

알튜브 최단 경로

간선에 가중치가 있는 그래프가 주어질 때, 정점 사이의 최단 경로를 구하는 알고리즘입니다.
대표적으로 [다익스트라](#), [플로이드-워셜](#), [벨만-포드 알고리즘](#)이 있습니다.

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

2021 KAKAO BLIND RECRUITMENT : 합승 택시 요금 - Level 3

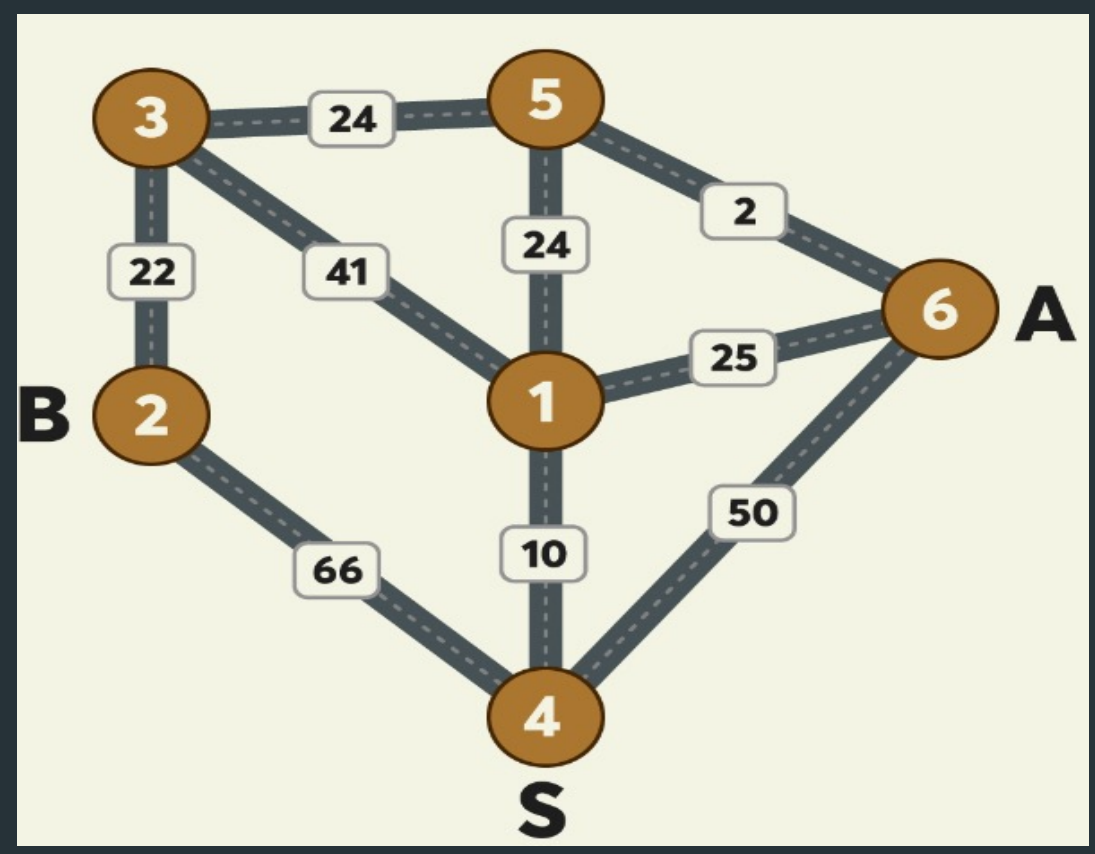
문제

- 지점의 개수 n , 출발지점 s , A의 도착지점 a , B의 도착지점 b , 지점 사이의 예상 택시 요금 $fares$ 일 때,
- A, B 두 사람이 s 에서 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

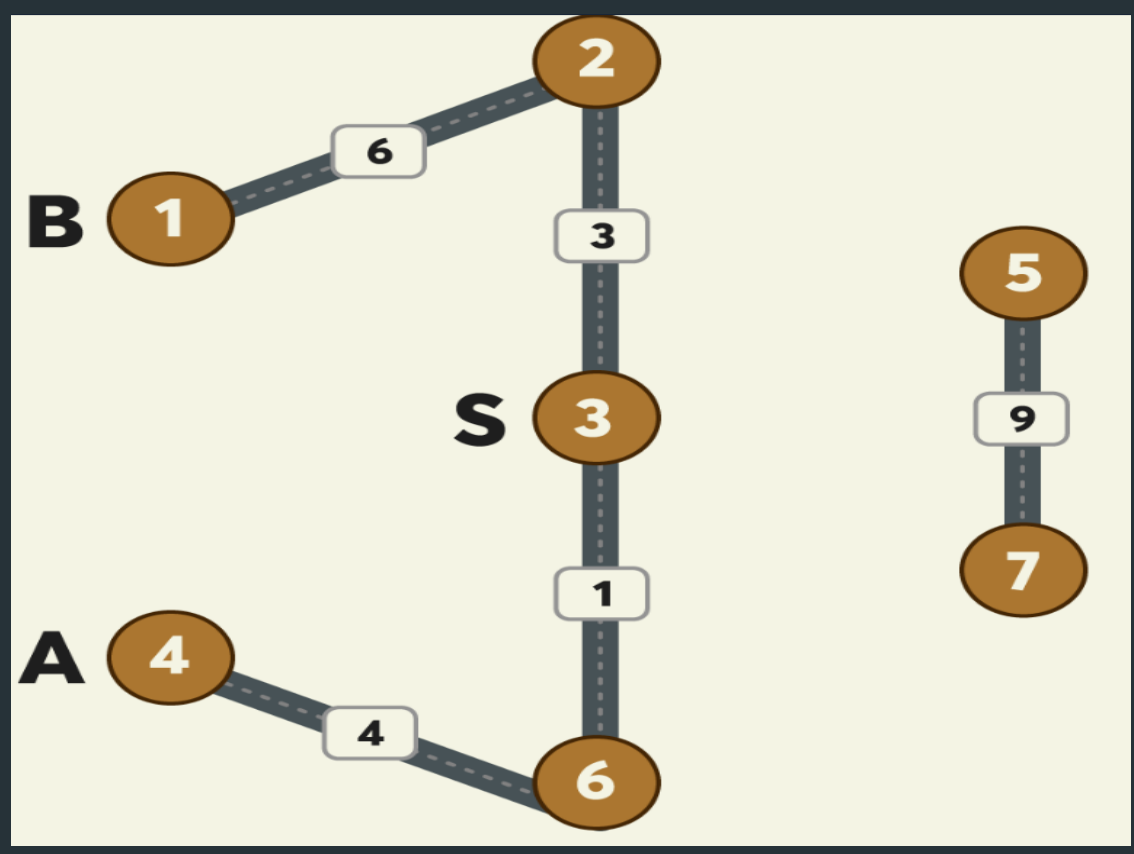
- $3 \leq n \leq 200$ 이하인 자연수
- s, a, b 는 1이상 n 이하인 자연수이며, 각기 서로 다른 값
- $fares$ 는 2차원 정수 배열

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 ($1 \leq i \leq n$)지점까지 택시를 탈 때,
- $f(x \rightarrow y) :=$ 지점 x에서 지점 y로 가는 최소 비용
- 최저 예상 택시 요금 = $f(s \rightarrow i) + f(i \rightarrow a) + f(i \rightarrow b)$
- $1 \leq n \leq 200$ 이므로 플로이드-워셜 알고리즘을 사용하여 모든 정점 간의 최소 비용을 구해주면 된다

/<> 1865번 : 웜홀 - Gold 3

문제

- 월드나라에는 N 개의 지점이 있고 N 개의 지점 사이에는 M 개의 도로와 W 개의 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

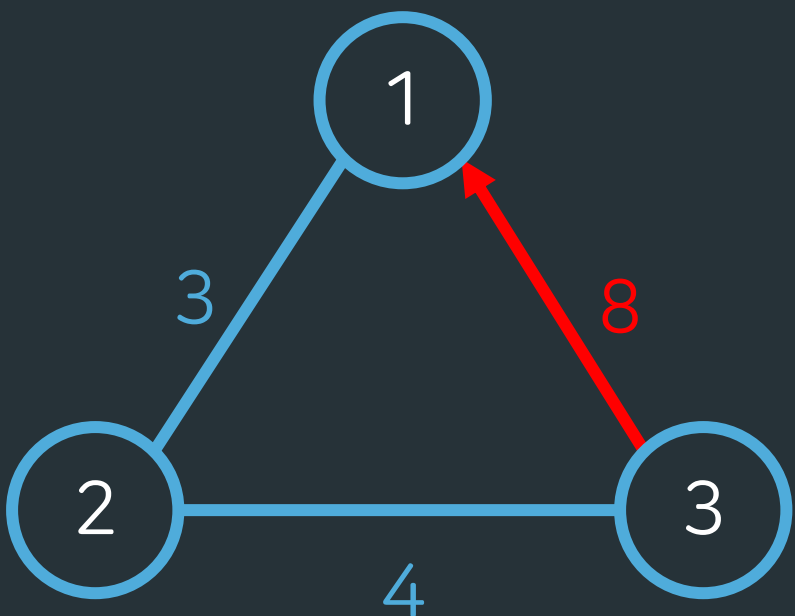
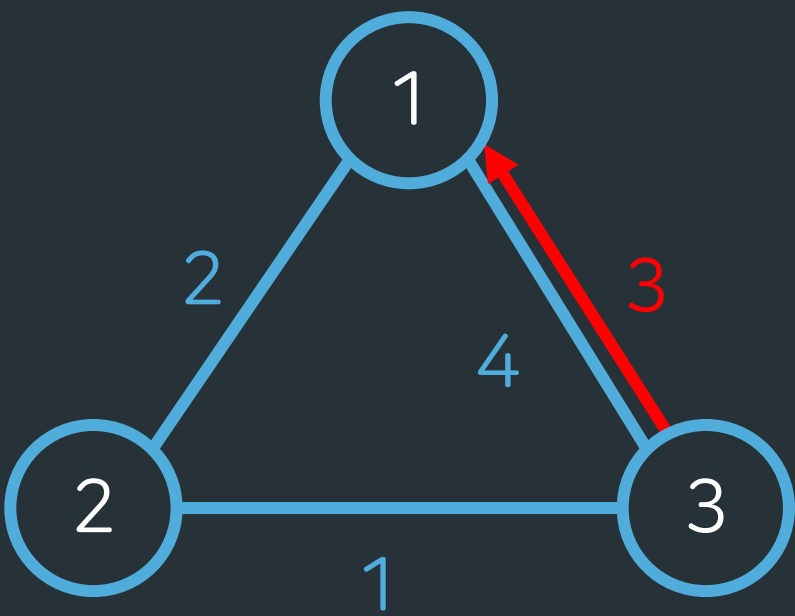
- 테스트케이스의 개수 $TC(1 \leq TC \leq 5)$, 지점의 수 $N(1 \leq N \leq 500)$, 도로의 개수 $M(1 \leq M \leq 2500)$, 웜홀의 개수 $W(1 \leq W \leq 200)$
- S 와 E 는 연결된 지점의 번호, T 는 이 도로를 통해 이동하는데 걸리는 시간을 의미한다.
- 웜홀의 정보가 S, E, T 세 정수로 주어지는데 S 는 시작 지점, E 는 도착 지점, T 는 줄어드는 시간을 의미한다. T 는 10,000보다 작거나 같은 자연수 또는 0이다.

예제 입력1

```
2
3 3 1
1 2 2
1 3 4
2 3 1
3 1 3
3 2 1
1 2 3
2 3 4
3 1 8
```

예제 출력1

```
NO
YES
```



시간이 줄어들면서 출발 위치로 돌아오는 것이 가능한가?

NO

YES

$1 \rightarrow 2 \rightarrow 3 = 3 + 4 - 8 = -1 < 0$

웜홀: 시간이 뒤로 간다 => 음의 cycle이 존재한다

음의 cycle이 있는지 확인하는 알고리즘은

벨만-포드 알고리즘

/<> 15685번 : 드래곤 커브 - Gold 4

제한 사항

- 격자의 크기는 100×100
- 드래곤 커브의 개수의 범위는 $1 \leq N \leq 20$
- 드래곤 커브의 시작점의 좌표 x, y 의 범위는 $0 \leq x, y \leq 100$
- 드래곤 커브의 시작 방향(d)과 세대(g)의 범위는 $0 \leq d \leq 3, 0 \leq g \leq 10$
- 드래곤 커브는 격자 밖으로 벗어나지 않으며 서로 겹칠 수 있음
- 드래곤 커브의 방향
 - 0: x 좌표가 증가하는 방향 (\rightarrow)
 - 1: y 좌표가 감소하는 방향 (\uparrow)
 - 2: x 좌표가 감소하는 방향 (\leftarrow)
 - 3: y 좌표가 증가하는 방향 (\downarrow)

예제 입력1

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

예제 출력1

```
4
```

예제 입력2

```
4
3 3 0 1
4 2 1 3
4 2 2 1
2 7 3 4
```

예제 출력2

```
11
```

예제 입력3

```
10
5 5 0 0
5 6 0 0
5 7 0 0
5 8 0 0
5 9 0 0
6 5 0 0
6 6 0 0
6 7 0 0
6 8 0 0
6 9 0 0
```

예제 출력3

```
8
```

예제 입력4

```
4
50 50 0 10
50 50 1 10
50 50 2 10
50 50 3 10
```

예제 출력4

```
1992
```

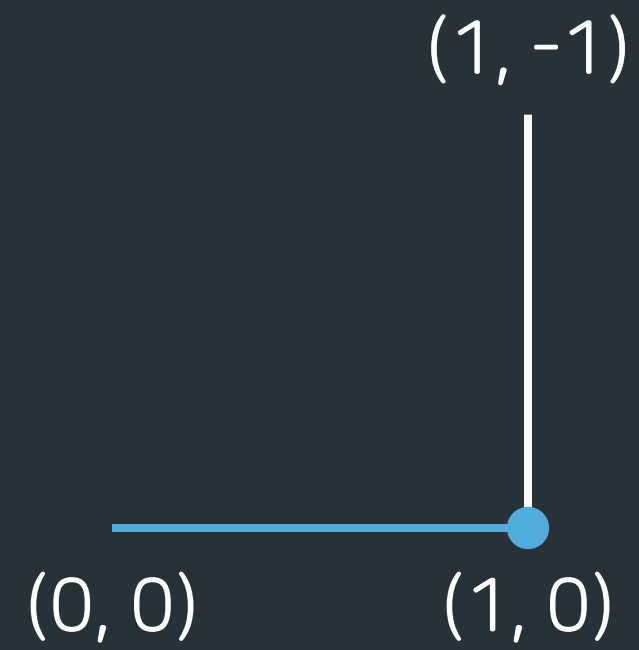
드래곤 커브를 그려보자



$(0, 0)$ $(1, 0)$

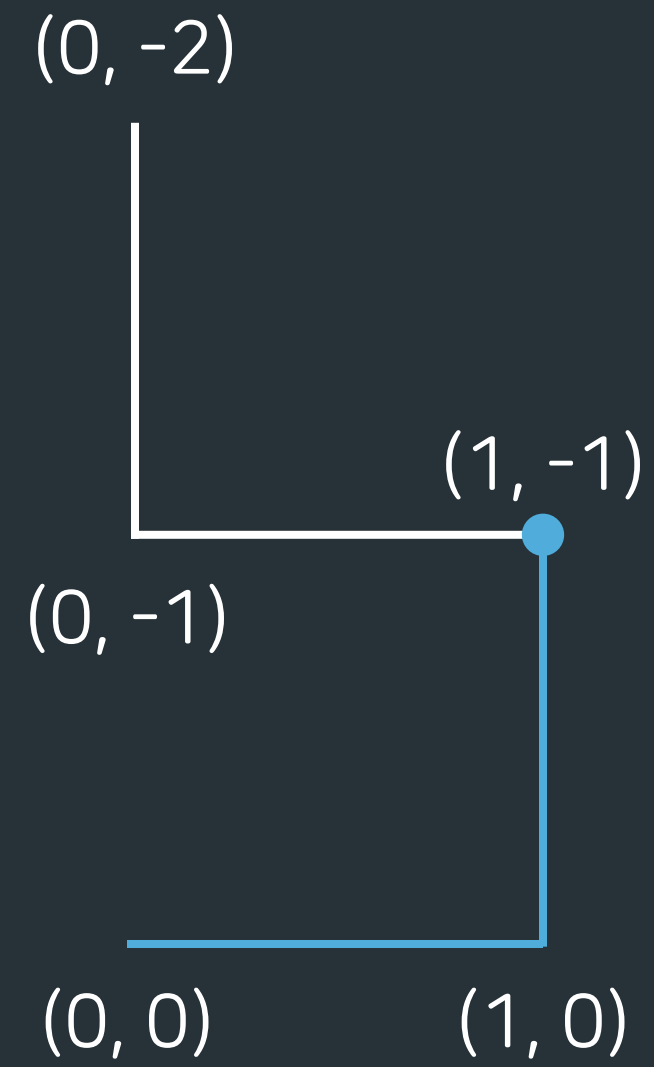
0세대

드래곤 커브를 그려보자



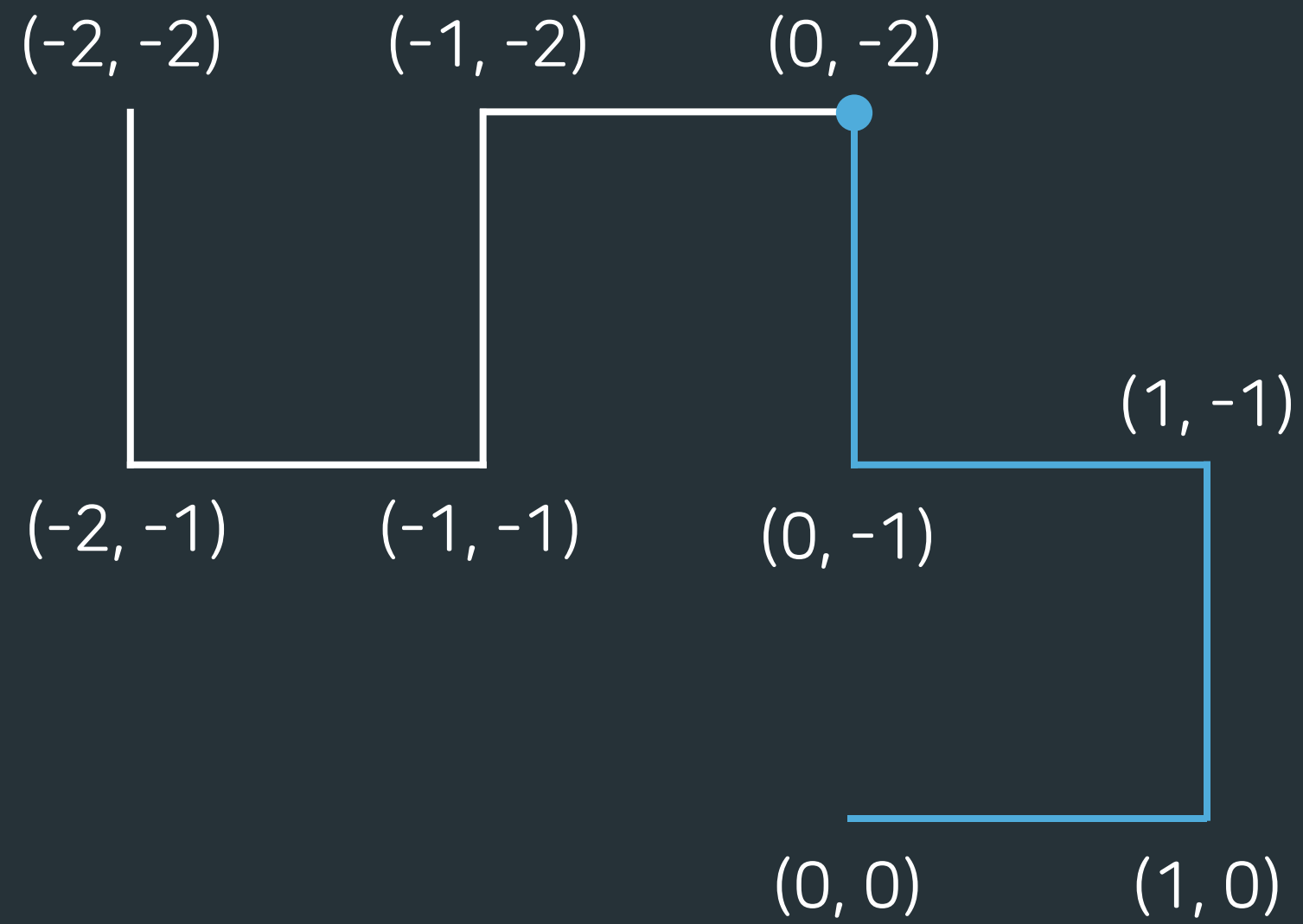
1세대

드래곤 커브를 그려보자



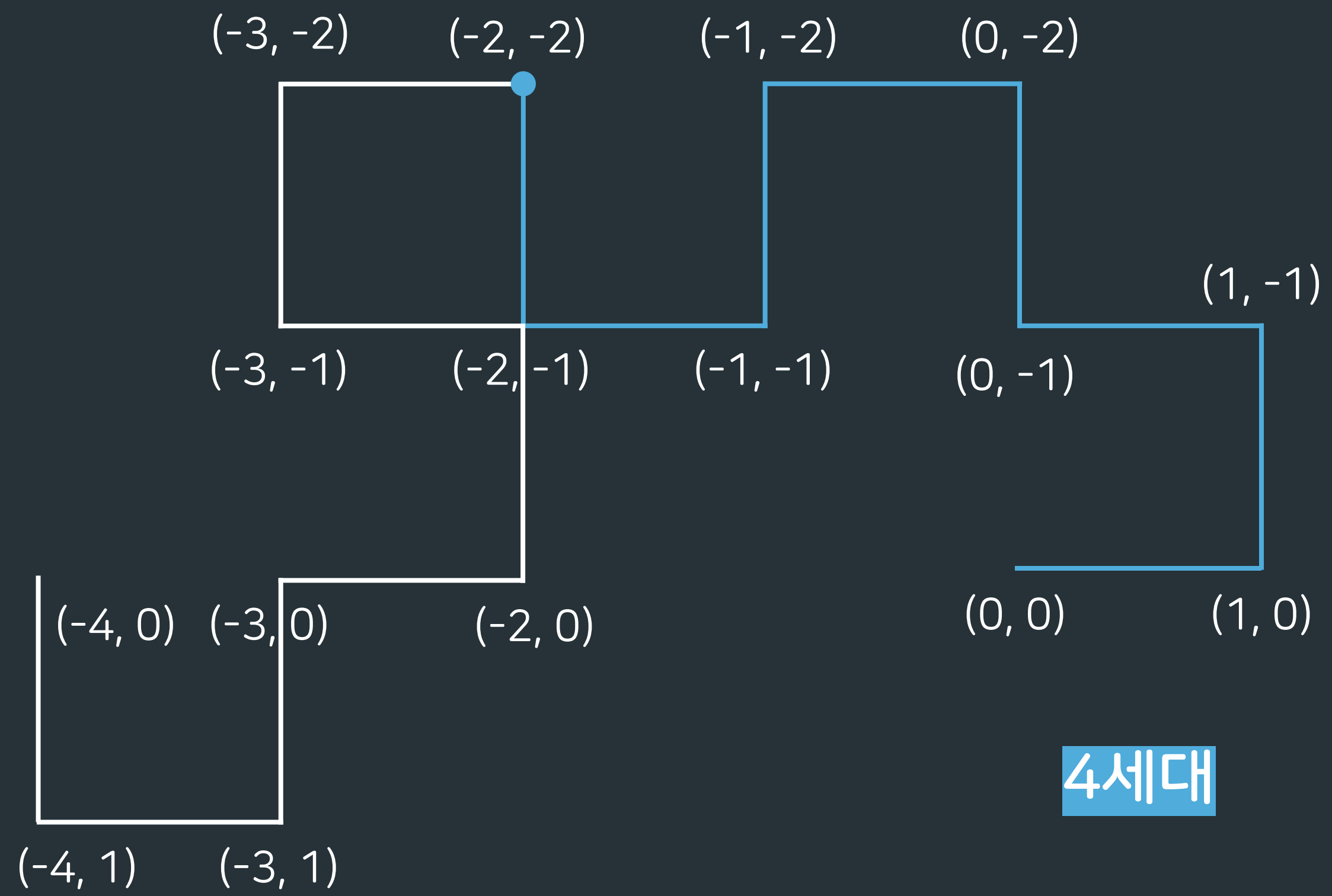
2세대

드래곤 커브를 그려보자

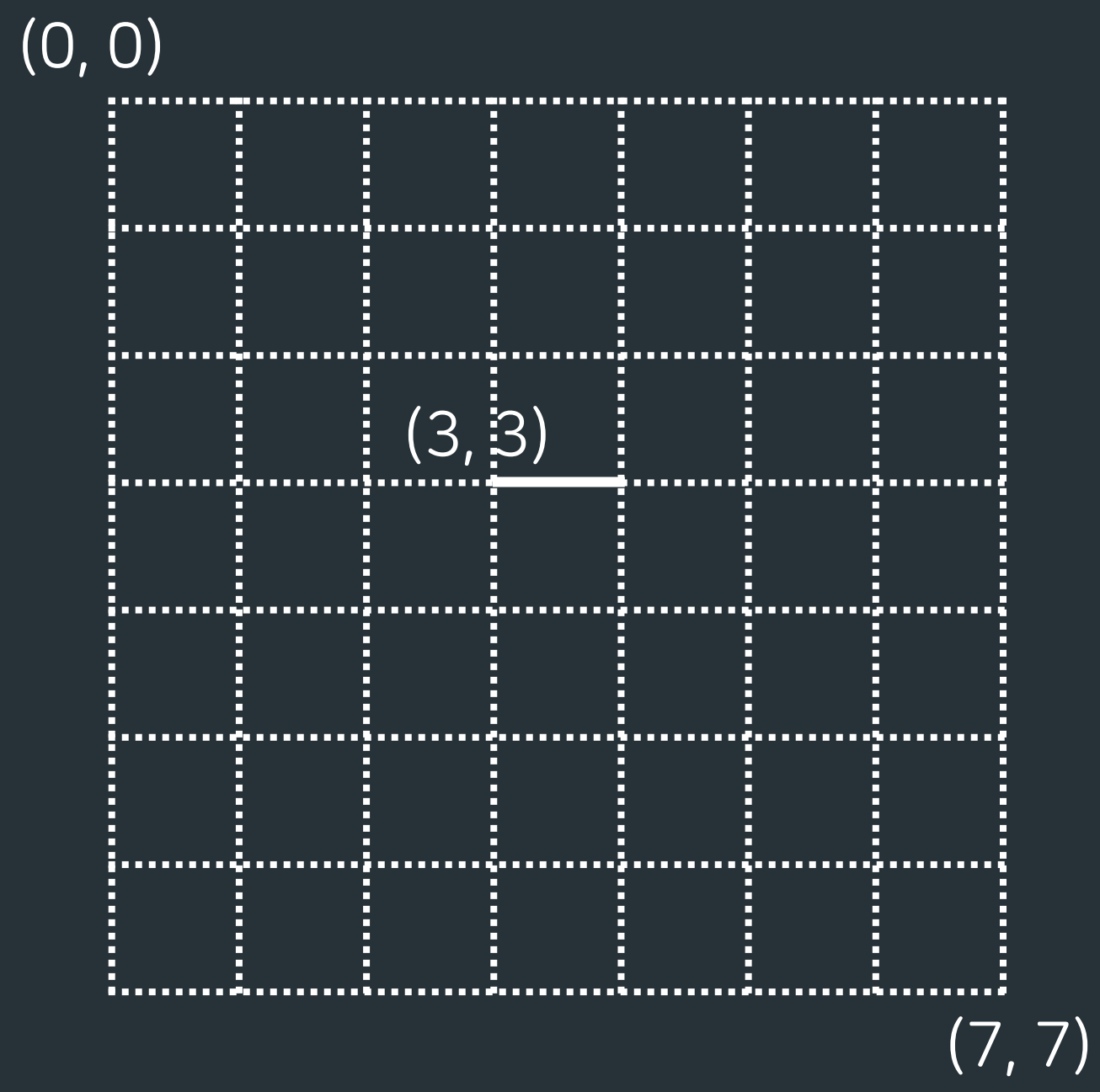


3세대

드래곤 커브를 그려보자

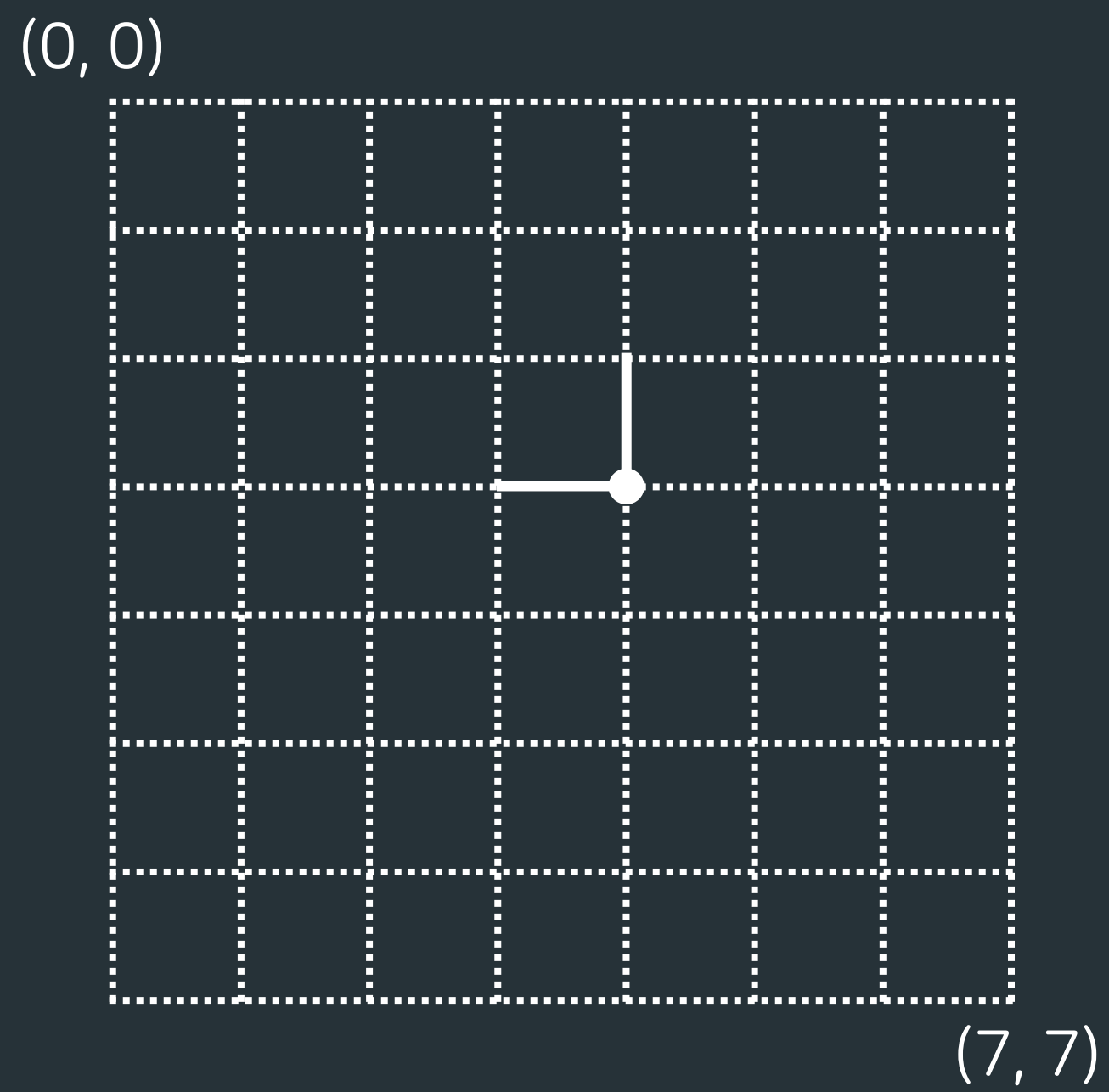


4세대



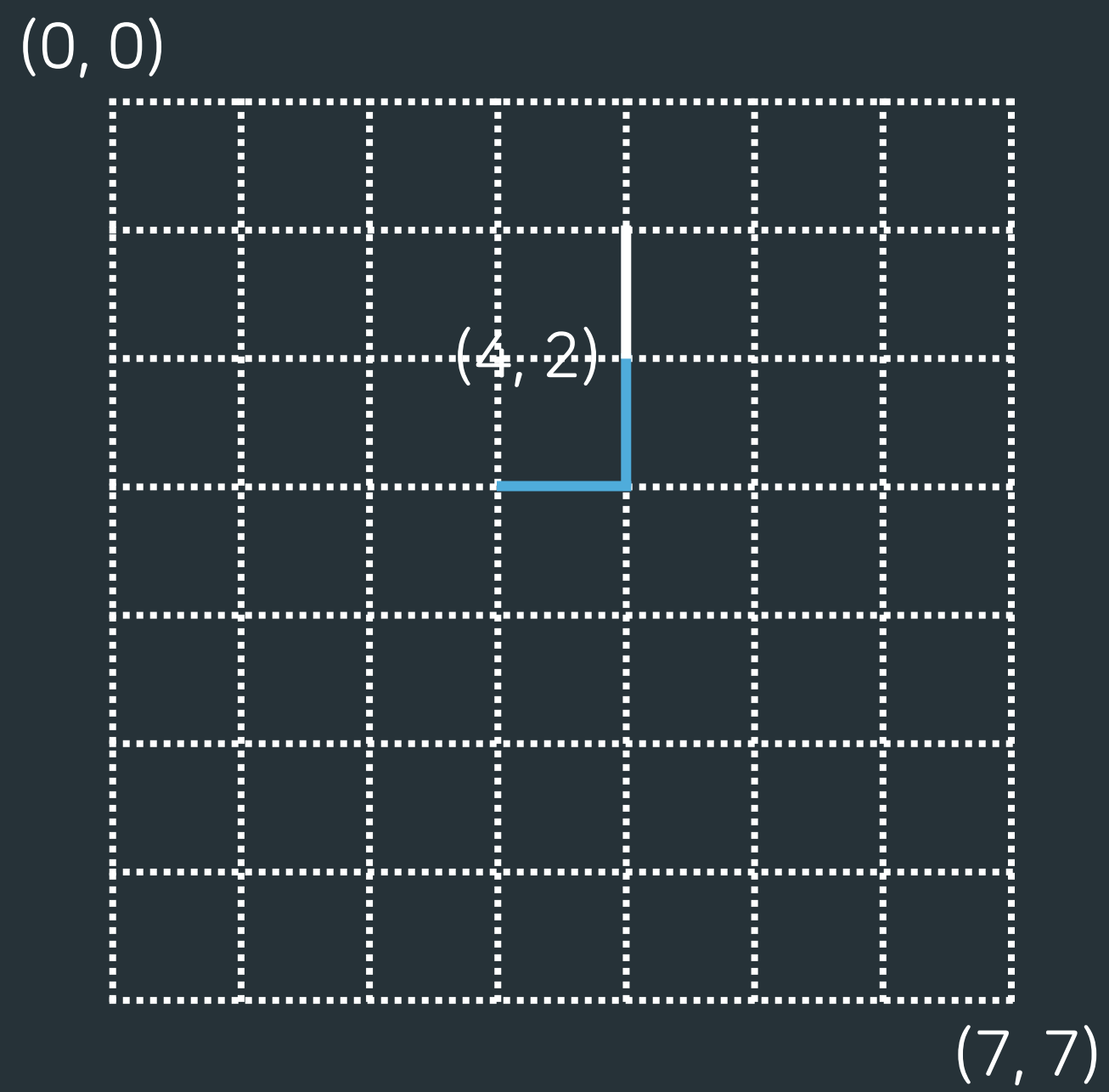
1번 커브 - 0세대

시작 점: (3, 3)
시작 방향: 0
세대: 1



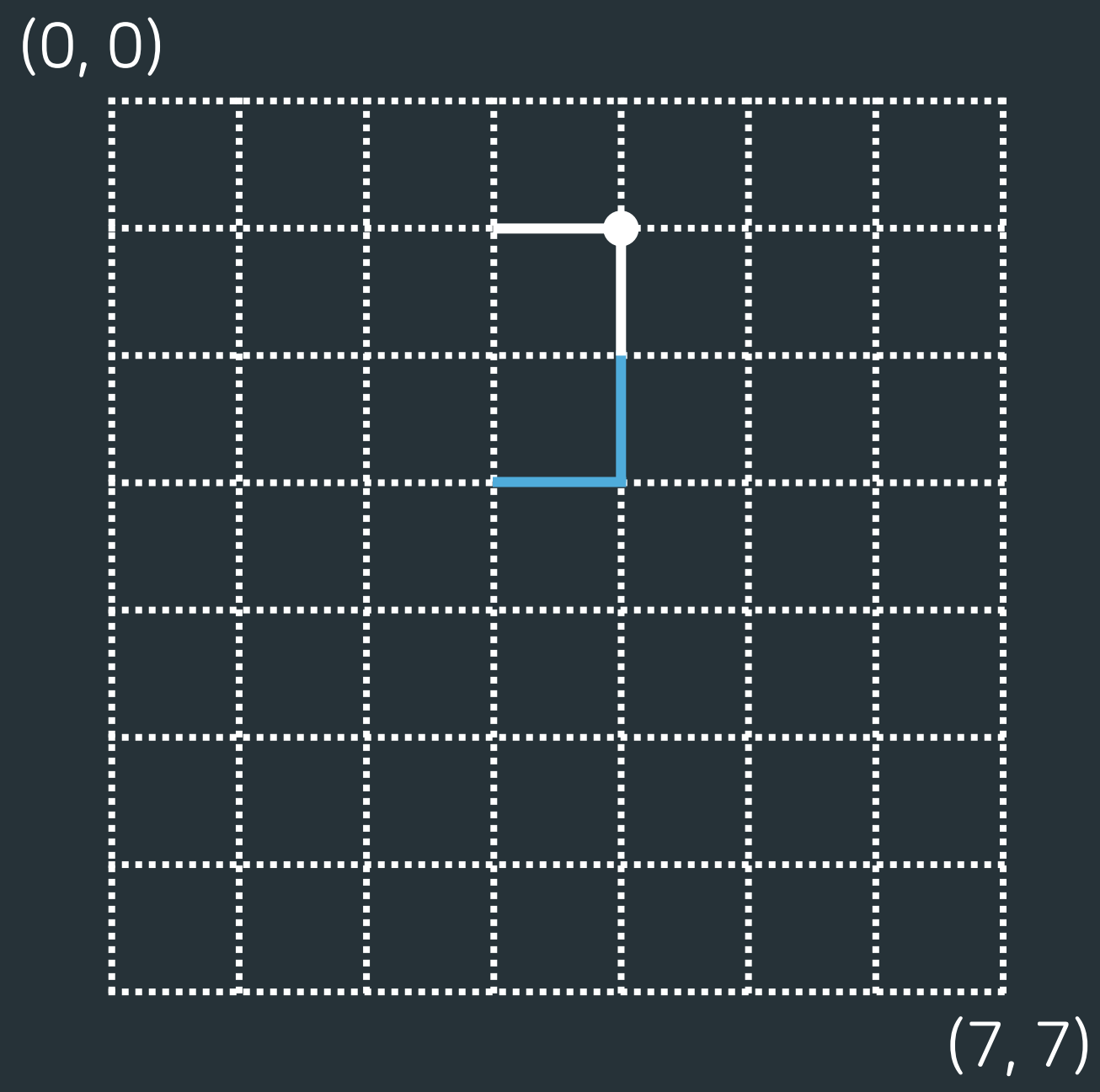
1번 커브 - 1세대

시작 점: $(3, 3)$
시작 방향: 0
세대: 1



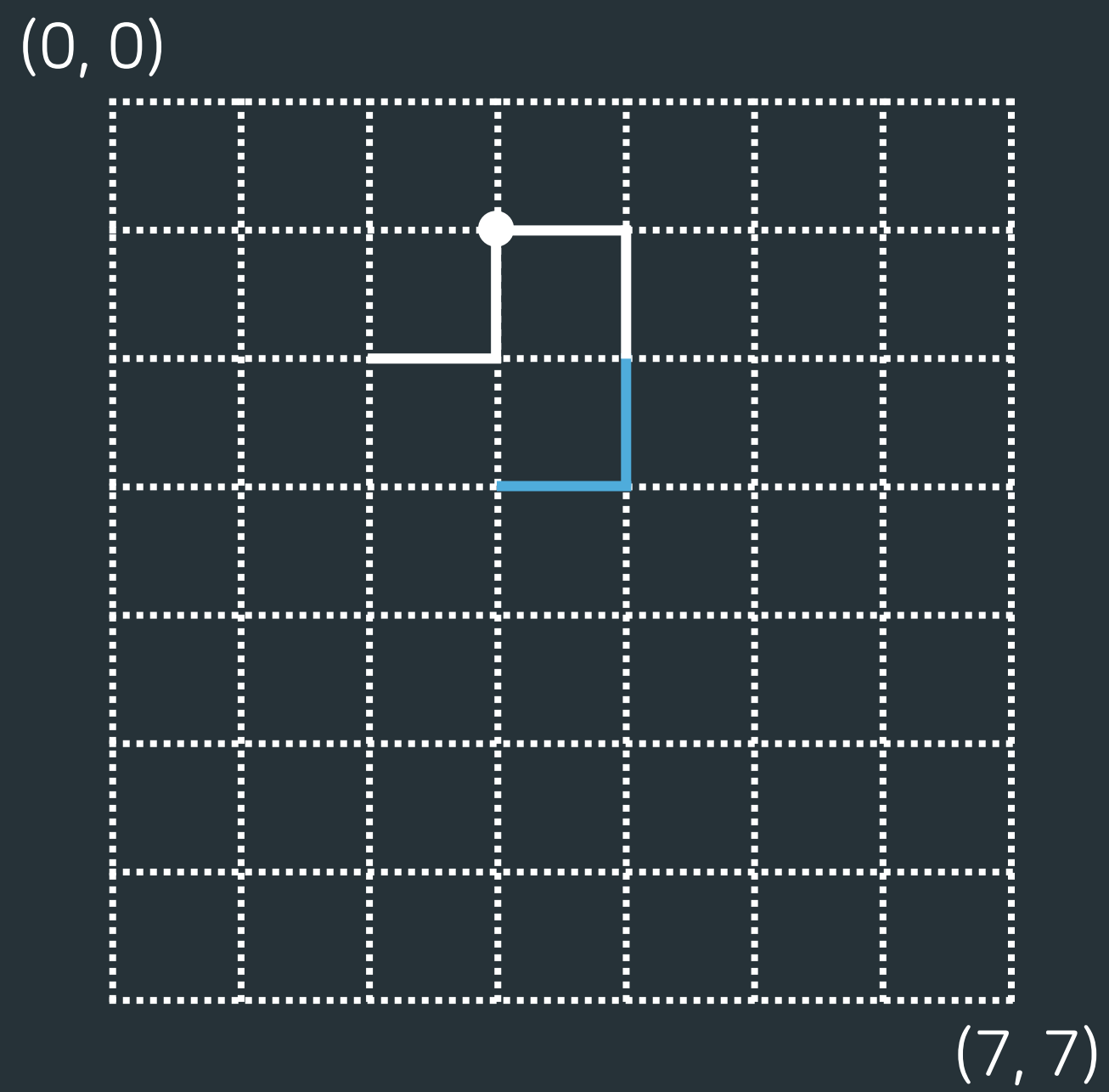
2번 커브 - 0세대

시작 점: (4, 2)
시작 방향: 1
세대: 3



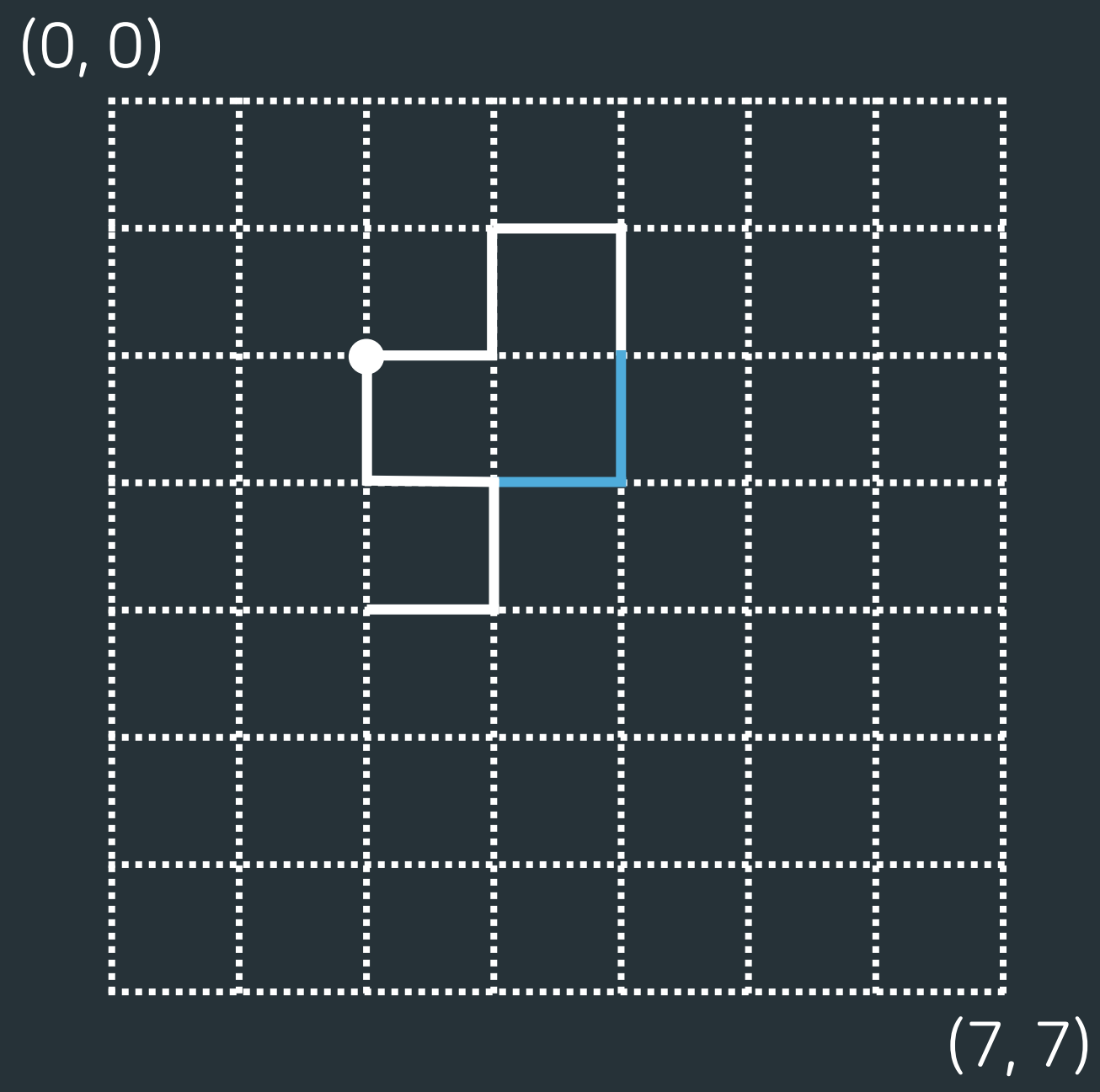
2번 커브 - 1세대

시작 점: (4, 2)
시작 방향: 1
세대: 3



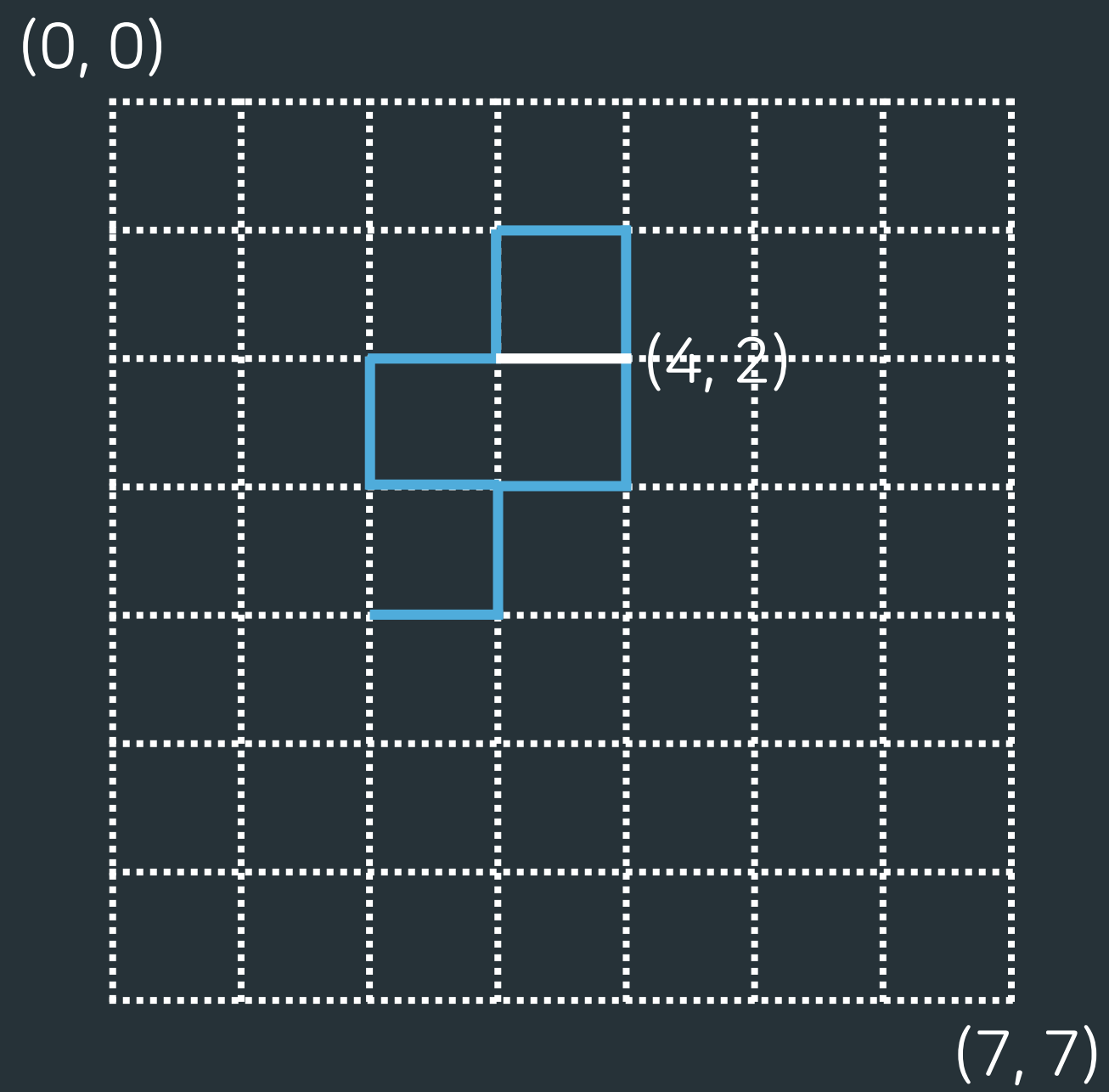
2번 커브 - 2세대

시작 점: (4, 2)
시작 방향: 1
세대: 3



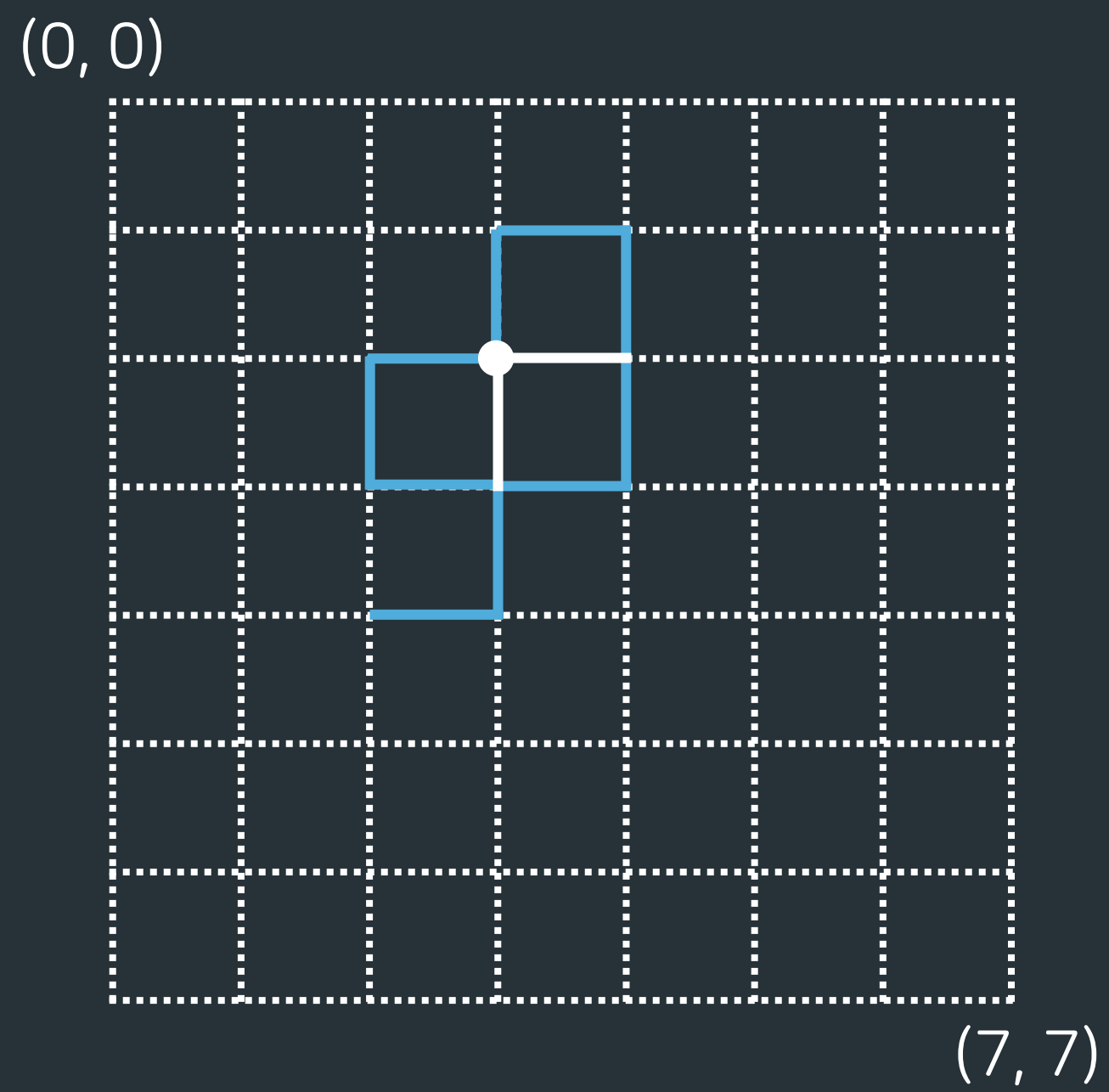
2번 커브 - 3세대

시작 점: (4, 2)
시작 방향: 1
세대: 3



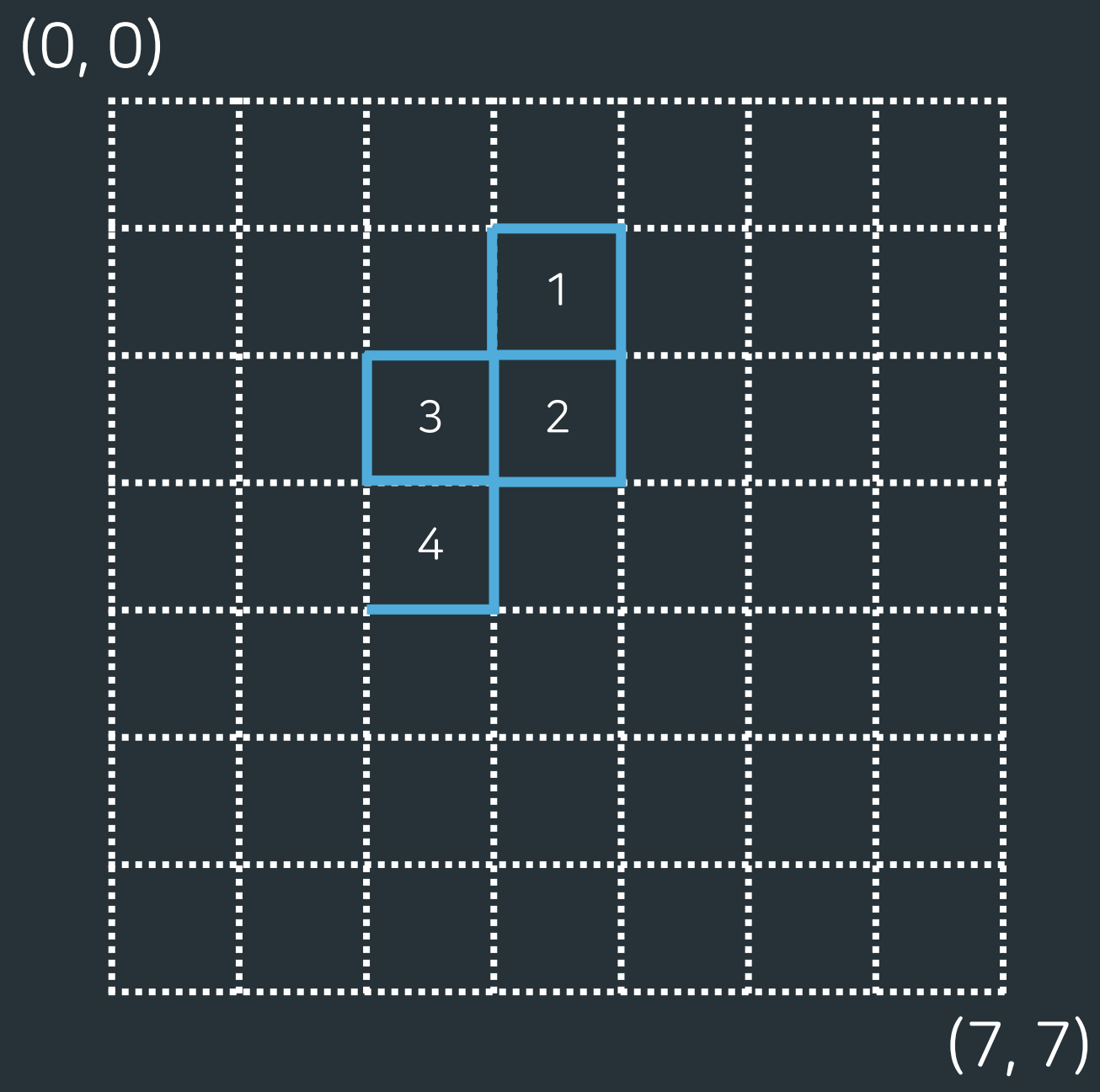
3번 커브 - 0세대

시작 점: (4, 2)
시작 방향: 2
세대: 1



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

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) -> 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)

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)