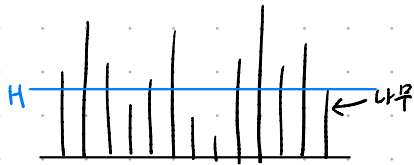


백준 2805번

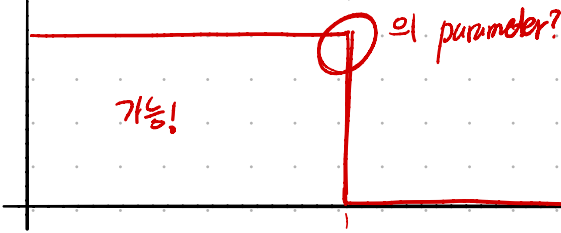


⇒ 적어도 M을 만족할
H의 최댓값

⇒ parametric problem
⇒ 이진 탐색으로 해결

H: 절단기 설정 높이
Ni 나무의 수
M: 목표 나무 길이
나무절단

목표 도달 여부



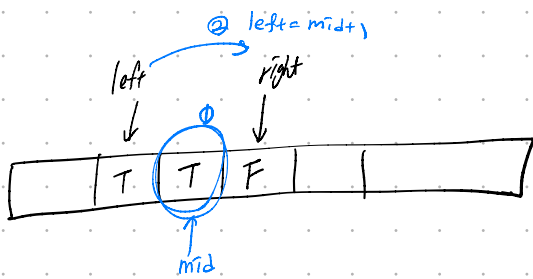
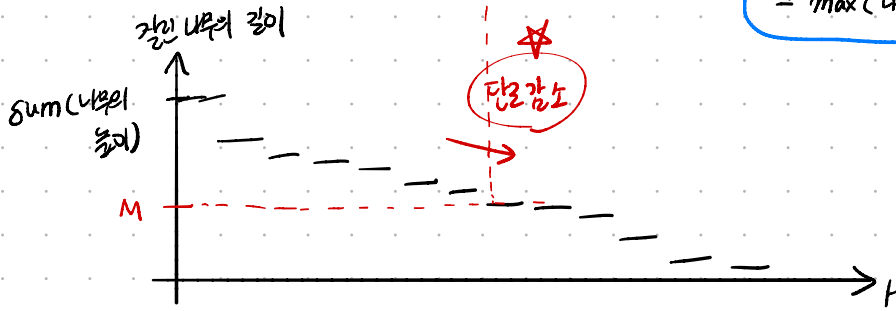
$N, M, H \Rightarrow$ 자연수

$1 \leq N \leq 1,000,000$

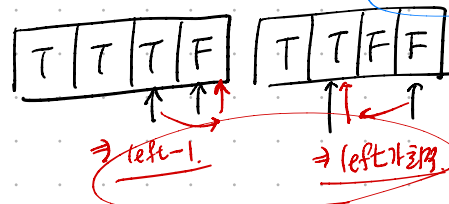
$1 \leq M \leq 2,000,000,000$

$0 \leq H \leq H_{max}$

$H_{max} = \max(\text{나무의 높이})$



* 언제 while문을 탈출할까?



left가 T 끝지점에 왔을 때.

right가 F 끝지점에 왔을 때.

right-1이 T
그것 끝지점에 어떻게 도달하니까?

다르다...
무한적으로 미번
안고리즘 끝난다.

$\begin{pmatrix} 4 & 7 \\ 20 & 15 & 10 & 17 \end{pmatrix} \rightarrow 0 \quad / \quad 2 \quad 3 \quad 4 \quad 5 \quad \dots \quad 13 \quad 14 \quad 15 \quad 16 \quad 17 \quad 18 \quad 19 \quad 20$

M=7
left mid right
0 10 20
11 15 20
16 18 20
16 16 17
16 15 15

→ 22 (불가능), left 올리기

→ 7 (optimal) (가능), left 올리기 → 이후로는 fake pare 이거나
이진탐색하므로

→ 2 (불가능) right 내리기

→ 5 (불가능) right 내리기

결국 right가 left보다
작아지는 상황이 온다.
⇒ while문 처리 필요

5 10
2 2 2 2 2

left와 right가 같아지는 경우가 있을까?

left와 right를 넘어서는 경우가 있을까?

right와 left를 넘어서는 경우가 있을까?

가능한 것만 보지 말고
불가능한 것이 뭐지도 보자.

