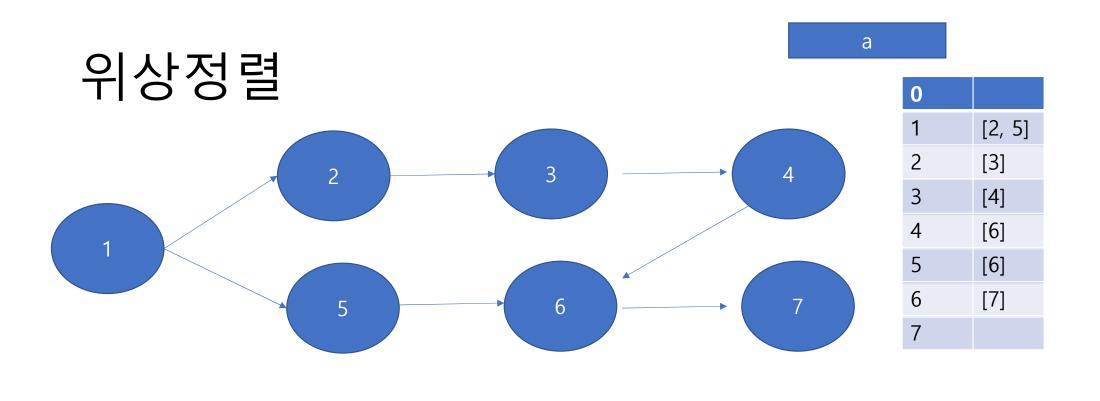


• <u>참조 사이트</u>

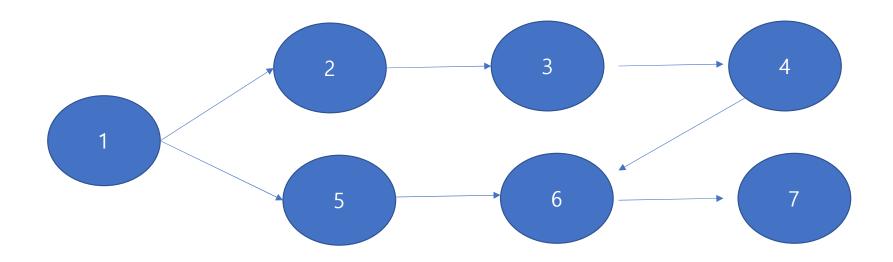
- 사이클이 발생하면 위상정렬을 수행할 수 없다.
- 시작점이 존재해야 만 발생한다.
- Stack
- Queue -> 더 많이 사용
- 집입차수는 특정한 노드가 주어졌을 때 다른 노드가 들어노는 개수를 의미한다.

- 진입차수가 0인 정점을 큐에 삽입합니다.
- 큐에서 원소를 꺼내 연결된 모든 간선을 제거합니다.
- 간선 제거 이후에 진입차수가 0이 된 정점을 큐에 삽입합니다.
- 큐가 빌 때 까지 2번 ~ 3번 과정을 반복합니다. 모든 원소를 방문하기 전에 큐가 빈다면 사이클이 존재하는 것이고, 모든 원소를 방문했다면 큐에서 꺼낸 순서가 위상 정렬의 결과입니다.



	1	2	3	4	5	6	7	
indegree	→ 0	1	1	1	1	2	1	
3								

- q = deque() # 진입 차수가 0인 노드를 큐에 삽입합니다. for i in range(1,n+1): if (inDegree[i] == 0) : q.append(i) print(q)
- 진입차수가 0인 것을 다 큐에 넣어준다.
- 진입차수가 0인 것이 하나밖에 없다.



- Q에는 현재 1만 존재
- 1를 꺼내고 result에 넣어주고
- For j -> a[x] -> [2,5]에서 처음에는 indDegree[j] -=1
- indDegree[2]에서 1나 빼면 0으로 변경
- indDegree[2] ==0 이여서 q 에 넣어줌

1	2	3	4	5	6	7
0	1	1	1	1	2	1
		-				
1	2	3	4	5	6	7

32	# 위상 정렬이 완전히 수행되려면 정확히 N개의	노드를 방문	합니다.			
33	33 for _ in range(1, n+1):					
34	34 #n개를 방문하기 전에 큐가 빈다면 사이클이 발생한 것이다					
35						
36	print("사이클이 발생했습니다.")					
37	return	0				
38	$\times = q.popleft()$	U				
39	print(q, x, a[x])	1	[2, 5]			
40	result.append(x)	•	[2, 3]			
41	for j in a[x]:	2	[3]			
42	#y = a[x][j]	۷	[2]			
43	inDegree[j]-= 1	3	[4]			
44	if inDegree[j] == 0:	3	[-]			
45	q.append(j)	4	[6]			
•	ID 5'3 4	7	[O]			
ind	dDegree[j] -=1	5	[6]			
		3	[O]			
벼.	7 5	6	[7]			
世行	Ö	J	[,]			
		7				

deque([1])
deque([]) 1 [2, 5]
deque([5]) 2 [3]
deque([3]) 5 [6]
deque([]) 3 [4]
deque([]) 4 [6]
deque([]) 6 [7]
deque([]) 7 []
1 2 5 3 4 6 7