



**UNIVERSITATEA
TEHNICĂ
DIN CLUJ-NAPOCA**

Probleme de cautare si agenti adversariali

Inteligența Artificială

Autori: Oprisor Paul si Turda Sorin
Grupa: 30232

FACULTATEA DE AUTOMATICA
SI CALCULATOARE

3 Decembrie 2024

Cuprins

1	Uninformed search	2
1.1	Question 1 - Găsirea unui punct unde se afla mancare folosind Depth-First Search	2
1.2	Question 2 - Breadth-first search	3
1.3	Question 3 - Uniform Cost Search	4
2	Informed search	5
2.1	Question 4 - A* search algorithm	5
2.2	Question 5 - Găsirea tuturor colțurilor	6
3	Adversarial search	6
3.1	Question 9 - Improve the ReflexAgent	6
3.2	Question 10 - Minimax	7
3.3	Question 11 - $\alpha - \beta$ Pruning	7

1 Uninformed search

1.1 Question 1 - Finding a Fixed Food Dot using Depth-First Search

Gasirea unui punct unde se afla mancare folosind Depth-First Search

Depth-First Search este un algoritm utilizat pentru explorarea grafurilor sau arborilor. Scopul acestuia este de a traversa toate nodurile unui graf, urmărind o cale cât mai adâncă înainte de a reveni și a explora căile neexplorate.

Algorithm 1 Depth-First Search

```
1: function DFS(problem)
2:   stack  $\leftarrow$  Stack()
3:   visited  $\leftarrow \emptyset$ 
4:   node  $\leftarrow$  problem.getStartState()
5:   stack.push((node, []))
6:   while not stack.isEmpty() do
7:     position, path  $\leftarrow$  stack.pop()
8:     if position  $\notin$  visited then
9:       visited.add(position)
10:      if problem.isGoalState(position) then return path
11:    end if
12:    for (successor, direction, cost) in problem.getSuccessors(position) do
13:      if successor  $\notin$  visited then
14:        stack.push((successor, path + [direction]))
15:      end if
16:    end for
17:  end if
18:  end while
19: return []
20: end function
```

Complexitatea algoritmului în:

- Timp: $O(b^m)$ unde b este factorul de ramificare (numarul mediu de succesori) si d este adancimea maxima a arborelui
- Spațiu: $O(b * m)$ - trebuie sa stocam nodurile de pe calea curenta plus nodurile de pe acelasi nivel

Avantaje:

- Implementare simpla si intuitiva
- Necesita mai putina memorie decat BFS deoarece exploreaza in adancime
- Poate gasi rapid o solutie daca aceasta se afla pe o ramura explorata devreme

Dezavantaje:

- Nu garanteaza gasirea celui mai scurt drum
- Poate ramane blocata explorând cai foarte lungi/infinite daca nu se implementeaza detectia ciclurilor

1.2 Question 2 - Breadth-first search

Breadth-first search este un algoritm utilizat pentru traversarea și căutarea în grafuri sau arbori. Spre deosebire de DFS, BFS explorează nodurile pe niveluri, adică parcurge mai întâi toate nodurile aflate la o anumită distanță de nodul de start înainte de a trece la nodurile mai îndepărtate. BFS este implementat utilizând o coadă pentru a gestiona ordinea vizitării nodurilor.

Algorithm 2 Breadth-First Search

```
1: function BFS(problem)
2:   queue  $\leftarrow$  Queue()
3:   visited  $\leftarrow \emptyset$ 
4:   node  $\leftarrow$  problem.getStartState()
5:   queue.push((node, [ ]))
6:   while not queue.isEmpty() do
7:     position, path  $\leftarrow$  queue.pop()
8:     if position  $\notin$  visited then
9:       visited.add(position)
10:      if problem.isGoalState(position) then return path
11:    end if
12:    for (successor, direction, cost) in problem.getSuccessors(position) do
13:      if successor  $\notin$  visited then
14:        queue.push((successor, path + [direction]))
15:      end if
16:    end for
17:  end if
18:  end while
19: return [ ]
20: end function
```

Complexitatea algoritmului în:

- Timp: $O(b^{d+1})$ unde b este factorul de ramificare și d este adâncimea la care se găsește prima soluție
 - Spațiu: $O(b^d)$ - trebuie să stocheze toate nodurile de pe nivelul curent și următorul nivel
- BFS este optimal, spațiul fiind o mare problemă

Avantaje:

- Garantează găsirea celei mai scurte căi până la soluție
- Explorează sistematic toate nodurile de pe un nivel înainte de a trece la următorul
- Potrivit pentru spații de căutare cu factor de ramificare mic și soluții la adâncimi mici

Dezavantaje:

- Consumă mai multă memorie decât DFS deoarece trebuie să stocheze toate nodurile de pe un nivel
- Nu este potrivit pentru probleme cu ramuri infinite
- Poate fi ineficient pentru spații de căutare mari cu soluții la adâncimi mari

1.3 Question 3 - Uniform Cost Search

Algoritmul Uniform Cost Search aplicat pe un graf găsește calea cu cel mai mic cost între un nod inițial și un nod țintă. Este o variantă a algoritmului Breadth-First Search, dar ia în considerare costurile asociate cu muchiile, fiind o metodă de cautare informată.

Algorithm 3 Uniform Cost Search

```
1: function UNIFORMCOSTSEARCH(problem)
2:   pq  $\leftarrow$  PriorityQueue()
3:   visited  $\leftarrow \emptyset$ 
4:   node  $\leftarrow$  problem.getStartState()
5:   pq.update((node, [ ], 0), 0)
6:   while not pq.isEmpty() do
7:     position, path, total_cost  $\leftarrow$  pq.pop()
8:     if position  $\notin$  visited then
9:       visited.add(position)
10:      if problem.isGoalState(position) then return path
11:      end if
12:      for (successor, direction, cost) in problem.getSuccessors(position) do
13:        if successor  $\notin$  visited then
14:          pq.update((successor, path + [direction], total_cost + cost), total_cost +
15:                    cost)
16:          end if
17:        end for
18:      end if
19:    end while
20: return [ ]
end function
```

Implementare:

- Folosește o cu priorități pentru alegerea frontierei
- Intr-un set se pastrează toate nodurile vizitate

Complexitatea spațiului și a timpului poate fi mai mare decât cea a căutării în adâncime (DFS). Algoritmul este optimal, iar completitudinea este garantată dacă costul fiecărei acțiuni este strict pozitiv.

2 Informed search

2.1 Question 4 - A* search algorithm

A* este un algoritm de căutare informată/euristică. Combină căutarea bazată pe cost (ca în UCS) cu o estimare euristică a distanței până la destinație. Este asemenea dependent de euristica folosită.

Algorithm 4 A* Search

```
1: function ASTARSEARCH(problem, heuristic)
2:   start ← problem.getStartState()
3:   queue ← PriorityQueue()
4:   bestCost ← {start: 0}
5:   queue.push((start, []), 0)
6:   while not queue.isEmpty() do
7:     pos, path ← queue.pop()
8:     if problem.isGoalState(pos) then return path
9:     end if
10:    for (successor, direction, cost) in problem.getSuccessors(pos) do
11:      if bestCost[pos] + cost < bestCost.setdefault(successor, ∞) then
12:        bestCost[successor] ← cost + bestCost[pos]
13:        newCost ← bestCost[successor] + heuristic(successor, problem)
14:        queue.update((successor, path + [direction]), newCost)
15:      end if
16:    end for
17:  end while
18: return [ ]
19: end function
```

Implementare si Structuri de Date:

- Coadă cu priorități (PriorityQueue) pentru selectarea nodului cu cost minim
- Menține un dicționar pentru costurile minime până la fiecare nod
- Funcția de prioritate $f(n) = g(n) + h(n)$, unde:
 - $g(n)$ este costul real până la nodul n
 - $h(n)$ este euristica Manhattan pentru distanța estimată până la țintă

Euristica Manhattan:

- Calculează $|x_1 - x_2| + |y_1 - y_2|$ între poziția curentă și poziția următoare
- Este admisibilă (nu supraestimează costul real) și consistentă (respectă inegalitatea triunghiului)

Complexitate:

- Timp și spațiu: $O(b^d)$ - trebuie să păstreze în memorie nodurile explorate

Avantaje:

- Garantează găsirea drumului optim când euristica este admisibilă
- Mai eficient decât BFS/DFS prin folosirea euristicii pentru ghidarea căutării
- Explorează mai puține noduri decât algoritmi de căutare neinformată

Dezavantaje:

- Spațiul utilizat
- Implementarea este mai complexă decât BFS/DFS

2.2 Question 5 - Găsirea tuturor colțurilor

Pentru fiecare colț care nu a fost parcurs se calculează distanța Manhattan până acolo. Se alege distanța minimă, prin urmare colțul cu acea distanță se va parcurge.

3 Adversarial search

3.1 Question 9 - Improve the ReflexAgent

Funcția de evaluare alege optim următoarea mâncare spre care va avansa Pacman în funcție de poziția fantomelor. Se află distanța Manhattan pentru mâncare și fantomă. Dacă distanța până la fantomă e foarte aproape (distanță de o mutare), Pacman nu se va apropia de fantomă (se returnează o valoare foarte mică e.g. $-\infty$).

Pacman va căuta tot timpul mâncarea cea mai apropiată de el. Se returnează $1/\text{distanța}$ deoarece scorul este invers proporțional cu distanța până la mâncare.

Algorithm 5 Evaluation Function

```
1: procedure EVALUATIONFUNCTION(self, currentGameState, action)
2:   minFoodDist  $\leftarrow \infty$ 
3:   for food  $\in$  newFood.asList() do
4:     minFoodDist  $\leftarrow \min(\text{minFoodDist}, \text{manhattanDistance}(\text{food}, \text{newPos}))$ 
5:   end for
6:   for ghostState  $\in$  newGhostStates do
7:     if  $\text{manhattanDistance}(\text{ghostState.getPosition}(), \text{newPos}) < 2$  then return  $-\infty$ 
8:     end if
9:   end for
10:  return  $1/\text{minFoodDist} + \text{successorGameState.getScore}()$ 
11: end procedure
```

3.2 Question 10 - Minimax

3.3 Question 11 - $\alpha - \beta$ Pruning