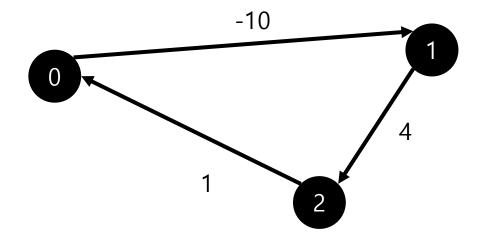
Shortest path

최단 경로

최단 경로(shortest path)

- 1. 음수 사이클이 없다.
- 2. 방향 그래프(directed graph)
- 3. 가중치 그래프(weighted graph)
- 4. 경로의 길이
 - : 에지 가중치의 합

음수 사이클(negative cycle)

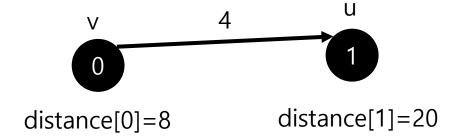


최단 경로 알고리즘의 종류

- 1. 하나의 출발점과 나머지 모든 목적지
 - 1) Dijkstra 알고리즘(음수 가중치가 없다)
 - 2) Bellman-Ford 알고리즘(일반적인 경우)
- 2. 모든 (출발점,목적지) 쌍
 - 1) Floyd-Warshall 알고리즘

- 1. 탐욕 알고리즘
- 2. 음수 가중치가 없다.
- 3. 최단 경로가 발견된 정점의 집합 S
- 4. 정점 $v(v \in V S)$ 의 distance[v]
 - : 출발 정점에서 S에 있는 정점만 거쳐 v에 도달하는 경로의 길이

Relaxation of an edge

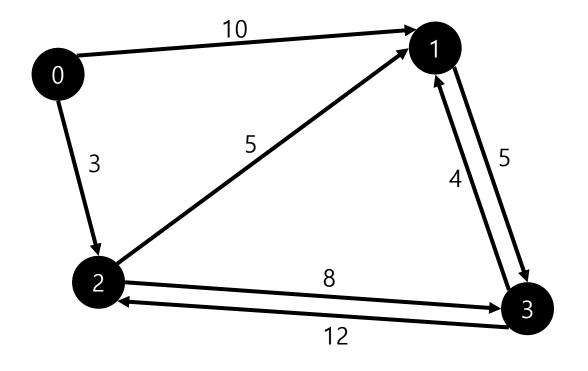


출발 정점에서 정점 u까지 정점 v를 거치지 않고 오는 경로의 길이 distance[1]보다 출발 정점에서 정점 v까지 먼저 온 후 정점 u로 가는 경로의 길이 distance[0] + w(v, u)가 더 작으면 distance[1]를 업데이트한다

if distance[u] > distance[v]+w[v, u]
 distance[u]=distance[v]+w[v, u]

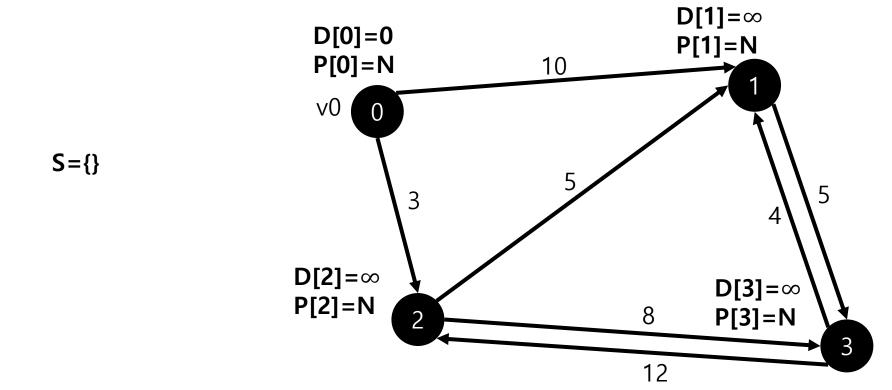
Graph representation

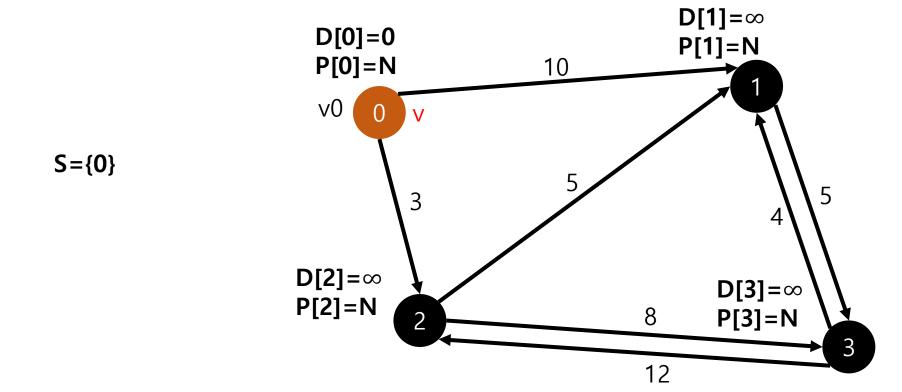
Adjacency matrix

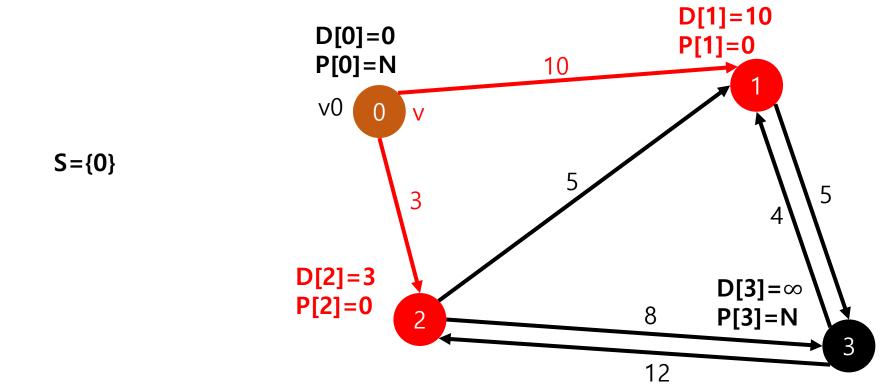


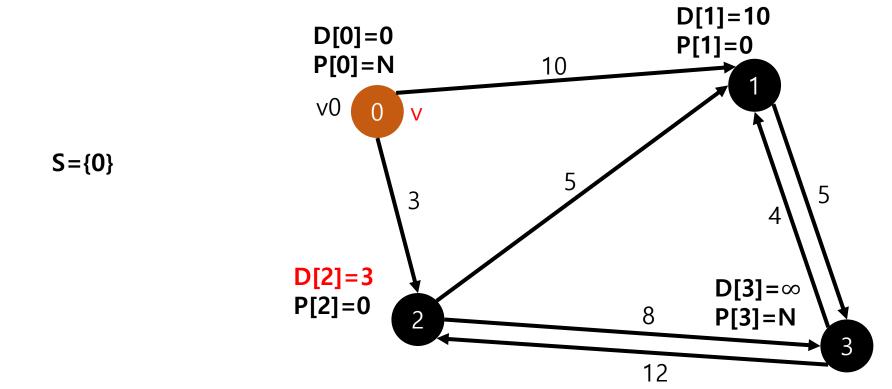
정점 I, j가 인접하면 에지의 가중치 인접하지 않으면 None

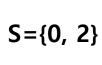
	0	1	2	3
0	Ν	10	3	Ν
1	Ν	Ν	Ν	5
2	Ν	5	Ν	8
3	Ν	4	12	Ν

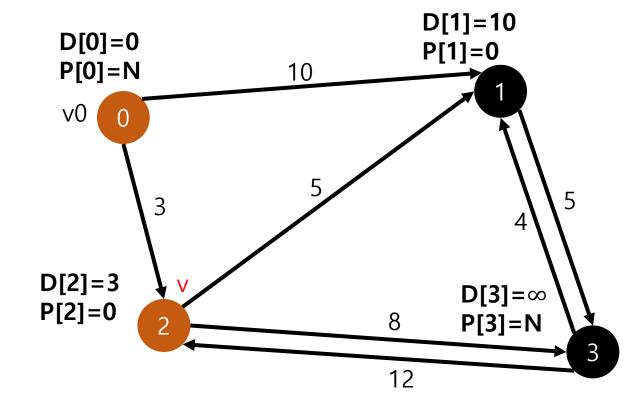


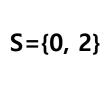


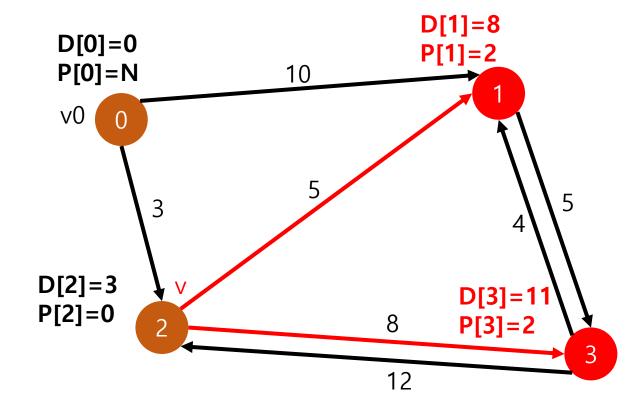


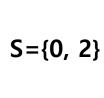


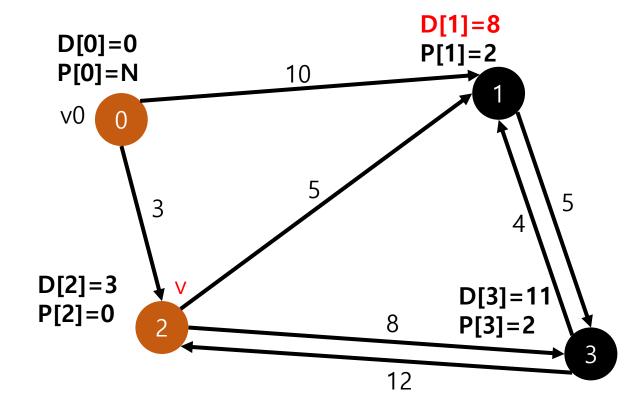


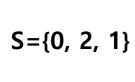


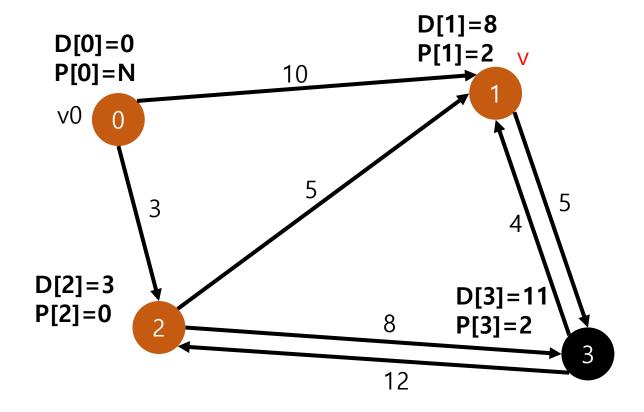


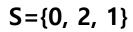


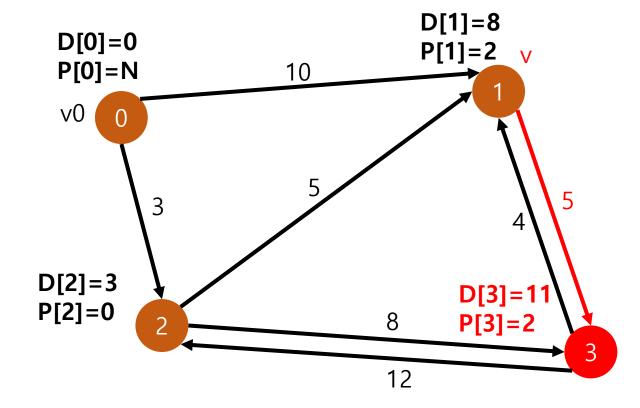


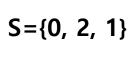


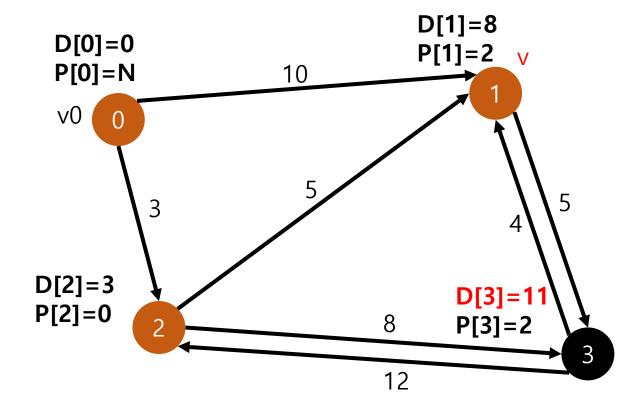


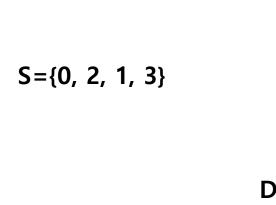


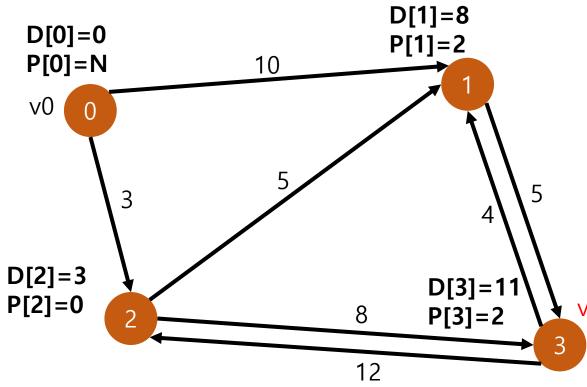


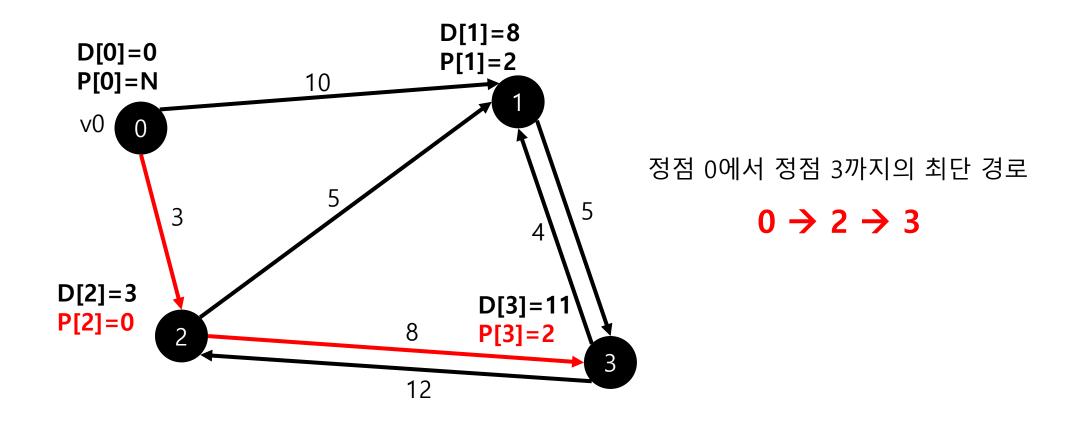












Floyd-Warshall 알고리즘

- 1. Dynamic Programming
- 2. 모든 (출발점, 목적지) 쌍에 대한 최단 경로

0~k 정점만 거치면서 i에서 j까지 가는 최단 경로의 길이

1. Recursion

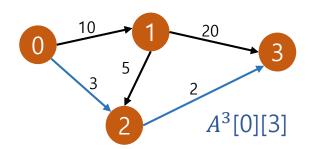
$$A^{k}[i][j] = \min\{A^{k-1}[i][j], A^{k-1}[i][k] + A^{k-1}[k][j]\}$$

2. Base case

$$A^{-1}[i][j] = w(i, j)$$

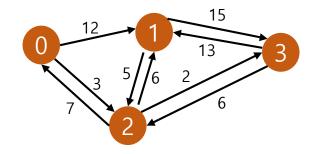
 $A^{1}[0][3]:$ 0, 1 정점만 거쳐서 0에서 3까지 가는 최단 경로의 길이

$$\rightarrow \min\{A^{0}[0][3], A^{0}[0][1] + A^{0}[1][3]\}$$



정점 i에서 정점 j의 최단 경로 길이

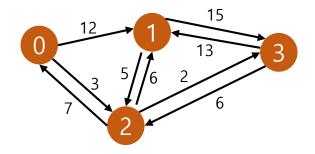
$$A^{n-1}[i][j]$$



 A^{-1}

노드 i에서 j까지 아무 노드도 거치지 않는 경로 즉, 노드 i와 j가 인접하면 $A^{-1}[i][j]>0$ 그렇지 않으면 $A^{-1}[i][j]=\infty$

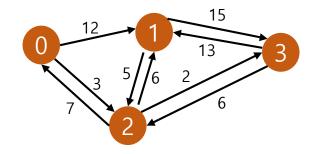
A^{-1}	0	1	2	3
0	0	12	3	∞
1	∞	0	5	15
2	7	6	0	2
3	∞	13	6	0



 A^0

노드 i에서 j까지 정점 0을 거치거나 안 거칠 때 경로 $A^0[i][j]=\min\{A^{-1}[i][j],\ A^{-1}[i][0]+A^{-1}[0][j]\}$

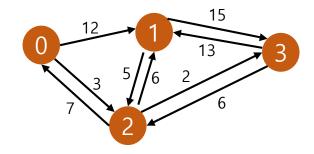
A^0	0	1	2	3
0	0	12	3	∞
1	∞	0	5	15
2	7	6	0	2
3	∞	13	6	0



 A^1

노드 i에서 j까지 정점 0, 1을 거치거나 안 거칠 때 경로 $A^1[i][j]=\min\{A^0[i][j],\ A^0[i][1]+A^0[1][j]\}$

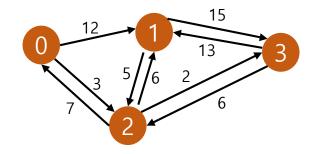
A^1	0	1	2	3
0	0	12	3	27
1	∞	0	5	15
2	7	6	0	2
3	∞	13	6	0



4²

노드 i에서 j까지 정점 0, 1, 2을 거치거나 안 거칠 때 경로 $A^2[i][j]=\min\{A^1[i][j], A^1[i][2]+A^1[2][j]\}$

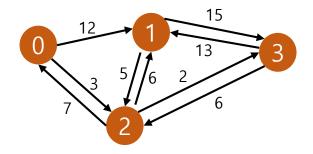
A^2	0	1	2	3
0	0	9	3	5
1	12	0	5	7
2	7	6	0	2
3	13	12	6	0



 A^3

노드 i에서 j까지 정점 0, 1, 2, 3을 거치거나 안 거칠 때 경로 $A^3[i][j]=\min\{A^2[i][j], A^2[i][3]+A^2[3][j]\}$

A^3	0	1	2	3
0	0	9	3	5
1	12	0	5	7
2	7	6	0	2
3	13	12	6	0



A^3	0	1	2	3
0	0	9	3	5
1	12	0	5	7
2	7	6	0	2
3	13	12	6	0

2차원 배열 하나만 쓰면 되는 이유

A²[i][j]= min{A¹[i][j], A¹[i][2]+A¹[2][j]}
 → A² 행렬을 구하려면 A¹ 배열도 있어야 할 것 같지만 그렇게 하지 않고 구한 값을 그냥 덮어쓰면 된다.

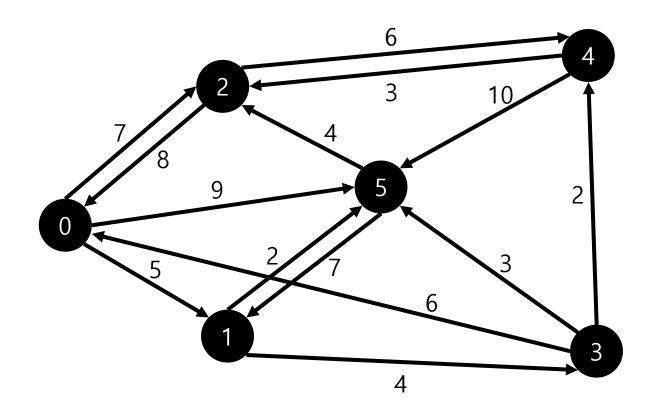
 $A^{k}[i][k] = A^{k-1}[i][k] 이고 A^{k}[k][j] = A^{k-1}[k][j]$

2차원 배열 하나만 쓰면 되는 이유

A^2	0	1	2	3
0	0	9	3	5
1	12	0	5	7
2	7	6	0	2
3	13	12	6	0

 A^2 [3][1]을 계산할 때 A^2 [2][1]은 이미 계산이 되어 A^1 [2][1]이 아니지만 정의에 의해 A^2 [2][1]와 A^1 [2][1]가 같으므로 배열 하나에서 계산하여 덮어쓰면 된다.

Floyd-Warshall 예제



Floyd-Warshall 예제

A mat

A^5	0	1	2	3	4	5
0	0	5	7	9	11	7
1	10	0	6	4	6	2
2	8	13	0	17	6	15
3	6	10	5	0	2	3
4	8	13	3	17	0	10
5	12	7	4	11	10	0

Floyd-Warshall 예제

path mat

N : 경유 정점이 없다

	0	1	2	3	4	5
0	Ν	Ν	Ν	1	3	1
1	3	N	5	N	3	N
2	N	0	N	1	N	1
3	N	5	4	N	N	N
4	N	0	N	1	N	N
5	2	N	N	1	2	N

Floyd-Warshall 예제

path mat

Source: 2

Dest: 3

		0	1	2	3	4	5
	0	N	N	N	1	3	1
	1	3	N	5	N	3	N
S	2	Ν	0	N	_A 1	N	1
	3	Ν	5	4	N	N	N
	4	Ν	0	N	1	Ν	N
	5	2	N	N	1	2	N

D

$$S\rightarrow A\rightarrow D$$

Floyd-Warshall 예제

path	mat

			Α		D		
S		0	1	2	3	4	5
	0	N	Ν	Ν	1	3	1
	1	3	N	5	N	3	N
	2	N	B 0	N	A 1	Ν	1
	3	N	5	4	N	N	N
	4	Ν	0	Ν	1	Ν	Ν
	5	2	N	N	1	2	N

$$S \rightarrow B \rightarrow A \rightarrow D$$

 $2 \rightarrow 0 \rightarrow 1 \rightarrow 3$

Floyd-Warshall 예제

		В	A		D		
path mat		0	1	2	3	4	5
	0	N	N	N	1	3	1
	1	3	N	5	N	3	Ν
S	2	N	B 0	N	_A 1	N	1
	3	N	5	4	N	N	N
	4	N	0	Ν	1	Ν	Ν
	5	2	N	N	1	2	Ν

N은 경유 정점이 없다는 의미이므로 정점 2에서 정점 0으로 바로 간다. $2 \rightarrow 0 \rightarrow 1 \rightarrow 3$

$$S \rightarrow B \rightarrow A \rightarrow D$$

 $2 \rightarrow 0 \rightarrow 1 \rightarrow 3$

Floyd-Warshall 예제

		В	A		D		
path mat		0	1	2	3	4	5
В	0	Ν	N	Ν	1	3	1
	1	3	N	5	N	3	N
S	2	N	_B 0	Ν	A 1	N	1
	3	N	5	4	N	N	Ν
	4	Ν	0	N	1	Ν	N
	5	2	N	N	1	2	N

N은 경유 정점이 없다는 의미이므로 정점 0에서 정점 1으로 바로 간다. $2\rightarrow 0\rightarrow 1\rightarrow 3$

$$S \rightarrow B \rightarrow A \rightarrow D$$

 $2 \rightarrow 0 \rightarrow 1 \rightarrow 3$

Floyd-Warshall 예제

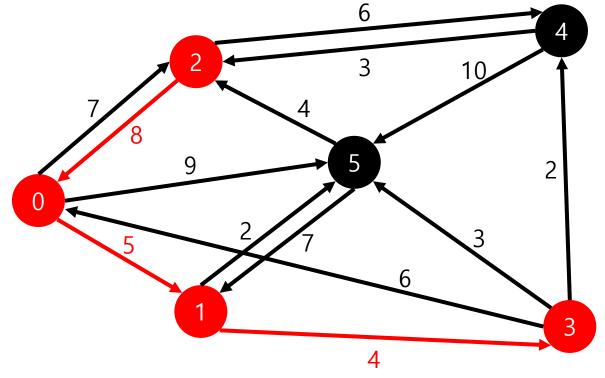
			В	A		D		
path mat			0	1	2	3	4	5
	В	0	N	N	Ν	1	3	1
	A	1	3	N	5	N	3	Ν
	S	2	N	_B 0	N	A 1	Ν	1
		3	N	5	4	N	Ν	N
		4	N	0	Ν	1	Ν	Ν
		5	2	N	N	1	2	N

N은 경유 정점이 없다는 의미이므로 정점 1에서 정점 3으로 바로 간다. $2 \rightarrow 0 \rightarrow 1 \rightarrow 3$

$$S \rightarrow B \rightarrow A \rightarrow D$$

 $2 \rightarrow 0 \rightarrow 1 \rightarrow 3$

Floyd-Warshall 예제



정점 2에서 정점 3까지의 최단 경로와 길이

경로 : 2→0→1→3

길이 : 17