

CURSO: Engenharia Informática

DISCIPLINA: Inteligência Artificial

PROFESSORA: Irene Rodrigues



1º Trabalho Prático

Trabalho Elaborado Por:

Luís Polha №20464

Marlene Oliveira № 25999

Ano Lectivo 2011/2012

A representação em Prolog utilizada para o espaço de estados e operadores de transição de estados para este problema pode ser consultada no ficheiro trabalho.pl.

a. O algoritmo de pesquisa não informada mais eficiente para resolver este problema será o algoritmo de Pesquisa em Profundidade Iterativa.

Este algoritmo expande o nó mais profundo que ainda não foi expandido, sendo limitada a profundidade máxima a que os nós podem ser expandidos. Se não for encontrada uma solução, a profundidade a que a pesquisa estava limitada aumenta e o processo repete-se.

```
Código Prolog do algoritmo:
iterativa(ListaEstados,Solucao,Prof):-
       limitada (Lista Estados, Solucao, Prof).
iterativa(ListaEstados, Solucao, Prof):-
       PNext is Prof+1,
       limitada(ListaEstados,Solucao,PNext).
limitada([E|R],S,PI):-
       expande_pni(E,Next,PI),
       inserir(R, Next, Resto),
       limitada(Resto,S,PI).
limitada([no(E,Pai,Opera,Cust,Prof) | _],no(E,Pai,Opera,Cust,Prof),_):-
       estado_final(E).
expande_pni(no(EstAct,Pai,Opera,Cust,Prof),Lista,_):-
       findall(no(EstSeg,no(EstAct,Pai,Opera,Cust,Prof),OperaSeg,CustoT
otal,P1),(op(EstAct,OperaSeg,EstSeg,CustSeg),
              P1 is Prof+1, CustoTotal is CustSea+Cust), Lista).
```

Para o caso em que a caverna tem 30x30 salas, este será também o algoritmo mais eficiente, uma vez que não expandirá todos os nós como acontece com a pesquisa em largura e, como é um algoritmo completo, irá sempre encontrar uma solução.

b.

- i. Sabemos que a complexidade temporal para o algoritmo de pesquisa em profundidade iterativa é $O(b^d)$. Como o *branching factor* (b) da árvore será 4 (cada estado expandido terá 4 filhos) e a profundidade da solução de menor custo (d) será 16, sabemos que o número de estados visitados, no pior caso, será 4^{16} = 4294967296 estados.
- **ii.** Sabemos que a complexidade espacial (número máximo de estados em memória) para o algoritmo de pesquisa em profundidade iterativa é O(bd). Então, o número máximo de estados em memória, no pior caso, será 4*16 = 64 estados.

2.

- **a.** Para estimar o custo de um estado até à solução para o problema apresentado, propõem-se as seguintes heurísticas:
 - Distância de Manhattan: número de salas até à sala correcta.
 - Código Prolog desta heurística:

```
distancia_m((X,Y),D) :-
    estado_final((W,Z)),
    D is abs(X-W)+abs(Y-Z).
```

- Distância Euclidiana: Simplificação do problema, de modo a que se possam contar as salas, na diagonal, até à sala correcta.
 - o Código Prolog desta heurística:

```
\label{eq:distancia} \begin{split} \mbox{distancia}((X,Y),D) :- \\ & \mbox{estado\_final}((W,Z)), \\ & \mbox{D is round}(\mbox{sqrt}(\mbox{abs}(X-W)^2 + \mbox{abs}(Y-Z)^2)). \end{split}
```

b. O algoritmo de pesquisa informada mais eficaz para a resolução deste problema será o A*, uma vez que este algoritmo evita os caminhos que possuem custos mais elevados (utilizando uma função de avaliação que soma o custo até atingir a solução com o custo estimado até atingir essa mesma solução utilizando a heurística), ou seja, expande os nós que possuem menor custo até que uma solução seja encontrada.

```
Código Prolog do algoritmo:
```

c.

- i. São visitados 48 estados com ambas as heurísticas.
- ii. Em memória, em ambos os casos, encontrar-se-ão 12 estados.

3.

a. Para a representação dos estados decidimos admitir caminhos que não são soluções possíveis de maneira a facilitar a geração de estados iniciais e vizinhos. Assim a nossa representação de caminhos vai ser algo semelhante a:

```
estado ([estado_inicial, outras_posições.....,estado_final]).
```

Exemplo da representação de um estado utilizando a nossa notação:

```
estado([(2,2),(2,3),(3,3),(8,8)]).
```

- **b.** Nesta alínea não conseguimos resolver o predicado vizinho porque não conseguimos pensar numa maneira para percorrer o caminho até ao "buraco", depois calcular as casas vizinhas e inserir cada um dos elementos da lista das casas vizinhas na lista original para assim retornar uma lista de listas com os vizinhos.
 - c. Como não conseguimos resolver a alínea anterior não conseguimos fazer esta.