



간선에 가중치가 있는 그래프가 주어질 때, 정점 사이의 최단 경로를 구하는 알고리즘입니다. 대표적으로 다익스트라, 플로이드-워셜, 벨만-포드 알고리즘이 있습니다.

코딩테스트에 자주 나오진 않지만 한 번 나오면 난이도 있는 문제로 나오곤 해요.



### 🏂 2021 KAKAO BLIND RECRUITMENT : 합승 택시 요금 - Level 3

### 문제

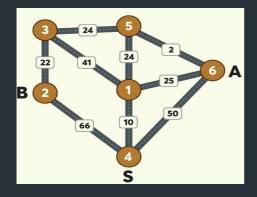
- 지점의 개수 n, 출발지점 s, A의 도착지점 a, B의 도착지점 b, 지점 사이의 예상 택시 요금 fares일 때,
- A, B 두 사람이 s에서 출발해서 각각의 도착지점까지 택시를 타고 갈 때, 최저 예상 택시 요금을 return
- 단, 아예 합승을 하지 않고 각자 이동하는 경우가 택시요금이 더 낮다면 합승을 하지 않아도 된다.

#### 제한 사항

- 3 <= n <= 200 이하인 자연수
- s, a, b는 1이상 n이하인 자연수이며, 각기 서로 다른 값
- fares는 2차원 정수 배열



### 예제

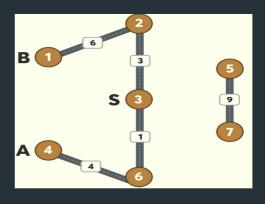


합승 구간 : 4 -> 1 최소 비용 : 10

A 단독 구간 : 1 -> 6 최소 비용 : 25

B 단독 구간: 1 -> 3 -> 2 최소 비용: 41 + 22 = 63

총 비용: 10 + 25 + 63 = 98



합승 구간 : X

A 단독 구간: 3->6->4 최소 비용: 1+4=5

B 단독 구간: 3-> 2-> 1 최소 비용: 3+6=9

총 비용:5+9=14



# 🃂 2021 KAKAO BLIND RECRUITMENT : 합승 택시 요금 - Level 3

- A, B 두 사람이 s에서 출발해서 i (1<= i<=n)지점까지 택시를 탈 때,
- f(x->y) := 지점 x에서 지점 y로 가는 최소 비용
- 최저 예상 택시 요금 = f(s->i) + f(i->a) + f(i->b)
- 1<=n<=200이므로 플로이드-워셜 알고리즘을 사용하여 모든 정점 간의 최소 비용을 구해주면 된다





/<> 1865번 : 웜홀 - Gold 3

### 문제

- 월드나라에는 N개의 지점이 있고 N개의 지점 사이에는 M개의 도로와 W개의 웜홀이 있다.
- 웜홀은 시작 위치에서 도착 위치로 가는 하나의 경로인데, 특이하게도 도착을 하게 되면 시작을 하였을 때보다 시간이 뒤로 가게 된다.
- 한 지점에서 출발을 하여서 여행을 한 뒤 다시 출발을 하였던 위치로 돌아왔을 때, 출발을 하였을 때보다 시간이 되돌아가 있는 경우가 있는지 없는지 확인

#### 제한 사항

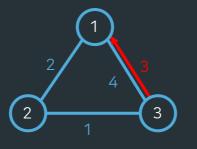
- 테스트케이스의 개수 TC(1 ≤ TC ≤ 5), 지점의 수 N(1 ≤ N ≤ 500), 도로의 개수 M(1 ≤ M ≤2500), 웜홀의 개수 W(1 ≤ W ≤ 200)
- S와 E는 연결된 지점의 번호, T는 이 도로를 통해 이동하는데 걸리는 시간을 의미한다.
- 웜홀의 정보가 S, E, T 세 정수로 주어지는데 S는 시작 지점, E는 도착 지점, T는 줄어드는 시간을 의미한다. T는 10,000보다 작거나 같은 자연수 또는 <u>0이다.</u>

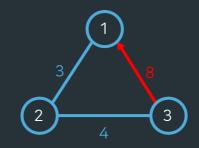


# 예제 입력1

### 예제 출력1

NO YES





시간이 줄어들면서 출발 위치로 돌아오는 것이 가능한가?

NO

YES

1->2->3 = 3+4**-8**=-1 <(



#### 웜홀: 시간이 뒤로 간다 => 음의 cycle이 존재한다

음의 cycle이 있는지 확인하는 알고리즘은

벨만-포드 알고리즘

#### 구현 문제



/<> 15685번 : 드래곤 커브 - Gold 4

#### 제한 사항

- 격자의 크기는 100 x 100
- 드래곤 커브의 개수의 범위는 1 <= N <= 20
- 드래곤 커브의 시작점의 좌표 x, y의 범위는 0 <= x, y <= 100
- 드래곤 커브의 시작 방향(d)과 세대(g)의 범위는 0 <= d <= 3, 0 <= g <= 10
- 드래곤 커브는 격자 밖으로 벗어나지 않으며 서로 겹칠 수 있음
- 드래곤 커브의 방향
  - 0: x 좌표가 증가하는 방향 (→)
  - 1: y 좌표가 감소하는 방향 (↑)
  - 2: x 좌표가 감소하는 방향 (←)
  - 3: y 좌표가 증가하는 방향 (↓)



#### 예제 입력1

3 3 3 0 1 4 2 1 3 4 2 2 1

### 예제 출력1

4

### 예제 입력2

### 예제 출력2

11

### 예제 입력3

### 예제 출력3

8

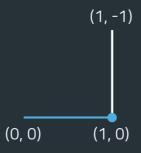
#### 예제 입력4

### 예제 출력4

1992

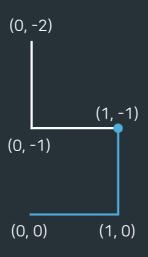






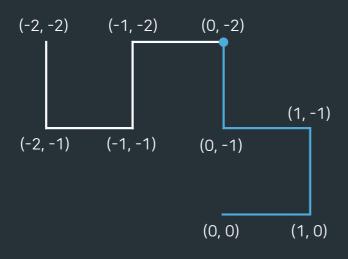






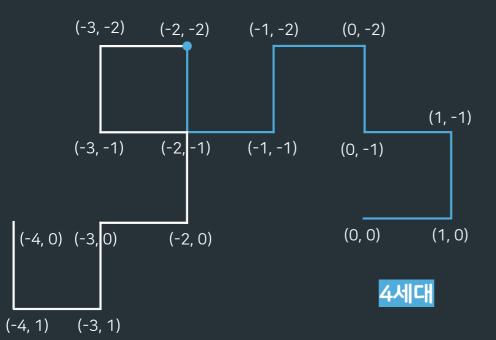




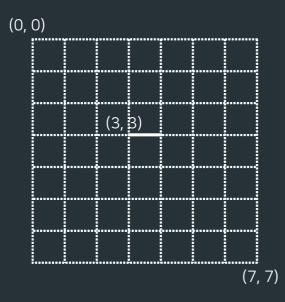








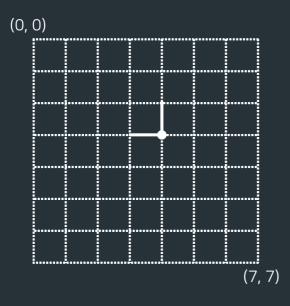




# 1번 커브 - 0세대

시작 점: (3, 3) 시작 방향: 0

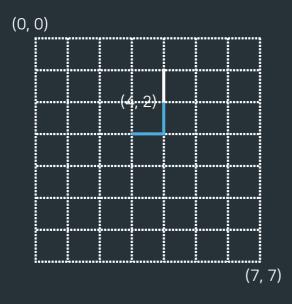




# 1번 커브 - 1세대

\_\_\_\_\_ 시작 점: (3, 3) 시작 방향: 0



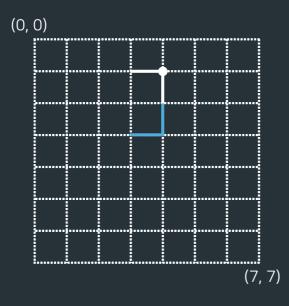


# 2번 커브 - 0세대

시작 점: (4, 2)

시작 방향: 1 세대: 3

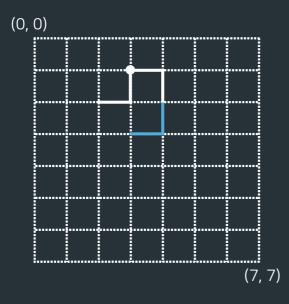




# 2번 커브 - 1세대

\_\_\_\_ 시작 점: (4, 2) 시작 방향: 1

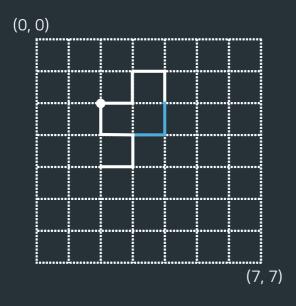




# 2번 커브 - 2세대

\_\_\_\_ 시작 점: (4, 2) 시작 방향: 1

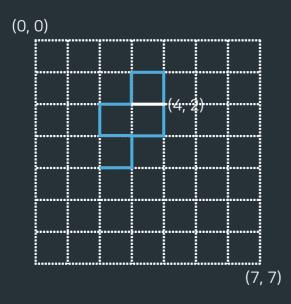




# 2번 커브 - 3세대

\_\_\_\_ 시작 점: (4, 2) 시작 방향: 1

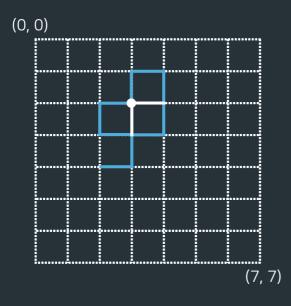




# 3번 커브 - 0세대

시작 점: (4, 2) 시작 방향: 2



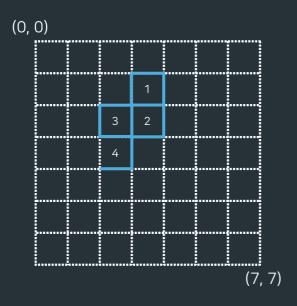


# 3번 커브 - 1세대

시작 점: (4, 2)

시작 방향: 2 세대: 1





정답: 4



# 좌표 VS 방향



# 좌표 VS 방향

다음 좌표 계산하기 VS 방향의 규칙성 찾기

### 규칙을 찾아보자



시계 방향 회전: 3 -> 2 -> 1 -> 0 -> 3 -> 2 -> 1 -> …

0 세대: 0

1 세대: 0 1

2세대: 0121

3 세대: 0 1 2 1 2 3 2 1

•••

N 세대: (N-1 세대) ((N-1 세대 거꾸로) + 1) -> 이대로 구현?

### 규칙을 찾아보자



시계 방향 회전: 3 -> 2 -> 1 -> 0 -> 3 -> 2 -> 1 -> …

0 세대: 0

1 세대: 0 1

2 세대: 0 1 2 1

3 세대: 0 1 2 1 2 3 2 1

•••

N 세대: (N-1 세대) (((N-1 세대 거꾸로) + 1) % 4)

#### 구현 방법



평면(좌측 상단이 (0, 0))에 드래곤 커브를 그린 후 정사각형의 개수를 계산

- 1. 드래곤 커브는 평면 밖으로 나가지 않음으로 범위를 확인할 필요 없음
- 2. 0 세대의 드래곤 커브를 먼저 저장 (초기 조건)
- 3. 세대를 거듭하면서 드래곤 커브를 그림 (규칙을 파악하는 것이 중요)
- 4. 드래곤 커브가 그려진 평면 상의 정사각형의 개수 계산 (네 꼭짓점 확인)

### 마무리



### 추가로 풀어보면 좋은 문제!

/<> 1504번 : 특정한 최단 경로 - Gold 4

/<> 4485번 : 녹색 옷 입은 애가 젤다지? - Gold 4

/<> 10282번 : 해킹 - Gold 4

/<> 1613번 : 역사 - Gold 3