Project Report Search

Members:

- 1. Nguyễn Ngọc Minh 17021300 10
- 2. Nguyễn Nam 17021304 10
- 3. Phạm Công Nam 17021306 10

(Grade là điểm các thành viên trong nhóm tự đánh giá lẫn nhau dựa trên mức độ đóng góp, theo thang điểm 0-10)

Question 1: Depth First Search

• Idea: Duyệt từng state được thăm, duyệt đi xa nhất theo từng nhanh, khi nhánh đã duyệt hết, lùi về từng đỉnh để tìm và duyệt những nhánh tiếp theo.

```
Pseudo code:
```

```
o DFS(Problem, Stack S = {start state with action_list }, visited_list V)
while S is not empty
current_state, action_list := pop S
Push V, current_state
if current_state is goal
return action_list
for each successor s of current_state
if s is not in V and s is not in S
new_action_list = action_list + direction of s
Push S, s
```

• Result: 3/3 tests

Question 2: Breadth First Search

- Idea: Duyêt tất các state kề với state hiện tại rồi sau đó duyệt từng đỉnh.
 - B1: Cứ mỗi state được thăm, ta sẽ duyệt tất cả các successor kề với state đó (đẩy tất cả các successor của state vào hàng đợi, state đã duyệt thì đẩy vào danh sách state đã thăm).
 - B2: Thăm đến từng state có trong hàng đợi (mỗi lần thăm phải đẩy state đã thăm ra ngoài) và lặp lại bước B1 và dừng lại khi đạt tới đích (goal, trả về danh sách action list).
- Pseudo code:

```
• BFS(Problem, Queue Q = {start state with action_list}, visited_list V)
• while Q is not empty
• current_state, action_list := pop Q
• if current_state is goal
• return action_list
• for each successor s of current_state
• if s is not in V and s is not in Q
• new_action_list = action_list + direction of s
• Push Q, s
• Push V, current_state
• Push V, curren
```

• Result: 3/3 tests

Question 3: Uniform-cost Search

- Idea:
 - Duyệt state có độ ưu tiên cao nhất để đi, độ ưu tiên ở đây tương ứng với chi phí đường đi, càng nhỏ thì càng tốt (Sử dụng hàm đợi ưu tiên để kiểm tra)
 - Nếu state đã thăm mà có độ ưu tiên mới cao hơn độ ưu tiên cũ thì cập nhật lại giá trị ưu tiên của state đó với độ ưu tiên mới.
- Pseudo code:

```
OUCS(Problem, Frontier F = {start state with path, 0}, visited_list V)
// Frontier F is a priority queue(state, priority point)
while F is not empty
current_state, action_list := pop F
Push V, current_state
if current_state is goal
return action_list
for each successor and path cost of s of current_state
if s is not in V and s is not in heap tree of F
new_action_list = action_list + direction of s
Add S with new_action_list
else if s is not in V and s is in heap tree of F
new_action_list = action_list + direction of s
if newCost of s < currentPriority of s
Update Q, s with newCost</pre>
```

• Result: 3/3 tests

Question 4: A* Search

- Idea:
 - Tạo 2 list (stack) open list lưu trữ các node chưa được chọn làm node trên đường ngắn nhất đến goal và close list chứa các node đã được chọn để tạo đường ngắn nhất đến goal
 - Xét các con (successor) của node có giá trị f nhỏ nhất chưa được chọn và cập nhật giá trị f,g,h của các con.
 - Khi tìm được goal, dựa vào cấu trúc của node, ta có thể lần ngược lại từ goal đến start để tìm ra đường đi đến goal.
- Pseudo code:
- Data structure of a node includes (parent node, action, position, cost, f=0, g=0, h=0)

```
∘ A*(Problem, heuristic)
       //Initiate 2 empty lists(stacks) open list and close list
       //Add start node of pacman to open list
       while open list not empty
              //Find node with minimum f value in open list
              //then remove from open list and add to close list
              //call above node as current node
              if current node is goal
                    //Traverse back from current node back to start node
                    return list of action
              for each successor of current node
                    if successor not in close list
                        g = current node.g + path cost
                        h = heuristic(successor, goal)
                        f = \alpha + h
                        if successor not in open list
                             //Add successor to open list
```

• Result: 3/3 tests

Question 5: Finding All the Corners

• Idea:

- Ở câu hỏi này không cần dùng các vị trí của ghosts, food,... mà chỉ quan tâm đến vị trí của Pacman và tọa độ của 4 góc. Do đó, ta định nghĩa state riêng cho bài toán này là một tuple chứa tọa độ của pacman và tọa độ của 4 góc.
- State = ((current_x, current_y), (corner_1, corner_2, corner_3, corner_4)))
- Khi pacman đến được 1 góc, ta loại bỏ góc đó ra khỏi state, do đó, goal state là khi không còn tọa độ 4 góc trong state nữa.
- Goal state \Leftrightarrow length(state[1]) = 0
- Tại mỗi bước, ta xét bước tiếp theo theo các hướng có thể đi được (không có wall), nếu bước tiếp theo là 1 trong 4 góc, thì ta sẽ loại góc đó ra khỏi state, trả lại vị trí của tọa độ của bước đó và tọa độ các góc còn lại.

• Pseudo code:

```
State = (current position, (corner 1, corner 2, corner 3, corner4))
Goal state \Leftrightarrow length(state[1]) = 0
Successors = []
For every action
      // Calculate the next position
      next_x = current_x + dx
      next y = current y + dy
       // Check to see if the next position is wall
       If walls[next x][next y] == false:
             // If the next position is 1 of the corners, then remove it
             If next position in remaining corners:
                   remaning corners.remove(next position)
             // Return new state
             new state = (next position, remaining corners)
             Successors.append((new state, action, action cost))
Return successors
```

• Result: 3/3 tests

Question 6: Corners Problem: Heuristic

- Idea:
 - Từ vị trí ban đầu của pacman, tìm ra góc nào là gần nhất, rồi tiếp tục tìm góc gần nhất tính từ góc đó (coi góc vừa tìm được là vị trí của pacman), cứ vậy đến khi ta tìm hết 4 góc. Tổng khoảng cách từ vị trí ban đầu của pacman đến lần lượt 4 góc là heuristic
 - Ta không xét đến tường bởi nó không ảnh hưởng đến giá trị heuristic, khoảng cách từ pacman đến góc được tính bằng khoảng cách manhanttan
 - Goal state do đó là khi pacman đến được góc xa nhất (góc cuối cùng được tìm đến)

Pseudo code:

• Result: 3/3 tests

Question 7: Eating All The Dots

- Idea:
 - Sử dụng trực tiếp function mazeDistance (hàm này sử dụng BFS để tìm khoảng cách giữa 2 điểm)

 Tuy niên, ta lựa chọn mazeDistance có giá trị lớn nhất giữa pacman và food (viên thức ăn của pacman) làm heuristic.

Pseudo code:

```
heuristic = 0
for each food
distance = mazeDistance(pacman position, food position)
if distance > heuristic
heuristic = distance
```

• Result: 5/4 tests

Question 8: Suboptimal Search

- Idea: Sử dụng BFS, tuy nhiên do ta kiểm tra node đang xét chỉ cần thuộc danh sách các food là goal nên không thể chắc chắn về việc food đó là food gần nhất.
- Pseudo code:

```
Suboptimal Search (Problem, Queue Q = {start state with action_list},
    visited_list V)

while Q is not empty
current_state, action_list := pop Q
if current_state is in food list
    return action_list
for each successor s of current_state
if s is not in V and s is not in Q
new_action_list = action_list + direction of s
Push Q, s
Push V, current_state
```

• Result: 3/3 tests