

# 최단 경로 – 플로이드 와셜 알고리즘

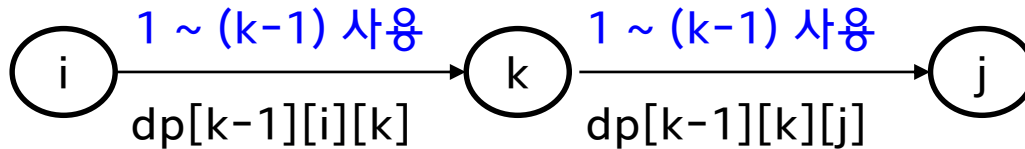
## Shortestpath

- 모든 쌍의 최단 경로를 구하는 문제에 사용되는 알고리즘
- $dp[k][i][j] = i \sim j$ 로 이동하는 최단 경로, 이 때 중간에 방문할 수 있는 점은  $1, 2, \dots, k$

①  $k$ 가 경로에 없는 경우 :  $1 \sim (k-1)$  정점을 이용해서  $i \rightarrow j$ 로 이동하는 최단 경로

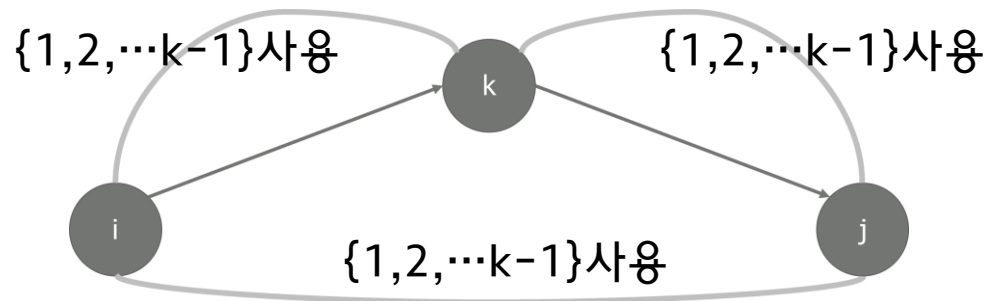
☞  $dp[k-1][i][j]$

②  $k$ 가 경로에 있는 경우 :  $1 \sim (k-1)$  정점을 이용하여  $i \rightarrow k \rightarrow j$ 로 이동하는 최단 경로



☞  $dp[k-1][i][j] + dp[k-1][k][j]$

- $dp[k][i][j] = \min(dp[k-1][i][j], dp[k-1][i][k] + dp[k-1][k][j])$  ( $k \geq 1$ )
- 초기값 :  $dp[k][i][j] = A[i][j]$  ( $k = 0$ )



# 최단 경로 – 플로이드 와셜 알고리즘

## Shortestpath

- 구현할 때에는 2차원 배열로 구현하면 된다.

```
for(k = 1; k <= N; ++k){  
    dp[k-1]을 이용하여 dp[k]를 구한다.  
}
```

=> 아래 코드를 응용하여 플로이드 문제를 해결한다.

```
for(int k = 1; k <= N; ++k){  
    for(int i = 1; i <= N; ++i){  
        for(int j = 1; j <= N; ++j){  
            dp[i][j] = min(dp[i][j], dp[i][k] + dp[k][j]);  
        }  
    }  
}
```