2021_05_12

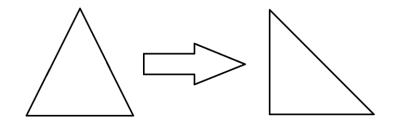
중간고사는 잘 봤나요?:) 전 항상 보던대로 ㅋㅋ

- 재밌는 님 게임
- 2021 정올 필기 고등부에 나온 이론!
- 그런디 수에 대해 공부해보자
- https://casterian.net/archives/1239

- 1번의 심화 문제
- 이것 역시 그런디 수를 이용하자.
- 손으로 쓰다보면 규칙이 보인다

- 간단한 누적합 (prefix sum)
- 원래 수열 arr, 새로운 수열 dp라 했을때
- Dp[i] = arr[0]+arr[1]+...+arr[i]로 만들자
- Dp[i]-dp[j-1]은 j~i의 합이라는걸 알수있다

• 정삼각형을 직각 삼각형으로 바꿔서 2차원 배열에 넣어보자



- 각 행들에 대한 누적합을 만들고 가능한 삼각형들을 브루트포스로 돌아보자
- 삼각형의 인덱스를 잘 생각해서 점차 크기를 확장해나가면서 늘어난 행의 값을 prefix sum으로 O(1)에 구해 더해준 뒤 값을 갱신해주자

•

- LIS(가장 긴 증가하는 부분수열) 문제의 기초
- Dp[i]=i까지의 LIS
- (arr[i]>arr[j]) 라면 j까지의 Lis에 i번째 수를 붙일 수 있다.

 If(arr[i]>arr[j]) dp[i]=min(dp[i],dp[j]+1)로 점화식을 세울 수 있다

 O(N^2)의 시간복잡도가 나온다

- N^2으로 풀리지 않는 LIS다.
- 이분탐색 혹은 세그먼트 트리를 이용하여 풀수있다.
- 개인적으로 이분탐색 방식이 훨씬 쉽다.
- 벡터에 주어진 마지막 값이 현재 값보다 작다면 지금 값을 벡터 에 push
- 아니라면 현재 값의 lowerbound 찾아서 교환
- 이분탐색을 직접 구현해도 되고 내장함수를 사용해도 된다

- 같은 방향으로 증가 할때 전기줄이 꼬이지 않는다.
- 해답이 잘 안보인다면
- arr[i]=i랑 연결된 오른쪽 전봇대의 번호로 생각해보자.
- 꼬이지 않기 위해서는 i<j일때 arr[i]<arr[j]여야한다

- 두개의 lis 를 만들어서 잘 섞어 주면된다
- N<1000 이므로 O(N^2) 풀이로도 금방 풀린다