



#92342. 양궁대회

<https://school.programmers.co.kr/learn/courses/30/lessons/92342>

25.07.14



Problem

풀이시간: 1시간

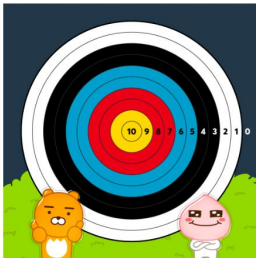
힌트: 10시 20분부터

카카오배 양궁대회가 열렸습니다.

라이언은 저번 카카오배 양궁대회 우승자이고 이번 대회에도 결승전까지 올라왔습니다. 결승전 상대는 어피치입니다.

카카오배 양궁대회 운영위원회는 한 선수의 연속 우승보다는 다양한 선수들이 양궁대회에서 우승하기를 원합니다. 따라서, 양궁대회 운영위원회는 결승전 규칙을 전 대회 우승자인 라이언에게 불리하게 다음과 같이 정했습니다.

- 어피치가 화살 n 발을 다 쏜 후에 라이언이 화살 n 발을 쏩니다.
- 점수를 계산합니다.
 - 과녁판은 아래 사진처럼 생겼으며 가장 작은 원의 과녁 점수는 10점이고 가장 큰 원의 바깥쪽은 과녁 점수가 0점입니다.



2-2. 만약, $k(k$ 는 1~10사이의 자연수)점을 어피치가 a 발을 맞혔고 라이언이 b 발을 맞혔을 경우 더 많은 화살을 k 점에 맞힌 선수가 k 점을 가져갑니다. 단, $a = b$ 일 경우는 어피치가 k 점을 가져갑니다. k 점을 여러 발 맞혀도 k 점 보다 많은 점수를 가져가는 게 아니고 k 점만 가져가는 것을 유의하세요. 또한 $a = b = 0$ 인 경우, 즉, 라이언과 어피치 모두 k 점에 단 하나의 화살도 맞히지 못한 경우는 어느 누구도 k 점을 가져가지 않습니다.

- 예를 들어, 어피치가 10점을 2발 맞혔고 라이언도 10점을 2발 맞혔을 경우 어피치가 10점을 가져갑니다.
 - 다른 예로, 어피치가 10점을 0발 맞혔고 라이언이 10점을 2발 맞혔을 경우 라이언이 10점을 가져갑니다.
- 2-3. 모든 과녁 점수에 대하여 각 선수의 최종 점수를 계산합니다.

3. 최종 점수가 더 높은 선수를 우승자로 결정합니다. 단, 최종 점수가 같을 경우 어피치를 우승자로 결정합니다.

현재 상황은 어피치가 화살 n 발을 다 쏜 후이고 라이언이 화살을 쏠 차례입니다.

라이언은 어피치를 가장 큰 점수 차이로 이기기 위해서 n 발의 화살을 어떤 과녁 점수에 맞혀야 하는지를 구하려고 합니다.

화살의 개수를 담은 자연수 n , 어피치가 맞힌 과녁 점수의 개수를 10점부터 0점까지 순서대로 담은 점수 배열 `info`가 매개변수로 주어집니다. 이때, 라이언이 가장 큰 점수 차이로 우승하기 위해 n 발의 화살을 어떤 과녁 점수에 맞혀야 하는지를 10점부터 0점까지 순서대로 점수 배열에 담아 `return` 하도록 `solution` 함수를 완성해 주세요. 만약, 라이언이 우승할 수 없는 경우(무조건 지거나 비기는 경우)는 `[-1]`을 `return` 해주세요.



Hint

Step 1. 문제 분석



문제 요약

라이언과 어피치는 양궁 대회 결승전에 참여한다.

어피치가 먼저 n 발의 화살을 쏘고, 라이언이 다음으로 n 발을 쏘려 한다. 라이언이 가장 큰 점수차로 이기기 위해 어떤 과녁에 몇 발을 맞춰야 하는지 정수 배열로 반환하라

- k 점 ($1 \sim 10$)에 어피치가 a 발을 맞췄고, 라이언이 b 발을 맞췄을 때, $b > a$ 이면 라이언만 k 점을 얻고, $b \leq a$ 이면 어피치만 k 점을 얻는다.
 - a. 둘다 0발을 맞춘 경우 k 점은 점수 계산에서 제외한다.
- 10점부터 1점까지 모든 점수에 대해 라이언과 어피치의 점수를 계산한다.
- 총 점수가 라이언이 어피치보다 크면 라이언이 우승이고, 라이언과 어피치가 같거나 라이언이 어피치보다 작으면 어피치가 우승이다.
- 라이언이 가장 큰 점수차로 이기기 위해 어떤 과녁에 몇 발을 맞춰야 하는지 정수 배열로 반환하라
 - a. 라이언이 이길 수 있는 경우가 없으면 -1을 출력하라
 - b. 가장 큰 점수차로 이길 수 있는 배열이 여러개이면 가장 낮은 점수를 더 많이 맞춘 배열을 출력하라

목표는 (모든 경우의 수 중 라이언이 어피치를 이길 수 있는 경우) & (라이언 총 점수) - (어피치 총 점수) 가 최대인 경우 & 결과 배열이 여러개라면, 가장 낮은 점수를 더 많이 맞춘 배열 선택. 이 3가지다.



Hint

Step 1. 문제 분석



문제 유형

- "라이언이 어피치를 최대 점수차로 이길 수 있는 경우의 수를 어떻게 찾을지"가 핵심이다.
- 그리디한 방식(높은 점수를 무조건 어피치보다 많이 쏘는)은 안된다.
 - a. 문제 1번 예시)
 - b. `[2,1,1,1,0,0,0,0,0,0]` 어피치
 - c. `[0,2,2,0,1,0,0,0,0,0]` 라이언
- 모든 경우의 수를 구하기 위해 DFS 알고리즘 사용
- 라이언은 화살을 쏠 때, 어피치가 k점을 맞춘 횟수보다 1만큼 더 쏘거나, 아예 쏘지 않아서 화살을 아끼는 두 가지 방향으로 DFS를 진행한다.



Hint

Step 2. 접근 방식



풀이 아이디어

- DFS에서 유지해야 할 상태는 무엇일까?
 - a. 현재 어떤 점수(10점부터 1점까지)판을 기준으로 DFS를 진행하는지 알려주는 idx, 현재 남은 화살의 수인 cnt
- DFS의 종료 조건은 무엇일까?
 - a. 현재 쓰는 점수가 0점인 경우(10점부터 내림차순으로 점수판 내려왔기 때문) OR 남은 화살 수가 0인 경우
- DFS는 어떻게 진행해야 할까?
 - a. 현재 점수를 아예 안싸서 화살을 아끼던가 현재 점수에서 어피치가 맞춘 화살의 수 +1 만큼 맞춰서 점수를 따오던가



Hint

Step 2. 주의할 점

- 항상 DFS + backtracking시 backtracking이 잘 되었는지 주의하자.
- 같은 최대 점수가 나온 두 배열의 순위를 구하려면 무조건 화살을 다써야 한다. 즉 DFS 종료 시 남은 화살이 있다면 0점으로 몰아주자.

Solution

```
def solution(n, info):
    global max_gap, answer

    answer = [-1]
    score = [0]*11
    max_gap=0

    def is_winner_with_gap(score):
        a=0 # 어피치 점수
        b=0 # 라이언 점수

        for i in range(len(info)):
            if info[i] > 0 or score[i] > 0:
                if info[i]>=score[i]:
                    a += (10-i)
                else:
                    b += (10-i)
        return (b > a, abs(a-b))

    def dfs(L, cnt):
        global max_gap, answer
        if L == 11 or cnt == 0:
            is_winner, gap = is_winner_with_gap(score)
            if is_winner:
                if cnt >= 0: # 화살이 남은 경우
                    score[10] = cnt # 0점에 쏘도 이김

                if gap > max_gap: # 갭이 더 큰 경우로 업데이트
                    max_gap = gap
                    answer = score.copy()
```



Assignment

<https://www.acmicpc.net/problem/1230>

문자열 거리