이진탐색, 이분탐색(binary search)

binary search란?

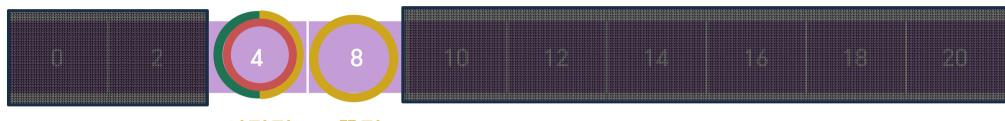
찾고자하는 값을 중앙값을 기준으로 찾는 알고리즘

binary search를 하려면 데이터가 순차정렬이 되어있어야한다.



binary search란?

찾고자하는 값을 중앙값을 기준으로 찾는 알고리즘 binary search를 하려면 데이터가 순차정렬이 되어있어야한다.



시작점 끝점 중앙값과 찾고자 하는 값 일치

전체 데이터 수: 10개 탐색 횟수: 3회

이진탐색을 1번 할때마다 확인해야하는 원소의 갯수가 약 절반씩 줄어들어 연산 횟수는 log₂N에 비례함.

시간 복잡도 : O(logN)

원소 m의 위치 찿기

입력 예제

```
# 입력
                                                                           n, m
      import sys
2
                                                                           data
 3
      n, m = map(int, sys.stdin.readline().split(" "))
      data = list(map(int, sys.stdin.readline().split(" ")))
      def binary_search(array, target):
7
          start, end = 0, n-1
 8
                                      # 탐색범위 설정
          while start <= end:
                                      (시작점: 0, 끝점:데이터의 마지막 인덱스)
              mid = (start + end) // 2
18
11
             if array[mid] == target : # 찾은경우 중간점 인덱스 반환
12
13
                 return mid
             elif array[mid] < target: # 중간값보다 target이 작은 경우 왼쪽 탐색
24
15
                 start = mid + 1
             else: # array[mid] > m : # 중간값보다 target이 큰 경우 오른쪽 탐색
16
17
                 end = mid - 1
18
19
          return None
28
21
      result = binary_search(data, m)
22
      if result == None:
23
          print("탐색 실패")
                                      # 결과 출력
24
      else:
25
          print(result + 1)
```

$\overline{\mathbb{D}}$	1	2	3	1	5	6	7	8	9
1	2	5		9	11	13	15	17	19
10	7								

과정

탐색 1회: mid = (0 +9) // 2 = 4 array[4] = 9, 9 > 7 이므로 end = 3

탐색 2회: mid = (0 + 2) // 2 = 1 array[1] = 3, 3 < 7 이므로 start = 2

탐색 3회 : mid = (2 + 3) // 2 = 2 array[2] = 5, 5<7 이므로 start = 3

탐색 4회: mid = 3 (target과 일치)

결과

4

백준 2805번

나무 자르기 📻 🖽 🧰

12 THO +

₩ 절비 ॥

시간 제한	메모리 제한	42	92	작은 사람	조건 비용	
1.3	206 WB	55768	15013	10003	25.6884,	

문제

삼군이는 나무 테미디가 필요하다. 근처에 나무를 구입할 듯이 모두 답해마란가 때문에, 정부에 발목 허가를 요점했다. 정부는 삼군이나 집 근처의 나무 한 줄에 대한 발목 즉겨 볼 대주었고, 장근이는 새로 구입한 목재산단기를 비용해서 나무를 구할것이다.

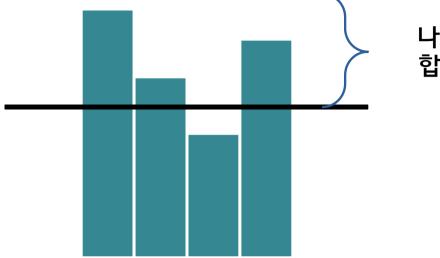
목저질단기는 다음과 길이 동작한다. 먼저, 장근의는 실단기에 높아프룹 지절해야 한다. 둘이를 지평하면 됩니어 땀으로부터 H마다 뒤로 몰라간다. 그 다음, 한 줄에 면속해있는 나무를 모두 건단하버린다. 따라서, 용이기 도보다 큰 나무는 더 위에 부분이 살린 것이고, 낮은 나무는 살리지 않을 것이다. 예를 들어, 한 줄에 연수해있는 나무의 높이가 20, 15, 10, 17이라고 하지, 참근여가 되어를 15로 저취했다면, 나무를 자른 몫의 높이는 15, 15, 16, 15가 될 것이고, 참근여는 걸어가 5인 나무의 2인 나무를 되고 줘야 갈 것이다. (중 7미터를 집에 돌고 간다) 절단기에 설명할 수 있는 들어는 일이 참소 모든 3이라.

최근에는 환경에 매우 관심이 많기 배문에, 나무를 필요한 만큼면 집으로 가지가려고 한다. 이때, 집에도 M미터의 나무를 집에 가자가게 위해서 결단지에 실점할 수 있는 높이와. 최명값을 구하는 프로그램을 작성하시고.

백준 2805번

입력 예제

n, m	4	7		
tree_array	20	15	10	17



나무 조각의 합이 7 이상

탐색데이터의 범위: 1~가장 큰 나무의 길이

*tree_array가 탐색 범위가 아님

- 자른 나무의 총합(sum)이 상근이가 필요한 M 보다 크거나 같을 경우:
 나무를 최대한 작게 잘라야 하기 때문에 시작점을 mid+1로 재탐색
- 자른 나무의 총합(sum)이 상근이가 필요한 M 보다 작을 경우:
 자른값이 M보다 작은경우는 너무 크게 잘랐을 경우 이므로 더 작게 자르기 위해 끝점을 m-1 로 재탐색

백준 2805번

```
import sys
      n, m = map(int, sys.stdin.readline().split())
                                                           # 입력
      tree_array = list(map(int, sys.stdin.readline().split()))
      def solution(target, tree_array):
         start, end = 1, max(tree_array)
                                            # 탐색범위 설정(시작점: 1, 끝점:가장 긴 나무길이)
         cut = 0
         while start <= end:
             mid = (start + end) // 2
18
11
             SUM = 0
12
13
             for tree in tree_array:
                                            # 현재 높이(mid)에서 자를 경우 얼마만큼의 나무를 가져갈 수 있을지 계산
14
                if tree >= mid:
15
                    sum += tree - mid
16
17
             if sum >= target:
18
                cut = mid
                                           # 필요한 만큼 혹은 그 이상 잘라낸 경우-> 더 높이 자르도록 시작점 갱신
19
                start = mid + 1
28
             else:
                                           # 너무 적게 잘라낸 경우-> 더 낮게 자르도록 끝점 갱신
21
                end = mid - 1
22
23:
         return cut
24
      print(solution(m, tree_array))
```

백준 1561번

입력 예제

출력



	•	m
time_	_arr	ay

1	22	5			
y	1	2	3	4	5

.

Ŕ	완극어	

47年編號	배모리 제한	ME	정당	맞은 사람	정답 배체	
2.81	128 148	5856	1272	833	21/240%	

문제

N명의 아이들이 한 줄로 줄을 제시 돌이공원에서 1인성 돌이거구를 기다리고 있다. 이 돌<mark>이</mark>공은에는 종 서종류의 1인성 돌이거구가 있으며, 1번부터 M번까지 번호가 <mark>매계</mark>자 있다.

모든 눈마기구는 각각 운행 시간이 정해져 있어서, 운행 시간이 저나면 단증하고 있던 아이는 내리게 된다. 눈이 가구가 비에 있으면 현재 줄에서 가장 말에 서 있는 아이가 반 는 이기구에 합승한다. 단일 여러 개의 놀이가구가 동시에 비어 있으면, 더 작은 번호가 작혀 있는 놀이거구를 먼저 합승한다고 한다.

놀이기구기 모두 바이 있는 상태에서 첫 번째 아이가 놀아기구에 탑승한다고 할 때, 줄의 마지막 아이가 되켜 되는 놀이가구의 번호를 구하는 프로그램을 착성하시오

<u>백준 1561번</u>

입력 예제

n, m time_array

	22	5			
,	1	2	3	4	5

놀이기구 번호

소요 시간

		1	2	3	4	5	탑승인원(명)
<u> </u>	0	0	0	0	0	0	5
	1	0					6
	2	0	0				8
	3	0		0			10
	4	0	0		0		13
	5	0				0	15
	6	0	0	0			18
	7	0					19
	8	0	0		0		22

백준 1561번

입력 예제

n, m	22	5			
time_array	1	2	3	4	5

탐색데이터의 범위: 0~n*30

- 이분 탐색을 통해 아이들을 모두 태울 수 있는 시간찿기가 핵심
- 마지막 아이가 타기 전 시간까지 몇 명의 아이를 태울 수 있는지 탐색
- 위의 조건을 만족하는 아이들의 합과 마지막 아이가 타는 시간에 같이 앞의 놀이기구 를 타는 아이들의 합을 구하며 제일 마지막에 탑승(N)한 아이 찿기
- 마지막 아이가 탈 때의 놀이기구의 번호를 출력

백준 1561번

```
import sys
      n, m = map(int, sys.stdin.readline().split())
      time_array = list(map(int, sys.stdin.readline().split()))
5
                                                                       24
      def binary_search(array, target):
                                                                       25
                                                                               sum_2 = m
          start, end = 0, n * 30
                                   # 탐색범위 설정
                                                                              for time in time_array:
8
          time = 0
                                                                       26
                                   (시작점: 0,
          while start <= end:
                                                                       27
                                    끝점:n * 놀이기구 대기시간 최대 값)
             mid = (start + end) // 2
18
                                                                       28
11
             sum = m
                                                                              for i in range(m):
                                  * sum = m인 이유 : 0분에는 놀이기구의 수만
             for t in array:
12
                                  큼 바로 탑승하기 때문
                                                                       38
13
                 sum += mid // t
                                   # mid 기준으로 mid(분)까지 몇 명이
                                                                       31
                                                                                      sum_2 += 1
14
                                  탔는지 계산
                                                                       32
                                                                                  if sum_2 == n:
             if sum >= target:
                                                                       33
                                                                                      print(i + 1)
                 time = mid
16
                                                                                      break
                 end = mid - 1
17
                                  # 아이들의 합(sum)이 너무 적으면 시작점 갱신
18
             else:
                                                                                # 아이들의 수(sum_2)가 n이 되는 순
19
                 start = mid + 1
                                  # 아이들의 합(sum)이 너무 많으면 끝점 갱신
                                                                                간, 해당 놀이기구 번호 반환
28
21
          return time
22
      last_time = binary_search(time_array, n)
23
```

```
last_time = binary_search(time_array, n)
                          # 각 놀이기구별로 7분까지 몇명이
                          탔는지 계산하며 총 기구에 탑승한
                          아이들의 합을 구함
   sum_2 += (last_time-1) // time
   if last_time % time_array[i] == 0:
                          # 8분째에 각 놀이기구에 탈 수 있
                          는 인원을 체크하여 인원 증가
                          * 8분에는 1번,2번,4번이 탑승 가
                          능하다
```

감사합니다