



# **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)

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

### Alínea c)

Consultamos o ficheiro [pesquisa\_nao\_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) :  $b \cdot m = 3 \times 114 = 342$
- 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) :  $b \cdot d = 3 \times 9 = 27$
- 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) :  $b \cdot l = 3 \times 9 = 27$
- 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.

- $\text{pesquisa\_pLim}([\text{no}(E, \text{Pai}, \text{Op}, C, P) | \_], \text{no}(E, \text{Pai}, \text{Op}, C, P), \_) :- \text{estado\_final}(E), \text{inc}.$
- $\text{pesquisa\_pLim}([E|R], \text{Sol}, \text{Pl}) :- \text{inc}, \text{expandePl}(E, \text{Lseg}, \text{Pl}), \text{insere\_fim}(R, \text{Lseg}, \text{Resto}), \text{length}(\text{Resto}, N), \text{actmax}(N), \text{pesquisa\_pLim}(\text{Resto}, \text{Sol}, \text{Pl}).$

### Alínea d)

Consultamos o ficheiro [pesquisa\_nao\_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)

$$\text{heurística}_1(s) = d(s, A) + d(A, B) + d(B, \text{saída})$$

$$\text{heurística}_2(s) = d(s, \text{saída}) + 2 - |\text{Itens Apanhados}|$$

#### Código em Prolog:

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

- *%Heurística\_1*  
 $heuristica\_h1(e(Pos, Itens), H) :-$   
 $PosA = c(4,2), PosB = c(6,2), PosSaida = c(7,2),$   
 $\% Trocar entre c(7,2) ou c(7,5) conforme o$   
 $exemplo 1 ou 2 respectivamente$   
 $(member(a, Itens) \rightarrow DA = 0 ; distancia(Pos, PosA, DA)),$   
 $(member(b, Itens) \rightarrow DB = 0, DS$   
 $= 0; distancia(PosA, PosB, DB), distancia(PosB, PosSaida, DS)),$   
 $H is DA + DB + DS.$
- *%Heurística\_2*  
 $heuristica\_h2(e(PosAtual, Itens), H) :-$   
 $PosSaida = c(7,2),$   
 $distancia(PosAtual, PosSaida, D),$   
 $length(Itens, N),$   
 $H is D + 2 - N.$

### 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 *heuristica\_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*  
 $heuristica\_h1(e(Pos, Itens), H) :-$   
 $PosA = c(4,2), PosB = c(6,2), PosSaida = c(7,2),$   
 $\% Trocar entre c(7,2) ou c(7,5) conforme o$   
 $exemplo 1 ou 2 respectivamente$

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

### 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

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