알고리즘-11주차-MoreGraph

이름 : 유형곤 학번 : 201902722 사용 언어 : Java

<점수표>

RANK	TEAM	SCORE	1-DeliveryDrone	[3 POINTS]	2-NoMoney	[3 POINTS]	3-BANDWIDTH	[4 POINTS]
1	201902722	10 92	14 1 try		25 1 try		53 1 try	

문제 1: DeliveryDrone

문제 : 다익스트라에서 간선뿐만 아니라 각 정점에 가중치를 부여하는 문제

해결 방법: 다익스트라 알고리즘으로 단일 정점에서 모든 정점으로의 최단경로를 구하되, 각 정점에 대한 가중치를 계산하기 위해서 거리를 갱신할 때,

alt = dist[now.v] + next.weight + weight[now.v] 와 같이 현재 정점의 가중치를 더해주어 야 한다. 단, 시작 정점에서는 가중치를 생각하지 않는다. 따라서 시작 정점의 가중치를 마지막 결과에서 빼주다.

<u>시간복잡도</u> : O(E log V)

(우선순위 큐를 사용한 다익스트라의 시간복잡도)

```
Deque<String> stack = new LinkedList<String>();
     while (previous != null) {
         stack.push (previous);
         previous = prev.get(previous);
     while(!stack.isEmpty()) {
         System.out.print(stack.pop() + " ");
     System.out.println();
     return (dist.get(end));
}
String start = br.readLine();
String end = br.readLine();
int dist = dijkstra(start, end);
System.out.println(dist - delay.get(start)); //시작정점에서는 딜레이가 없으므로 그만큼 빠준다.
br.close();
                          <DeliveryDrone 소스코드>
<terminated> Drone [Java Application] C:\Program Files\Java\jre1.8.0_211\Din\Javaw.exe (201)
F 12
A B 10
A C 15
B D 12
B F 15
C E 10
DF1
FE5
A
E
ABDFE
43
                          <DeliveryDrone 실행결과>
```

String previous = end;

```
문제 2 : NoMoney
문제 : astar 알고리즘으로 최단경로를 찾는 문제
해결방법 : 주어진 맵을 그래프로 바꾸되, 벽 ('W')이 있는 경우에는 연결하지 말고, 숫자인
경우에는 그 숫자 만큼의 비용을 가진 간선을 연결하여 시작 정점에서부터 끝 정점으로까지의
최단거리를 찾는다. (astar 알고리즘을 이용하여)
시간복잡도: Unknown (단, 일반적으로 다익스트라의 시간복잡도보다 빠르다.)
class Vector implements Comparable<Vector>{
   int v;
   int cost;
   int h;
   public Vector(int v, int cost, int h) {
       this.v = v;
       this.cost = cost;
       this.h = h;
   }
   @Override
   public int compareTo(Vector o) {
       return Integer.compare(this.cost + this.h, o.cost + o.h);
   }
}
//이동경로 추적
 int moneySpent = 0;
 Integer previous = end;
 while (previous != null) {
    int x = previous % w;
    int y = previous / w;
    if (map[y][x] != 'S' && map[y][x] != 'E' && map[y][x] != 'W') {
```

moneySpent += map[y][x] - '0';

previous = prev.get(previous);

return moneySpent;

```
public static int astar(int start, int end) {
   Map<Integer, Integer> dist = new HashMap<Integer, Integer>();
   Map<Integer, Integer> prev = new HashMap<Integer, Integer>();
   Iterator<Integer> iterV = graph.keySet().iterator();
    while(iterV.hasNext()) {
       int v = iterV.next();
       dist.put(v, INF);
   dist.put(start, 0);
   PriorityQueue<Vector> q = new PriorityQueue<Vector>();
   q.add(new Vector(start, 0, dist(start, end)));
    while (!q.isEmpty()) {
       Vector now = q.poll();
       if(dist.get(now.v) > now.cost) {
           continue:
        Iterator<Vector> iterVector = graph.get(now.v).iterator();
        while(iterVector.hasNext()) {
           Vector next = iterVector.next();
           if(dist.get(next.v) > dist.get(now.v) + next.cost) {
               dist.put(next.v, dist.get(now.v) + next.cost);
               prev.put(next.v, now.v);
               q.add(new Vector(next.v, dist.get(next.v), dist(next.v, end)));
       }
1
```

■ Console XX

<terminated> NoMoney [Java Application] C:\Program Files\

7724

WWWWWWW

WS7201W

W28091W

W12181W

W98920W

W3651EW

WWWWWWW

13

<NoMoney 실행결과>

문제 3 : Bandwidth

문제 : 네트워크에서 여러 가지 경로로 데이터를 전송받을 수 있을 때, 데이터를 모두 다운로 드 받을 때 까지의 최소 시간을 구하는 문제

해결 방법: Undirected graph 상에서 Ford-Fulkerson 알고리즘으로 최대유량(여기선 동시데이터 전송량 = 대역폭)을 구하면 된다.

시간복잡도 : O(Ef)

한 번 유량을 흘려보낼 때 마다 최소 1씩은 흘려보내는데, 최대 E개의 간선에 흘려보내므로 E 곱하기 f(최대유량)

```
//해쉬맵같지만 인접행렬같은 해쉬맵 생성
st = new StringTokenizer(br.readLine());
while(st.hasMoreTokens()) {
    String node = st.nextToken();
    residual.put(node, new HashMap<>());
    graph.put(node, new HashMap<>());
1
//간선 저장
for (int i = 0; i < E; i++) {
    st = new StringTokenizer(br.readLine());
    String s = st.nextToken();
    String e = st.nextToken();
    int cost = Integer.parseInt(st.nextToken());
    graph.get(s).put(e, cost);
    graph.get(e).put(s, cost);
   residual.get(s).put(e, cost);
   residual.get(e).put(s, cost);
}
```

<Bandwidth 소스코드>

```
public static int fordFulkerson(String src, String dst) {
     int maxFlow = 0;
      //증가 경로가 존재하는가?
     while (bfs(src, dst)) {
          int pathFlow = INF;
          for(String v = dst; !v.equals(src); v = prev.get(v)) {
              String u = prev.get(v);
              pathFlow = Math.min(pathFlow, residual.get(u).get(v));
          for (String v = dst; !v.equals(src); v = prev.get(v)) {
              String u = prev.get(v);
              residual.get(u).put(v, residual.get(u).get(v) - pathFlow);
              //a->b의 유량 변화는 b->a의 유량 변화와 반대 (이 성질로 최대 유량을 찾을 수 있음.)
              residual.get(v).put(u, residual.get(v).get(u) + pathFlow);
          //가능한 모든 경로에 대한 유량을 더한 것이 최대 유량임.
         maxFlow += pathFlow;
     1
     return maxFlow;
 1
//일반적인 BFS로, 여유 용량이 있는 경우에만 정점 순회
public static boolean bfs(String src, String dst) {
   HashMap<String, Boolean> visited = new HashMap<String, Boolean>();
   Queue<String> q = new LinkedList<String>();
   visited.put(src, true);
   q.add(src);
   while(!q.isEmpty()) {
       String u = q.poll();
       Iterator<String> iter = graph.get(u).keySet().iterator();
       while(iter.hasNext()) {
           String v = iter.next();
           if(!visited.getOrDefault(v, false) && residual.get(u).getOrDefault(v, 0) > 0) {
              visited.put(v, true);
              q.add(v);
              prev.put(v, u);
           1
       1
   return visited.getOrDefault(dst, false);
                    ■ Console 器
                    <terminated> Network [Java Application] C:\Program F
                    A B 3
                    BC3
                    CD5
                    DE4
                    BE6
                    A
                    E
                    100
```