



UNIVERSIDADE
DE ÉVORA

Inteligência Artificial

Trabalho 1

Miguel Grilo 58387

Jorge Couto 58656

Colégio Luís António Verney

Tabela de Conteúdos

Tabela de Conteúdos.....	i
Exercício 1	1
Alínea a).....	1
Exemplo 1	1
Exemplo 2.....	1
Alínea b).....	2
Alínea c).....	2
Exemplo 1	2
Exemplo 2.....	3
Alínea d).....	5
Exemplo 1	5
Exemplo 2.....	5
Alínea e).....	5
Alínea f)	6
Alínea g).....	7
Exemplo 1	7
Exemplo 2.....	7
Soluções Ótimas	7
Exemplo 1	7
Exemplo 2.....	8

Exercício 1

Alínea a)

Exemplo 1

- $e((I,J), [Itens])$ % Uma lista que escreve o estado de cada casa.
% Primeira casa: posição em linha (i) e coluna (j).
% Segunda casa: Lista para acumular os itens.
- $estado_inicial(e(c(1,1), []))$.
- Elementos Estáticos (posições dos 'X'):
 $x(2,1)$.
 $x(6,1)$.
 $x(1,4)$.
 $x(2,4)$.
 $x(3,4)$.
 $x(4,4)$.
 $x(5,3)$.
 $x(6,3)$.
 $x(7,4)$.
 $x(6,7)$.
- Objetos (posições das Chaves):
 $objeto(a, 4, 2)$.
 $objeto(b, 6, 2)$.
- $estado_final(e(c(7,2), [b, a]))$.

Exemplo 2

- $estado_inicial2(e(c(1,1), []))$.
- Elementos Estáticos (posições dos 'X'):
 $x(6,1)$.
 $x(6,3)$.
 $x(2,4)$.
 $x(3,4)$.
 $x(6,7)$.
 $x(5,5)$.
- Objetos (posições das Chaves):
 $objeto(a, 7, 3)$.
 $objeto(b, 4, 3)$.
- $estado_final2(e(c(7,5), [b, a]))$.

Alínea b)

- $valido(I, J) : -$
 $I \geq 1,$
 $I \leq 7,$
 $J \geq 1,$
 $J \leq 7,$
 $\backslash + x(I, J).$
- $move((X, Y), (NX, Y)) : - NX \text{ is } X + 1. \% \text{ direita}$
- $move((X, Y), (NX, Y)) : - NX \text{ is } X - 1. \% \text{ esquerda}$
- $move((X, Y), (X, NY)) : - NY \text{ is } Y + 1. \% \text{ cima}$
- $move((X, Y), (X, NY)) : - NY \text{ is } Y - 1. \% \text{ baixo}$
- $op(e(c(I, J), Itens), anda, e(c(INovo, JNovo), Itens), 1) : -$
 $move((I, J), (INovo, JNovo)),$
 $valido(INovo, JNovo).$
- $op(e(c(I, J), Itens), apanhar, e(c(I, J), [a|Itens]), 1) : -$
 $objeto(a, I, J),$
 $\backslash + member(a, Itens).$
- $op(e(c(I, J), Itens), apanhar, e(c(I, J), [b|Itens]), 1) : -$
 $objeto(b, I, J),$
 $member(a, Itens),$
 $\backslash + member(b, Itens).$

Alínea c)

Consultamos o ficheiro [pesquisa_ao_informada] e [robot] para resolver o problema.

Tendo b como máximo factor de ramificação da árvore de pesquisa, d como profundidade da solução de menor custo e m como profundidade máxima do espaço de estados.

Exemplo 1

Pesquisa em Largura ($pesquisa('robot', largura).$):

- Custo: 9
- Profundidade: 9
- Nós visitados (estimados) : $b^{d+1} = 3^{10} = 59049$
- Nós visitados (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.
- Nós em memória (estimados) : $b^{d+1} = 3^{10} = 59049$
- Nós em memória (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.

Pesquisa em Profundidade (*pesquisa('robot',profundidade).*):

- Custo: 9
- Profundidade: 9
- Nós visitados (estimados) : $b^m = 3^{114} \approx 2.5 \times 10^{54}$
$$m = (7 \times 7 \text{ posições} - 11 'x') \times 3 \text{ combinações de objetos}$$
$$= 114$$
- Nós visitados (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.
- Nós em memória (estimados) : $b.m = 3 \times 114 = 342$
- Nós em memória (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.

Pesquisa em Profundidade Iterativa (*pesquisa('robot',profIt).*):

- Custo: 9
- Profundidade: 9
- Nós visitados (estimados) : $b^d = 3^9 = 19683$
- Nós visitados (concretos) : 3503
- Nós em memória (estimados) : $b.d = 3 \times 9 = 27$
- Nós em memória (concretos) : 24

Pesquisa em Profundidade Limitada (9)

(*pesquisa('robot',profLim(9)).*):

- Custo: 9
- Profundidade: 9
- Nós visitados (estimados) : $b^l = 3^9 = 19683$
- Nós visitados (concretos) : 579
- Nós em memória (estimados) : $b.l = 3 \times 9 = 27$
- Nós em memória (concretos) : 24

Exemplo 2

Pesquisa em Largura (*pesquisa('robot',largura).*):

- Custo: 20
- Profundidade: 20
- Nós visitados (estimados) : $b^{d+1} = 3^{21} \approx 1 \times 10^{10}$
- Nós visitados (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.
- Nós em memória (estimados) : $b^{d+1} = 3^{21} \approx 1 \times 10^{10}$

- Nós em memória (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.

Pesquisa em Profundidade (*pesquisa('robot',profundidade)*).):

- Custo: 20
- Profundidade: 20
- Nós visitados (estimados) : $b^m = 3^{129} \approx 3.5 \times 10^{61}$
 $m = (7 \times 7 \text{ posições} - 6 'x') \times 3 \text{ combinações de objetos} = 129$
- Nós visitados (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.
- Nós em memória (estimados) : $b.m = 3 \times 129 = 387$
- Nós em memória (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.

Pesquisa em Profundidade Iterativa (*pesquisa('robot',profIt)*).):

- Custo: 20
- Profundidade: 20
- Nós visitados (estimados) : $b^d = 3^{20} \approx 3.5 \times 10^9$
- Nós visitados (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.
- Nós em memória (estimados) : $b.d = 3 \times 20 = 60$
- Nós em memória (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.

Pesquisa em Profundidade Limitada (9)

(*pesquisa('robot',profLim(9))*).):

- Custo: 20
- Profundidade: 20
- Nós visitados (estimados) : $b^l = 3^{20} \approx 3.5 \times 10^9$
- Nós visitados (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.
- Nós em memória (estimados) : $b.l = 3 \times 20 = 60$
- Nós em memória (concretos) : Não determinado devido a stack overflow.

Assim, concluímos que o algoritmo de pesquisa não informada mais eficiente para resolver este problema é a Pesquisa em Profundidade Limitada, que encontra a solução utilizando menos memória e menos tempo de computação em comparação com as restantes pesquisas não informadas.

- $pesquisa_pLim([no(E, Pai, Op, C, P)|_], no(E, Pai, Op, C, P), _): - estado_final(E), inc.$
- $pesquisa_pLim([E|R], Sol, Pl): - inc, expandePl(E, Lseg, Pl), insere_fim(R, Lseg, Resto), length(Resto, N), actmax(N), pesquisa_pLim(Resto, Sol, Pl).$

Alínea d)

Consultamos o ficheiro [pesquisa_ao_informada] e [robot] para resolver o problema.

Exemplo 1

$pesquisa('robot', profLim(9)).$

Ponto i.

Número total de espaços visitados: 579

Ponto ii.

Número de espaços simultaneamente em memória: 24

Exemplo 2

$pesquisa('robot', profLim(9)).$

Ponto i.

Número total de espaços visitados: Não determinado devido a stack overflow.

Ponto ii.

Número de espaços simultaneamente em memória: Não determinado devido a stack overflow.

Alínea e)

$$heurística_1(s) = d(s, A) + d(A, B) + d(B, saída)$$

$$heurística_2(s) = d(s, saída) + 2 - |\text{Itens Apanhados}|$$

Código em Prolog:

- $\% \text{ Distância Manhattan entre duas posições } c(I, J)$
 $distancia(c(X1, Y1), c(X2, Y2), D) : -$
 $DX \text{ is } abs(X1 - X2),$
 $DY \text{ is } abs(Y1 - Y2),$
 $D \text{ is } DX + DY.$

- *%Heurística_1*
 $heuristic_h1(e(Pos, Itens), H) : -$
 $PosA = c(4,2), PosB = c(6,2), PosSaida = c(7,2),$
% Trocar entre c(7,2) ou c(7,5) conforme o
exemplo 1 ou 2 respectivamente
 $(member(a, Itens) \rightarrow DA = 0 ; distancia(Pos, PosA, DA)),$
 $(member(b, Itens) \rightarrow DB = 0, DS$
 $= 0; distancia(PosA, PosB, DB), distancia(PosB, PosSaida, DS)),$
 $H is DA + DB + DS.$
- *%Heurística_2*
 $heuristic_h2(e(PosAtual, Itens), H) : -$
 $PosSaida = c(7,2),$
 $distancia(PosAtual, PosSaida, D),$
 $length(Itens, N),$
 $H is D + 2 - N.$

Alínea f)

- A* é a pesquisa informada que combina custo já gasto (g) e estimativa do custo restante (h) para garantir encontrar a solução ótima de forma eficiente, logo foi escolhida como melhor algoritmo de pesquisa informada para este problema.
- *% AlgoritmoA**
 $pesquisa_a([no(E, Pai, Op, C, HC, P) |], no(E, Pai, Op, C, HC, P)) : -$
 $estado_final(E).$
 $pesquisa_a([E|R], Sol) : - expandea(E, Lseg), \%esc(E),$
 $insere_ord(Lseg, R, Resto),$
 $pesquisa_a(Resto, Sol).$
- A heurística_h1 é mais informativa e mais precisa, pois soma as distâncias até apanhar os objetos na ordem correta e depois até à saída, refletindo melhor o custo real esperado. Assim, reduz a expansão desnecessária de estados e guia o algoritmo melhor que a heurística_h2, sendo, portanto, a heurística_h1 escolhida como melhor heurística para este problema.
- *%Heurística_1*
 $heuristic_h1(e(Pos, Itens), H) : -$
 $PosA = c(4,2), PosB = c(6,2), PosSaida = c(7,2),$
% Trocar entre c(7,2) ou c(7,5) conforme o
exemplo 1 ou 2 respectivamente

$$\begin{aligned}
& (member(a, Itens) \rightarrow DA = 0; distancia(Pos, PosA, DA)), \\
& (member(b, Itens) \rightarrow DB = 0, DS \\
& = 0; distancia(PosA, PosB, DB), distancia(PosB, PosSaida, DS)), \\
& H \text{ is } DA + DB + DS.
\end{aligned}$$

Alínea g)

Consultamos o ficheiro [pesquisa_informada] e [robot] para resolver o problema.

Exemplo 1

pesquisa('robot', a).

Ponto i.

Número total de estados visitados: 24

Ponto ii.

Número de estados simultaneamente em memória: 15

Exemplo 2

pesquisa('robot', a).

Ponto i.

Número total de estados visitados: 306

Ponto ii.

Número de estados simultaneamente em memória: 156

Soluções Ótimas

Exemplo 1

$e([], e(c(1,1), []))$
 $e(anda, e(c(1,2), []))$
 $e(anda, e(c(2,2), []))$
 $e(anda, e(c(3,2), []))$
 $e(anda, e(c(4,2), []))$
 $e(apanhar, e(c(4,2), [a]))$
 $e(anda, e(c(5,2), [a]))$
 $e(anda, e(c(6,2), [a]))$
 $e(apanhar, e(c(6,2), [b, a]))$
 $e(anda, e(c(7,2), [b, a]))$

Exemplo 2

$e([], e(c(1,1), []))$
 $e(anda, e(c(2,1), []))$
 $e(anda, e(c(3,1), []))$
 $e(anda, e(c(4,1), []))$
 $e(anda, e(c(4,2), []))$
 $e(anda, e(c(5,2), []))$
 $e(anda, e(c(6,2), []))$
 $e(anda, e(c(7,2), []))$
 $e(anda, e(c(7,3), []))$
 $e(apanhar, e(c(7,3), [a]))$
 $e(anda, e(c(7,4), [a]))$
 $e(anda, e(c(6,4), [a]))$
 $e(anda, e(c(5,4), [a]))$
 $e(anda, e(c(4,4), [a]))$
 $e(anda, e(c(4,3), [a]))$
 $e(apanhar, e(c(4,3), [b, a]))$
 $e(anda, e(c(5,3), [b, a]))$
 $e(anda, e(c(5,4), [b, a]))$
 $e(anda, e(c(6,4), [b, a]))$
 $e(anda, e(c(7,4), [b, a]))$
 $e(anda, e(c(7,5), [b, a]))$