그리디알고리즘

최백준 choi@startlink.io

그리디알고리즘

그리디 알고리즘

- 결정해야 할 때, 그 순간에 가장 좋다고 생각하는 것을 선택하면서 답을 찾아가는 알고리즘
- 그 때 그 때는 최적일지도 모르지만, 최종적으로는 답이 최적이 아닐 수도 있다.

거스름돈 문제

- 1, 5, 10, 50, 100, 500원 동전을 매우 많이 가지고 있고
- 1000, 5000, 10000, 50000원 지폐를 매우 많이 가지고 있을 때
- N원을 거슬러주는 문제
- 이 때, 사용하는 지폐와 동전의 개수를 최소로 해야 한다.
- 가장 큰 액면가를 가진 지폐나 동전부터 거슬러 주자.

거스름돈 문제

- 7570원을 거슬러 받아야 한다
- 5000원 1장
- 7570-5000 = 2570
- 1000원 2장
- 2570-2000 = 570
- 500원 1개
- 570-500 = 70
- 50원 1개
- 70-50 = 20
- 10원 2개

거스름돈 문제

- 동전이 1, 4, 5원 있는 경우
- 12원을 거슬러주는 경우에는
- 5원 2개
- 12-10 = 2
- 1원 2개
- 총 4개가 필요하다
- 하지만, 정답은 4원 3개이다

그리디알고리즘

- 언제 그리디 알고리즘을 쓰나?
- 지금 이 순간 가장 좋은 경우를 선택하는 것이 항상 최적인 경우에
- 그래서 쉽다

그리디알고리즘

- 언제 그리디 알고리즘을 쓰나?
- 지금 이 순간 가장 좋은 경우를 선택하는 것이 항상 최적인 경우에
- 그래서 쉽다
- 가장 어렵다
- 그것이 왜 최적이 되는지를 증명해야하기 때문

- 준규가 가지고 있는 동전은 총 N종류이고, 각각의 동전을 매우 많이 가지고 있다.
- 동전을 적절히 사용해서 그 가치의 합을 K로 만드려고 한다. 이 때 필요한 동전 개수의 최소값을 구하는 프로그램을 작성하시오.
- N개의 줄에 동전의 가치 A_i 가 오름차순으로 주어진다. $(1 \le A_i \le 1,000,000, A_1 = 1, i \ge 20$ 경우에 A_i 는 A_{i-1} 의 배수)

- 가치가 A_i인 동전을 A_{i+1}/A_i개보다 적게 사용한 것이 정답이다. (i < N)
- $A_i = A_{i+1}/A_i$ 개 사용했다면 A_{i+1} 1개로 변경하면 더 최소가 된다.
- 다음을 증명하면 그리디 알고리즘을 증명할 수 있다.
- 모든 정답 중에서 A_i 를 사용하지 않고 만든 것 중 K의 최댓값은 A_{i} -1이다.
- 다음 페이지부터 증명

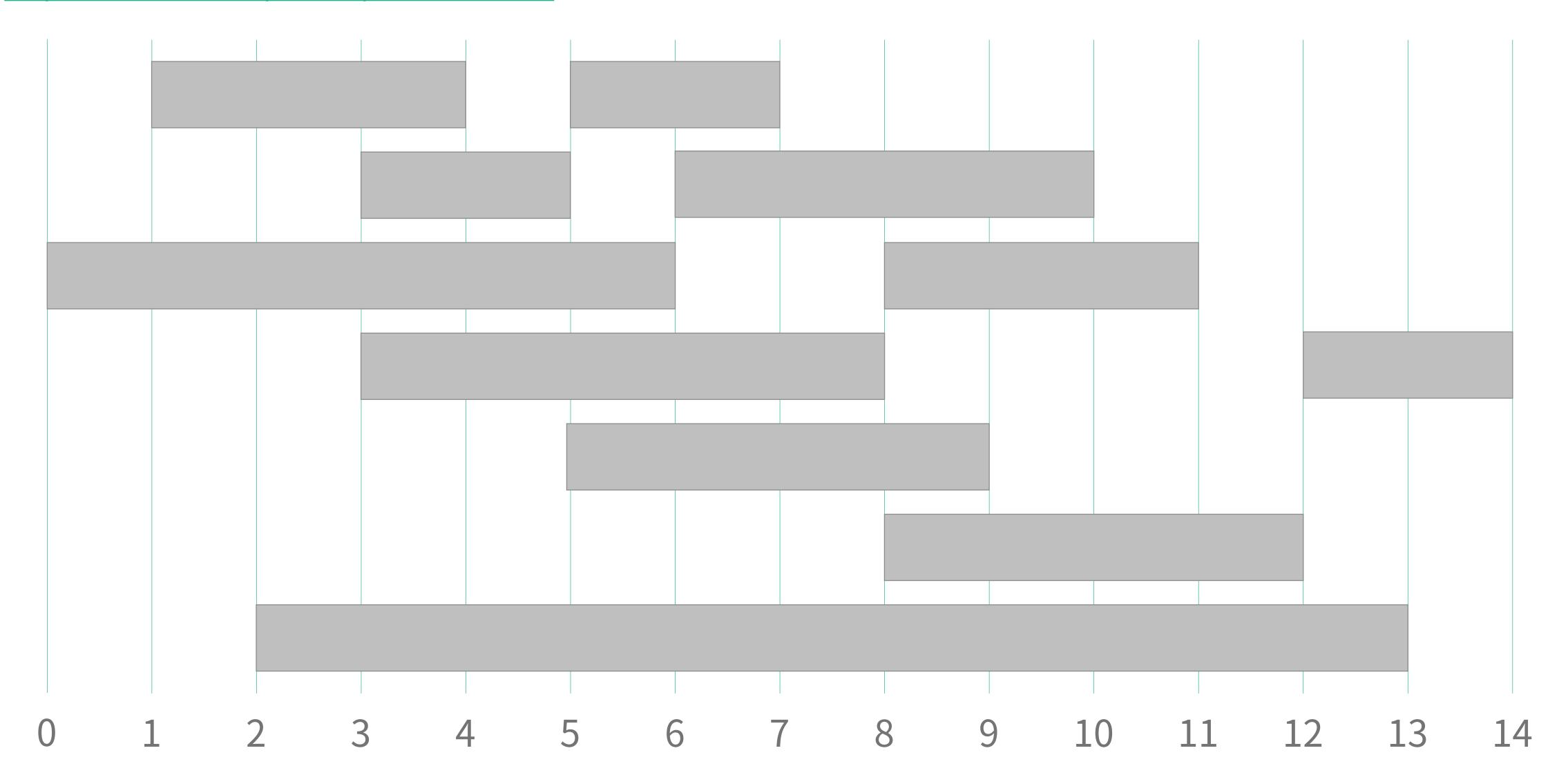
- A_i 는 최대 A_{i+1}/A_i 개 사용할 수 있기 때문에, A_i 를 사용하지 않고 만들 수 있는 최대 금액은 다음과 같다.
- $(A_2/A_1 1)A_1 + (A_3/A_2 1)A_2 + \cdots + (A_i/A_{i-1} 1)A_{i-1}$
- 식을 정리하면
- $(A_2 A_1) + (A_3 A_2) + \cdots + (A_i A_{i-1})$
- 더 정리하면
- $A_i A_1 = A_i 1$ OICI.
- 따라서, $K \ge A_i$ 면 A_i 가 꼭 포함되어야 한다. Ai가 포함되었다고 해도 $K < A_{i+1}$ 이면 최소를 만들 수 없다.

- 앞의 증명을 이용해서 그리디 방법이 맞음을 알 수 있다.
- $A_i \le K < A_{i+1}$ 라면 A_i 가 꼭 하나 포함되어야 하고
- 이제 K-A_i를 최소로 만들면 된다.
- K-A_i를 최소로 만드는 것도 그리디 알고리즘을 이용할 수 있다.

https://www.acmicpc.net/problem/11047

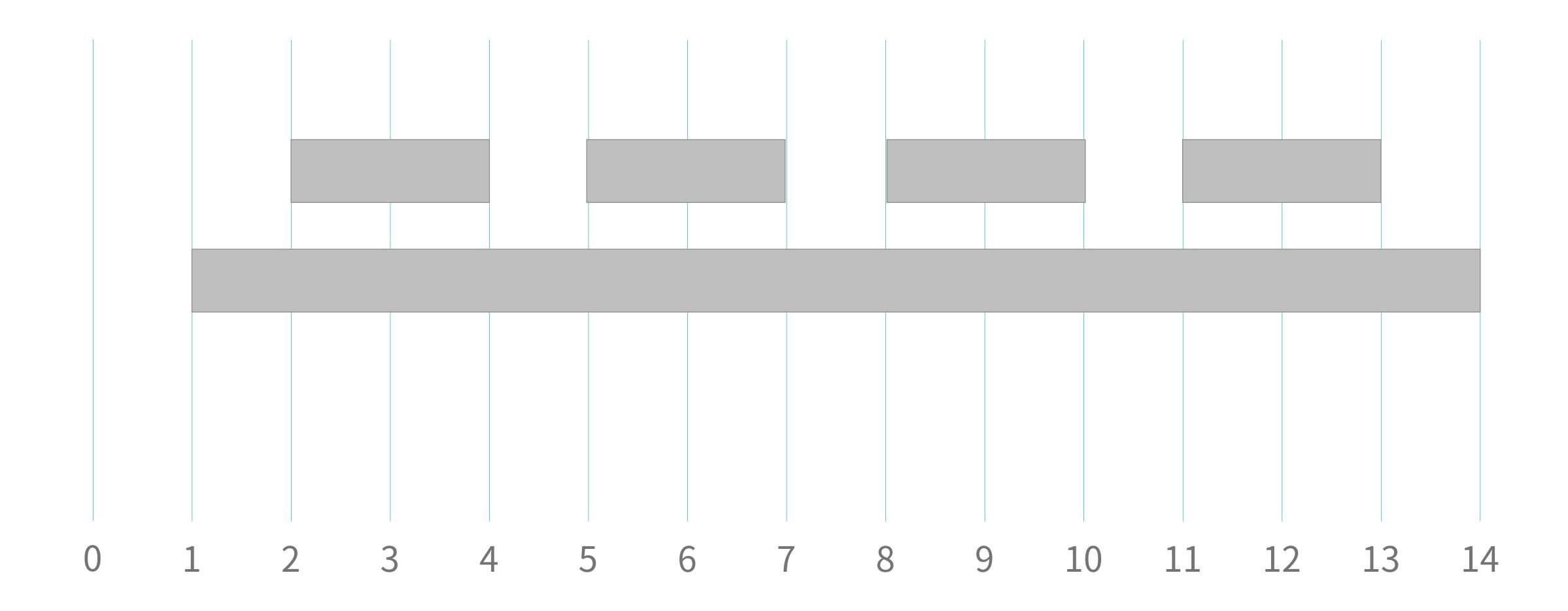
• 소스: http://codeplus.codes/58e2ebdd73724a0c882afab4063acfdf

- 한 개의 회의실이 있는데 이를 사용하고자 하는 n개의 회의들에 대하여 회의실 사용표를 만들려고 한다
- 각 회의 I에 대해 시작시간과 끝나는 시간이 주어져 있고, 각 회의가 겹치지 않게 하면서 회의실을 사용할 수 있는 최대 수의 회의를 찾아라
- 단, 회의는 한번 시작하면 중간에 중단될 수 없으며 한 회의가 끝나는 것과 동시에 다음 회의가 시작될 수 있다
- 회의의 시작시간과 끝나는 시간이 같을 수도 있다
- 이 경우에는 시작하자마자 끝나는 것으로 생각하면 된다.



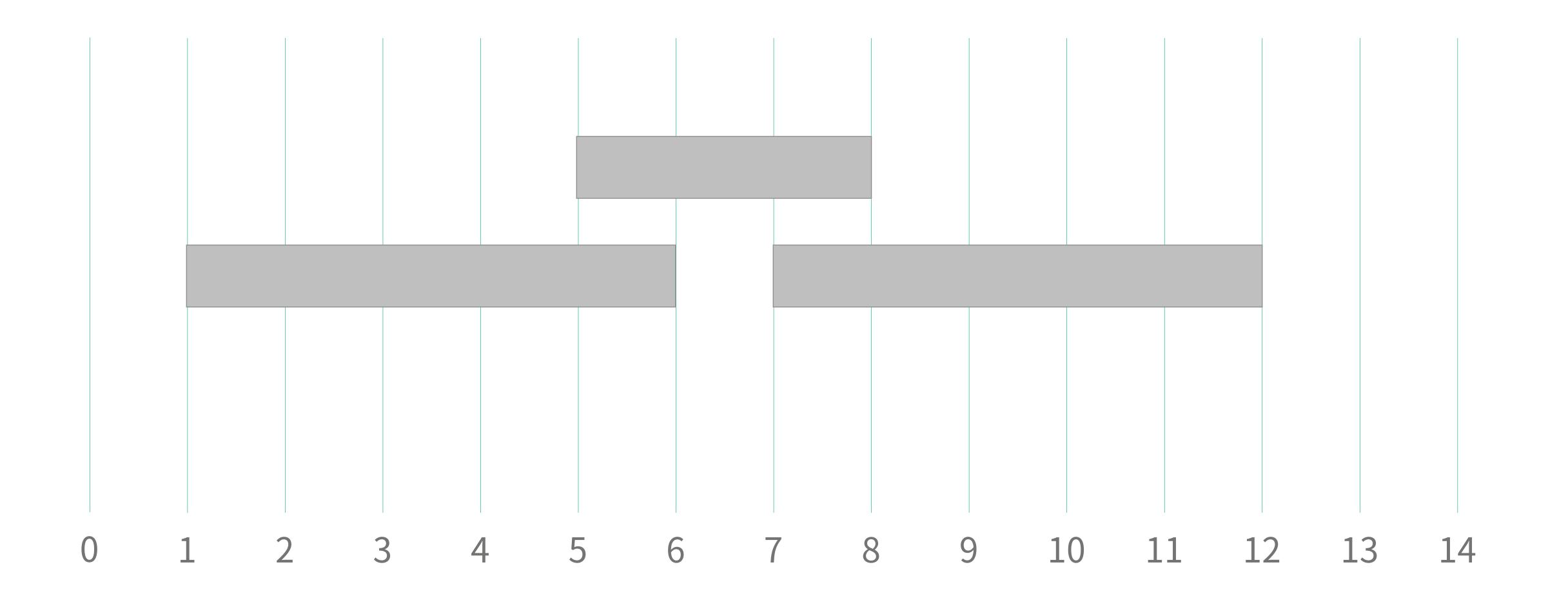
https://www.acmicpc.net/problem/1931

• 일찍 시작하는 회의를 배정한다



https://www.acmicpc.net/problem/1931

• 짧은 회의를 먼저 배정한다.



- $i_1, i_2, i_3, \dots, i_k$ 를 그리디 알고리즘으로 선택한 정답
- $j_1, j_2, j_3, \dots, j_m$ 을 $i_1 = j_1, i_2 = j_2, \dots, i_r = j_r$ 중에서 r이 가장 큰 최적해라고 하자

그리디	1	12		i r+1	• • •	
최적해	j ₁	j ₂	jr	J _{r+1}		jm

https://www.acmicpc.net/problem/1931

• j_{r+1} 보다 일찍 끝나는 i_{r+1} 이 있다고 했을 때 j_{r+1} 을 i_{r+1} 로 바꿔도 정답이다.

그리디	i ₁	i ₂	i	i _{r+1}	• • •	i _K
최적해	j ₁	j ₂	jr	i _{r+1}	• • •	j _m

https://www.acmicpc.net/problem/1931

• 소스: http://codeplus.codes/b2ceb977823f4d0a9425f565183d47ad

- 인하은행에는 ATM이 1대밖에 없다
- 지금 이 ATM앞에 N명의 사람들이 줄을 서있다
- 사람은 1번부터 N번까지 번호가 매겨져 있으며, i번 사람이 돈을 인출하는데 걸리는 시간은 Pi분이다.

- 사람들이 줄을 서는 순서에 따라서, 돈을 인출하는데 필요한 시간의 합이 달라지게 된다
- 예를 들어, 총 5명이 있고, P1 = 3, P2 = 1, P3 = 4, P4 = 3, P5 = 2 인 경우를 생각해보자.
- [1, 2, 3, 4, 5] 순서로 줄을 선다면, 1번 사람은 3분만에 돈을 뽑을 수 있다.
- 2번 사람은 1번 사람이 돈을 뽑을 때 까지 기다려야 하기 때문에, 3+1 = 4분이 걸리게 된다.
- 3번 사람은 1번, 2번 사람이 돈을 뽑을 때까지 기다려야 하기 때문에, 총 3+1+4 = 8분이 필요하게된다.
- 4번 사람은 3+1+4+3 = 11분, 5번 사람은 3+1+4+3+2 = 13분이 걸리게 된다.
- 이 경우에 각 사람이 돈을 인출하는데 필요한 시간의 합은 3+4+8+11+13 = 39분이 된다.

https://www.acmicpc.net/problem/11399

• 줄을 서 있는 사람의 수 N과 각 사람이 돈을 인출하는데 걸리는 시간 Pi가 주어졌을 때, 각 사람이 돈을 인출하는데 필요한 시간의 합의 최소값을 구하는 문제

https://www.acmicpc.net/problem/11399

• 기다리는 시간이 짧은 사람부터 ATM을 인출하는 것이 좋다.

- p₁, p₂, p₃, ..., p_n
- $p_1 \le p_2 \le p_3 \le ... \le p_n$ 이 정답이라고 가정
- 총 돈을 인출하는데 걸리는 시간의 합
- $S = p_1 + (p_1+p_2) + (p_1+p_2+p_3) + + (p_1+p_2+...+p_n)$
- $S = n \times p_1 + (n-1) \times p_2 + ... + p_n$

https://www.acmicpc.net/problem/11399

• $p_1 \le p_2 \le p_3 \le ... \le p_n$ 이 정답이라면, 중간에 i < j인 p_i 와 p_j 의 순서를 바꿨을 때, 더 커져야 한다.

- 총 돈을 인출하는데 걸리는 시간의 합
- $S = n \times p_1 + ... + (n-(i-1)) \times p_i + ... + (n-(j-1)) \times p_j + ... + p_n$
- pi와 pi의 순서를 바꿨을 때 시간의 합
- $S' = n \times p_1 + ... + (n-(i-1)) \times p_i + ... + (n-(j-1)) \times p_i + ... + p_n$

- S가 정답이기 때문에, $S \leq S'$ 를 만족해야 한다.
- S ≤ S' 라면 S-S' ≤ 0 이 되어야 한다.

• S-S' =
$$(n-i+1) \times p_i + (n-j+1) \times p_j - (n-i+1) \times p_j - (n-j+1) \times p_i$$

• =
$$(n-i+1-n+j-1)p_i + (n-j+1-n+i-1)*p_i$$

• =
$$(-i+j)p_i + (-j+i)p_j$$

• =
$$(j-i)p_i + (i-j)p_i$$

• =
$$-(i-j)p_i + (j-j)p_j$$

• =
$$(i-j)(p_i-p_i)$$

https://www.acmicpc.net/problem/11399

• S-S' = $(i-j)(p_i-p_i)$

- 여기서 i < j이기 때문에, i-j < 0 이다.
- $p_i \le p_j$ 이기 때문에 $0 \le p_j p_i$ 이다.
- i-j는 음수이고, p_j-p_i는 양수 또는 0이기 때문에
- $S-S' \leq 00|\Gamma|$.

• 따라서 오름차순이 정답이다.

https://www.acmicpc.net/problem/11399

• 소스: http://codeplus.codes/edd3b32198f043ae9d8d773d4dd68281

- 0과 1로만 이루어진 행렬 A와 행렬 B가 있다. 이 때, 행렬 A를 행렬 B로 바꾸는데 필요한 연산의 횟수의 최소값을 구하는 문제
- 행렬을 변환하는 연산은 어떤 3*3크기의 부분 행렬에 있는 모든 원소를 뒤집는 것이다. (0 -> 1, 1 -> 0)

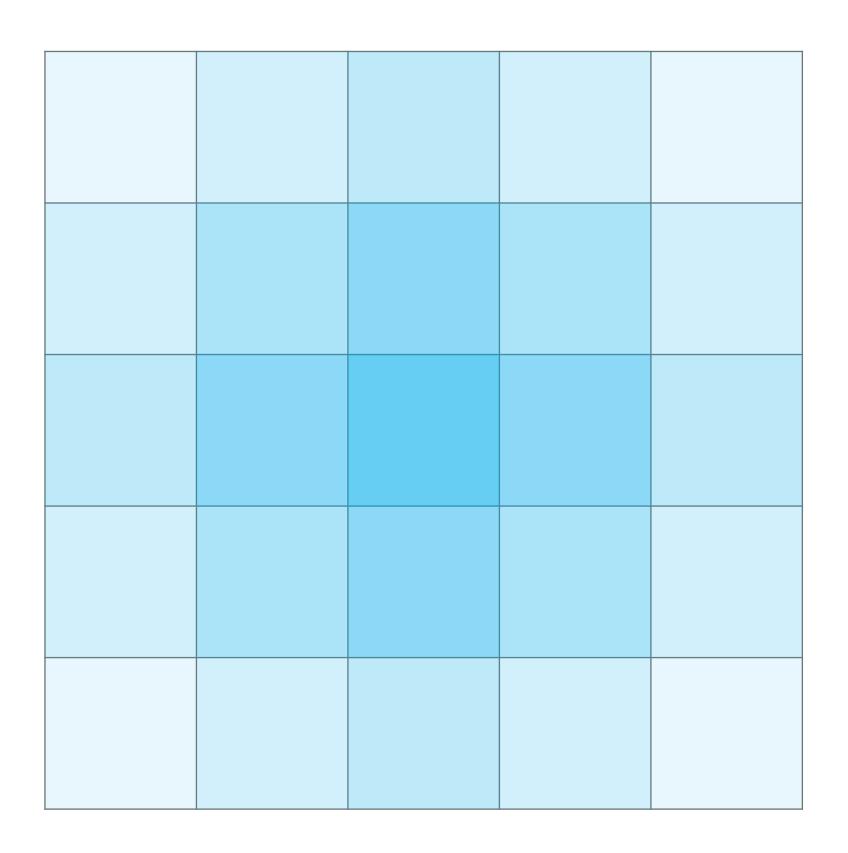
https://www.acmicpc.net/problem/1080

• 5×5인 경우

i		

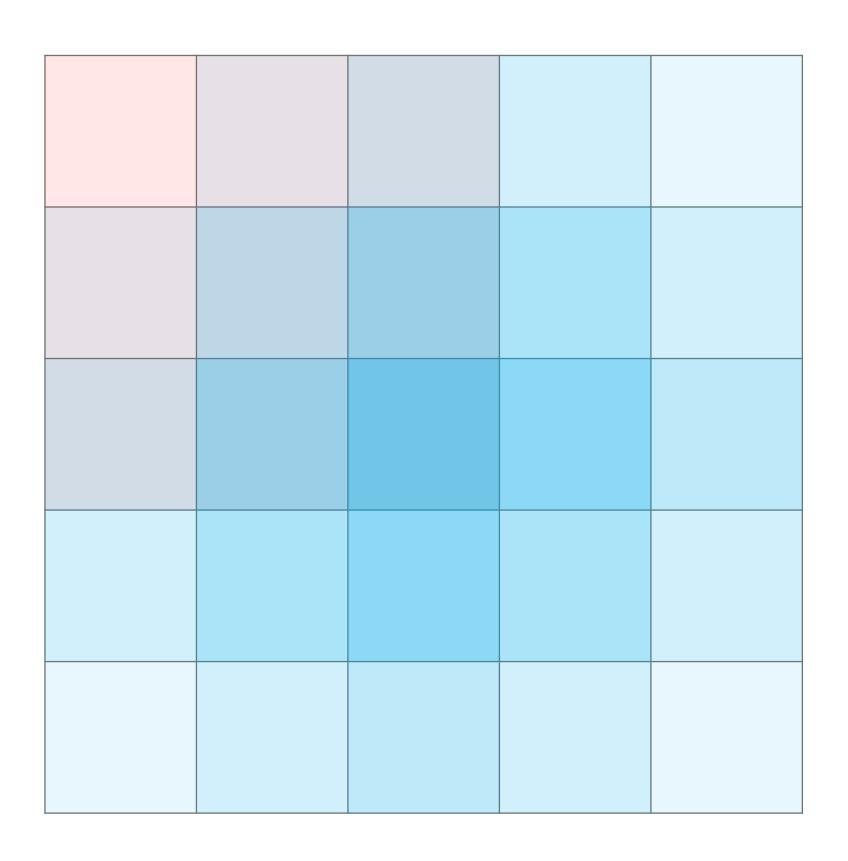
https://www.acmicpc.net/problem/1080

• 5×5인 경우



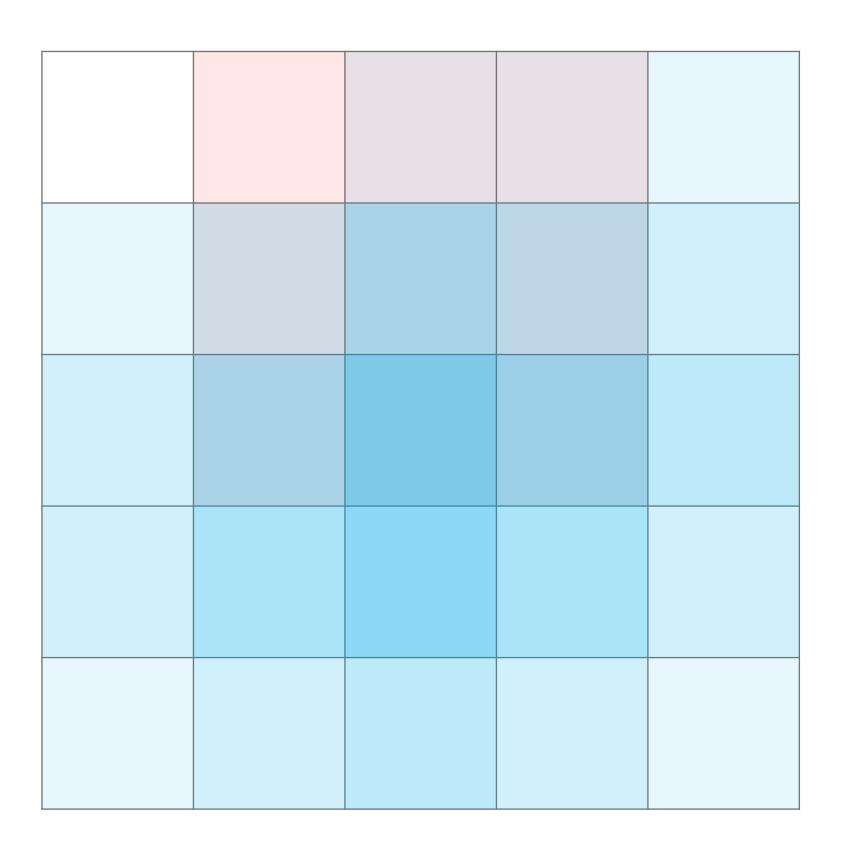
https://www.acmicpc.net/problem/1080

• (0,0)을 바꿀 수 있는 방법은 하나밖에 없다.



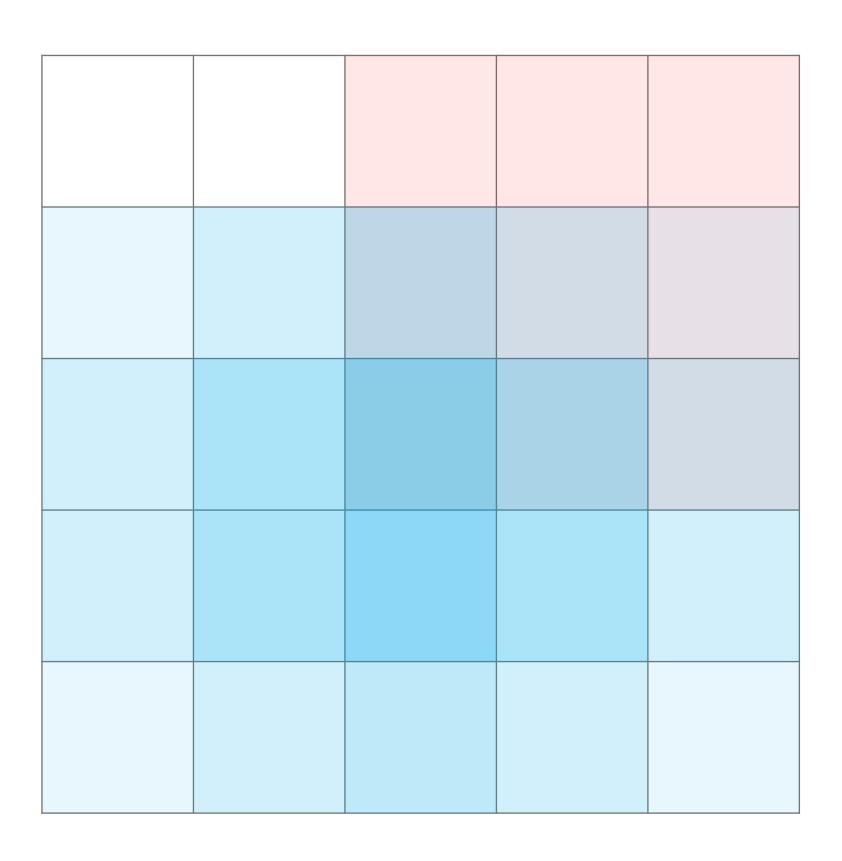
https://www.acmicpc.net/problem/1080

• (0, 1)을 바꿀 수 있는 방법은 하나밖에 없다.



https://www.acmicpc.net/problem/1080

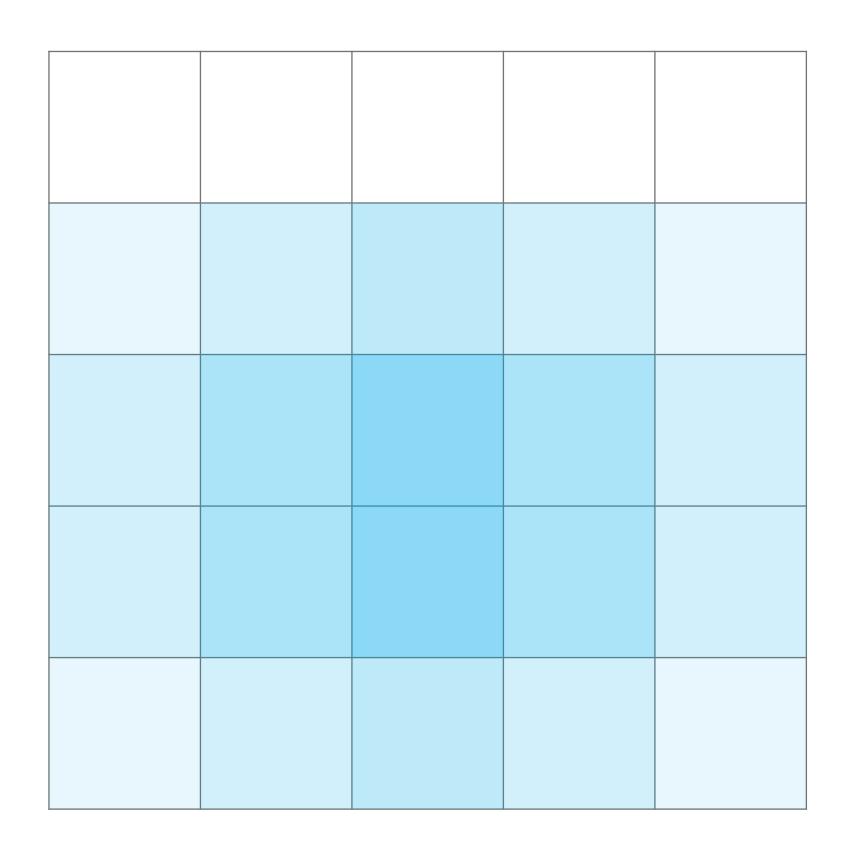
• (0, 2)를 바꿀 수 있는 방법은 하나밖에 없다.



행렬

https://www.acmicpc.net/problem/1080

• 이런 식으로 계속 반복한다면



행렬

- 아래 초록색 칸에 들어있는 값은 A와 B가 같다.
- 이제 나머지 칸에 대해서
- 같은지 조사하면 된다.

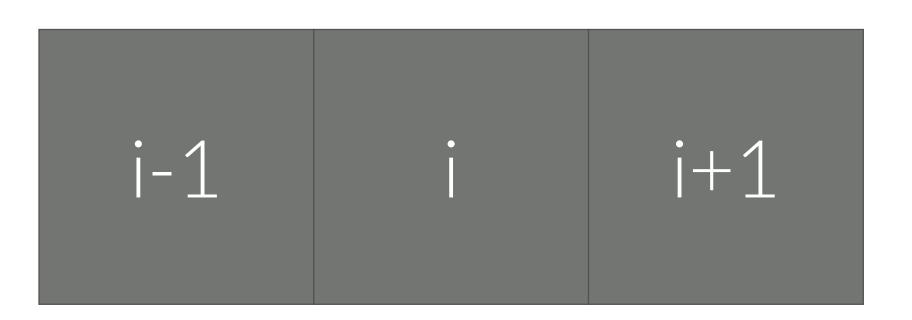
행렬

https://www.acmicpc.net/problem/1080

• 소스: http://codeplus.codes/07c27d5a3798450caffc7a2ec8427897

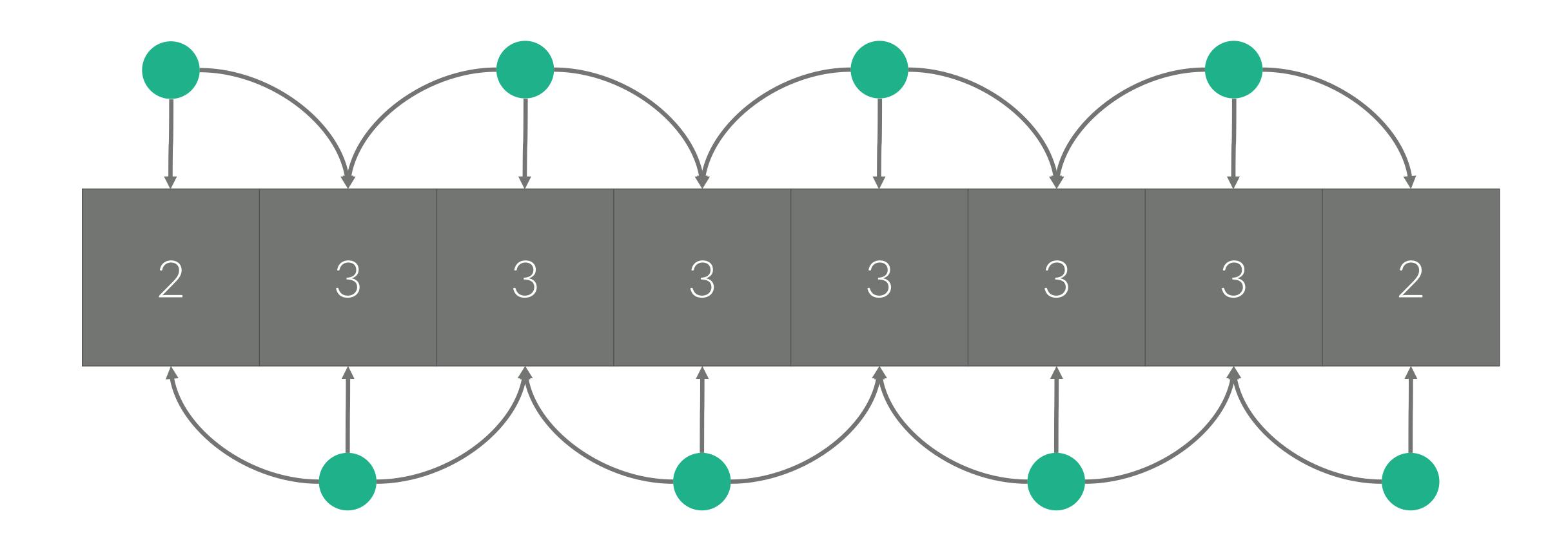
https://www.acmicpc.net/problem/2138

• i번 스위치를 누르면, i-1, i, i+1번 전구의 상태가 바뀐다

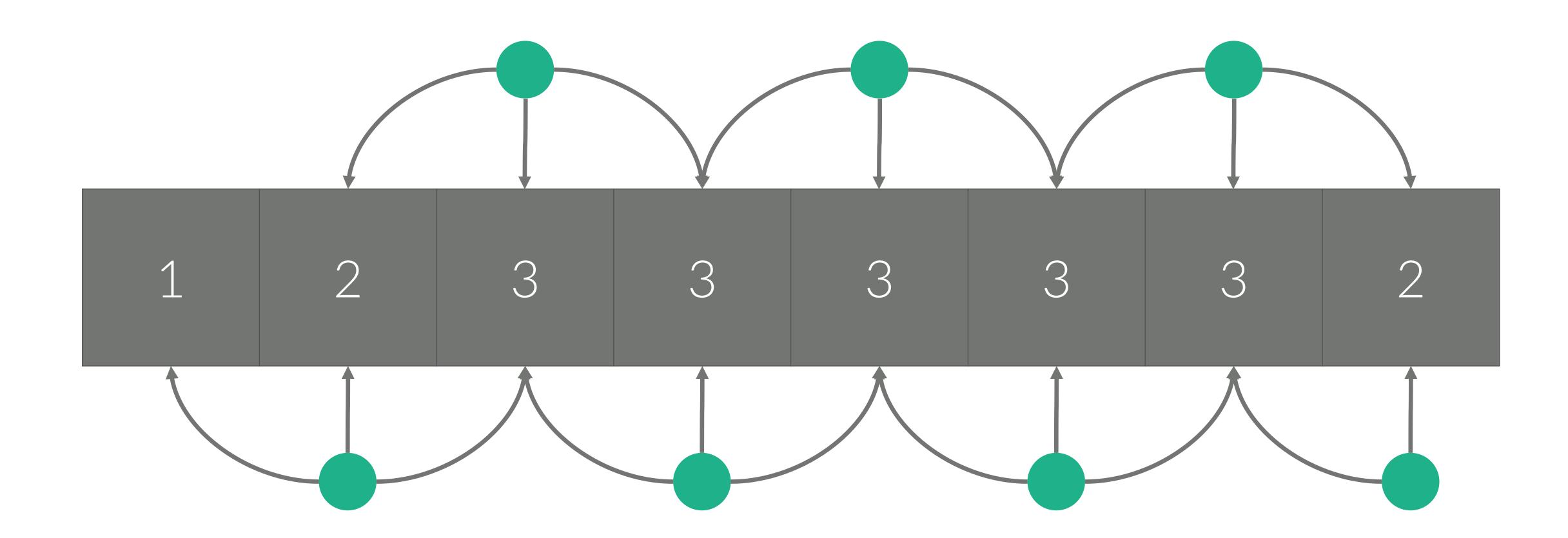


https://www.acmicpc.net/problem/2138

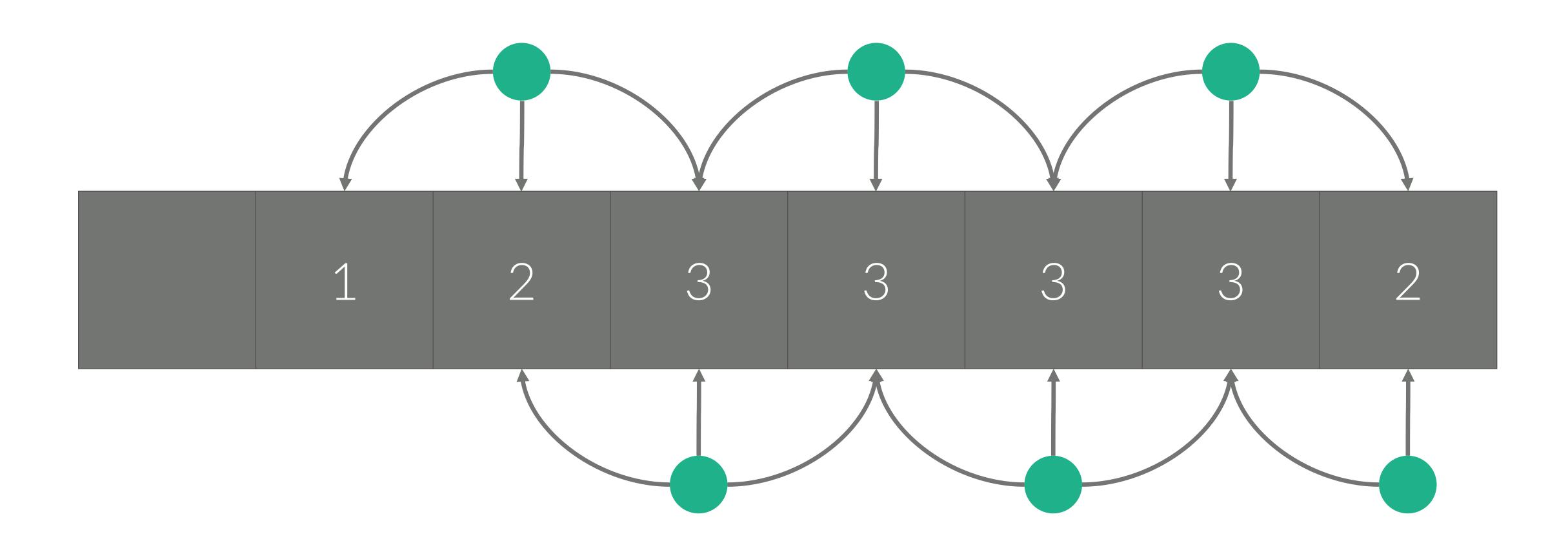
• i번 스위치를 누르면, i-1, i, i+1번 전구의 상태가 바뀐다



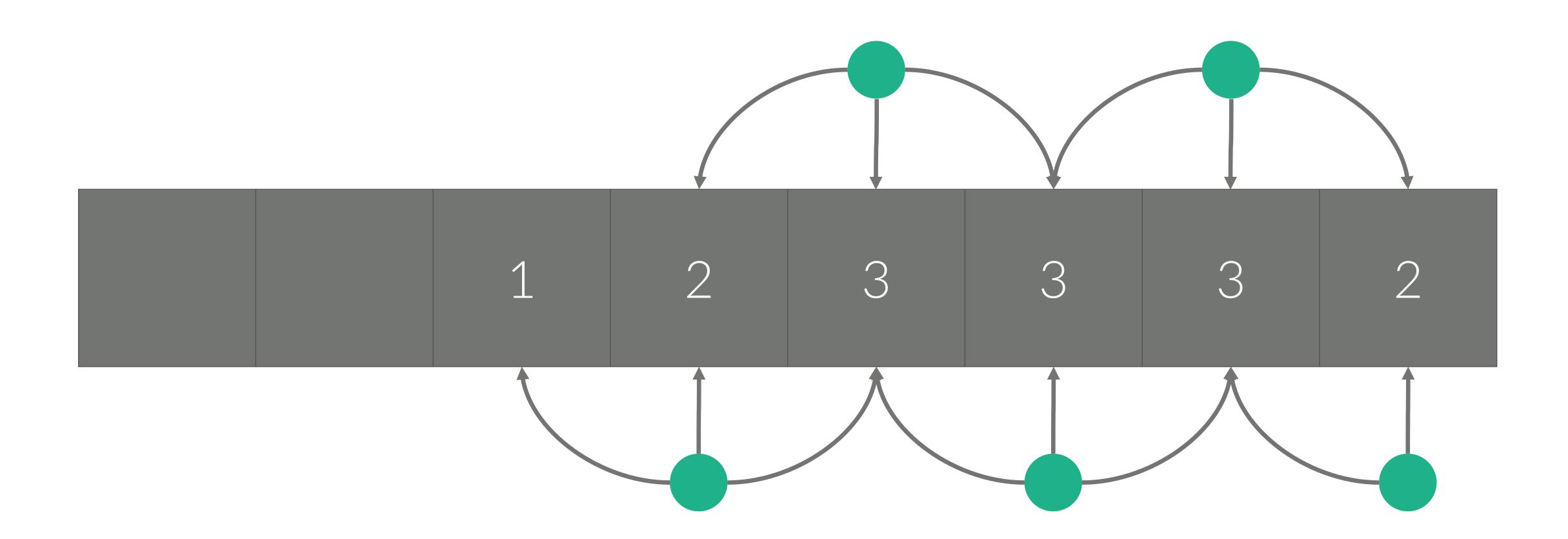
https://www.acmicpc.net/problem/2138



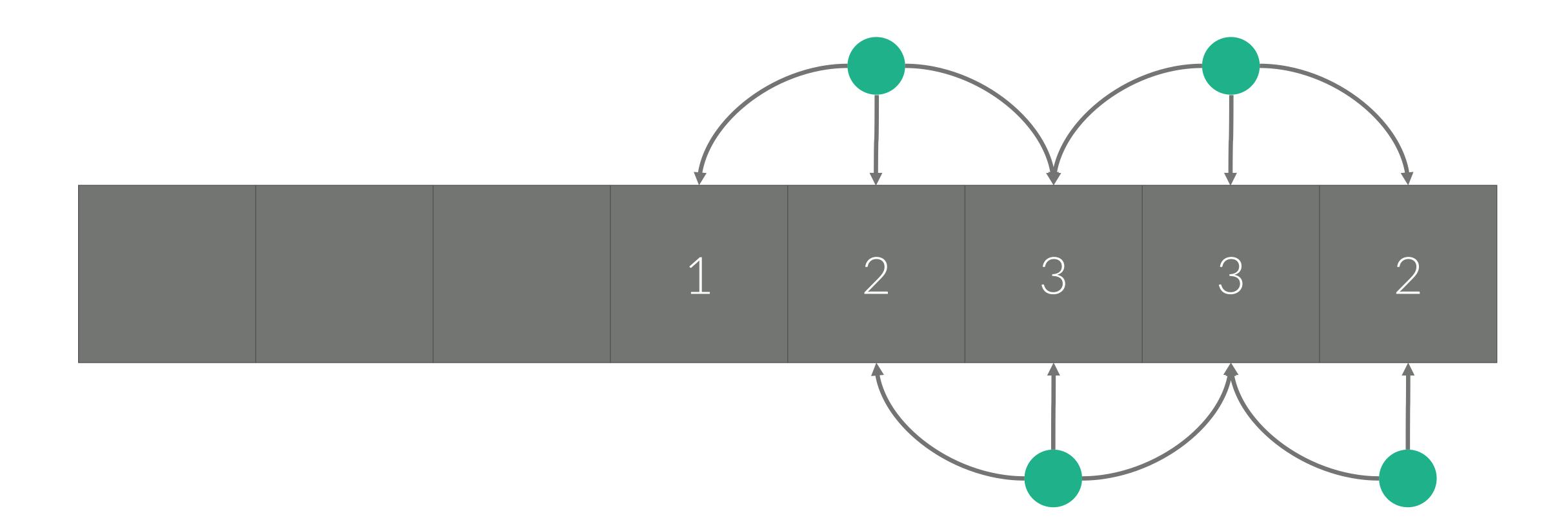
https://www.acmicpc.net/problem/2138



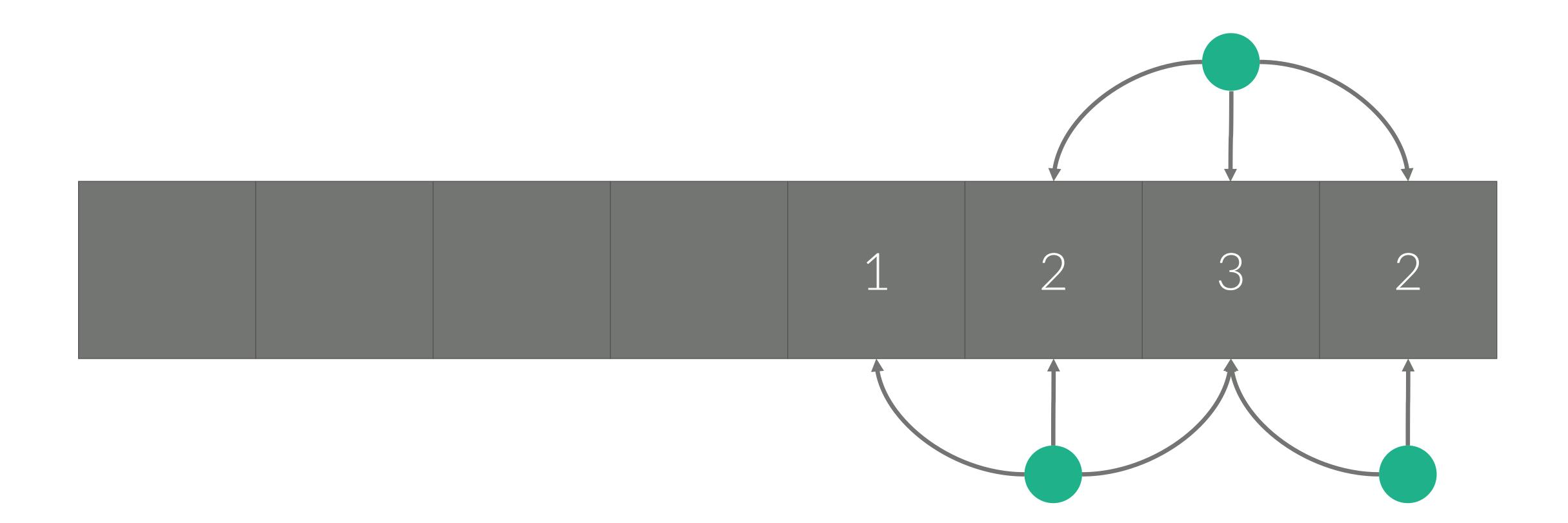
https://www.acmicpc.net/problem/2138



https://www.acmicpc.net/problem/2138



https://www.acmicpc.net/problem/2138



https://www.acmicpc.net/problem/2138



https://www.acmicpc.net/problem/2138



https://www.acmicpc.net/problem/2138



https://www.acmicpc.net/problem/2138

• 소스: http://codeplus.codes/285d1843d7d54250965051db65762372

- N^2 개의 동전이 N행 N열로 놓여져 있다.
- 임의의 한 행, 한 열에 놓인 N개의 동전을 뒤집는 작업을 수행할 수 있다
- 동전을 적절히 뒤집어서 T의 최소 개수를 구하는 문제

https://www.acmicpc.net/problem/1285

• 각각의 칸을 바꿀 수 있는 방법은 모두 두 가지이다

2	2	2
2	2	2
2	2	2

https://www.acmicpc.net/problem/1285

• 한 행에 대해서 어떻게 돌릴지 결정을 해놓았다면, 열에 대해서는 T가 적은 쪽이 결정되어 버린다

1	1	1
1	1	1
1	1	1

https://www.acmicpc.net/problem/1285

• 소스: http://codeplus.codes/a1e857d377a041d4bdfd11ffb99876c4

https://www.acmicpc.net/problem/1202

- 보석이 N개
- 각 보석은 무게 M[i]와 가격 V[i]를 가지고 있음
- 가방은 K개
- 가방에 담을 수 있는 최대 무게 C[i],
- 가방에는 보석 1개만 넣을 수 있음
- $1 \le N, K \le 300,000, 0 \le M[i], V[i] \le 1,000,000, 1 \le C[i] \le 100,000,000$

• 가방에 담을 수 있는 보석의 최대 가격 구하는 문제

- 각각의 보석이 어떤 가방에 들어갈 수 있는지 조사해보자
- 최대 가격을 구하는 것이고, 각 가방에는 보석이 1개만 들어갈 수 있기 때문에
- 가격이 큰 보석을 최대한 많이 가져가는 것이 좋다.
- 보석 (무게, 가격)= (2, 99), (5, 65), (1, 23)
- 가방 = 2, 10
- (2, 99)는 어디에 들어가는 것이 좋을까?

- 각각의 보석이 어떤 가방에 들어갈 수 있는지 조사해보자
- 최대 가격을 구하는 것이고, 각 가방에는 보석이 1개만 들어갈 수 있기 때문에
- 가격이 큰 보석을 최대한 많이 가져가는 것이 좋다.
- 보석 (무게, 가격)= (2, 99), (5, 65), (1, 23)
- 가방 = 2, 10
- (2, 99)는 어디에 들어가는 것이 좋을까? 최대 무게가 2인 가방에 들어가는 것이 좋다.

- 각각의 보석이 어떤 가방에 들어갈 수 있는지 조사해보자
- 최대 가격을 구하는 것이고, 각 가방에는 보석이 1개만 들어갈 수 있기 때문에
- 가격이 큰 보석을 최대한 많이 가져가는 것이 좋다.
- 보석 (무게, 가격)= (2, 99), (5, 65), (1, 23)
- 가방 = 2, 10
- (1, 65)는 어디에 들어가는 것이 좋을까? 최대 무게가 10인 가방에 들어가는 것이 좋다.
- 만약, (2, 99)를 최대 무게가 10인 가방에 넣었다면, (5, 65)를 가져갈 수 없다.

- 가격이 높은 보석부터 차레대로 각 보석을 담을 수 있는 가방 중 C[i] 가 가장 작은 가방에 넣는다.
- 이를 구현하기 위해서 다음을 효율적으로 할 수 있는 자료구조가 필요하다.

- 1. 어떤 수 x보다 큰 숫자 중에 가장 작은 수를 찾는다. (Lower Bound)
- 2. 수를 지운다.

https://www.acmicpc.net/problem/1202

- 가격이 높은 보석부터 차레대로 각 보석을 담을 수 있는 가방 중 C[i] 가 가장 작은 가방에 넣는다.
- 이를 구현하기 위해서 다음을 효율적으로 할 수 있는 자료구조가 필요하다.

- 1. 어떤 수 x보다 큰 숫자 중에 가장 작은 수를 찾는다. (Lower Bound)
- 2. 수를 지운다.

• 배열을 사용한다면 1은 O(lgK)에 할 수 있지만, 2를 O(K)에 할 수 있다.

https://www.acmicpc.net/problem/1202

- 가격이 높은 보석부터 차레대로 각 보석을 담을 수 있는 가방 중 C[i] 가 가장 작은 가방에 넣는다.
- 이를 구현하기 위해서 다음을 효율적으로 할 수 있는 자료구조가 필요하다.

- 1. 어떤 수 x보다 큰 숫자 중에 가장 작은 수를 찾는다. (Lower Bound)
- 2. 수를 지운다.

• BST를 사용한다면 1과 2를 O(lgK)에 할 수 있다.

보석도둑

- 소스: http://codeplus.codes/fee56f20eae043e9b7381b22cf588bd0
- Java는 multiset이 없어서 TreeMap을 이용해서 비슷하게 구현했다.

- 각각의 가방에 들어갈 수 있는 가장 가격이 높은 보석을 조사해보자
- 보석 (무게, 가격)= (2, 99), (5, 65), (1, 23)
- 가방=2,10
- 보석과 가방을 하나로 합치고 무게를 기준으로 오름차순 정렬하자
- (1, 23), (2, 99), 2, (5, 65), 10

- (1, 23), (2, 99), 2, (5, 65), 10
- 가방이 나올때마다 앞에있는 보석 중에서 가장 가격이 큰 보석을 넣으면 된다.
- (1, 23), (2, 99), **2**, (5, 65), 10
- 2의 경우에는 (2, 99)를 넣는 것이 제일 좋다. (앞에 있는것 중 가장 가격이 큰 보석)
- $(1, 23), \frac{(2, 99)}{}, 2, (5, 65), 10$
- 10의 경우에는 (5, 65)를 넣는 것이 제일 좋다.

- 무게가 증가하는 순으로 정렬했기 때문에, 앞에 있는 모든 보석은 다 가방에 들어갈 수 있다.
- 보석의 경우에는 가격을 H에 저장하고
- 가방의 경우에는 H에서 가장 큰 값을 찾고, 제거한다.
- 이를 효율적으로 할 수 있는 자료구조 H는 무엇일까?

- 무게가 증가하는 순으로 정렬했기 때문에, 앞에 있는 모든 보석은 다 가방에 들어갈 수 있다.
- 보석의 경우에는 가격을 H에 저장하고
- 가방의 경우에는 H에서 가장 큰 값을 찾고, 제거한다.
- 이를 효율적으로 할 수 있는 자료구조 H는 무엇일까? 최대 힙

https://www.acmicpc.net/problem/1202

• 소스: http://codeplus.codes/c9ab89b8b8474dbeb7a1b3b344f6a36b

- N개의 대학에서 강연 요청을 했다.
- 강연 요청은 두 개의 (d, p)이고, d일 안에 와서 강연을 하면 p원의 강연료를 준다는 의미이다.
- 하루에 최대 한 곳에서만 강연을 할 수 있다고 가정했을 때
- 최대 수익을 구하는 문제

- 이 문제는 보석 도둑 문제와 매우 비슷한 문제이다.
- 보석 도둑의 보석 = 순회강연에서 강연
- 보석 도둑의 가방 = 순회강연에서 하루
- 보석 도둑의 조건 "가방에 보석 1개를 넣을 수 있다"는
- 순회강연의 조건 "하루에 1개의 강연만 할 수 있다"와 같다.
- 보석 도둑: 보석의 무게가 w라면, 이 보석은 c의 값이 w보다 크거나 같은 가방에 들어갈 수 있다.
- 순회강연: 강연 (d, p)는 d보다 작거나 같은 날에만 강연을 할 수 있다.
- 가방을 기준으로 보석 도둑 문제를 푼 방법에서 무게를 내림차순으로 정렬하고 문제를 해결하면 순회강연 문제와 같은 의미를 갖는다.

- 강연 = (20, 1), (2, 1), (10, 3), (100, 2), (25, 2)
- d의 최댓값은 3이기 때문에, 3일, 2일, 1일에 어떤 강연을 해야하는지 조사하려고 한다.
- 강연을 d를 기준으로 내림차순 정렬했고, 날짜가 바뀔때마다 날짜를 추가했다.
- 강연 = (10, 3), 3, (100, 2), (25, 2), 2, (20, 1), (2, 1), 1
- 각각의 날짜마다 앞에 있는 강연 중에서 p가 가장 큰 것을 고르면 된다.

- 39 ·
- 3일에는 (10, 3)을 하는 것이 좋다.
- 강연 = (10, 3), 3, (100, 2), (25, 2), (20, 1), (2, 1), 1
- 2일에는 (100, 2)를 하는 것이 좋다.
- 강연 = (10, 3), 3, (100, 2), (25, 2), 2, (20, 1), (2, 1), 1
- 1일에는 (25, 2)를 하는 것이 좋다.

https://www.acmicpc.net/problem/2109

• 강연을 최대 힙을 이용해서 유지하면 된다.

순회강연

https://www.acmicpc.net/problem/2109

• 소스: http://codeplus.codes/c95cc7ebc53244edbd5d7b5e442d5a97

- 수열 A가 주어졌을 때, 가장 긴 증가하는 부분 수열을 구하는 프로그램을 작성하시오
- 예를 들어, 수열 A = {10, 20, 10, 30, 20, 50} 인 경우에 가장 긴 증가하는 부분 수열은 A = {10, 20, 10, 30, 20, 50} 이고, 길이는 4이다

- 수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우
- 가능한 정답의 리스트를 만들어가면서 답을 구해보자

https://www.acmicpc.net/problem/12015

- ϕ = {**1**, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우
- 가능한 정답의 리스트를 만들어가면서 답을 구해보자
- 리스트가 없기 때문에, 새로 추가한다

• 1

- 수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우
- 가능한 정답의 리스트를 만들어가면서 답을 구해보자
- 1을 복사해서 새로 만들고, 뒤에 3을 붙이는 것이 좋다.

- 1
- 1,3

- 수열 = {1, 3, **1**, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우
- 가능한 정답의 리스트를 만들어가면서 답을 구해보자
- 새로 만든다. 1은 중복이라 제거한다.

- 1
- 1
- 1,3

- 수열 = {1, 3, 1, **2**, 4, 3, 4, 2} 인 경우
- 가능한 정답의 리스트를 만들어가면서 답을 구해보자
- 1을 복사한 다음, 뒤에 2를 붙이는 것이 좋다. 1, 3은 절대 정답이 될 수 없기 때문에 제거한다.

- 1
- 1, 2
- <u>• 1, 3</u>

- 수열 = {1, 3, 1, 2, **4**, 3, 4, 2} 인 경우
- 가능한 정답의 리스트를 만들어가면서 답을 구해보자
- 1, 2를 복사한 다음, 뒤에 4를 붙이는 것이 좋다.

- 1
- 1, 2
- 1, 2, 4

- 수열 = {1, 3, 1, 2, 4, **3**, 4, 2} 인 경우
- 가능한 정답의 리스트를 만들어가면서 답을 구해보자
- 1, 2를 복사한 다음, 뒤에 3를 붙이는 것이 좋다. 1, 2, 4는 정답이 될 수 없다.

- 1
- 1, 2
- 1, 2, 3
- 1, 2, 4

- 수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, **4**, 2} 인 경우
- 가능한 정답의 리스트를 만들어가면서 답을 구해보자
- 1, 2, 3를 복사한 다음, 뒤에 4를 붙이는 것이 좋다.

- 1
- 1, 2
- 1, 2, 3
- 1, 2, 3, 4

- 수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, **2**} 인 경우
- 가능한 정답의 리스트를 만들어가면서 답을 구해보자
- 1을 복사한 다음, 뒤에 2를 붙이는 것이 좋다. 1, 2는 중복이라 하나를 제거한다.

- 1
- 1, 2
- <u>• 1, 2</u>
- 1, 2, 3
- 1, 2, 3, 4

- 수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, **2**} 인 경우
- 가능한 정답의 리스트를 만들어가면서 답을 구해보자

- 1
- 1, 2
- 1, 2
- 1, 2, 3
- 1, 2, 3, 4 (정답)

https://www.acmicpc.net/problem/12015

• 앞의 방법을 1차원 배열을 하나 이용해서 구현 할 수 있다.

https://www.acmicpc.net/problem/12015

수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우

	1	2	3	4	5	6	7	8
A[i]	1	3	1	2	4	3	4	2

i	O	1	2	3	4
D[i]					

87

가장 긴 증가하는 부분 수열 2

https://www.acmicpc.net/problem/12015

수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우

i	1	2	3	4	5	6	7	8
A[i]	1	3	1	2	4	3	4	2

i	O	1	2	3	4
D[i]	1				



https://www.acmicpc.net/problem/12015

수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우

i	1	2	3	4	5	6	7	8
A[i]	1	3	1	2	4	3	4	2

	O	1	2	3	4
D[i]	1	3			



https://www.acmicpc.net/problem/12015

수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우

i	1	2	3	4	5	6	7	8
A[i]	1	3	1	2	4	3	4	2

i	O	1	2	3	4
D[i]	1	3			



https://www.acmicpc.net/problem/12015

수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우

	1	2	3	4	5	6	7	8
A[i]	1	3	1	2	4	3	4	2

	O	1	2	3	4
D[i]	1	2			

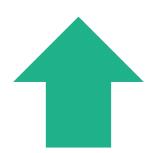


https://www.acmicpc.net/problem/12015

수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우

i	1	2	3	4	5	6	7	8
A[i]	1	3	1	2	4	3	4	2

i	O	1	2	3	4
D[i]	1	2	4		



https://www.acmicpc.net/problem/12015

수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우

i	1	2	3	4	5	6	7	8
A[i]	1	3	1	2	4	3	4	2

	O	1	2	3	4
D[i]	1	2	3		



https://www.acmicpc.net/problem/12015

수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우

i	1	2	3	4	5	6	7	8
A[i]	1	3	1	2	4	3	4	2

i	O	1	2	3	4
D[i]	1	2	3	4	



https://www.acmicpc.net/problem/12015

수열 = {1, 3, 1, 2, 4, 3, 4, 2} 인 경우

	1	2	3	4	5	6	7	8
A[i]	1	3	1	2	4	3	4	2

i	O	1	2	3	4
D[i]	1	2	3	4	



https://www.acmicpc.net/problem/12015

• 소스: http://codeplus.codes/0a0937f490da4773b7a02550c2078455