

플로이드-워셜 알고리즘

주요 내용

- 방향 그래프
- 최단 경로 문제
- 플로이드-워셜 알고리즘
- 최적의 원칙

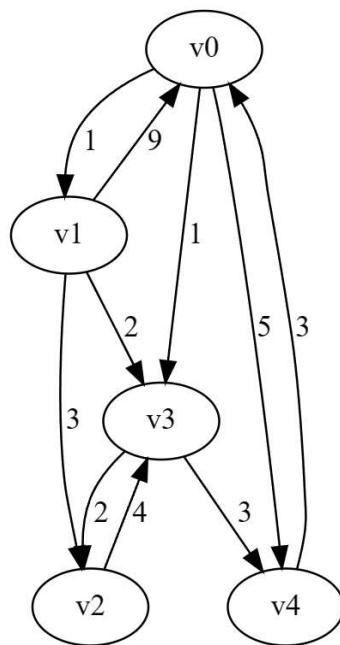
그래프 용어

용어	개념
노드 node	그래프의 구성 요소. 꼭짓점 vertex 또는 정점으로도 불림.
간선 edge	두 개의 노드를 연결하는 선. 이음선 또는 변으로도 불림.
방향 그래프 directed graph	간선의 방향이 정해진 그래프
무방향 그래프 undirected graph	간선의 방향이 없는 그래프
가중치 weight	간선에 추가된 숫자
가중 그래프 weighted graph	가중치가 있는 간선을 사용하는 그래프

용어**개념**

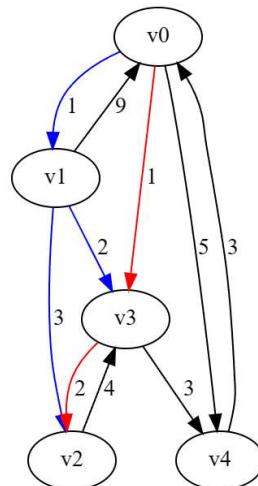
경로 path	간선으로 연결된 노드들의 나열. 즉, 하나의 노드에서 다른 노드로 가는 간선들의 연결.
단순 경로 simple path	같은 노드를 두 번 지나지 않는 경로
순환 cycle	하나의 노드에서 출발하여 다시 그 노드로 돌아오는 경로
순환 그래프 cyclic graph	순환이 포함된 그래프
비순환 그래프 acyclic graph	순환이 포함되지 않은 그래프
경로의 길이	가중 그래프의 경우엔 경로 상에 있는 가중치의 합, 비가중 그래프의 경우엔 경로 상에 있는 이음선의 수

예제: 가중 방향 그래프



최단 경로 문제

- 위 가중 방향 그래프에서 v_0 에서 v_2 로 가는 단순 경로는 다음 세 종류:
 - $v_0 \rightarrow v_1 \rightarrow v_2$: 경로 길이는 $1 + 3 = 4$.
 - $v_0 \rightarrow v_3 \rightarrow v_2$: 경로 길이는 $1 + 2 = 3$.
 - $v_0 \rightarrow v_1 \rightarrow v_3 \rightarrow v_2$: 경로 길이는 $1 + 2 + 2 = 5$.
- 이중에서 $v_0 \rightarrow v_3 \rightarrow v_2$ 가 v_0 에서 v_2 로 가는 최단 경로임



완전 탐색

- v_0, v_1, \dots, v_{n-1}
노드 사용
- 모든 노드들 사이에 간선이 존재한다고 가정
- v_0 에서 v_{n-1} 으로 가는 경로 중에서 나머지 모든 노드를 한 번씩 꼭 거쳐서 가는 경로들의 수
 - v_0 에서 출발하여 첫 경유지로 사용될 수 있는 노드의 수는 $(n - 2)$ 개
 - 그 중에 하나를 선택하면, 그 다음 경유지로 사용될 수 있는 노드의 가지 수는 $(n - 3)$ 개
 - ...

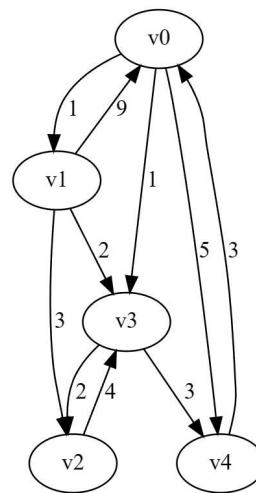
$$(n - 2) \cdot (n - 3) \cdots 2 \cdot 1 = (n - 2)!$$

인접 행렬

- 가중 그래프의 인접 행렬: 노드와 노드를 잇는 간선과 가중치의 정보를 표현하는 $n \times n$ 행렬

$$W[i][j] = \begin{cases} \text{간선 가중치} & v_i \text{에서 } v_j \text{로의 간선이 존재하는 경우} \\ \infty & v_i \text{에서 } v_j \text{로의 간선이 존재하지 않는 경우} \\ 0 & i = j \text{인 경우} \end{cases}$$

예제



```
In [1]: from math import inf  
  
W = [[0, 1, inf, 1, 5],  
      [9, 0, 3, 2, inf],  
      [inf, inf, 0, 4, inf],  
      [inf, inf, 2, 0, 3],  
      [3, inf, inf, inf, 0]]
```

동적계획법 전략

- v_i 에서 v_j 로 가는 최단 경로를 계산
- 경유 노드를 확대해 나가면서 최단 경로를 업데이트하는 전략 사용
- k 를 0부터 n 까지 변하게 하면서 아래 조건에 맞는 행렬 $D^{(k)}$ 를 순차적으로 생성

$D^{(k)}[i][j] =$ 집합 $\{v_0, v_1, \dots, v_{k-1}\}$ 에 속하는 노드만을 경유해서
 v_i 에서 v_j 로 가는 최단 경로의 길이

- $D^{(0)}$: 인접 행렬 W 와 동일
- $D^{(n)}$: 두 노드 사이의 최단 경로의 길이로 구성됨

$D^{(k)}[i][j]$ 의 재귀적 성질

- 0보다 큰 k 에 대해 다음 성립:

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

- 경우 1

- $\{v_0, v_1, \dots, v_{k-1}\}$ 에 속한 노드들만을 통해서 v_i 에서 v_j 로 가는 최단 경로가 v_{k-1} 를 경유하는 경우.
- v_{k-1} 가 무시되기에 결국 $\{v_0, v_1, \dots, v_{k-2}\}$ 만 경유하는 최단 거리와 동일함.

$$D^{(k)}[i][j] = D^{(k-1)}[i][j]$$

- 경우 2

- $\{v_0, v_1, \dots, v_{k-1}\}$ 에 속한 노드들만을 통해서 v_i 에서 v_j 로 가는 최단 경로가 v_{k-1} 를 경유하지 않는 경우.
- 단순 경로만 고려해야 하기에 다음 v_{k-1} 을 한 번만 경유하며 따라서 다음 식이 성립함.

$$D^{(k)}[i][j] = D^{(k-1)}[i][k] + D^{(k-1)}[k][j]$$

동적 계획법 전략 적용 예제: $D^{(k)}[1][4]$ 계산

- $D^{(0)}[1][4] = W[1][4] = \infty$
- $D^{(1)}[1][4] = \min(D^{(0)}[1][4], d^{(1)}) = \min(\infty, 14) = 14$
 - $d^{(1)}$ 은 v_0 를 경유하는 최단 경로 길이:
$$d^{(1)} = D^{(0)}[1][0] + D^{(0)}[0][4] = 9 + 5 = 14$$
- $D^{(2)}[1][4] = D^{(1)}[1][4] = 14$
 - v_0 와 v_1 을 경유할 수 있는 최단 경로 길이는 v_0 를 경유할 수 있는 최단 경로 길이와 동일

- $D^{(3)}[1][4] = D^{(2)}[1][4] = 14$
 - v_2 를 경유할 수 없음. 왜냐하면 v_2 를 경유하면 반드시 v_3 를 경유해야 하는데 그것이 허용되지 않기 때문임.
- $D^{(4)}[1][4] = \min(D^{(3)}[1][4], d^{(4)}) = \min(14, 5) = 5.$
 - $d^{(4)}$ 는 v_3 를 경유하는 최단 경로 길이:
$$d^{(3)} = D^{(3)}[1][3] + D^{(3)}[3][4] = 2 + 3 = 5$$
- $D^{(5)}[1][4] = D^{(4)}[1][4] = 5$
 - v_4 는 최종 도착점이기 때문임.

플로이드-워셜 알고리즘

플로이드-워셜 Floyd-Warshall 알고리즘: 앞서 설명한 동적계획법 전략으로 아래 화살표 과정을 구현하는 알고리즘

$$W = D^{(0)} \longrightarrow D^{(1)} \longrightarrow D^{(2)} \longrightarrow \dots \longrightarrow D^{(n-1)} \longrightarrow D^{(n)} = D$$

```
In [2]: from copy import deepcopy
```

```
def floyd_marshall(W):
    n = len(W)
    # 사전을 이용하여 D^(0), ..., D^(n) 저장
    # 키는 0, 1, ..., n 사용
    D = dict()

    # D^(0) 지정
    # 주의: deepcopy를 사용하지 않으면 W가 수정됨
    D[0] = deepcopy(W)

    # D^(k)로부터 D^(k+1)를 생성
    for k in range(0, n):
        D[k+1] = D[k]
        # 행렬의 인덱스는 0부터 (n-1)까지 이동
        for i in range(0, n):
            for j in range(0, n):
                if D[k][i][k]+D[k][k][j] < D[k][i][j]:
                    D[k+1][i][j] = D[k][i][k]+D[k][k][j]

    # 최종 완성된 D[n] 반환
    return D[n]
```

시간 복잡도

- 기본 계산단위: 행렬의 항목을 계산하는 명령문
- $D[k]$ 를 생성하기 위해 최대 $2n^2$ 번 항목을 계산
 - $D[k]$ 의 항목을 초기화하는 데에 n^2 의 항목 복사
 - $D[k]$ 의 항목을 최대 n^2 번 업데이트
- 이 과정을 n 번 반복
- 플로이드-워셜 알고리즘의 시간 복잡도: $O(n^3)$

최단 경로 확인 알고리즘

- 이전 함수를 약간 수정하여 최단 경로를 출력하는 함수를 구현
- 두 노드 사이의 최단 경로에 사용된 노드 중에서 가장 큰 인덱스를 기억하는 행렬 P 동시 생성

$$P[i][j] = \begin{cases} k & v_i \text{에서 } v_j \text{로의 최단 경로의 경유지로 사용된} \\ & \text{노드의 인덱스 중에서 가장 큰 값이 } k \\ -1 & v_i \text{에서 } v_j \text{로의 간선이 최단 경로이거나} \\ & \text{두 노드 사이의 경로가 존재하지 않는 경우} \end{cases}$$

```
In [3]: from copy import deepcopy

def floyd_marshall2(W):
    n = len(W)
    # 사전을 이용하여 D^(0), ..., D^(n) 저장
    # 키는 0, 1, ..., n 사용
    D = dict()

    # 경로 기억 어레이
    P = [[-1] * n for i in range(n)] # -1로 초기화

    # D^(0) 지정
    # 주의: deepcopy를 사용하지 않으면 W가 수정됨
    D[0] = deepcopy(W)

    # D^(k)로부터 D^(k+1)를 생성
    for k in range(0, n):
        D[k+1] = D[k]
        # 행렬의 인덱스는 0부터 (n-1)까지 이동
        for i in range(0, n):
            for j in range(0, n):
                if D[k][i][k]+D[k][k][j] < D[k][i][j]:
                    P[i][j] = k
                    D[k+1][i][j] = D[k][i][k]+D[k][k][j]

    # 최종 완성된 D[n] 반환
    return D[n], P
```

```
In [4]: D, P = floyd_marshall2(W)
```

```
In [5]: D
```

```
Out[5]: [[0, 1, 3, 1, 4],  
         [8, 0, 3, 2, 5],  
         [10, 11, 0, 4, 7],  
         [6, 7, 2, 0, 3],  
         [3, 4, 6, 4, 0]]
```

```
In [6]: P
```

```
Out[6]: [[-1, -1, 3, -1, 3],  
         [4, -1, -1, -1, 3],  
         [4, 4, -1, -1, 3],  
         [4, 4, -1, -1, -1],  
         [-1, 0, 3, 0, -1]]
```

최단 경로 찍어보기

```
In [7]: def path2(P, q, r, route):
    if P[q][r] != -1:
        v = P[q][r]

        path2(P, q, v, route)
        route.append(v)
        path2(P, v, r, route)

    return route
```

```
In [8]: path2(P, 4, 2, [])
```

```
Out[8]: [0, 3]
```

```
In [9]: def print_path2(P, i, j):
    route = path2(P, i, j, [])
    route.insert(0, i)
    route.append(j)
    print(" -> ".join([str(v) for v in route]))
```

```
In [10]: print_path2(P, 4, 2)
```

4 -> 0 -> 3 -> 2

```
In [11]: print_path2(P, 1, 4)
```

1 -> 3 -> 4

최적의 원칙

- 동적계획법에 의한 설계 절차
 - 문제의 입력에 대해 최적의 해답을 제공하는 재귀 관계식 설정
 - 상향식으로 작은 입력값에 대한 최적의 해답을 계산하여 최종적으로 최적의 해답 구축
- 최적의 원칙: 주어진 문제 사례에 대한 최적의 해가 그 사례를 분할한 모든 부분사례에 대한 최적의 해를 포함하
- 동적계획법에 의해 얻어진 해답이 최적이 되려면 해당 문제에 대해 최적의 원칙이 적용될 수 있어야 함

예제: 최단 경로 문제

- 최적의 원칙 성립
- v_k 가 v_i 에서 v_j 로 가는 단순 최단 경로 상에 위치하며 가장 큰 인덱스를 갖는 노드 일 때 v_i 에서 v_k 로 가는 부분경로와 v_k 에서 v_j 로 가는 부분경로 또한 두 노드 사이의 최단 경로임

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

예제: 최장 경로 문제

- 최적의 원칙 미성립
- 아래 그래프에서 v_0 에서 v_3 로의 단순 최장 경로는 $v_0 \rightarrow v_2 \rightarrow v_1 \rightarrow v_3$ 임
- 그러나 이 경로의 부분 경로인 v_0 에서 v_2 으로의 비순환 최장 경로는 $v_0 \rightarrow v_2$ 가 아니라 $v_0 \rightarrow v_1 \rightarrow v_2$ 임.

