- 팰린드롬 (palindrom)
  - 앞에서부터 읽으나 뒤에서부터 읽으나 같게 읽히는 문자열
  - 입력 : 문자열 S
  - 출력: S에 문자열을 추가해서 팰린드롬으로 만들 수 있는 가장 짧은 팰린드롬의 길이

예제 입력	예제 출력
ABAB	5
ABABAA	10
ABCADSABDS	19

문자열을 입력해주세요 : ababaa 팰린드롬에 필요한 문자의 갯수는 10개 입니다.

• 주어진 문제를 <u>Brute-Force 알고리즘</u>을 이용해, 출력을 구하는 palindrom\_bf 함수를 작성해 구하시오. 시간 복잡도  $O(n^2)$ 

- 영업사원 A는 판매를 위해 N개 업체와 미팅을 해야하는데, 각 회의의 시작 시간과 회의 종료 시간이 입력에 주어졌을 때, A영업사원이 최대한 많은 업체와 미팅을 하려고 한다. 이때, 진행할 회의 각각의 시작시간, 종료시간을 출력하시오.
- Hint : Greedy 알고리즘을 이용해, 문제를 풉니다.
  - 가장 많은 회의를 진행하기 위해서는 회의 종료 시간이 빨리 종료되어야 함. (Sort)
  - Greedy 알고리즘은 항상 같은 답을 출력하지는 못함. 다만, 각각의 에지에 가중치가 있을 때에는, 위상정렬 알고리즘을 이용할 수 있음. Ex) 입력을 시작시간, 종료시간 (회의에 드는 노력) 을 받는다고 하면, greedy로는 정답을 낼 수 없는 경우가 있음.
  - 이런 가중치를 포함해 계산하고 싶을 때에는 위상정렬을 이용할 수 있음.

예제 입력	greedy 정답	위상 정렬
4 1 2 (10) 1 3 (1) 2 4 (100) 3 4 (10)	1 2 2 4 (110)	1 3 3 4 (11)

예제 입력	예제 출력
2 0 2 2 2	0 2 2 2
11 1 4 3 5 0 6 5 7 3 8 5 9 6 10 8 11 8 12 2 13 12 14	1 4 5 7 8 11 12 14

- 연속된 수열에서 가장 큰 합 구하기
  - N개의 정수로 이루어진 임의의 수열이 주어진다. 이 중 <u>연속된 몇 개의 수</u>를 선택해서 구할 수 있는 합 중 가장 큰 합을 구하려 한다.
  - 입력 : N N개의 정수
  - 출력: 연속된 부분의 가장 큰 합

예제 입력	예제 출력
10 2 1 -4 3 4 -4 6 5 -5 1	14
5 -1 -2 -3 -4 -5	-1
10 10 -4 3 1 5 6 -35 12 21 -1	33

N: 10 수열을 입력해주세요: 21-434-465-51 정답은 14입니다.

#### 실습 4번 문제는 실습 파일 제출 후, 코드 실행 시간에 따른 추가적인 평가가 있을 예정임

#### • 나라 방문

1부터 N까지 번호가 매겨져 있는 나라들이 있고, 나라들 사이에는 길이 있다. 이제 한 대학생이 어느 한 나라에서 출발해 N개의 나라를 모두 거쳐 원래의 나라로 돌아오는 <u>순회 여행</u>을 계획하려 한다. 단, 한 번 갔던 나라로는 다시 갈 수 없다. 이때, 각 나라 간의 입국심사에 쓰이는 노력(비용)의 양이 다르다. (이는 대칭적이지 않음)이때, 가장 적은 노력(비용)을 들여 순회 여행을 하려 한다. 가장 적은 비용을 출력해라. (수행시간 제한이 있음, 제한 시간 안에 완료가 돼야 함.)

입력: N, N x N 의 노력배열

출력: 순회 여행을 할 수 있는 최소 노력

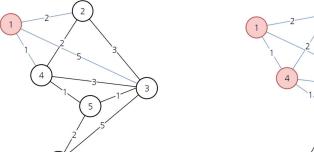
예제 입력	예제 출력
4 0 10 15 20 5 0 9 10 6 13 0 12 8 8 9 0	35

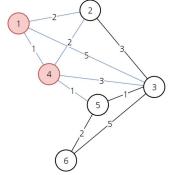
N : 4 각 나라별 필요 노력을 입력해주세요 0 10 15 20 5 0 9 10 6 13 0 12 8 8 9 0 정답은 35 입니다.

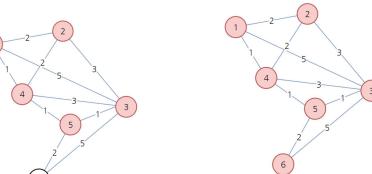
- Hint:
  - DFS, DP를 이용해 문제를 풉니다.
  - DFS로 각 여행지를 체크하는데, DP를 이용해 노력의 양을 저장합니다. (다익스트라 기법과 비슷합니다.)
  - DP 에는 2차원 배열로 DP[현재위치][방문할위치] 의 노력의 최소값을 저장합니다.
  - 정답이 정상적으로 나오지만, 시간이 오래 걸린다면, DFS에서 방문조건을 비트마스킹 기법을 이용해 나타냅니다.
- 다익스트라 (Dijkstra) 알고리즘
  - 현재까지 알고 있던 최단 경로를 계속해서 갱신하는 알고리즘
  - 문제4 에서는 DFS를 이용해야 하지만, 다익스트라는 DFS는 아님

0	2	5	1	무한	무한
2	0	3	2	무한	무한
5	3	0	3	1	5
1	2	3	0	1	무한
무한	무한	5	1	0	2
무한	무한	5	무한	2	0

- Hint : 다익스트라 (Dijkstra) 알고리즘
  - 현재까지 알고 있던 최단 경로를 계속해서 갱신하는 알고리즘







2							
5_3	0	2	5	1	무한	무한	
3 3	0	2	4	1	2	무한	
2 5	0	2	4	1	2	무한	
(2)	0	2	3	1	2	4	
5 3	0	2	3	1	2	4	
3 3	0	2	3	1	2	4	

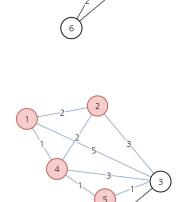
1. 시작 노드 지정

2. 시작 노드에서 갈 수 있는 노드의 비용을 저장

5. 모든 노드를 방문할 때까지 3-4 반복

3. 방문하지 않은 노드 중 가장 작은 비용의 노드를 선택

4. 3에서 포함된 노드를 경유하는 경우를 고려하여 비용 갱신





# 실습 4, Hint : Bit-Masking

- 정수의 이진 표현을 자료구조로 쓰는 기법
- 더 빠른 수행 시간, 더 간결한 코드, 더 적은 메모리 사용
- 집합을 쉽게 표현할 수 있음

# 실습 4, Hint : Bit-Masking

#### 비트 연산자

A & B	A의 모든 비트와 B의 모든 비트를 AND 연산한다. 둘 다 1이라면 1 아니면 0	A = 100(2), B = 111(2) A & B = 100(2)
A   B	A의 모든 비트와 B의 모든 비트를 OR 연산한다. 둘 다 0이라면 0, 아니면 1	A = 010(2), B = 101(2) A   B = 111(2)
A ^ B	A의 모든 비트와 B의 모든 비트를 XOR 연산한다. 둘이 다르다면 1, 아니면 0	A = 011(2), B = 101(2) A ^ B = 110(2)
~A	A의 모든 비트에 NOT 연산한다 0이면 1, 1이면 0	A = 011(2) ~A = 100(2)
A << B	A를 B비트만큼 왼쪽으로 시프트	A = 001(2) A << 2 = 100(2)
A >> B	A를 B비트만큼 오른쪽으로 시프트	A = 100(2) A >> 2 = 001(2)

# 실습 4, Hint : Bit-Masking

#### 집합의 표현

• 각각의 원소를 0부터 N-1까지 번호를 부여하고, 번호에 해당하는 비트가 1이면 포함, 0이면 불포함

이런 특성으로 합집합, 교집합, 차집합을 표현할 수 있음

- 1. 합집합: A | B
- 2. 교집합: A & B
- 3. 차집합: A & ~B

# 실습 4, Hint : Bit-Masking 예시

```
switch_states = [True, False, False, True, True, False, False, False, True, True]
# 집합을 이진으로 표현함
switch_states_with_bit = 0b1001100011
# 인덱스 2를 True로 바꿈
n = len(switch_states) - 1 - 2
print(bin(switch_states_with_bit | (1 << n)))</pre>
# 인덱스 3을 False로 바꿈
n = len(switch_states) - 1 - 3
print(bin(switch states with bit & ~(1 << n)))</pre>
# 원소 토글 (켜져있으면 끄고 꺼져있으면 켜기)
n = len(switch_states) - 1 - 6
print(bin(switch_states_with_bit ^ (1 << n)))</pre>
0b1011100011
0b1000100011
```

0b1001101011

### 과제

- 실습 3이 Greedy algorithm과 Dynamic programming 중 어디에 해당된다고 할 수 있는가? 이유를 설명하시오.
- 앞에서 다루지 않은 문제 중에 Dynamic programming을 사용했을 때 더 효율적으로 풀 수 있는 문제를 2개 들고, 알고리즘을 설명하시오. brute force 방식에 비하여 DP를 사용하는 경우 어느 정도 빨라지는지도 설명하시오.