

# 깊이/너비 우선 탐색(DFS/BFS)

### 타겟 넘버

• n개의 음이 아닌 정수들을 순서를 바꾸지 않고 더하거나 빼서 타겟 넘버를 만든다 → 만드는 방법의 수를 리턴

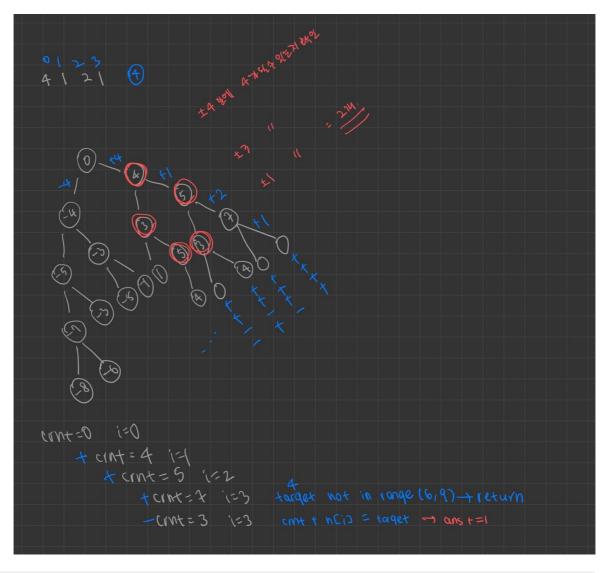
```
# example 1
numbers = [1,1,1,1,1], target = 3 인 경우 다음 다섯가지 방법이 가능
-1+1+1+1+1 = 3
+1-1+1+1+1 = 3
+1+1-1+1+1 = 3
+1+1+1-1+1 = 3
+1+1+1-1 = 3
return = 5

# example 2
numbers = [4,1,2,1], target = 4
+4+1-2+1 = 4
+4-1+2-1 = 4
return = 2
```

- 풀이 아이디어
  - odfs가 아니라 완전 탐색해야하는 거 아닌가? 생각했는데 dfs도 완전 탐색의 한 방법이다.
  - odfs 재귀 이용: 더 이상 자식이 없으면 한 단계 위로 올라와서 다른 자식을 탐색

```
# 풀이 아이디어(DFS) - example 2 기준
+4+1+2+1 부터 -4-1-2-1 까지 탐색하는 과정

1) + + + +
4번째 + 한 후 다시 3번째로 돌아가서 다른 자식 (4번째에 -가 오는 경우) 탐색
2) + + + -
더 이상 3번째 + 의 자식이 없음(4번째 +, - 모두 탐색 완료)
두번째로 돌아가서 다른 자식 탐색(3번째 -가 오는 경우)
3) + + - +
4) + + - -
```



```
\mbox{def checkChildren(crnt, target, answer, numbers, i):} \\
   # 하위 노드들을 계산할 필요가 있는지 확인 (계산할 필요없으면 리턴)
   ## ex) 위 그림에서 첫번째 -한 경우 (-4) 해당 분기에서 최종 값들은 4 이후 값들([1,2,1])로 계산해봤을 때 (-4-1-2-1) 과 (-4+1+2+1) 사이에 존재함
   ## 타겟 넘버 4는 해당범위에 존재하지 않으므로 첫번째에 -를 사용한 경우의 분기는 탐색할 필요 없음
   if target not in range(crnt-sum(numbers[i:]), crnt+sum(numbers[i:])+1):
       return answer
   if i == len(numbers)-1: # 마지막 값을 더하거나 뺄 차례
      if crnt + numbers[i] == target:
          answer += 1
      if crnt - numbers[i] == target:
          answer += 1
          pass
       return answer # 더 이상 더하거나 뺄 자식이 없으므로 리턴
                   # crnt에서 + 분기로 들어온 값이었다면 crnt로 돌아가서 형제인 - 분기 탐색하러감
                   # crnt에서 - 분기로 들어온 값이었다면 crnt에서의 분기들은 모두 탐색 완료 -> crnt의 부모로 돌아갈 것임
   answer = checkChildren(crnt+numbers[i],target, answer, numbers,i+1) # crnt 위치에서 + 분기 탐색
   answer = checkChildren(crnt-numbers[i], target, answer, numbers, i+1) # crnt 위치에서 + 분기 탐색 완료 후 - 분기 탐색하러 감
   return answer
def solution(numbers, target):
   crnt = 0 # 현재까지 계산한 값
   answer = checkChildren(crnt, target, answer, numbers, 0)
   return answer
```

#### 네트워크

```
n : 컴퓨터의 개수
computers : 컴퓨터 간 연결 정보가 담긴 배열
return : 네트워크의 개수

# example
n = 3
computers = [[1,1,0],[1,1,0],[0,0,1]]
# 모든 컴퓨터는 자기자신과 연결되어있음 (computer[i][i]는 항상 1)
# 0번 컴퓨터는 0번, 1번 컴퓨터에 연결되어있음
# 1번 컴퓨터는 0번, 1번 컴퓨터에 연결되어있음
# 2번 컴퓨터는 2번 컴퓨터에 연결되어있음
# 주 0번 -- 1번 / 2번 이므로 네트워크는 2개
```

- 내 풀이
  - 각 망에다 번호를 붙임 (초기에는 모두 다른 번호의 망을 사용)

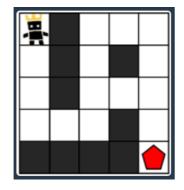
```
def solution(n, computers):
   network = [i for i in range(n)] # 각 컴퓨터가 속한 망 번호 정보
   # 초기에는 모두 다른 망 번호 [0,1,2] : 0번 컴퓨터의 망 번호 0
    for idx, netInfo in enumerate(computers):
        for computer, connected in enumerate(netInfo):
           if network[idx] == network[computer]:
               continue
            if connected == 1: # 두 컴퓨터가 연결됐다면 두 컴퓨터에 같은 망 번호를 붙여야 함
               if network[idx] > network[computer]: # 두 망 번호 중 작은 값을 선택 for i in range(n): # 망번호를 변경할 네트워크에 속한 모든 컴퓨터의 망번호를 변경
                      if network[i] == network[idx]:
                           network[i] = network[computer]
                   for i in range(n):
                       if network[i] == network[computer]:
                           network[i] = network[idx]
   answer = len(set(network))
   return answer
```

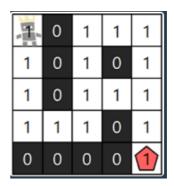
• 다른 풀이(DFS)

```
def solution(n, computers):
    visited = [0 \text{ for i in range(n)}]
    def dfs(computers, visited, start):
# 현재 네트워크에 있는 모든 컴퓨터 탐색
        stack = [start]
        while stack:
           j = stack.pop() # 현재 컴퓨터(j)
           if visited[j] == 0:
               visited[j] = 1
            for i in range(0, len(computers)):
              if computers[j][i] ==1 and visited[i] == 0: # 현재 컴퓨터(j)에 연결된 컴퓨터를 찾음
                   stack.append(i)
    while 0 in visited: # 탐색에 걸리지 않은 컴퓨터가 있는 한 반복
       if visited[i] ==0:
           dfs(computers, visited, i) # 네트워크 망 하나를 찾아냄
           answer +=1
       i+=1
    return answer
```

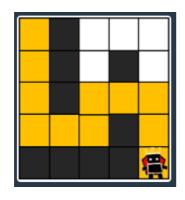
## 게임 맵 최단거리

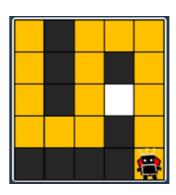
• 목적지까지 가는 가장 짧은 거리는?





```
위의 지도는 다음과 같이 표현됨 (하얀부분(1)으로만 통행 가능)
[[1,0,1,1,1],[1,0,1,0,1],[1,0,1,1],[1,1,1,0,1],[0,0,0,0,1]]
아래의 두 가지 경우로 도달 가능
첫번째 경우는 11칸, 두번째 경우는 15칸을 거쳐 도달하므로
리턴값은 11로 반환
```





- DFS로 풀어야 할지 BFS로 풀어야 할지 잘 판단!
- DFS로 풀이 (효율성 통과 못함)
  - 현재 위치에서 갈 수 있는 분기가 생길때마다 재귀함수 호출 (목적지로 갈 수 있는 모든 경우에서의 거리를 모두 구한 후 가장 작은 값을 리턴함)
  - 복잡한 미로의 경우 경우의 수가 너무 많음 → 시간복잡도 저멀리,,

```
def findWay(i, j, answer, cases, maps, n, m):
    # maps[i][j] 현재 위치를 visited(0)로 바꿈
    maps[i][j] = 0
    if i == n-1 and j == m-1 : # 목적지에 도착
        cases.append(answer+1) # 이 경로의 거리 저장
        maps[i][j] = 1
        return

# 현재 위치에서 갈 수 있는 길 체크
    if i == 0:
        upside = 0
    else:
        upside = maps[i-1][j]

if i == n-1:
        downside = 0
    else:
        downside = maps[i+1][j]
```

```
leftside = 0
   else:
       leftside = maps[i][j-1]
   if j == m-1:
       riahtside = 0
   else:
       rightside = maps[i][j+1]
   # i = 0 : 윗방향은 체크 x
   # j = 0 : 왼쪽 방향 체크 x
   # i = n-1 : 아래 방향 체크 x
   # j = m-1 : 오른쪽 방향 체크 x
   # 현재 위치에서 갈 수 있는 각 분기별로 재귀
   if rightside == 1 : \# move rightside
       findWay(i, j+1, answer+1, cases, maps, n, m)
   if downside == 1 : \# move downside
       findWay(i+1, j, answer+1, cases, maps, n, m)
   if upside == 1 : # move upside
        findWay(i-1, j, answer+1, cases, maps, n, m)
   if leftside == 1 : # move leftside
       findWay(i, j-1, answer+1, cases, maps, n, m)
   maps[i][j] = 1 # 리턴하기 전에 현재 위치 not visited(1)로 돌려놓음
   return
def solution(maps):
   answer = 0
   cases = [] # 목적지까지 가는 모든 경우의 거리를 보관
   n = len(maps)
   m = len(maps[0])
   i = 0
   j = 0
   findWay(i, j, answer, cases, maps, n, m)
   if len(cases) == 0: # 목적지 도달 불가
       return -1
   return min(cases) # 가장 짧은 거리 반환
```

#### ▼ 파이썬

- 파이썬 2차원 배열의 deep copy
  - findWay 함수에서 현재 위치를 visited로 바꿀 때(maps[i][j] = 0) 재귀함수가 끝난 후 다시 돌아올 때를 대비해 원본을 수정하면 안되니까 deep copy한 새 2차원 배열을 만들려고 했었음 (위의 코드에선 재귀함수 리턴하기 전에 다시 not visited로 돌려놓는 방식으로 함 maps[i][j] = 1)
  - 2차원 이상의 다차원 배열은 copy 모듈의 deepcopy 함수로만 깊은 복사가 가능

```
import copy
maps = [[1,0,1,1,1],[1,0,1,0,1],[1,0,1,1,1],[1,1,1,0,1],[0,0,0,0,1]]
tempMaps = copy.deepcopy(maps)

tempMaps[0][1] = 1
print(maps) # maps = [[1,0,1,1,1],[1,0,1,0,1],[1,0,1,1,1],[1,1,1,0,1],[0,0,0,0,1]]
print(tempMaps) # tempMaps = [[1,1,1,1,1],[1,0,1,0,1],[1,0,1,1,1],[1,1,1,0,1],[0,0,0,0,1]]
```

- BFS로 풀이
  - 。 당장 접근할 수 있는 곳들을 먼저 탐색하다가 목적지를 만났을 때 멈추면 그게 바로 가장 가까운 경로이므로 이 문제는 BFS로 푸는 것이 효율적