

최단 경로 – 다익스트라 알고리즘

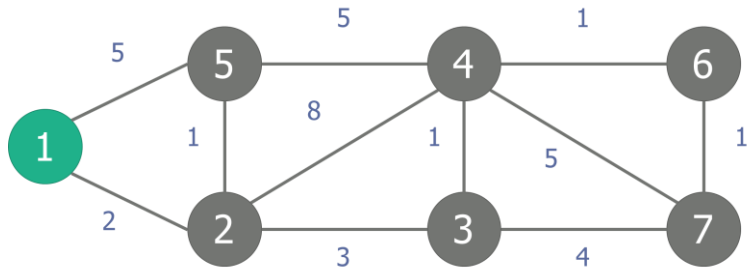
Shortest path

- 벨만 포드 : 각 간선을 $V - 1$ 번 계산 / 음수 간선 있어도 사용 가능
 - 다익스트라 : 각 간선을 1번 계산 / 음수 간선 있으면 사용 불가능
 - ☞ 음수 간선 사이클 없으면 사용 가능함
 - 기본 구조는 벨만 포드 알고리즘과 동일

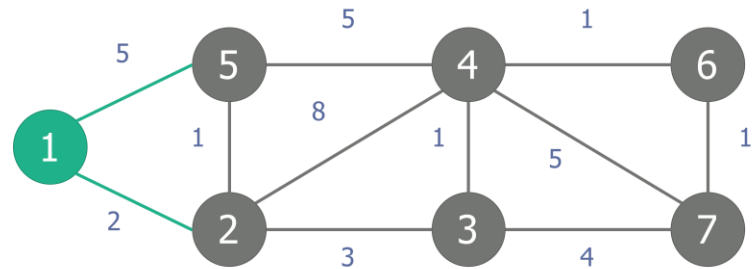
```
if(dist[to] > dist[from] + cost){
    dist[to] = dist[from] + cost
}
```
 - $\text{dist}[i]$ = 시작점 $\rightarrow i$ 로 가는 최단 거리
 $\text{visited}[i]$ = i 가 체크 되어있으면 True, 아닌 경우 False
 - ① 체크되어 있지 않은 정점 중에서 dist 의 값이 가장 작은 정점 x 를 선택한다.
minheap 우선순위 큐 사용
 - ② x 를 체크한다.
 - ③ x 와 연결된 모든 정점을 검사한다.
간선의 정보를 $(\text{from}, \text{to}, \text{weight}) = (u, v, w)$ 라고 하였을 때
 $\text{dist}[v] > \text{dist}[u] + w$ 이면 갱신한다.
- \rightarrow ①, ②, ③ 단계를 모든 정점에 대하여 실시한다.

최단 경로 – 다익스트라 알고리즘

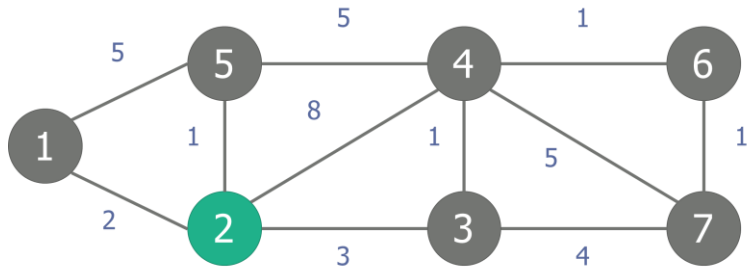
Shortest path



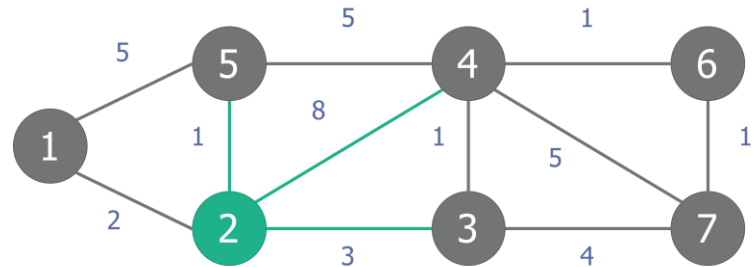
i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞
C[i]	1						



i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	∞	∞	5	∞	∞
C[i]	1						



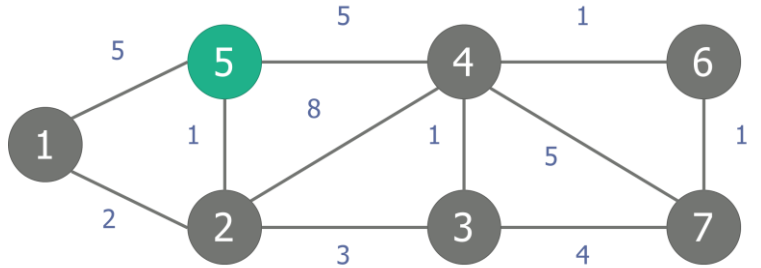
i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	∞	∞	5	∞	∞
C[i]	1	1					



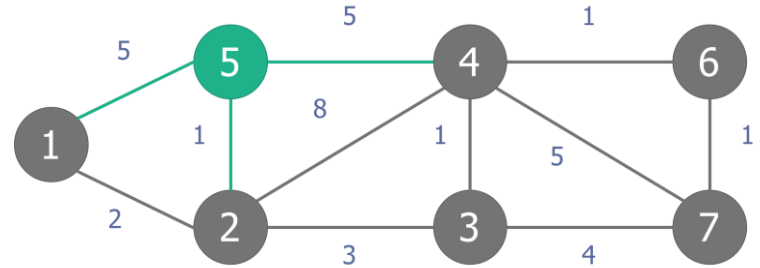
i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	5	10	3	∞	∞
C[i]	1	1					

최단 경로 – 다익스트라 알고리즘

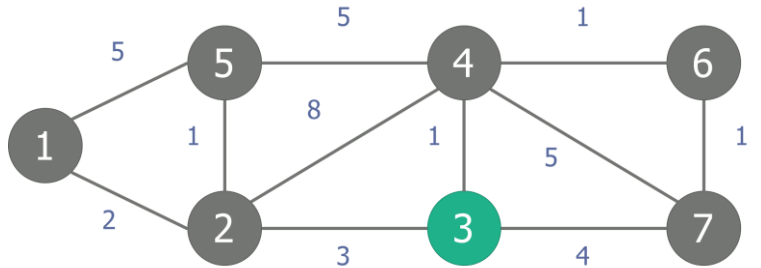
Shortest path



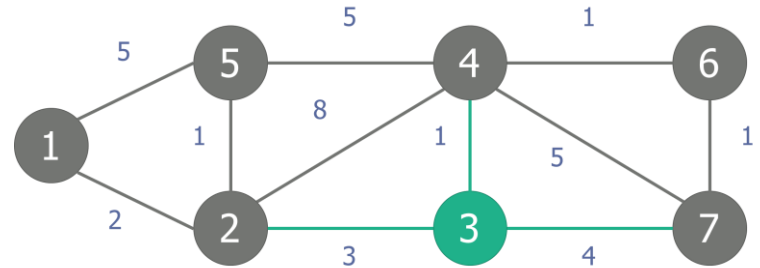
i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	5	10	3	∞	∞
C[i]	1	1			1		



i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	5	8	3	∞	∞
C[i]	1	1			1		



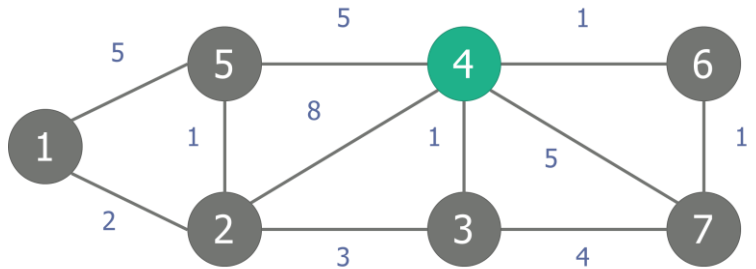
i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	5	8	3	∞	∞
C[i]	1	1	1		1		



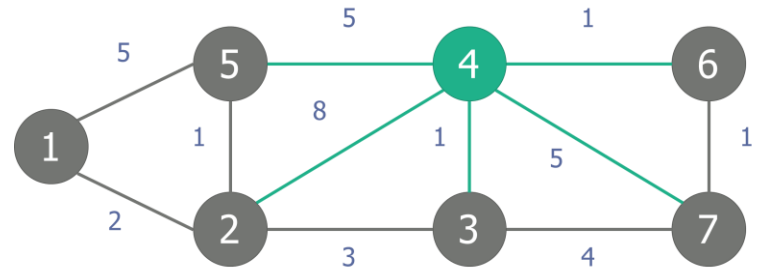
i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	5	6	3	∞	9
C[i]	1	1	1		1		

최단 경로 – 다익스트라 알고리즘

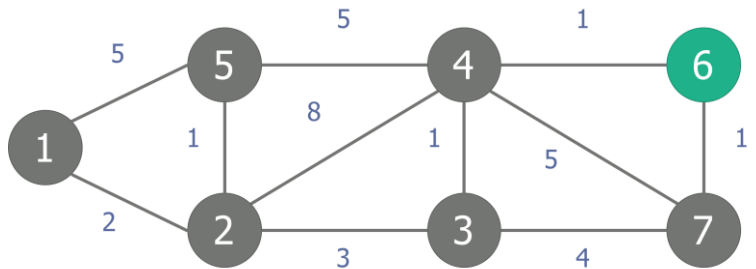
Shortest path



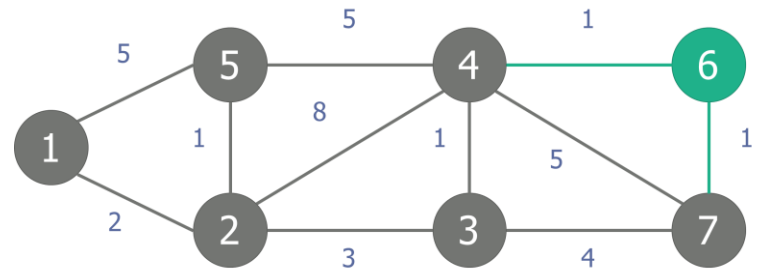
i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	5	6	3	∞	9
C[i]	1	1	1	1	1		



i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	5	6	3	7	9
C[i]	1	1	1	1	1		



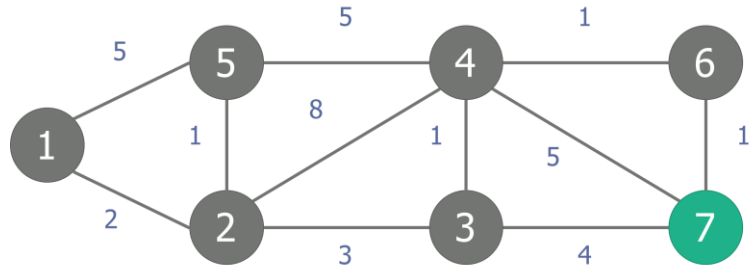
i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	5	6	3	7	9
C[i]	1	1	1	1	1	1	



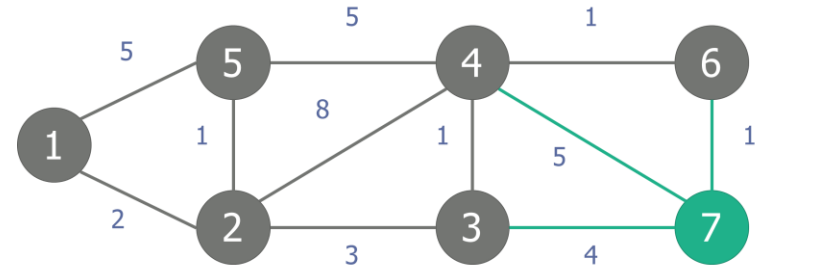
i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	5	6	3	7	8
C[i]	1	1	1	1	1	1	

최단 경로 – 다익스트라 알고리즘

Shortest path



i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	5	6	3	7	8
C[i]	1	1	1	1	1	1	1



i	1	2	3	4	5	6	7
D[i]	0	2	5	6	3	7	8
C[i]	1	1	1	1	1	1	1

- 우선순위 큐에 추가되는 원소의 수는 최대 $O(E)$ 가 된다.
우선순위 큐에 삽입 삭제 하는데 $O(\lg E)$ 가 걸리므로 시간 복잡도는 $O(E \lg E)$ 가 된다.

최단 경로 – 다익스트라 알고리즘

Shortest path

- 우선순위 큐를 이용한 minheap 을 써서 다익스트라 알고리즘을 구현

```
dist[start] = 0;
priority_queue<pi, vector<pi>, greater<pi>> pq;
pq.push(pi(0, start));

while (!pq.empty()) {
    pi here = pq.top();
    pq.pop();
    int u = here.second;

    if (visited[u]) {
        continue;
    }
    visited[u] = true;

    for (int i = 0; i < AdjList[u].size(); ++i) {
        pi next = AdjList[u][i];
        int v = next.first;
        int w = next.second;

        if (dist[v] > dist[u] + w) {
            dist[v] = dist[u] + w;
            pq.push(pi(dist[v], v));
        }
    }
}
```

