

Departamento de Informática Inteligência Artificial Ano letivo 2019 - 2020

# Inteligência Artificial: 1º Trabalho Prático

Alunos:

Luis Ressonha - 35003 Rúben Teimas - 39868

Docentes:

Paulo Quaresma

## 1 Introdução

Com este trabalho pretende-se que sejam utilizadas as capacidade de resolução de problemas como problemas de pesquisa no espaço de estados.

Para isto devemos entender a diferença entre pesquisa informada e não informada e os diferentes algoritmos abrangidos por cada uma das categorias. Devemos também compreender o conceito de heuristicas e ter a capacidade de propor heuristicas admissiveis para que possam posteriormente ser utilizadas na pesquisa informada.

### 2 Representação do Problema em Prolog

Para representar o estado inicial e final do nosso agente optámos por definir 2 predicados com um argumento, sendo este argumento um tuplo com as coordenadas das respetivas salas.

```
\begin{array}{c|c} & \operatorname{estado\_inicial}\left(\left(1\,,1\right)\right). \\ & \operatorname{estado\_final}\left(\left(4\,,4\right)\right). \end{array}
```

De seguida, de modo a "reconstruir"<br/>o labirinto, definimos um predicado bloqueada/2 que recebe as coordenadas das 2 sa<br/>las separadas pela porta.

```
% bloqueada(sala 1, sala 2).
           bloqueada ((1,1), (1,2)).
2
           bloqueada ((1,2), (1,1)).
           bloqueada ((2,1), (2,2)).
           bloqueada ((2,2), (2,1)).
5
           bloqueada ((3,1), (4,1)).
6
           bloqueada ((4,1), (3,1)).
           bloqueada((3,2), (3,3)).
           bloqueada ((3,3), (3,2)).
9
           bloqueada ((4,2), (4,3)).
           bloqueada ((4,3), (4,2)).
11
```

Após represtar os estados e o espaço, optámos por definir um predicado op/4 com as ações que o agente pode realizar, sendo elas mover-se para: a direita, baixo, cima e esquerda. Optámos por escolher esta ordem pois, estando o agente na sala (1,1) e querendo chegar à sala (4,4) as operações mais importantes serão mover-se para a direita e para baixo.

```
% op(estado atual, operacao, estado seguinte, custo).
         op((X, Y), direita, (W, Y), 1):-
            X < 4
            W is X+1,
            nao visitadas ((W, Y)).
         op((X, Y), baixo, (X, Z), 1):-
            Y < 4,
9
             Z is Y+1,
             \ bloqueada ((X, Y), (X,Z)),
             nao visitadas ((X,Z)).
         op((X, Y), cima, (X, Z), 1):-
14
            Y > 1,
             Z is Y-1,
16
             17
             nao visitadas ((X,Z)).
19
```

Por fim, de modo a evitar ciclos, definimos um predicado dinâmico visitadas/1 onde são adicionadas as salas pelas quais o agente já passou. Para verificar se o agente já visitou uma sala definimos também o predicado  $n\~ao\_visitadas$ .

```
\begin{array}{c|c} nao\_visitadas\left(X\right) :- \\ & \searrow + \ visitadas\left(X\right) \,, \\ asserta\left(\ visitadas\left(X\right)\right) \,. \end{array}
```

#### 3 Respostas

1.a) Tendo em conta este problema, o algortimo de pesquisa não informada que optámos por utilizar foi a **pesquisa em profundidade**, dado que utilizando esta pesquisa iremos visitar menos nós ainda que possam existir mais em memória simultâneamnete.

Para confirmar que este seria o algoritmo de pesquisa mais eficiente, decidimos resolver a pesquisa em profundidade em papel. Contudo, este método para além de aborrecido, não seria praticável caso o tamanho do labirinto aumentasse. Como tal, decidimos automatizar este processo utilizando os algoritmos de pesquisa dados nas aulas e definindo 2 predicados dinâmicos max em memoria/1 e visitados/1.

Em relação aos estados visitados limitámo-nos a incrementar o valor do predicado visita-dos/1 cada vez que um estado era visitado.

Para descobrir o máximo de estados em memória em simultâneo definimos um predicado max/3. Este predicado recebe o valor do predicado  $max\_em\_memoria/1$  e o tamanho da estrutura (Queue caso seja a pesquisa em largura ou Stack caso seja em profundidade), devolvendo o maior dos 2 e atualizando de seguida o valor do predicado  $max\_em\_memoria/1$ .

```
:- dynamic (max em memoria/1).
       :- dynamic (visitados /1).
       % Pesquisa em Profundidade
       pesquisa profundidade ([no(E, Pai, Op, C, P) \mid ], no(E, Pai, Op, C, P)) :-
            retract (visitados (X)),
6
            Y is X + 1,
            asserta (visitados (Y)),
            estado final(E).
       pesquisa profundidade ([E|R], Sol):-
            expande (E, Lseg),
            insere inicio (Lseg, R, LFinal),
            retract (max em memoria(X)),
            length (LFinal, L),
14
            \max(X, L, Z),
            asserta (max em memoria (Z)),
            pesquisa profundidade (LFinal, Sol).
17
18
       expande (no (E, Pai, Op, C, P), L):-
19
            findall (no (En, no (E, Pai, Op, C, P), Opn, Cnn, P1),
20
                          (op(E, Opn, En, Cn), P1 is P+1, Cnn is Cn+C),
                          L).
22
23
24
       pesquisa p:-
            asserta (max em memoria (0)),
25
            asserta (visitados (0)),
26
            estado inicial(S0),
27
            pesquisa profundidade ([no(S0,[],[],0,0)], S),
28
            write(S), nl,
29
            write ("Visitados: "),
30
```

- 1.b) Utilizando o algoritmo de pesquisa em profundidade modificado (acima apresentado) e a resolução da pesquisa em papel, podémos observar que, com a nossa representação do problema:
  - Foram Visitados: 11 estados.
  - Passaram pela Stack: 15 estados.
  - Máximo de Estados em Memória em Simultâneo: 5 estados.

2)

**2.a)** A heuristica que propomos, dado o estado atual, calcula a diferença entre as coordenadas (X, Y) deste para o estado final e retorna a soma do módulo de cada uma das diferenças.

```
% Heuristica admissivel
           heur((X, Y), R):-
2
               estado final (PF),
                distancia ((X, Y), PF, R).
4
           %Calcula a distancia
           distancia((X, Y), (W, Z), D):-
               X1 is X-W,
               abs(X1, AX),
9
               Y1 is Y-Z,
               abs(Y1, AY),
               D is AX+AY.
13
           abs(X, X):-X > 0.
14
           abs(X, R):-R is -X.
```

**2.b)** O algoritmo de pesquisa informada que usámos foi o algoritmo  $A^*$ , abordado nas aulas teóricas. Esta pesquisa, ao contrário de uma *pesquisa greedy*, tem em conta não só o custo da heuristica(n) (custo estimida de n até ao estado final) como o custo até chegar ao estado n.

Para a implementação do mesmo utilizámos o código de  $pesquisa\ ordenada\ facultado\ pelo\ docente.$  Apesar deste algortimo de pesquisa ser  $n\~ao\ informado$ , facilmente conseguimos adaptar para uma pesquisa informada simplesmente calculando o valor da heuristica. Assim os estados passam a ser ordenados pelo custo necessário para a eles ter chegado mais o valor da heuristica, chegando assim à  $pesquisa\ A^*$ .

```
%Pesquia A*
         %representação dos nos
         %no(Estado, no_pai, Operador, Custo, CustoHeuristica, Profundidade)
         :- dynamic (max em memoria / 1).
         :- dynamic (visitados /1).
6
         pesquisa\_aux([no(E, Pai, Op, C, CH, P)|_], no(E, Pai, Op, C, CH, P)) :=
               retract (visitados (X)),
              Y is X + 1
               asserta (visitados (Y)),
               estado final(E).
         pesquisa aux ([E|R], Sol):-
               expandeInformada (E, Lseg),
13
               insere ordenado (Lseg, R, LFinal),
14
               retract (max em memoria(X)),
               length (LFinal, L),
16
              \max(X, L, Z),
17
               asserta (max em memoria (Z)),
               pesquisa aux (LFinal, Sol).
19
20
         expandeInformada (no (E, Pai, Op, C, CH, P), L):-
21
               findall (no (En, no (E, Pai, Op, C, CH, P), Opn, Cnn, CHn, P1),
22
                                (op(E, Opn, En, Cn), P1 is P+1, Cnn is Cn+C, heur(
23
                                    \operatorname{En}, H), \operatorname{CHn} is \operatorname{Cnn} + H), L).
         pesquisa a:-
25
               asserta (max em memoria (0)),
26
               asserta (visitados (0)),
27
               estado_inicial(S0),
2.8
               pesquisa_aux([no(S0,[],[],0,0,0)], S),
               write(S), nl,
               write ("Visitados: _"),
               retract (visitados (Y)),
               write(Y), nl,
33
               write ("Em_Memoria: _"),
34
               retract (max em memoria(X)),
35
               write(X).
         ins \operatorname{ord}(E, [], [E]).
38
         ins ord (no(E, Pai, Op, C, CH, P), [no(E1, Pai1, Op1, C1, CH1, P1) | T], [no(E
39
             , \operatorname{Pai}, \operatorname{Op}, \operatorname{C}, \operatorname{CH}, \operatorname{P}) \ , \operatorname{no}\left(\operatorname{E1}, \operatorname{Pai1}, \operatorname{Op1}, \operatorname{C1}, \operatorname{CH1}, \operatorname{P1}\right) \ | \operatorname{T} \right] ) \ :- \ \operatorname{CH} = < \ \operatorname{CH1}.
         ins ord (no(E, Pai, Op, C, CH, P), [no(E1, Pai1, Op1, C1, CH1, P1) | T], [no(
40
             E1, Pai1, Op1, C1, CH1, P1) | T1 | ) :-
               ins ord(no(E, Pai, Op, C, CH, P), T, T1).
42
         insere ordenado ([], L, L).
43
         insere ordenado ([A|T], L, LF):-
44
```

```
\begin{array}{c|c} \operatorname{ins\_ord}\left(A,L,L1
ight), \\ \operatorname{insere\_ordenado}\left(T,\ L1,\ LF
ight). \end{array}
```

- **2.3)** Voltando a repetir o processo aplicado na pergunta 1.b) para o algoritmo de pesquisa  $A^*$  chegámos aos seguintes resultados:
  - Foram Visitados: 11 estados.
  - Máximo de Estados em Memória em Simultâneo: 5 estados.

### 4 Respostas

Ainda que não tenhamos obtido qualquer diferença de eficiência entre a pesquisa informada e não informada, estamos cientes das vantagens da pesquisa informada.

Esta "invisibildade" dos resultados esperados deve-se principalmente ao reduzido tamanho do espaço sobre o qual estamos a trabalhar e à ordem pela qual definimos as operações realizadas pelo agente.

**Nota:** Após chamar um dos predicados de pesquisa é necessário reconsultar o ficheiro caso se queira chamar novamente um predicado de pesquisa.