## به نام خدا



دانشگاه تهران پردیس دانشکدههای فنی دانشکده برق و کامپیوتر



# هوش مصنوعی پاییز ۹۸

پروژه یک پکمن بدون روح

نام و نام خانوادگی علیرضا زارع نژاد اشکذری شماره دانشجویی ۸۱۰۱۹۶۴۷۴

### شرح مختصر پروژه

هدف از این پروژه آشنایی با روشهای جستوجو BFS, DFS, IDS , \*A میباشد.

پنج فایل test.txt به ما داده شده است که هر کدام نقشه محیط جستوجو را نشان می دهد.

درهر یک از شکل ها هر یک از % نشانه ی دیوار و هر کدام از شماره های P و P نشانه ی غذایی خاص است که عامل های هوشمند P, Q آنها را می خورند. غذای P برای P و غذای P برای P و P مختص هر دو می باشد. هدف نهایی خوردن تمام غذا ها می باشد. همچنین در هر حرکت فقط یکی از عامل می تواندد حرکت کنند و نمی توانند از روی هم رد شوند.

### نحوه ی مدل کردن به فضای جست و جو

ابتدا شروع به خواندن از روی فایل test می کنیم. در اینجا یک کلاس Node تعریف می کنیم که اطلاعات خاصی را در خود نگه می دارد.

مثلاً تعداد غذاها, مختصات عامل های هوشمند و مختصات غذاها و هم چنین یک آرایه دو بعدی به نام map برای چاپ کردن استیت تعریف کردیم.

واضح است که استیت اولیه همان ورودی اولیه است که شامل تعدادی غذا در مختصاتی خاص و همچنین دو عامل هوشمند است.

در اینجا استیت نهایی را استیتی در نظر می گیریم که تعداد غذاهایش صفر باشد. Action ها را نیز برای رفتن از یک استیت به استیت دیگر به صورت زیر تعریف می کنیم که در هر حرکت عامل های هوشمند , q به ترتیب می توانند به راست و بالا و چپ و پایین بروند. پس ماکسیمم branch factor برابر هشت می باشد.

در اینجا با توجه به نوع حرکت انجام شده باید یک سری تغییرات اعمال شود که مثلاً اگه به خانهای که می رویم غذا در آن باشد باید آن غذا خورده شود و مختصات آن remove و تعداد غذاها یکی کم شود یا آنکه مختصات عامل های هوشمند آپدیت شود.

در اینجا ابتدا الگوریتم ها توضیح داده میشوند و خروجی آنها مقایسه میشوند که عمق جواب و تعداد nodeهای ویزیت شده و زمان را بررسی می کنیم.

# الگوريتم BFS

در این الگوریتم که به جست و جوی سطح معروف است ابتدا node شروع را بسط می دهیم و همه ی بچه های آن را در یک صف قرار می دهیم. هر بار یک node از صف خارج می کنیم و در صورتی که قبلا ویزیت نشده بود آن را گسترش می دهیم و همین روال را تکرار می کنیم. دقت می کنیم که نود ها سطح به سطح بررسی می شوند و در صورتی که یکی از نود ها در هر سطح goal باشد یعنی تعداد غذاهایش صفر باشد

الگوریتم خاتمه می یابد. توجه می کنیم که چون branch factor در اینجا حداکثر  $\Lambda$  است پس اگر عمق جواب n باشد حداکثر  $n^{8}$  نود دیده خواهد شد. پیاده سازی این الگوریتم در زیر آورده شده است. این الگوریتم  $n^{8}$  و موزینه ی آن  $n^{8}$  و موزینه ی آن  $n^{8}$  و همچنین حافظه ی آن  $n^{8}$  و می باشد.

```
start_time = datetime.datetime.now()
fringe = Queue()
visited = []
node start = problem.getStartState()
if node_start.num_food == 0:
    print("already in goal!
    node start.print map()
fringe.push(node_start)
while not fringe.isEmpty():
    popped_element = fringe.pop()
node = popped_element
    node_pos_set = node.make_set_of_pos()
    if node_pos_set not in visited:
         visited.append(node_pos_set)
         successors = problem.getSuccessors(node)
          for successor in successors:
              child_node = successor
              child_node_pos_set = child_node.make_set_of_pos()
              if self.isGoalState(child_node):
                  end time = datetime.datetime.now()
                   moves = []
                   nodes_to_goal = []
                   nodes_to_goal.append(child_node)
while child_node.parent != None:
                        moves.append(child_node.action)
child_node = child_node.parent
                   nodes_to_goal.append(child_node)
nodes_to_goal.reverse()
                   moves.reverse()
                   for node in nodes_to_goal:
                        os.system('cls' if os.name == 'nt' else 'clear')
                        node.print_map()
                   time.sleep(.5)
print("BFS:")
                   print("num node visited",len(visited))
                   print("cost till node:", nodes_to_goal[-1].path_cost)
print("actions :" ,moves)
print("total time:", (end_time - start_time).seconds, "seconds")
              fringe.push(child_node)
```

حال خروجي هر كدام از تست ها را براي اين الگوريتم بررسي مي كنيم.

تست اول:

#### تست دوم:

```
%%%%%%
જુ
      જુ
જુ
      જ
888 888
      %
%Р
      જુ
%%% %%
%Q
%%%%%%
BFS:
num node visited 1153
cost till node: 17
actions : ['1U', '1U', '1L', '1L', '1D', '1D', '1D', '1D', '1R', '1R', '1L', '1L', '1L', '1L', '1D', '2L', '2L', '2L']
total time: 0 seconds
```

#### تست سوم:

#### تست چهارم:

#### تست پنجم:

# الگوريتم IDS

مشابه الگوریتم DFS پیش می رویم یعنی جست جو در عمق بدین ترتیب که از stack به جای صف استفاده می کنیم که هر بار یکی pop می کنیم و در صورتی که قبلا ویزیت نشده بود آن را گسترش می دهیم و به استک push می کنیم. همچنین بر خلاف bfs تشخیص goal بودن هنگام بسط دادن مشخص خواهد شد.

حال به ازای level های مختلف از یک تا جایی که هدف پیدا شود dfs می زنیم. کد الگوریتم در زیر آورده شده است. که باید گفت الگوریتم complete و موزینه زمانی برایر (b^d) میباشد و حافظه (o(bd) می باشد. که باید گفت الگوریتم IDS و میباشد و حافظه DFS باید جواب اپتیمال بدهد. در اینجا بررسی کردیم که اگر یک node قبلاً ویزیت شده باشد و حال اگر path cost آن بیشتر از path cost جاری باشد باید این نود را ویزیت کرده. توجه می کنیم زمان این الگوریتم نسبت به سایر الگوریتم ها خیلی بیشتر طول می کشد که در خروجی تست ها قابل درک می باشد.

```
def DFS(self,level,start time):
    print(level)
    fringe = Stack()
    visited_set_pos = []
    visited node = []
    node start = problem.getStartState()
    fringe.push(node start)
    while not fringe.isEmpty():
        node = fringe.pop()
        node set of pos = node.make set of pos()
        if self.isGoalState(node): ...
        else:
            if node.path cost < level :</pre>
                if node set of pos in visited set pos :
                    index = visited set pos.index(node set of pos)
                    if visited node[index].path cost > node.path cost :
                        del visited node[index]
                        del visited set pos[index]
                        visited set pos.append(node set of pos)
                        visited node.append(node)
                        successors = problem.getSuccessors(node)
                        successors.reverse()
                        for child node in successors:
                            fringe.push(child node)
                else:
                    visited set pos.append(node set of pos)
                    visited node.append(node)
                    successors = problem.getSuccessors(node)
                    successors.reverse()
                    for child node in successors:
                        fringe.push(child node)
    return False
```

```
def IDS(self):
    start_time = datetime.datetime.now()
    level = 0
    while(True):
        if self.DFS(level,start_time):
            break
        level = level + 1
    return
```

خروجی هر کدام از تست ها به ترتیب آورده شده است.

#### تست اول:

#### تست دوم:

#### تست سوم:

#### تست چهارم:

#### تست ينجم:

# الگوريتم ٨\*

در اینجا دو عامل در انتخاب استیت انتخابی بعدی مهم است که خود را در هزینه تا نود جاری به اضافه ی هزینه از نود بچه تا goal را شامل می شود. هر کدام از نود های بچه که مقدار کمتری داشته باشند انتخاب می شوند. در حقیقت برای پیاده سازی از priority queue استفاده کردیم.

در اینجا دو روش برای hearustic می توانینم انتخاب کنیم. یکی تعداد غذاهای باقی مانده در هر استیت که مشخصا از هزینه واقعی که حداقل در هر حرکت باید یکی جا به جا شویم تا غذا خورده شود کمتر است و این یعنی admissable است.

در روش دوم می توانیم فاصله p را تا نزدیک ترین غذا و فاصله p را تا نزدیک ترین غذا ی خود یعنی p را بدست بیاوریم و مجموع را به عنوان خروجی بدهیم. که باز هم چون باید همه غذا ها خورده شود این مجموع از هزینه واقعی کمتر است. دقت می کنیم که p نمی تواند غذای p رو p نمی تواند غذای p را بخورد. این الگوریتم complete و optimal است و حافظه زمانی و مکانی آن نمایی است.

در زیر نحوه پیاده سازی الگویتم آورده شده است. همچنین به وضوح consistency در حالت نخست برقرار است چرا که تعداد غذاها یا ثابت است و یا یکی کم می شود پس هیروستیک در هر نود از هیروستیک بعدی به علاوه یک کمتر است.

```
def heuristic(self,node):
   return node.num_food
   # distance_q = []
def aStarSearch(self):
   start time = datetime.datetime.now()
   fringe = PriorityQueue()
   visited= []
   node_start = problem.getStartState()
   fringe.push(node_start, 0)
   while not fringe.isEmpty():
       node = fringe.pop()
       node_pos_set = node.make_set_of_pos()
       if problem.isGoalState(node): --
            if node pos set not in visited:
                visited.append(node_pos_set)
                successors = problem.getSuccessors(node)
                for child node in successors:
                    child cost = child node.path cost
                    fringe.push(child node, child cost + self.heuristic(child node))
```

حال خروجی هر كدام از تست ها آورده شده است.

تست اول:

#### تست دوم:

#### تست سوم:

### تست چهارم:

```
<del>%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%</del>
      %%%% %%%%%% % % % %% %
              % % % % % % %
                            %%%%%
% %%%%% %%%%%% %%%%% %
                          % %%% %
                  Q % %% %%% %
                 %%%%
                       %
% % %%
                         ૹૹ
%% %%
         <del>%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%</del>
A* search:
num node visited 6981
actions: ['lR', 'lR', 'lD', 'lD', '2L', '2L', '2L', '2L', '2D', '2L', '2L', '2L', '2L', '2L', '2L', '2L', '2L', '2L'] total time: 9 seconds
```

#### تست ينجم:

# مقایسه الگوریتم ها با توجه به جدول خواسته شده

## تست اول:

الگوريتم	فاصله از جواب	تعداد استیت های	تعداد استیت های	زمان اجرا
""	,	مجزا دیده شده	دیده شده	, ,
BFS	٣٣	۱۷۸۹۷	1 • 1 ٧ ٧ ٣	77
IDS	٣٣	18.48	۵۸۰۳۴۴۸	۳۲۰۵
A* search	٣٣	17188	97198	۱٧

### تست دوم:

الگوريتم	فاصله از جواب	تعداد استیت های مجزا دیده شده	تعداد استیت های دیده شده	زمان اجرا
BFS	١٧	۱۱۵۳	5444	•
IDS	١٧	479	۵۵۸۸۳۶	۵
A* search	١٧	118.	84.8	•

### تست سوم:

الگوريتم	فاصله از جواب	تعداد استیت های مجزا دیده شده	تعداد استیت های دیده شده	زمان اجرا
BFS	۲٠	١٣۵٣	FFAY	•
IDS	۲٠	۸۵۳	1849	١٣
A* search	۲٠	1808	۶۶۸۰	٠

## تست چهارم

الگوريتم	فاصله از جواب	تعداد استیت های مجزا دیده شده	تعداد استیت های دیده شده	زمان اجرا
BFS	١٧	9117	49044	١٢
IDS	۱٧	۲۷۲۹	718740	١٠٧
A* search	١٧	۶۹۸۱	<b>۳</b> ۷۲۶۸	٩

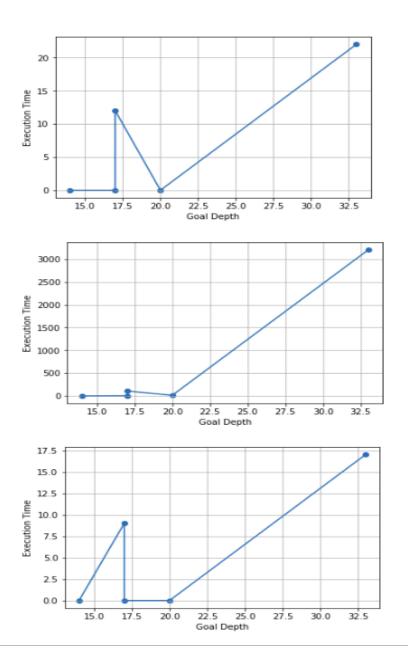
#### تست پنجم:

الگوريتم	فاصله از جواب	تعداد استیت های مجزا دیده شده	تعداد استیت های دیده شده	زمان اجرا
BFS	14	۱۷۰	781	•
IDS	14	140	٨٤١٧	•
A* search	14	188	٧٣٣	•

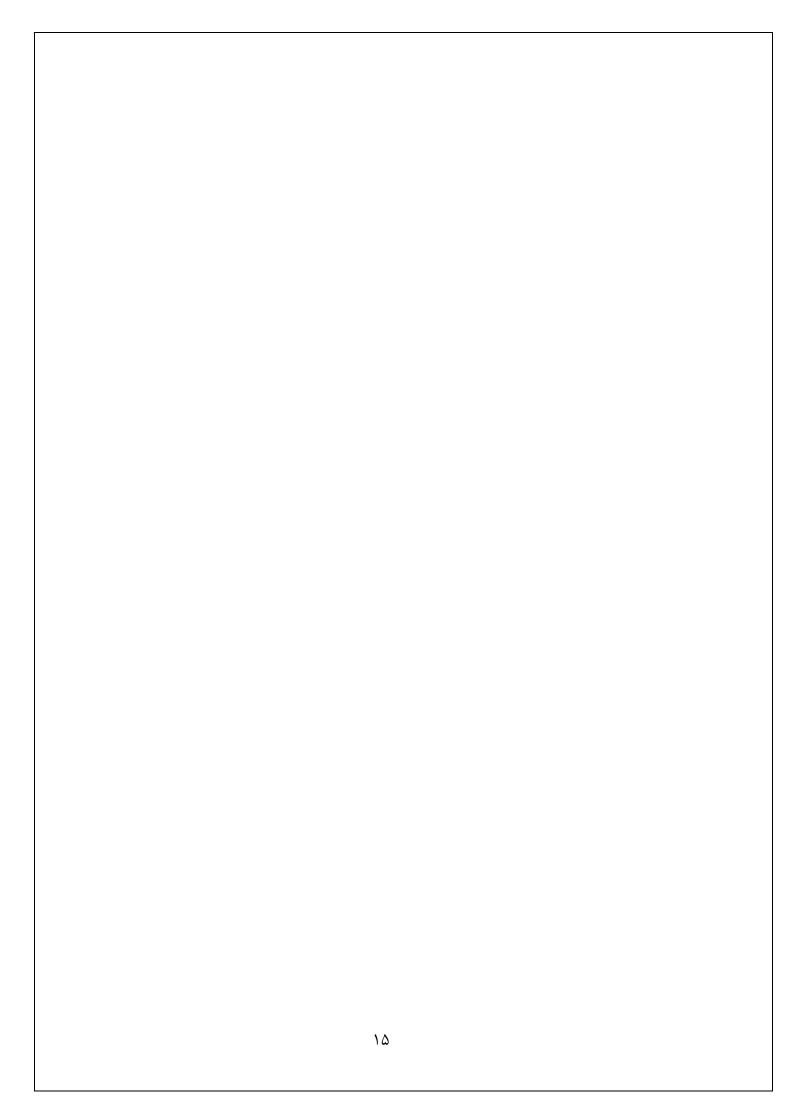
با توجه به اینکه هر کدام از الگوریتم ها مسءله را اپتیمال حل می کنند ولی مدت زمان الگوریتم IDS زیاد است و خب در چنین شرایطی اگر branch factor کم باشد bfs می تواند بهتر عمل کند. در مقابل استفاده از سرچ با آگاهی از رفتن به بعضی استیت ها خود داری می کند و در حقیقت تعداد نود های ویزیت شده و زمان کمتری خواهد داشت.

### تمودار

در انتها نمودار سه الگوریتم به ترتیب آمده است که محور x آن فاصله از جواب و y نشانه ی هزینه زمانی است.



پایان



	4 4
	+. 1 <u>4 1 4 1 4 1 4 1 4 1 4 1 4 1 4 1 4 1 </u>
	پایان
	<b>○ ·· *</b>
	18