C2. Two Trains

[Problem Analysis]

도시들과 도시 사이의 기차 노선을 graph로 표현할 때, graph G = (V, E)에 대하여 V = {v_1, v_2, ..., v_n}는 도시(vertex), E는 두 도시를 잇는 기차의 선로(edge)를 가리킨다. 이 때, a와 β가 각각 v 1, v 2에서 v n까지 도달하는데에 총 사용되는 비용인 total fuel의 가장 작은 값을 구해야 한다.shortest path일 때의 distance라고 봐도 되겠다.

α와 β는 같은 도시에서 coupling할 수 있으므로, 만약 두 기차의 path가 겹친다면, coupling 후 이동하는 것이 더 적은 fuel이 부과된다(r < p+q). 단, coupling후에는 decoupling이 불가하다는 것에 유념해야한다.

따라서 결국 구하고자 하는 것은 α와 β가 v n까지 도달하는데에 가장 작게 소모하는 fuel cost인데, coupling을 어느 도시에서 하여 이동하는 것이 이 연료의 소모량을 최소로 하느냐를 알아야한다.

만약 coupled point를 v_i ∈ V 라고 하면, v_i에서 두 기차가 coupling되어 함께 이동하는 minimum fuel cost(가장 적은 연료를 쓰는 경우)는 **각 edge들의 fuel을 r로 하는 v_i부터 v_n까지의 minimum fuel cost (α + β fuel)**과 같다. 또한, 해당 coupling point에 도달하기까지 α와 β의 각 minimum total fuel은 아래와 같다.

- 1. α: 각 edge의 fuel을 p로 하는 v_1부터 v_i까지의 minimum fuel cost (α fuel)
- 2. β: 각 edge의 fuel을 q로 하는 v 2부터 v i까지의 minimum fuel cost (β fuel)

따라서 중요한 구하고자 하는 최종적인 minimum total fuel은 특정 coupling point인 v i로부터 파생되는 (α fuel + β fuel + (α + β) fuel)들 중 가장 최소의 값을 찾으면 된다

[Solution]

- 1. p. q. r. N. M을 받고, 각 도시간의 노선인 edge를 M만큼 받아서 G를 adjacency list의 형태로 초기화한다.
- α가 출발하는 ν 1을 시작점으로 두고, p를 weight으로 하여 모든 V에 대한 minimum fuel cost를 저장하는 배열 fuel alpha를 만든다.
- 3. β가 출발하는 ν 2를 시작점으로 두고, q를 weight으로 하여 모든 V에 대한 minimum fuel cost 를 저장하는 배열 fuel beta를 만든다.
- 4. α, β가 도착하는 ν n를 시작점으로 두고, r를 weight으로 하여 모든 V에 대한 minimum fuel cost를 저장하는 배열 fuel coupled 를 만든다.
- 5. fuel alpha, fuel beta, fuel coupled(이하 fuel)를 구하기 위해 G와 각 weight(fuel consumption), 그리고 출발 도시인 start를 사용한다.
 - a. 배열 fuel에 있어서 모든 fuel cost를 INF로 초기화한다. 단, 출발 도시의 fuel은 0으로 초기화한다.
 - 출발 도시인 v_i를 fuel cost가 작은 순으로 우선순위를 부여할 수 있는 컨테이너에 삽입한다.
 - i. 컨테이너에서 v_i를 꺼내오고, 해당 v_i에 연결되어있는 v_j들을 조회한다.
 - ii. 해당 도시(v į)로 이동하는데에 드는 fuel cost가 기존 fuel 배열에 저장되어있는 fuel cost보다 작다면 fuel cost를 v i의 fuel cost + 해당 경우의 fuel consumption(p, q, r)로 새로 업데이트해준다. 만약 업데이트가 된다면 컨테이너에 v j를 삽입한다.
 - c. 컨테이너에 남아있는 도시가 없을 때까지 b를 반복한다.
- 6. G의 모든 v i ∈ V에 대하여, coupling하는 모든 경우에 생기는 minimum fuel cost를 구한다.
 - a. fuel_alpha[i]와 fuel_beta[i], fuel_coupled[i]를 더한다.
 - b. i = 1부터 N까지 반복하여, 그 중 최소값을 구한다.
- 7. 해당 최소값을 출력한다.

[Time Complexity] \

연결된 도시의 pair 수 M에 대하여, 5-b 과정 중 인접 도시를 조회하는데에 O(M) 그리고 조회된 도시를 우선순위 정렬 컨테이너에 삽입할 때 O(logM)이 소모되므로, Time complexity는 O(MlogM)이다.