

Sistemas Inteligentes 2020/2021

Desafio 2, Step 4 e 5 - A* e Problema dos cantos

Pedro Matos

Simão Arrais

84986

85132

pedrolopesmatos@ua.pt

simaoarrais@ua.pt

maio de 2021

Índice

Introdução	2
Algoritmo A*	3
Implementação	3
Resultados Obtidos	5
Problema dos Cantos	7
Implementação	7
Resultados Obtidos	10
Execução	13
Conclusão	15

Introdução

No âmbito da unidade curricular de Sistemas Inteligentes foi-nos proposto o desenvolvimento de vários algoritmos de pesquisa, como *Depth-first search* (DFS), *Breadth-first search* (BFS), *Uniform-cost search* (UCS) ou A^* e a sua implementação numa versão do jogo do Pac-man. O principal objetivo deste desafio é analisar as características de cada algoritmo: se é completo ou ótimo, por exemplo, e avaliar as vantagens e desvantagens da sua utilização.

As quarta e quinta etapas deste desafio consistem no desenvolvimento do algoritmo A* e testar a sua implementação no problema dos cantos em que o agente terá que descobrir o melhor caminho de modo a passar por todos os pontos, um em cada canto.

Algoritmo A*

O algoritmo A* é um algoritmo de pesquisa com o principal objetivo de descobrir um caminho que começa num estado inicial e termina num estado final. A principal diferença deste algoritmo em relação aos estudados anteriormente, DFS, BFS e UCS, é que é informado, isto é, utiliza informação adicional para além da informação inerente ao problema, o que o pode levar a obter melhores resultados.

Esta informação adicional é denominada função heurística e é o custo estimado do percurso de menor custo desde um estado inicial até a um estado final. No caso do jogo do Pacman, o valor do custo de um movimento pode ser calculado como: f(n) = g(n) + h(n) em que g(n) é o valor do custo do problema para atingir o estado n e h(n) é o valor do custo dado pela função heurística.

O algoritmo A* é ótimo e completo mas, em contrapartida, o seu tempo de execução é exponencial e guarda todos os nós em memória, o que em problemas mais complexos pode ser um fator negativo.

Na próxima secção iremos apresentar a implementação do algoritmo A* no jogo do Pac-man.

Implementação

O código fornecido já tinha desenvolvido uma Priority Queue¹ que foi utilizada na implementação do algoritmo para guardar os estados a visitar. Os dados são guardados na estrutura como um tuplo: o primeiro elemento é um tuplo que contém o estado e o caminho até o mesmo, e o segundo elemento é a prioridade (custo) para chegar a esse nó. A estrutura de dados pode ser representada como: ((estado, [direções]), prioridade).

Inicialmente verificamos se o estado inicial é o estado a ser alcançado. Caso não seja, adicionamos esse estado à PriorityQueue com prioridade 0. De seguida, o algoritmo entra num ciclo que vai ser executado até se encontrar a solução ou até já não existirem nós a ser

¹ ficheiro util.py

explorados. Por cada vez que o ciclo se repete, é extraído da PriorityQueue o nó que está à cabeça que vai ser o nó com menor custo.

Se o nó extraído for a estado a ser atingido, então o algoritmo retorna o caminho até o alcançar; caso contrário, se ainda não estiver na lista de estado visitados, é adicionado. De seguida, para cada estado sucessor do estado atual e, se o estado sucessor não estiver na lista de estados visitados, é calculado o custo até o atingir utilizando a função heurística e é adicionado à PriorityQueue com o custo obtido.

Em último lugar, e caso não seja encontrada uma solução, o algoritmo retorna uma lista vazia. Na próxima imagem está presente a implementação do algoritmo descrito acima.

```
def aStarSearch(problem, heuristic=nullHeuristic):
   """Search the node that has the lowest combined cost and heuristic first."""
   actions = PriorityQueue()
   visited = []
   node = problem.getStartState() # initial node
   if problem.isGoalState(problem.getStartState()):
       return []
   actions.push((node, []), 0)
   while not actions.isEmpty():
       # get state with lowest cost
       current_state, path_to_state = actions.pop()
       if problem.isGoalState(current_state):
           return path_to_state
       if current_state not in visited:
           visited.append(current_state)
           for successor, direction, cost in problem.getSuccessors(current_state):
               if successor not in visited:
                   path_to_successor = path_to_state + [direction]
                   # calculate cost using heuristic
                   cost_to_successor = problem.getCostOfActions(path_to_successor) + heuristic(successor, problem)
                   actions.push((successor, path_to_successor), cost_to_successor)
   return []
```

Figura 1 Implementação do algoritmo A*

Resultados Obtidos

Para avaliar os resultados obtidos, executamos o agente nos diversos mapas e utilizamos uma função heurística que não altera o valor do custo alcançar o estado. Observamos os valores obtidos tanto para o custo como para o número de nós expandidos. Os resultados obtidos para o algoritmo desenvolvido estão presentes na tabela abaixo.

Mapa	Custo	# Nós expandidos	Tempo (s)
tinyMaze	8	15	0.0
smallMaze	19	92	0.0
mediumMaze	68	269	0.0
bigMaze	210	620	0.1
openMaze	54	682	0.2

Tabela 1 – Resutados obtidos pelo algoritmo A* com a função nullHeurisitc

No entanto, para avaliar o impacto da função heurística fizemos os mesmos testes mas usando a função heurística *manhattan* que já vinha desenvolvida no código fornecido. Os resultados obtidos estão presentes na tabela abaixo.

Mapa	Custo	# Nós expandidos	Tempo (s)
tinyMaze	8	14	0.0
smallMaze	19	53	0.0
mediumMaze	68	221	0.0
bigMaze	210	549	0.1
openMaze	54	456	0.1

 $Tabela\ 2-Resultados\ obtidos\ pelo\ algoritmo\ A*com\ a\ função\ manhattan Heurisitc$

No mapa *openMaze* observa-se não só a influência que a função heurística tem, visto que o trajeto escolhido é diferente, mas também o comportamento dos diversos algoritmos de pesquisa de forma mais clara.

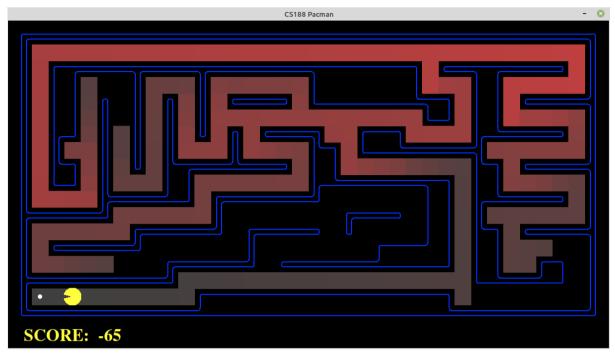


Figura 2 Execução do algoritmo A* pelo agente no mapa mediumMaze

Como podemos observar, em termos de custo não existe diferença visto que o agente acaba por percorrer o mesmo caminho mas o número de nós expandidos é menor em todos os mapas o que demonstra que a utilização de funções heurística pode ajudar a obter melhores resultados. Para melhor observar as vantagens deste algoritmo, decidimos comparar os resultados obtidos pelos vários algoritmos nos mapas *mediumMaze* e *bigMaze*.

Algoritmo	Custo	# Nós expandidos	Tempo (s)
Depth-first search	130	146	0.0
Breadth-first search	68	270	0.0
Uniform-cost search	68	269	0.1
A*	68	221	0.0

Tabela 3 – Resultados obtidos pelos vários algoritmos de pesquisa no mapa mediumMaze

Algoritmo	Custo	# Nós expandidos	Tempo (s)
Depth-first search	210	390	0
Breadth-first search	210	619	0.1
Uniform-cost search	210	620	0.2
A*	210	549	0.1

Tabela 4 – Resultados obtidos pelos vários algoritmos de pesquisa no mapa bigMaze

Como podemos verificar, em termos de tempo, é menos demorado do que o algoritmo UCS visto que pesquisa por menos níveis e em termos de nós expandidos é o algoritmo com o menor valor em ambas situações.

No próximo capítulo iremos apresentar o problema dos cantos e explicar a implementação desenvolvida.

Problema dos Cantos

O problema dos cantos consiste em encontrar o melhor caminho, consoante o algoritmo de pesquisa utilizado, de modo a passar por todos os pontos, localizados em cada canto do mapa. Nas próximas secções serão apresentadas a implementação desenvolvida e os resultados obtidos.

Implementação

A implementação da resolução ao *CornersProblem* começou pela criação de um novo estado abstrato. Este novo estado chamado CustomState², é caracterizado por conter unicamente a informação relativa à posição e uma estrutura do tipo *set* com os cantos previamente visitados. O objetivo inicial seria a utilização de uma lista para guardar informação

² https://github.com/pedrodlmatos/trabalhos-si/blob/main/desafio2/search/CustomState.py

relativa aos cantos visitados mas como, em python listas não são *hashable*, foi decidido fazer a adaptação para uma estrutura do tipo *set* de forma obter uma melhor performance.

Figura 3 Implementação da classe CustomState

Após a definição do estado CustomState, foram definidos os métodos getStartState(), isGoalState() e getSuccessors().

A lógica da implementação passa primeiramente pelo método getStartState() que retorna o estado inicial e um *set* vazio correspondente aos cantos previamente visitados. De seguida, o método isGoalState(), onde é definido o estado final do problema, sendo este uma verificação do número de cantos previamente visitados e se corresponde ao número de cantos existentes no mapa. Caso este seja o estado em que se encontra, o método retorna *True* e a pesquisa termina.

Figura 4 Implementação das funções getStartState() e isGoalState() da classe CornersProblem

Por último, o método getSuccessors () que retorna os estados sucessores, as ações que eles exigem e um custo de 1 que é garantido pela variável self.costFn sendo atribuído por *default* uma função *lambda* de valor constante 1. Para cada estado é verificado se os seus sucessores não são paredes e se for esse o caso, é averiguado se algum dos sucessores é um canto a ser visitado e ainda é criada a lista de triplos contendo os estados sucessores, ações e o custo para mais tarde ser retornada pelo método.

```
def getSuccessors(self, state):

"""Returns successor states, the actions they require, and a cost of 1..."""

successors = []

"**** YOUR CODE HERE ***"

x, y = state.position

for action in [Directions.NORTH, Directions.SOUTH, Directions.EAST, Directions.WEST]:

dx, dy = Actions.directionToVector(action)

nextx, nexty = int(x + dx), int(y + dy)

if not self.walls[nextx][nexty]:

stateVisitedCorners = state.visitedCorners.copy()

nextStatePosition = (nextx, nexty)

if nextStatePosition in self.corners:

stateVisitedCorners.add(nextStatePosition)

cost = self.costFn(nextStatePosition)

successors.append((CustomState(nextStatePosition, stateVisitedCorners), action, cost))

self._expanded += 1_# DO NOT CHANGE

return successors
```

Figura 5 Implementação da função getSucessors () da classe CornersProblem

Resultados Obtidos

De forma a avaliar os resultados obtidos no problema dos cantos, como foi feito anteriormente, foi executado o agente nos diversos mapas utilizando os diversos algoritmos desenvolvidos até agora. Nas tabelas seguintes é possível avaliar os valores obtidos para cada um em termos de custo e nós expandidos para os *mediumMaze* e *bigMaze* respetivamente.

Algoritmo	Custo	# Nós expandidos	Tempo (s)
Depth-first search	221	371	0.0
Breadth-first search	106	1939	0.7
Uniform-cost search	106	1966	1.1
A*	106	1966	0.7

Tabela 5 – Resultados obtidos pelos vários algoritmo de pesquisa no problema Corners Problem no mapa mediumMaze

Algoritmo	Custo	# Nós expandidos	Tempo (s)
Depth-first search	302	504	0.1
Breadth-first search	162	7945	11.5
Uniform-cost search	162	7949	16.0
A*	162	7949	11.9

Tabela 6 – Resultados obtidos pelos vários algoritmo de pesquisa no problema Corners Problem no mapa bigMaze

Rapidamente é possível verificar a diferença do DFS para com os outros algoritmos. Apesar de oferecer uma resposta bastante rápida, vem com um custo significativamente maior. Naturalmente também é possível ver uma grande diferença entre pontuações dos outros algoritmos para com o DFS pois o DFS raramente oferece a solução ótima.

Havia também uma ideia de que o algoritmo A^* iria oferecer uma melhor performance em termos de nós expandidos para com o BFS e o UCS mas ao fazer a comparação de resultados, verificámos o contrário. Após refletir sobre os resultados chegámos à conclusão que isto simplesmente era devido à falta da função heurística implementada, heurística essa que será implementada no próximo step. Mesmo assim é possível verificar que para o caso, existe uma superioridade do BFS e A^* sobre o UCS.

É de notar que o A*, tal como se encontra referenciado no enunciado, tem um custo total de 28 passos para completar o *tinyCorners*.

```
[SearchAgent] using function astar and heuristic nullHeuristic [SearchAgent] using problem type CornersProblem Path found with total cost of 28 in 0.0 seconds Search nodes expanded: 252 Pacman emerges victorious! Score: 512 Average Score: 512.0 Scores: 512.0 Win Rate: 1/1 (1.00) Record: Win
```

Figura 6 Output obtido utilizando o algoritmo A* sem função heurística no mapa mediumMaze

A implementação do *CornersProblem*, tal como se encontra no relatório, passa por resolver o problema mesmo que só um dos cantos do mapa tenha comida. Existe só o pequeno pormenor

que caso o Pac-Man coma a única comida existente no mapa, o jogo acaba e portanto não deixa o seu *pathing* continuar.

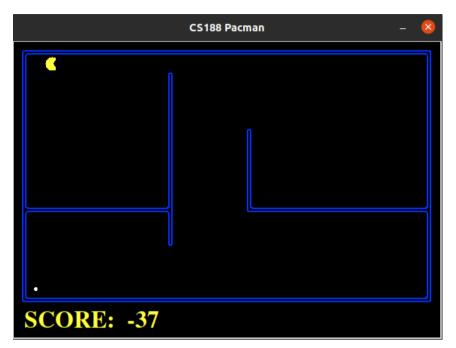


Figura 7 Mapa openMaze no problema CornersProblem

```
[SearchAgent] using function bfs
[SearchAgent] using problem type CornersProblem
Warning: no food in corner (1, 21)
Warning: no food in corner (35, 1)
Warning: no food in corner (35, 21)
Path found with total cost of 116 in 16.7 seconds
Search nodes expanded: 7335
Pacman emerges victorious! Score: 428
Average Score: 428.0
Scores: 428.0
Win Rate: 1/1 (1.00)
Record: Win
```

Figura 8 Output obtido quando se executa o agente num mapa sem os cantos todos ocupados

Execução

A classe *main* recebe alguns parâmetros que definem o ambiente onde decorre o jogo. Para esta etapa do desafio, os argumentos mais importantes e os respetivos valores que podem tomar são:

- Mapa: -1 ou --layout
 - o tinyMaze
 - o smallMaze
 - o mediumMaze
 - o bigMaze
 - o openMaze
 - o tinyCorners
 - o mediumCorners
 - o bigCorners
- Agente inteligente: -p ou --pacman
 - o SearchAgent
- Argumentos do agente: -a ou --agentArgs
 - o fn=astar
 - o fn=astar,heuristic=manhattanHeuristic
 - o fn=astar, heuristic=euclideanHeuristic
 - o fn=bfs,prob=CornersProblem

Desse modo, para testar o agente inteligente no mapa mediumMaze utilizando o algoritmo A* com a função heurística *manhattan*, o comando a ser executado é:

```
    python3 pacman.py -1 mediumMaze -p SearchAgent -a
fn=astar,heuristic=manhattanHeuristic
```

O resultado obtido para este comando está presente na seguinte figura.

```
[SearchAgent] using function astar and heuristic manhattanHeuristic [SearchAgent] using problem type PositionSearchProblem Path found with total cost of 68 in 0.0 seconds Search nodes expanded: 221 Pacman emerges victorious! Score: 442 Average Score: 442.0 Scores: 442.0 Win Rate: 1/1 (1.00)
```

Figura 9 Output do comando descrito

Quando os comandos são executados. é aberto um mapa onde mostra os agente a movimentar-se e os nós expandidos. A figura abaixo apresenta o mapa obtido para o comando executado acima.

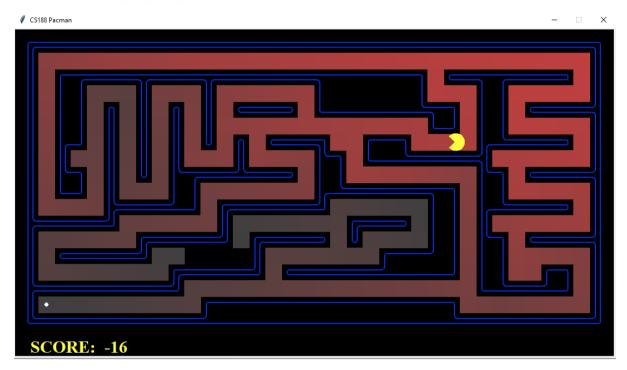


Figura 10 Exemplo de execução do Pac-man

Para executar o problema CornersProblem o comando a ser executado é diferente. Para melhor perceber o foco do problema, é preferível utilizar um dos mapas próprios para o problema. Assim, para executar o agente no mapa *mediumCorners* utilizando o algoritmo BFS, o comando a ser executado é:

 python3 pacman.py -1 mediumCorners -p SearchAgent -a fn=bfs,prob=CornersProblem

```
[SearchAgent] using function bfs
[SearchAgent] using problem type CornersProblem
Path found with total cost of 186 in 2.6 seconds
Search nodes expanded: 1936
Pacman emerges victorious! Score: 434
Average Score: 434.8
Scores: 434.8
Win Rate: 1/1 (1.00)
Record: Win
```

Figura 11 Output do comando descrito

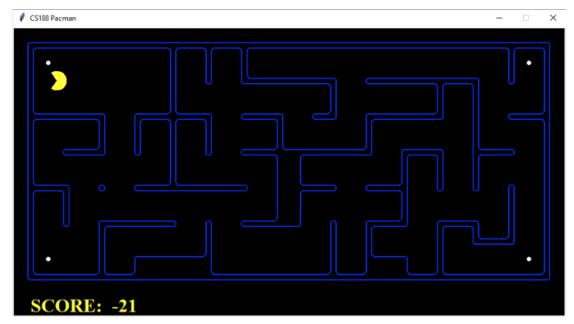


Figura 12 Exemplo de execução do Pac-man no problema CornersProblem

Todo o código fonte bem como instruções mais detalhadas para executar o projeto podem ser encontradas no repositório³ no Github.

Conclusão

Estas etapas deste desafio foram importantes para poder comparar os resultados para cada algoritmo desenvolvido e para contrastar quais as diferenças entre eles. Para além disso, foi interessante perceber as diferenças teóricas entre cada um num caso prático com resultados reais e possíveis de serem interpretados.

No entanto, concordamos que os resultados obtidos no problema *CornersProblem* não vão de encontro aos que se esperavam visto que em situações normais, o algoritmo A* apresentava melhores resultados que os restante mas neste caso isso não se verifica.

-

 $^{^3\} https://github.com/pedrodlmatos/trabalhos-si/tree/main/desafio2$