوی اول سطح: با توجه به ترتیب ملاقات گرهها دو مسیر اول ممکن است تولید شود.



جستجوی هزینه یکنواخت: با توجه به بهینه بودن این الگوریتم بهترین جواب (کمهزینه ترین مسیر) برگشت داده می شود.



جستجوی \*A: ترتیب بسط گره ها با هیوریستیک اول مشابه با جستجوی هزینه یکنواخت می شود. و با توجه به سازگار بودن این هیوریستیک جواب بهینه را برمی گرداند.

Search Algorithm	A-B-D-G	A-C-D-G	A-B-C-D-F-G
Depth first search	*	*	*

Breadth first search	*	*	
Uniform cost search			*
A* search with heuristic h1			*
A* search with heuristic h2			*

ب) فرض کنید شما تابع هیوریستیک جدید  $h_3$  را به صورت زیر تکمیل کردهاید. همه مقادیر به جز  $h_3(B)$  مشخص شدهاند.

Node	A	В	С	D	Е	F	G
h <sub>3</sub>	10	?	9	7	1.5	4.5	0

برای هر یک از شرایط زیر مجموعه مقادیر ممکن برای  $h_3(B)$  را به شکل بازه بنویسید.

• چه مقادیری از  $h_3(B)$  باعث قابل قبول بودن  $h_3$  می شود؟

$$0 \leq 0$$
 پس مقدار جواب باید کوچکتر مساوی فاصله واقعی و مینیمم B باشد (  $\Delta + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $B \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $B \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $B \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $A \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $A \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $A \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $A \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $A \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $A \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $A \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $A \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $A \in B$  باشد (  $A + \Psi + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $A \in B$  باشد (  $A + \Psi + 1$  ). پس مقدار  $A \in B$  باشد (  $A + \Psi + 1$  ).

• چه مقادیری از  $h_3(B)$  باعث سازگار بودن  $h_3$  میشود؟

پاسخ) باید شرط سازگاری برای تمامی یال هایی که B یک سر آن است برقرار باشد.

$$h(A) \le c (A,B) + h(B)$$

$$h(B) \le c (B, A) + h(A)$$

$$h(C) \le c(C,B) + h(B)$$

$$h(B) \le c(B,C) + h(C)$$

$$h(D) \leq c(D,B) + h(B)$$

$$h(B) \le c(B,D) + h(D)$$

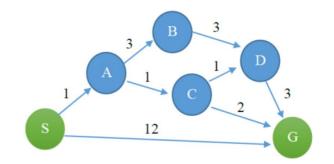
که اشتراک تمامی نامساوی های بالا 10  $\leq h(B) \leq 9$  میشود.

• چه مقادیری از  $h_3(B)$  باعث می شود جستجوی گرافی  $A^*$  گرهها را به ترتیب B ، C ، A و D گسترش دهد.

است. 12 < h(B) < 13 است. اشتراک دو مورد فوق

## الگوریتم \*SMA را با در نظر گرفتن تنها دو خانه حافظه بر روی گراف زیر اجرا کنید.

Node	S	A	В	С	D	G
h	4	3	6	2	3	0



## پاسخ)

S

Q=151

$$Q=151$$
 $Q=151$ 
 $Q=151$