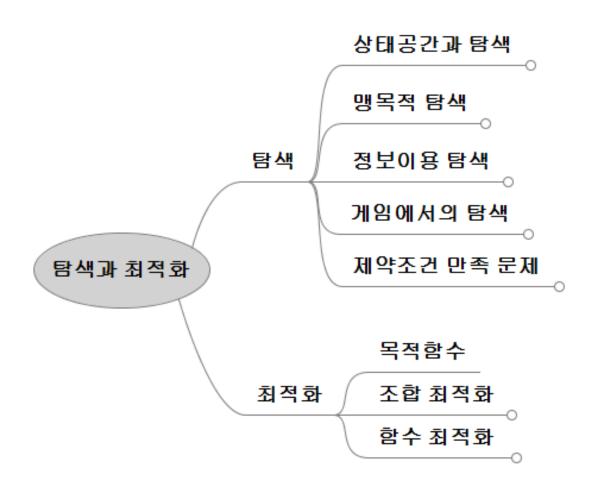
탐색과 최적화 - 1

이건명

충북대학교 소프트웨어학과

인공지능: 튜링 테스트에서 딥러닝까지

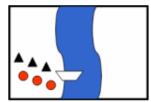


학습 내용

- 상태공간과 탐색에 대해서 알아본다.
- 맹목적 탐색 기법인 깊이 우선 탐색, 너비 우선 탐색, 반복적 깊이심화 탐색에 대해서 살펴본다.
- 휴리스틱 탐색 기법인 언덕 오르기 탐색, 최선 우선 탐색, 빔 탐색, A* 알고리즘에 대해서 알아본다.

1. 상태 공간과 탐색

- ❖ 탐색 (探索, search)
 - 문제의 **해(solution)**이 될 수 있는 것들의 **집합**을 <mark>공간</mark>(space)으로 간주하고, 문제에 대한 최적의 해를 찾기 위해 공간을 체계적으로 찾아 보는 것
- ❖ 탐색문제의 예
 - 선교사-식인종 강건너기 문제 틱-택-토(tic-tac-toe) 루빅스큐브



■ 8-퍼즐 문제

8		6
5	4	7
2	3	1

■ 8-퀸(queen) 문제

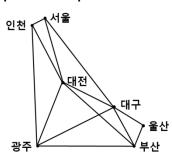




(Rubik's cube)



■ 순회 판매자 문제 (traveling salesperson problem, TSP)



해(解, solution) **일련의 동작**으로 구성되거나 **하나의 상태**로 구성

상태 공간과 탐색

❖ 상태(state)

■ 특정 시점에 **문제의 세계**가 처해 있는 모습





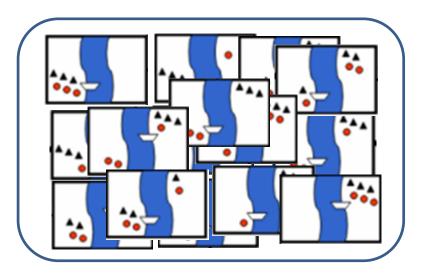
❖ 세계(world)

■ 문제에 포함된 **대상들**과 이들의 **상황**을 포괄적으로 지칭

❖ 상태 공간(state space)

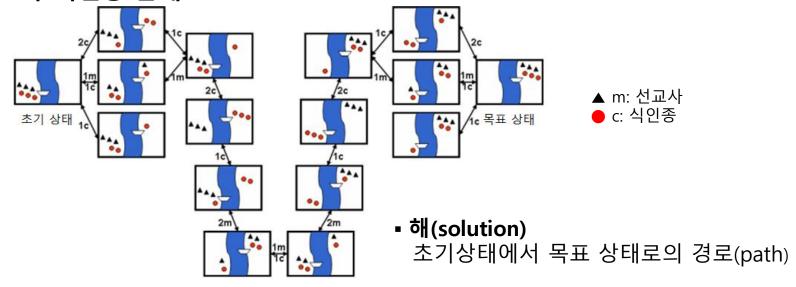
- 문제 해결 과정에서 **초기 상태로부터 도달할 수 있는 모든 상태들의 집합**
- 문제의 **해가 될 가능성**이 있는 **모든 상태들의 집합**
- 초기 상태(initial state)
 - 문제가 주어진 시점의 시작 상태
- 목표 상태(goal state)
 - 문제에서 원하는 최종 상태





상태 공간과 탐색

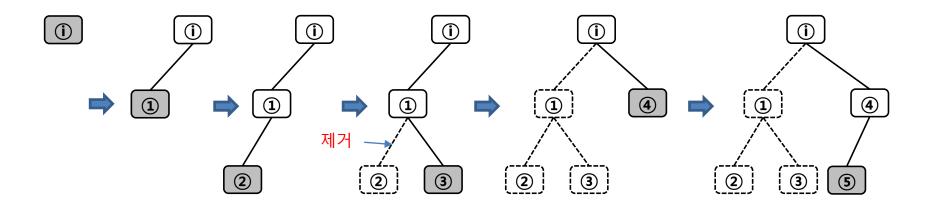
- ❖ 상태 공간 그래프(state space graph)
 - **상태공간**에서 각 행동에 따른 **상태의 변화**를 나타낸 그래프
 - 노드 : 상태
 - 링크(에지): 행동
 - 선교사-식인종 문제



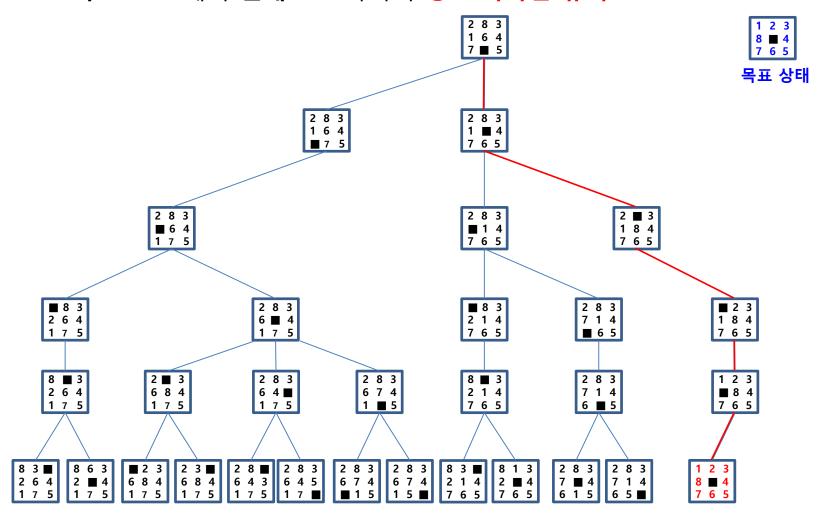
- 일반적인 문제에서는 **상태공간**이 **매우 큼**
 - 미리 상태 공간 그래프를 만들기 어려움
 - 탐색과정에서 그래프 생성

2. 맹목적 탐색

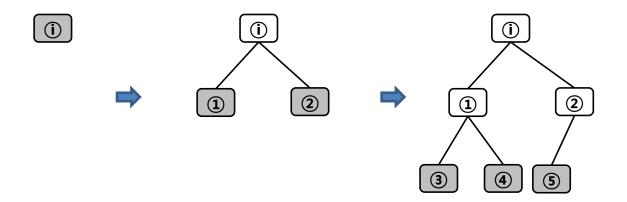
- ❖ 맹목적 탐색(blind search)
 - 정해진 순서에 따라 상태 공간 그래프를 점진적으로 생성해 가면서 해를 탐색하는 방법
 - 깊이 우선 탐색(depth-first search, DFS)
 - 초기 노드에서 시작하여 깊이 방향으로 탐색
 - 목표 노드에 도달하면 종료
 - 더 이상 진행할 수 없으면, 백트랙킹(backtracking, 되짚어가기)
 - 방문한 노드는 재방문하지 않음



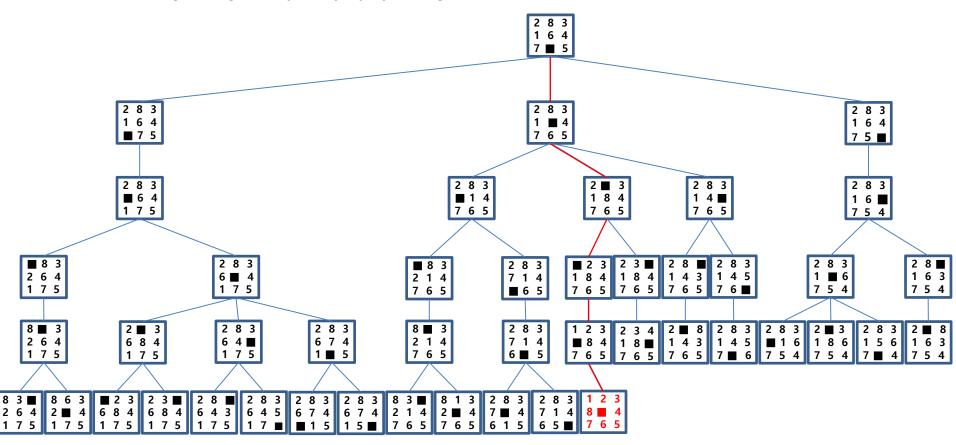
- ❖ 8-퍼즐 문제의 깊이 우선 탐색 트리
 - 루트 노드에서 **현재 노드**까지의 <mark>경로 하나만 유지</mark>



- ❖ 너비 우선 탐색(breadth-first search, BFS)
 - 초기 노드에서 시작하여 **모든 자식 노드**를 **확장**하여 생성
 - 목표 노드가 없으면 **단말노드**에서 다시 **자식 노드 확장**



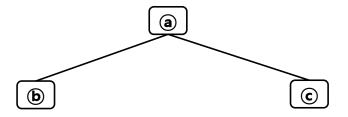
- ❖ 8-퍼즐 문제의 너비 우선 탐색 트리
 - 전체 트리를 메모리에서 관리



- ❖ 반복적 깊이심화 탐색(iterative-deepening search)
 - **깊이 한계**가 있는 **깊이 우선 탐색을 반복적**으로 적용



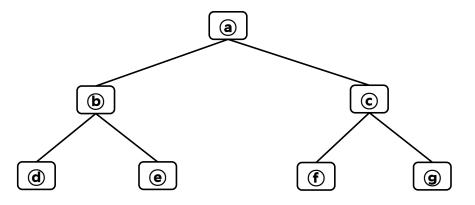
- ❖ 반복적 깊이심화 탐색(iterative-deepening search)
 - **깊이 한계**가 있는 **깊이 우선 탐색**을 **반복적**으로 적용



깊이 0: @

깊이 1: a,b,c

- ❖ 반복적 깊이심화 탐색(iterative-deepening search)
 - **깊이 한계**가 있는 **깊이 우선 탐색**을 **반복적**으로 적용

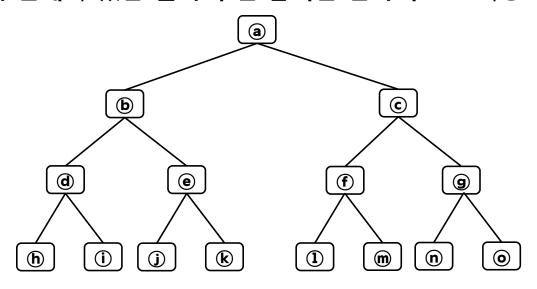


깊이 0: @

깊이 1: a,b,c

깊이 2: a,b,d,e,c,f,g

- ❖ 반복적 깊이심화 탐색(iterative-deepening search)
 - **깊이 한계**가 있는 **깊이 우선 탐색**을 **반복적**으로 적용



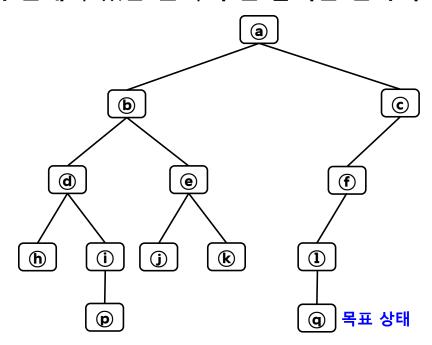
깊이 0: @

깊이 1: a,b,c

깊이 2: @, b, d, e, c, f, g

깊이 3: @,७,७,७,७,७,७,७,७,७,७,०,०,०

- ❖ 반복적 깊이심화 탐색(iterative-deepening search)
 - **깊이 한계**가 있는 깊이 **우선 탐색을 반복적**으로 적용



깊이 0: @

깊이 1: a,b,c

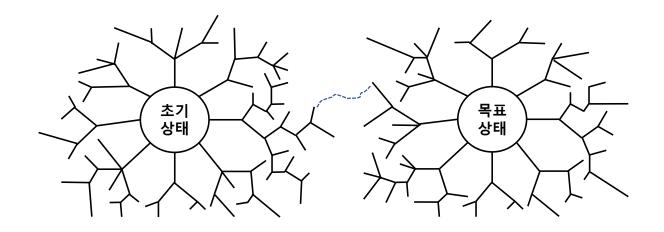
깊이 2: @,७,d,e,c,f,g

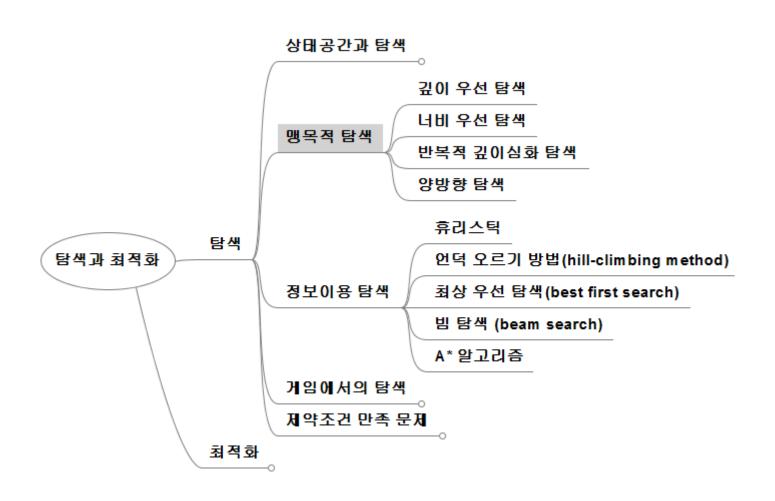
깊이 3: @,७,७,७,७,७,७,७,७,७,०,०,०

깊이 4: a,b,d,h,i,p,e,j,k,c,f,1,q

- ❖ 맹목적 탐색 방법의 비교
 - 깊이 우선 탐색
 - 메모리 공간 사용 효율적
 - 최단 경로 해의 탐색 보장 불가
 - 너비 우선 탐색
 - **최단 경로 해**의 탐색 보장
 - 메모리 공간 사용 비효율
 - 반복적 깊이심화 탐색
 - **최단 경로 해**의 탐색 보장
 - 메모리 공간 사용 효율적
 - 반복적인 깊이 우선 탐색에 따른 비효율성
 - _ 실제 비용이 크게 늘지 않음
 - 각 노드가 10개의 자식노드를 가질 때,
 너비 우선 탐색 대비 약 11%정도 추가 노드 생성
 - 맹목적 탐색 적용시 우선 고려 대상

- ❖ 양방향 탐색(bidirectional search)
 - **초기 노드**와 목적 노드에서 동시에 너비 우선 탐색을 진행
 - 중간에 만나도록 하여 초기 노드에서 목표 노드로의 최단 경로를 찾는 방법

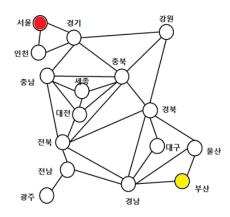




3. 정보이용 탐색

- ❖ 정보이용 탐색(informed search)
 - 휴리스틱 탐색(heuristic search)
 - 언덕 오르기 방법, 최상 우선 탐색, 빔 탐색, A* 알고리즘 등
 - 휴리스틱(heuristic)
 - 그리스어 Εὑρίσκω (Eurisko, 찾다, 발견하다)
 - 시간이나 정보가 불충분하여 합리적인 판단을 할 수 없거나, 굳이 체계적이고 합리적인 판단을 할 필요가 없는 상황에서 신속하게 어림집작하는 것
 - 예.
 - _ 최단 경로 문제에서 목적지까지 남은 거리
 - » 현재 위치에서 목적지(목표 상태)까지 **지도상의 직선 거리**

- ❖ 휴리스틱 비용 추정의 예
 - 최단경로 문제
 - 현재 위치에서 목적지까지 직선 거리



- 8-퍼즐 문제
 - 제자리에 있지 않는 타일의 개수

2	8	3
1	6	4
7		5

현재 상태

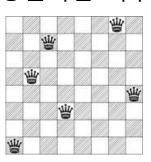
1	2	3
8		4
7	6	5

목표 상태

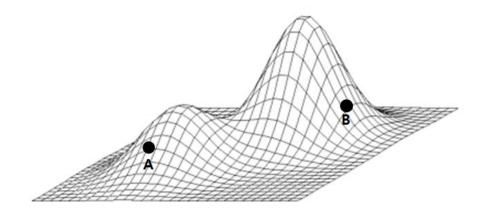
추정비용:4

■ 8-퀸 문제

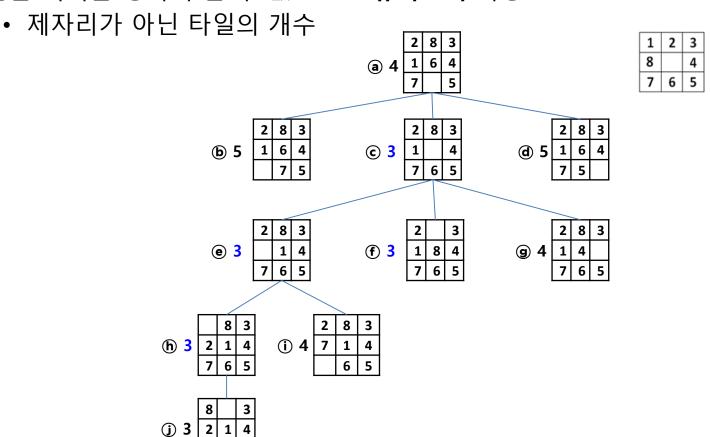
충돌하는 회수



- ❖ 언덕 오르기 방법(hill climbing method)
 - 지역 탐색(local search), 휴리스틱 탐색(heuristic search)
 - 현재 노드에서 휴리스틱에 의한 평가값이 **가장 좋은 이웃 노드** 하나를 **확장**해 가는 탐색 방법
 - 국소 최적해(local optimal solution)에 빠질 가능성

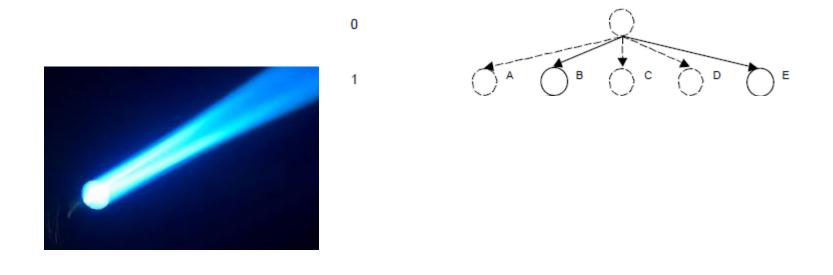


- ❖ 최상 우선 탐색(best-first search)
 - 확장 중인 노드들 중에서 목표 노드까지 **남은 거리가 가장 짧은 노드**를 확장하여 탐색
 - 남은 거리를 정확히 알 수 없으므로 **휴리스틱** 사용



❖ 빔 탐색(beam search)

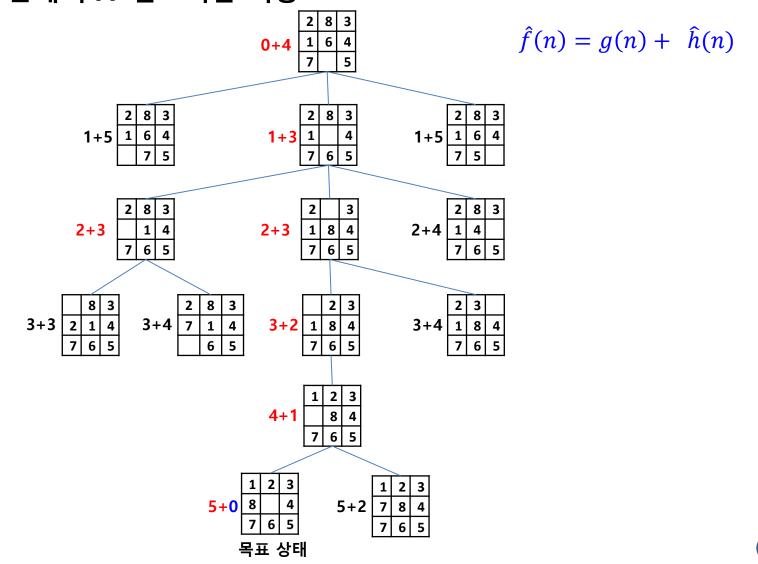
■ 휴리스틱에 의한 평가값이 우수한 **일정 개수의 확장 가능한 노드**만을 메모리에 **관리**하면서 **최상 우선 탐색**을 적용



❖ A* 알고리즘

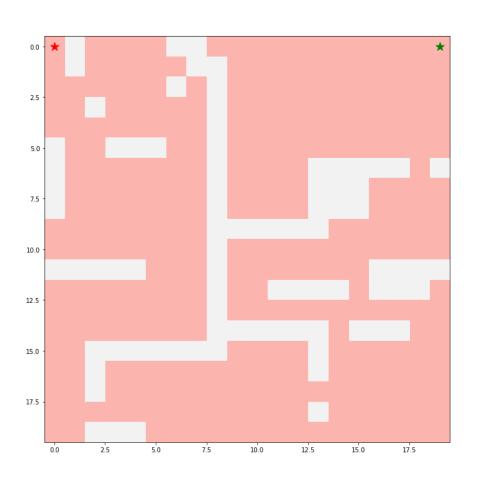
- **추정한 전체 비용** $\hat{f}(n)$ 을 **최소**로 하는 **노드**를 확장해 가는 방법
- *f*(*n*): 노드 *n* 을 경유하는 **전체 비용**
 - 현재 노드 n까지 이미 **투입된 비용** g(n)과 목표 노드까지의 **남은 비용** h(n)의 합
 - f(n) = g(n) + h(n)
- *h(n)* : **남은 비용**의 정확한 예측 불가
 - $\hat{h}(n)$: h(n)에 대응하는 휴리스틱 함수(heuristic function)
- $\hat{f}(n)$: 노드 n 을 경유하는 **추정 전체 비용**
 - $\hat{f}(n) = g(n) + \hat{h}(n)$

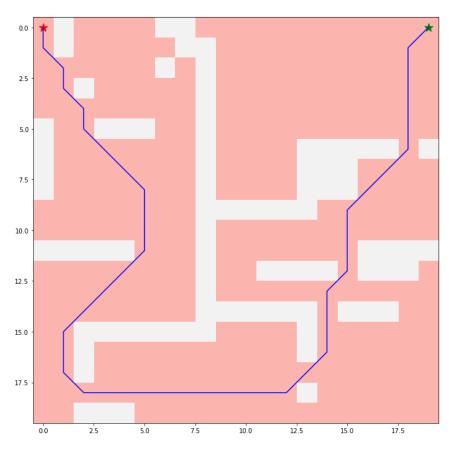
❖ 8-퍼즐 문제의 A* 알고리즘 적용



프로그래밍 실습 : A* 알고리즘

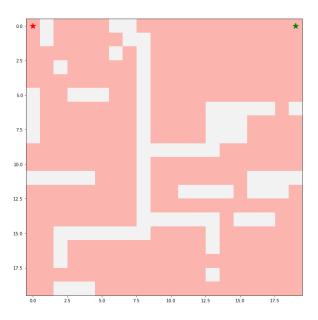
❖ 격자 공간에서 최단 경로 찾기





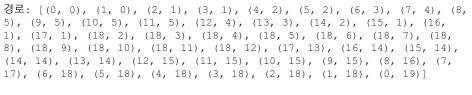
```
1 import numpy as np
 2 import heapq # min heap을 구현하는 heap queue
 3 import matplotlib.pyplot as plt
 4 from matplotlib.pyplot import figure
 5
 6#지도 1:벽, 0: 빈공간
 7 grid = np.array([
      [0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0],
 9
      [0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0],
10
      [0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0],
11
      [0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0],
12
      [0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0],
13
14
15
16
17
18
19
                              0, 0, 0,
                                     0, 0, 0,
20
                   0, 0, 0,
21
      [0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,
22
23
                              0, 0, 0,
                                      0, 1, 0,
24
                   0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0],
25
      26
      [0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0],
27
      28
29 \text{ start} = (0,0)
                   # 시작 위치
30 \text{ goal} = (0,19)
                   #목적지 위치
31
32 # 휴리스틱 함수 h() : a와 b사이의 유클리드 거리
33 def heuristic(a, b):
      return np.sqrt((b[0] - a[0]) ** 2 + (b[1] - a[1]) ** 2)
34
```

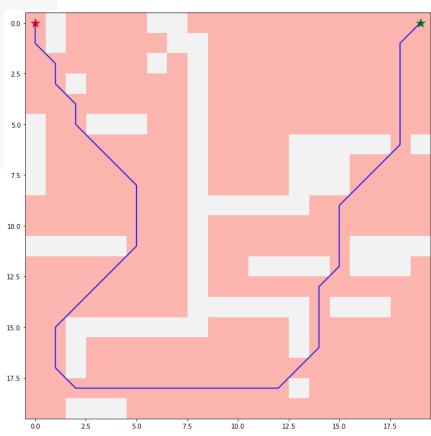
35



```
36 # A* 알고리즘
37 def Astar(array, start, goal):
      neighbors = [(0,1),(0,-1),(1,0),(-1,0),(1,1),(1,-1),(-1,1),(-1,-1)] # 이웃 위치
      close_set = set() # 탐색이 종료된 위치들의 집합
39
40
      came from = {}
      gscore = {start:0} # 시작 위치의 g() 값
41
      fscore = {start:heuristic(start, goal)} # 시작위치의 f() 값
42
      oheap = [] # min-heap
43
44
      heapq,heappush(oheap, (fscore[start], start)) #(거리,출발지) min-heap에 저장
45
      while oheap:
46
47
          current = heapq.heappop(oheap)[1] # f()값이 최소인 노드 추출
          if current == goal: #목적지 도착
48
49
             data = []
50
             while current in came_from: #목적지에서 역순으로 경로 출출
51
                 data.append(current)
52
                 current = came_from[current]
53
             return data
54
          close_set.add(current) # current 위치를 탐색이 종료된 것으로 간주
55
56
          for i, j in neighbors: # current 위치의 각 이웃 위치에 대해 f() 값 계산
57
             neighbor = current[0] + i, current[1] + i # 이웃 위치
                                                                                    12.5
58
             if 0 <= neighbor[0] < array.shape[0]:
                 if 0 <= neighbor[1] < array.shape[1]:</pre>
59
                                                                                    15.0
                     if array[neighbor[0]][neighbor[1]] == 1: # 벽
60
61
                        continue
                                                                                    17.5
62
                 else: # y 방향의 경계를 벗어난 상황
63
                     continue
                      # x 방향의 경계를 벗어난 상황
64
             else:
65
                 continue.
66
67
             temp_g_score = gscore[current] + heuristic(current, neighbor) # g^(n) = g(c)+h((c,n))
68
             if neighbor in close_set and temp_g_score >= gscore.get(neighbor, 0):
                 continue # 이미 방문한 위치이면서 a^()값이 기존 a()값보다 큰 경우 --> 무시
69
70
             if temp_g_score < gscore.get(neighbor, 0) or neighbor not in [i[1]for i in oheap]:
71
                 # g^(n) < g(n) 이거나, n을 처음 방문한 경우
72
73
                 came_from[neighbor] = current # neighbor에 도달한 최선의 경로에서 직전 위치는 current
74
                 gscore[neighbor] = temp\_g\_score # g(n) = g^(n)
                                                                                          f(n) = g(n) + h(n)
75
                 fscore[neighbor] = temp\_g\_score + heuristic(neighbor, goal) # f() = g()+h()
76
                 heapq,heappush(oheap, (fscore[neighbor], neighbor)) # min heap에 (f(), neighbor) 삽입
77
      return False
```

```
79 route = Astar(grid, start, goal)
80 route = route + [start] # 출발 위치 추가
81 route = route[::-1] # 역순으로 변환
82 print('경로: ', route)
84 # route에서 x와 v 좌표 추출
85 \times coords = []
86 v_coords = []
87 for i in (range(0.len(route))):
      x = route[i][0]
      y = route[i][1]
90
      x_coords.append(x)
91
      y_coords.append(y)
93 # 지도와 경로 그리기
94 fig, ax = plt.subplots(figsize=(12,12))
95 ax.imshow(grid, cmap=plt.cm.Pastell)
96 ax.scatter(start[1],start[0], marker = "*", color = "red", s = 200)
97 ax.scatter(goal[1],goal[0], marker = "*", color = "green", s = 200)
98 ax.plot(y_coords, x_coords, color = "blue")
99 plt.show()
```





Quiz

- ❖ 맹목적 탐색 기법이 아닌 것을 다음 중에서 선택하시오.
 - ① 깊이 우선 탐색 ② 반복적 깊이심화 탐색 ③ A* 알고리즘 ④ 너비 우선 탐색
- ❖ 다음 맹목적 탐색 기법들 중에서 탐색공간이 클 때 가장 우선적으로 고려해볼 만 한 것을 선택하시오.
 - ① 깊이 우선 탐색 ② 반복적 깊이심화 탐색 ③ 양방향 탐색 ④ 너비 우선 탐색
- ❖ 탐색에 대한 설명으로 가장 적합하지 않은 것을 선택하시오.
 - ① 깊은 우선 탐색은 너비 우선 탐색에 비하여 메모리 사용 공간이 적다.
 - ② 너비 우선 탐색은 최단 경로 해의 탐색을 보장하지 못한다.
 - ③ 반복적 깊이심화 탐색은 최단 경로 해의 탐색을 보장한다.
 - ④ 반복적 깊이심화 탐색은 깊이 우선 탐색을 반복적으로 적용하지만, 깊이 우선 탐색에 비하여 지나치게 많은 비용이 발생하지는 않는다.

Quiz

- ❖ 정보이용 탐색 기법이 아닌 것을 선택하시오.
 - ① 언덕 오르기 방법 ② 최상 우선 탐색 ③ A* 알고리즘 ④ 양방향 탐색
- ❖ 탐색에 대한 설명으로 가장 적합하지 않은 것을 선택하시오.
 - ① 최상 우선 탐색은 확장 중인 노드들 중에서 목표 노드까지 남은 거리가 가장 짧은 노드를 선택하는데, 남은 거리를 추정하기 위해 사용되는 휴리스틱에 따라 탐색 성능이 영향을 크게 받는다.
 - ② 언덕 오르기 방법은 현재 위치에 이웃한 위치들을 평가하여 탐색을 하는 방법으로, 최적해의 탐색을 보증한다.
 - ③ 빔 탐색은 휴리스틱에 의한 평가값이 우수한 일정 개수의 확장 가능한 노드 만을 메모리에 관리하면서 최상 우선 탐색을 적용한다.
 - ④ A* 알고리즘은 시작노드에서 현재 노드까지 오는 데 소모된 비용과 앞으로 남은 비용에 대한 합이 최소가 되는 것을 우선적으로 탐색한다.