ITBT 탈출하기

2013010926 강은석

1. 개요

다양한 Search Algorithm을 이용해서 여러 층의 미로의 경로를 탐색해야 합니다.

각 층에는 하나의 알고리즘만 사용해야 합니다.

출구에 가기전에 키를 습득하고 출구로 가야합니다.

각 층의 최단경로(length)와 탐색한 노드의 개수(time)를 출력합니다.

2. 코드 실행 방법(주어진 층_floor_input.txt 파일 input 시)

```
if __name__ == '__main__':
    floors = ['test_floor', 'first_floor', 'second_floor', 'third_floor', 'fourth_floor', 'fifth_floor'_o'best_result']
    algorithm = ['DFS', 'BFS', 'IDS'_o'astar', 'greedy']
    print("Floor list : [ first_floor, second_floor, third_floor, fourth_floor, fifth_floor, test_floor ]")
    print("If you want to show best result each floor. Input floor_name to [ best_result ]")
    floor_name = input("input floor name : ")
    if floor_name not in floors:
        print("Urong floor_name input!!")
    exit(1)
    if floor_name != "best_result":
        print("Algorithm list : [DFS, BFS, IDS, astar, greedy]")
        algorithm_name = input("input algorithm name : ")
    if algorithm_name not in algorithm:
        print("Urong algorithm name input!!!")
    exit(1)
```

코드의 최하단을 보면 main이 존재합니다.

처음에 floor를 인풋으로 받습니다. Ex) 'first_floor', 'second_floor' ... 'fifth_floor' 만약 test_floor를 돌려 테스트를 할 때는 floor 인풋으로 'test_floor'를 넣으면 됩니다.

모든 층에 대한 best 결과값을 얻고 싶을때는 floor인풋에 'best_result'를 넣으면 됩니다.

floor이름을 인풋으로 넣은 이후에는 알고리즘을 인풋으로 받습니다.

'algorithm' 이라는 배열을 보면 'DFS' [Depth First Search], 'BFS' [Breadth First Search], 'IDS' [Iterative First Search], 'astar' [A* algorithm], 'greedy' [Greedy Best First Search] 알고 리즘을 사용할 수 있습니다.

3. 각층 코드(모든 층이 같은 방식으로 돌아가기 때문에 'first_floor'함수를 예를 들어 설명하겠습니다.)

메인에서 입력 받은 'floor_name'과 'algorithm_name'을 인자로 받아 first_floor함수를 실행합니다.

우선 'read_input_files(floor_name)' 함수를 실행시켜 층의 정보는 'floor_info'에 지도는 'floor_map'에 받아옵니다.

'algorithm'이름에 해당하는 알고리즘을 실행하는데, 방식은 시작점~키까지, 키~도착지점까지 총 두 번 알고리즘을 실행하게 했습니다.

그 뒤 알고리즘의 아웃풋인 'length, time, optimal_path'를 종합해 'write_output_file'함수의 인자로 넘겨서 'first_floor_output.txt'를 반환합니다.

4. 알고리즘 코드 설명

- DFS

Python의 queue의 LifoQueue(stack)을 이용해서 구현했습니다.

Stack의 인자로는 좌표와 이제까지 온 length를 같이 넣어주었습니다.

LifoQueue에는 stack의 top을 볼 수 있는 함수가 구현되지 않았기 때문에 위의 그림과 같이 갈림길이 3개이면 stack에 cur_point를 한번 더 넣는 방법으로 구현을 하였습니다.

cur_point가 end_point까지 도달할 때까지 while문을 돌면서 cur_point의 아래, 오른쪽, 왼쪽, 위 순서대로 DFS가 돌아가게 구현했습니다.

이렇게 구현한이유는 미로의 시작점은 좌측상단에 있었고 도착지점은 우측 하단에 있었기 때문에 아래와 오른쪽 먼저 보도록 하였습니다.

또한 path_stack을 따로 두어서 이제까지 왔던 경로를 따로 저장해 놓는 방식으로 시작점 부터 도착지점까지의 경로를 저장했습니다.

- BFS

Python의 queue의 Queue를 사용해서 구현하였습니다.

q의 인자로는 좌표, 이제까지 온 length를 넣어주었습니다.

또한 optimal_path_q라는 queue를 만들어서 좌표까지 온 경로들을 따로 저장했습니다.

마지막으로 save_parent_q라는 queue를 만들어서 자신의 부모좌표가 들어가지 않도록 하였습니다.

```
while cur_point != end_point:
    cur_point = a.get()
    parent_point = save_parent_a.get()
    save_path = ontimal_path_a.get()

length = cur_point[0]

if cur_point[0]+1 < floor_info[1]:  # move down from cur_point

if floor_map(cur_point[0]+1)[cur_point[1]] in can_go_point #

    and (cur_point[0]+1, cur_point[1]] != parent_point:  # check next_point is not parent and can move
    a.put([cur_point[0]+1, cur_point[1]]) != parent_point:  # save next_point and length
    optimal_path_a.put(save_path + [[cur_point[0]+1, cur_point[1]]])  # save path from start_point

save_parent_a.put(cur_point(0)] [cur_point[1]+1] in can_go_point #

    and [cur_point[0], cur_point[1]+1] != parent_point:  # check next_point is not parent and can move
    a.put([[cur_point[0], cur_point[1]+1], length+1])  # save next_point and length
    optimal_path_a.put(save_path + [[cur_point[0], cur_point[1]+1]])  # save next_point

if cur_point[0]-1 > -1:  # move up from cur_point

if cur_point[0]-1 > -1:  # move up from cur_point

if floor_map(cur_point[0]-1, cur_point[1]]) != parent_point:  # check next_point is not parent and can move
    a.put([[cur_point[0]-1, cur_point[1]]), length+1])  # save next_point and length
    optimal_path_a.put(save_path + [[cur_point[0]-1, cur_point[1]])]  # save next_point is not parent and can move
    a.put([[cur_point[0]-1, cur_point[1]], length+1])  # save next_point is not parent and can move
    a.put([[cur_point[0]-1, cur_point[1]], length+1])  # save next_point is not parent and can move
    a.put([[cur_point[0]-1, cur_point[1]-1], length+1])  # save next_point is not parent and can_move
    a.put([[cur_point[0], cur_point[1]-1], length+1])  # save next_point is not parent and can_move
    a.put([[cur_point[0], cur_point[1]-1], length+1])  # save next_point is not parent and can_move
    a.put([[cur_point[0], cur_point[1]-1], length+1])  # save next_point is not parent and can_move
    a.put([[cur_point[0], cur_point[1]-1], length+1])  # save next_point is not parent and can_move
    a.put([[c
```

- IDS

Python의 queue의 LifoQueue(stack)을 이용해서 구현하였습니다.

두번의 while문을 돌면서 첫번째 while문은 도착지점에 도달할 때까지 deep을 하나씩 올려주는 방식으로 하였습니다.

두번째 while문에서는 length가 deep에 도달할 때까지 DFS알고리즘을 수행했습니다. 하나의 좌표의 length가 deep에 도달하면 pop을 해주는 방식을 이용했습니다.

```
while True:
    cur_point = stack.get()
    save_path = save_path_stack.get()
    length = cur_point[i]
    cur_point = cur_point[0]

if cur_point == end_point: # end_point
    optimal_path = save_path
    break
    if length == deep and stack.gsize() != 0: # IDS length reaches to deep stack pop
        continue
```

stack에는 좌표와 좌표까지 온 length를 넣어주었고, save_path_stack에는 좌표까지 온경로를 넣어주었습니다.

A* & Greedy best first search

Python의 queue의 PriorityQueue를 이용해서 구현하였습니다.

좌표가 end_point가 될 때까지 while문을 돌면서 evaluation값의 우선순위가 가장 높은 좌표를 꺼내 동작하도록 하였습니다.

A* 일 때와 Greedy best first search일 때를 나눠서 evaluation function을 만들었습니다. A*는 이제까지 온 거리(length+1) 와 현재좌표와 도착지점의 좌표 값을 뺀 heuristic function 값을 더하였습니다.

Greedy best first search는 현재 좌표와 도착지점의 좌표 값을 뺀 heuristic function 값을 더하였습니다.

heuristic_search_queue에는 evaluation값, 이제까지 온 거리(length), 좌표, 좌표까지 온 경로를 저장해주었습니다. 그 뒤 evaluation 값의 우선순위가 높은 좌표를 꺼내주었습니다.

```
# find min eval_score and update info
min_eval_data = heuristic_search_queue.get()
length = min_eval_data[1]
cur_point = min_eval_data[2]
save_path = min_eval_data[3]
time += 1
```

5. 각층마다 어떤 알고리즘을 선택한 이유

저는 우선 수업시간에 배운 모든 알고리즘을 구현하고 모든 결과값을 보고 결정을 하고 싶었기에 DFS, BFS, IDS, A*, Greedy best first search를 구현해보았고 결과를 보았습니다.

결과를 보기 전, 제 예상으로는 도착지점을 미리 알 수 있기 때문에 heuristic function을 이용한 A* 알고리즘이나 Greedy best first search 알고리즘을 좋은 결과값을 보여줄 것이라 예상하였습니다.

이론상 optimal한 경로를 찾을 수 있고 length나 time면에서 우수한 A*알고리즘이나 optimal한 경로를 찾을 수 없을 지라도 length나 time에서 좋은 Greedy best first search 알고리즘은 예상대로 좋은 결과값을 보여주었지만 Greedy알고리즘의 경우는 optimal한 경로를 찾아줄 뿐만 아니라 'time'값도 A*보다 적은 결과를 보여주었습니다.

하지만 미로의 나가는 길이 한쪽으로 치우칠 수도 있기 때문에 A* 알고리즘이나 Greedy best first search보다 DFS의 결과가 더 좋을 수 있는 경우도 있을 것이라 생각했고, 2번째 층의 경우는 DFS가 A*나 Greedy알고리즘 보다 더 좋은 결과를 보여주었습니다.

```
----- first_floor ----- algorithm - DFS length = 3850 length = 554 length = 758 length = 554 length = 334 length = 552 length = 592 length = 106 length
```

(순서대로 DFS, BFS, IDS 결과값)

```
----- first_floor -----
length = 3850
time = 6607
time = 5816
----- second_floor -----
length = 758
time = 1612
time = 1006
----- thrid_floor -----
length = 554
time = 820
time = 856
----- fourth_floor -----
length = 334
time = 560
time = 431
----- fifth_floor -----
length = 106
time = 156

----- length = 106
time = 156
```

(순서대로 A*, Greedy best first search 결과값)

6. 각층마다 최단경로(length), 탐색 노드 수(time) 반환

```
Floor list: [first_floor, second_floor, third_floor, fourth_floor, fifth_floor, If you want to show best result each floor. Input floor_name to [best_result] input floor name: best_result]
----- first_floor -----
algorithm = greedy
length = 3850
time = 5816
----- second_floor -----
algorithm = DFS
length = 758
time = 953
----- thrid_floor -----
algorithm = greedy
length = 554
time = 656
----- fourth_floor -----
algorithm = greedy
length = 334
time = 431
----- fifth_floor -----
algorithm = greedy
length = 106
time = 119
```

층에 맞는 best 알고리즘 결과를 출력하려면 input floor name에 'best_result'라고 입력하면 받아볼 수 있습니다.

1층, 3층, 4층, 5층은 Greedy Best First Search 알고리즘을 사용하였습니다.

2층은 Depth First Search 알고리즘을 사용하였습니다.