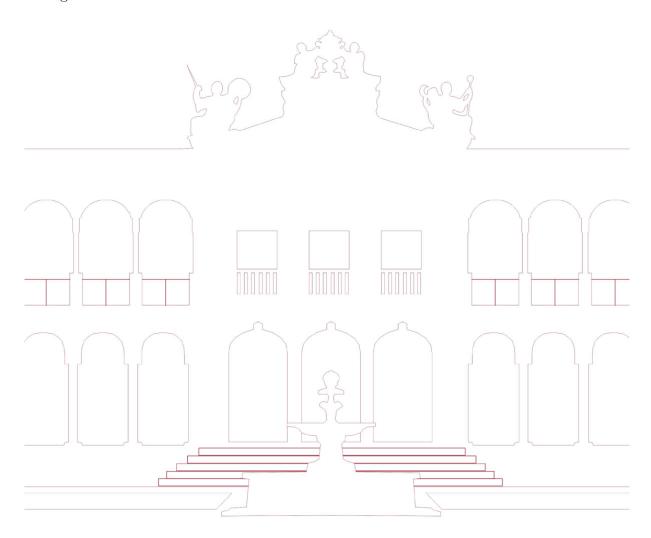
1º Trabalho Prático Resolução de Problemas Licenciatura em Eng. Informática



Inteligência Artifícial



Helder Godinho 42741 Mariana Silva 54389

Docente: Irene Pimenta



1. Considere o seguinte problema: Um Agente A tem como objectivo colocar uma máquina M na saída S de- pois de apanhar os objectos (os), o mais rápidamente possivel. O Agente pode mover-se para cima, baixo, esquerda e direita mas não pode ir para as casas marcadas com um x. A máquina M pode ser empurrada pelo Agente e quando está numa casa com um objeto se o agente estiver numa casa adjacente pode acionar uma alavanca para a máquina apanhar o objecto.

$1^{\underline{0}}$ exempo:

	1	2	3	4	5	6	7
7		S		x			
6	x		x				x
5							
4		0		x			
3				x			
2		M					
1		A					

$2^{\underline{\mathbf{0}}}$ exemplo:

	1	2	3	4	5	6	7
7			x		S		
6	\boldsymbol{x}		x				x
5					o		
4			x				
3				x			
2		M		x			
1		A					

$3^{\underline{0}}$ exemplo:

•	1	2	3	4	5	6	7
7			x		S		
6	\boldsymbol{x}		x				\overline{x}
5							
4		0		x			
3				x			
2		M				o	
1		A					



a) Represente em Prolog o estado inicial e o estado final para cada um dos 3 exemplos.

```
%e(Agente, Maquina, CasasBloqueadas, Objetos)
   1
   2
   3
                               \text{%estado_inicial}(e(a(1,2), m(2,2), [(6,1), (7, 4), (6, 3), (7,4), (4, 4), (3, 4)))
   4
                                                      4), (2, 4), (6, 7)], [(4,2)])).
                               \#estado_final(e(\_, m(7, 2), \_, [])).
   6
                               %Exemplo 2
   7
                               \mbox{\ensuremath{\tt \%estado\_inicial(e(a(1,2), m(2,2), [(6,1), (7, 3), (6, 3), (3,4), (4, 3), (3,6))}}
   8
                                                       4), (2, 4), (6, 7)], [(5,5)])).
                               \#estado_final(e(_, m(7,5), _, [])).
  9
10
11
                               \mbox{\ensuremath{\tt \#e}}(a(1,2),\mbox{\ensuremath{\tt m}}(2,2),\mbox{\ensuremath{\tt [(6,1),(7,4),(7,3),(6,3),(4,4),(3,4),(3,4),(4,4),(3,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),(4,4),
12
                                                       4), (2, 4), (6, 7)], [(4,2), (6,2)])).
                               \#estado_final(e(_, m(7,5), _, [])).
```

b) Represente em Prolog os operadores de transição de estados para este problema.

```
%Movimentos possiveis
1
      move([(0,1), (0, -1), (1, 0), (-1, 0)]).
2
3
      %Operação mover agente e maquina se tiver na mesma direção
4
      op(e(a(X, Y), m(Xm, Ym), CB, Os), (L, C), e(a(X1, Y1), m(Xm1, Ym1), CB, Os),
5
           1) :-
          move(M),
6
          member((L, C), M),
8
          X1 is X + L,
          Y1 is Y + C,
9
          X1 > 0, X1 < 8,
10
          Y1 > 0, Y1 < 8,
11
          \+ member((X1, Y1), CB),
12
          (Xm = X1, Ym = Y1 -> (Xm1 is Xm + L, Ym1 is Ym + C); Xm1 = Xm, Ym1 = Ym)
13
14
      %Operação ativar alavanca
15
      op(e(a(X, Y), m(Xm, Ym), CB, Os), ativa_alavanca, e(a(X, Y), m(Xm, Ym), CB,
16
          Os1), 1) :-
          member((Xm, Ym), Os),
17
          delete(Os, (Xm, Ym), Os1).
```

c) Represente o código em Prolog do algoritmo de pesquisa não informada mais eficiente a resolver este problema. Para justificar a escolha do algoritmos deve apresentar o número uma estimativa do número de nós visitados e em memória para cada algoritmo..

O algoritmo de pesquisa mais eficiente a resolver este problema é o **Algoritmo de pesquisa** em largura.

Algortimo de pesquisa em largura

Como estamos perante um problema que irá ter em média um fator de ramificação, b, igual a 5, pois o agente pode mover-se nas quatro direções e ainda ativar a alavanca, iremos ter bastantes



nós em memória. Também sabemos que a nossa solução no primeiro exemplo está a 6 estados da solução (cima, cima, ativar alavanca, cima, cima, cima).

Logo N =
$$5^1 + 5^2 + 5^3 + 5^4 + 5^5 + 5^6 + 5^7 = 97656$$

Onde N representa o número máximo de nós que podem ser visitados pelo algoritmo de pesquisa em largura.

Código do algoritmo de pesquisa em largura:

```
% Busca em largura (BFS)
      bfs(Estado, Caminho, NVisitados) :-
2
          bfs([[Estado]], [], Caminho, O, NVisitados).
3
4
      \verb|bfs([[Estado|Caminho]|_], _, [Estado|Caminho], NVisitados, NVisitados) :- \\
5
           estado_final(Estado).
6
7
      bfs([[Estado|Caminho]|OutrosCaminhos], Visitados, Solucao, NVisAnt,
8
          NVisitados) :-
           findall([NovoEstado, Estado|Caminho],
9
               (op(Estado, _, NovoEstado, _), \+ member(NovoEstado, Visitados)),
10
               NovosCaminhos),
11
           append(OutrosCaminhos, NovosCaminhos, TodosCaminhos),
12
           length(OutrosCaminhos, N),
13
          NVisSeg is NVisAnt + N,
14
          bfs(TodosCaminhos, [Estado|Visitados], Solucao, NVisSeg, NVisitados).
15
```

Algoritmo de pesquisa em profundidade:

Tentámos utilizar o algoritmo de pesquisa em profundidade mas nunca obtivemos a solução. Um dos principais motivos pelos quais o algoritmo de pesquisa em profundidade pode não encontrar uma solução é quando o algoritmo entra em um ciclo de estados em que continua a explorar caminhos sem chegar a um estado final, entrando assim num ciclo infinito.

- c) Depois de resolver os 3 exemplos deste problema com o algoritmo da alínea anterior indique:
- i) qual o número total (exacto) de estados visitados

```
Exemplo 1: N = 48725
Exemplo 2: N = 2199974
```

Exemplo 3: Global stack overflow

ii) qual o máximo número (exacto) de estados que têm que estar simultaneamente em memória.

```
Nmemoria = b * (d + 1)
```

Onde:

- Nmemoria é o número máximo de estados em memória.
- fator_ramificacao (b) é o número máximo de sucessores gerados por cada estado.
- d é a profundidade máxima da árvore de busca.

```
Exemplo 1: d = 6, Nmemoria \leq 35
Exemplo 2: d = 13, Nmemoria \leq 70
```



Exemplo 3: d = 29, Nmemoria ≤ 150

e) Proponha duas heurísticas admissíveis para estimar o custo de um estado até à solução para este problema.

Distância de Manhattan: Também conhecida como métrica L1 ou distância retangular, calcula a distância como a soma das diferenças absolutas entre as coordenadas dos pontos ao longo de cada dimensão.

Distância euclidiana: Também conhecida como métrica L2, é a linha reta mais curta entre dois pontos em um espaço euclidiano. É calculada usando o teorema de Pitágoras para encontrar a hipotenusa de um triângulo retângulo formado pelas diferenças nas coordenadas dos pontos.

f) Apresente o código em Prolog do algoritmo de pesquisa informada mais eficiente para resolver este problema usando as heurísticas definidas na alínea anterior. Justifique a escolha do melhor algoritmo e heuristica.

O algoritmo A* com a heurística da distância de Manhattan foi escolhido como a melhor opção para resolver o problema. Ele oferece uma solução ótima e completa, garantindo eficiência na busca. Além disso, a heurística da distância de Manhattan é adequada para este problema, permitindo ao algoritmo fazer escolhas inteligentes ao longo do caminho. Em contraste, o Greedy é menos eficiente. Assim, o A* com a heurística da distância de Manhattan se destacou como a escolha mais adequada.

Algoritmo a*

```
pesquisa_a([no(E,Pai,Op,C,HC,P)|_],no(E,Pai,Op,C,HC,P)):-
           estado_final(E),
2
          inc.
3
4
      pesquisa_a([E|R],Sol):- inc,
5
          asserta(fechado(E)),
6
           expande (E, Lseg),
          esc(E),
           insere_ord(Lseg,R,Resto),
9
           length(Resto,N), actmax(N),
10
           pesquisa_a(Resto,Sol).
11
12
      inc:- retract(nos(N)), N1 is N+1, asserta(nos(N1)).
13
14
      expande(no(E,Pai,Op,C,HC,P),L):-
15
           findall(no(En,no(E,Pai,Op,C,HC,P),Opn,Cnn,HCnn,P1),
16
17
                                              (op(E,Opn,En,Cn), \+ fechado(no(En,_,_,
                                                  _,_,_)),
                                        P1 is P+1, Cnn is Cn+C, h(En,H), HCnn is Cnn
18
                                            +H), L).
19
      insere_ord([],L,L).
20
      insere\_ord([A|L],L1,L2):-insereE\_ord(A,L1,L3), insere\_ord(L,L3,L2).
21
22
      insereE_ord(A,[],[A]).
23
      insereE_ord(A,[A1|L],[A,A1|L]):- menor_no(A,A1),!.
24
      insereE\_ord(A,[A1|L], [A1|R]):-insereE\_ord(A,L,R).
25
26
      menor_no(no(_,_,_,_,N,_), no(_,_,_,_,N1,_)):-N < N1.
```



- g) Depois de resolver os 3 exemplos deste problema com o algoritmo da alínea anterior indique para cada função heurística:
- i) qual o número total (exacto) de estados visitados

Resultados com heurística Distância de Manhattan:

1º exemplo: Nós visitados: 25

2º exemplo: Nós visitados: 362

3º exemplo: **Nós visitados:** Sem resultados

Resultados com heurística Distância euclidiana:

1º exemplo: Nós visitados: 25

 $2^{\underline{0}}$ exemplo: **Nós visitados:** 523

3º exemplo: **Nós visitados:** Sem resultados

ii) qual o máximo número (exacto) de estados que têm que estar simultaneamente em memória.

Resultados com heurística Distância de Manhattan:

1º exemplo: **Nós em memória:** 46

2º exemplo: **Nós em memória:** 246

3º exemplo: **Nós em memória:** Sem resultados

Resultados com heurística Distância euclidiana:

1º exemplo: Nós em memória: 46

 2^{0} exemplo: **Nós em memória:** 337

 3^{0} exemplo: **Nós em memória:** Sem resultados