## Week 11

#### 10552 DOM

싫어하는 번호 → 좋아하는 번호 방향있는 그래프를 만들어줌

시작번호부터 시작해서 위 그래프를 따라서 DFS 를 진행해주며 현재 번호를 싫어하는 사람이 아무도 없다면 정답 이미 방문한 적이 있다면 싸이클이 있으므로 정답을 구할 수 없는 경우임

#### 5430 AC

실제로 뒤집는 게 아니라 방향을 나타내는 변수를 사용해서 시간을 줄여야 함

bool f = true;

if(c == 'R') f ^= true;

이후로는 인덱스만 처리하거나 deque 를 사용해서 풀 수 있음

### 1300 K 번째 수

N <= 1e5 이고 K <= 1e9 이라 최대 NlogN 를 사용해야 함

정렬했을 때 count == k 를 만족하는 값을 이분탐색을 통해 구할수 있음

Mid 값보다 작은 값의 개수가 K 보다 작다면 정답처리하고 왼쪽을을 올리는 식으로 작은 값에서 큰 값으로 증가시켜 나갔음

# 1300 K 번째 수

작은 값부터 정답을 올리는 방법으로 풀었

mid 미만의 개수가 k 보다 작고 ,

배열에 포함되어 있다면 정답

N = 3, K = 7

1 2 3

3

4 6

6

3 6 9

```
while(s \le e) {
   ll mid = (s + e) / 2;
   ll cnt = 0;
    for(ll i = 1; i <= n; i++) {
        cnt += \min(n, (\min - 1LL) / i);
    if(cnt >= k) {
        e = mid - 1;
    } else {
        bool f = false;
        for(ll i = 1; i <= n; i++) {
            if(mid % i == 0 && mid / i <= n) {
                f = true;
                break;
        if(f) ans = mid;
        s = mid + 1;
cout << ans << '\n';
return 0;
```

ll s = 1, e = n \* n;

ll ans = -1;

답을 올

# 1300 K 번째 수

3

3

3

N = 3, K = 7

2

2

2

4

3

6

```
ll ans = -1;
while(s \le e) {
   ll mid = (s + e) / 2;
   ll cnt = 0;
    for(ll i = 1; i <= n; i++) {
        cnt += \min(n, (mid - 1LL) / i);
    if(cnt >= k) {
        e = mid - 1;
    } else {
        bool f = false;
        for(ll i = 1; i <= n; i++) {
           if(mid % i == 0 && mid / i <= n) {
                f = true;
                break;
        if(f) ans = mid;
        s = mid + 1;
cout << ans << '\n';
return 0;
```

ll s = 1, e = n \* n;