

Hankuk University of Foreign Studies

프로그래밍과제 1

Subject. 알고리즘

Professor. 김희철 교수님



Student ID. 201900776

Major. 컴퓨터전자시스템공학

Name. 김보석

Date. 2022년 09월 21일

2. 문제 기술

오름차순으로 정렬된 n(2이상 100,000이하 정수)개의 수(1,000,000,000이하 정수) 중 K(정수) 와 가장 가까운 수를 찾는 프로그램을 작성하시오. K와 가장 가까운 수가 여러 개일 경우, 이들을 오름차순으로 출력하시오.

- 입력된 n 개의 수에서 입력된 k 의 값과 가장 인접한 수를 출력하는 문제이다. 인접한 수가 2 개 일 경우 2 개 모두 출력한다.

3. 알고리즘 및 자료구조

알고리즘

If k 가 n 개의 수의 최대값보다 클 경우

N 개의 수 중 최대값 출력

Else if k 가 n 개의 수의 최소값보다 작을 경우

n 개의 수 중 최소값 출력

else

이진탐색 함수 호출

이진탐색 함수

```
int left = 0;
```

int right = n-1;

int mid;

while(left <= right){</pre>

mid = (left + right) / 2;

if (*key* == *list*[mid]){

```
return mid;}
   else if (key < list[mid]){</pre>
    right = mid - 1;
  }
   else
    left = mid + 1;
 }
 return mid;
if(arr[mid] == k)
       arr[mid] 출력
else if(arr[mid] <k)</pre>
       arr[mid]와 arr[mid+1] 중 k와 거리가 더 가까운 값을 출력
       거리가 같은 경우
              Arr[mid], arr[mid + 1] 모두 출력
else
       arr[mid]와 arr[mid-1] 중 k와 거리가 더 가까운 값을 출력
       거리가 같은 경우
              Arr[mid], arr[mid - 1] 모두 출력
자료구조
```

배열 자료구조가 쓰였다.

4. 시간복잡도

이진탐색 함수가 가장 많이 쓰이는 기본 연산이므로

이진 탐색의 시간 복잡도는 연산 한번 할 때 마다, n의 값이 절반 씩 줄어드므로

log n 이다.(밑은 2)

따라서 O(logn)

5. 느낀점

이진 탐색 트리를 이용해서 mid 값을 리턴하는 것은 수업 때 배운 내용을 기억하면서 해결했다. 문제는 그 다음, 절댓값 크기 비교하는 데서 애를 먹었다. 먼저 절댓값 함수를 인터넷으로 조사해야 했고, arr[mid]가 k 보다 큰 경우와 작은 경우를 나눠서 생각해야 했고, 또, 같을 경우도 생각해야 했다.

뭔가 더 간단하게 구현할 수 있을 것 같은데, 아직 문제를 많이 풀어보지 않아서 그런지 좋은 방법이 생각나지 않아서 아쉬었다. 실력을 더 키워야 겠다.

6. 프로그램 코드

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <algorithm>
using namespace std;
int binarySearch(int * list, int key, int n){ //이진 탐색 함수 list 배열포인터, 입력된 key
값, 입력된 수의 개수를 매개변수로 받는다.
 int right = n-1; //right = n-1
 int mid; //mid 선언
 while(left <= right){ //right 가 left 보다 클 경우 실행
  mid = (left + right) / 2; //mid 는 left 와 right 를 2로 나눈 몫이다.
  if (key == list[mid]){ // key 값이 list[mid]와 같을 경우 mid 반환
    return mid;}
   else if (key < list[mid]){ //key 값이 list[mid]보다 작을 경우 right = mid - 1로
조사 범위를 좁힌다.
    right = mid - 1;
   else //key 값이 list[mid]보다 클경우 left = mid + 1로 조사 범위를 좁힌다.
    left = mid + 1;
 return mid; //right 가 left 보다 작아지면 mid 반환
int main(){
 int mid; //mid 선언
 int result1;
 int result2; // 출력값이 두개 일 때 사용
 int n; //입력된 수의 개수
 cin >> n;
```

```
int *arr = new int[n]; //n 크기의 배열 선언
 for(int i; i < n; i++){ //입력된 수로 배열 초기화
  cin >> arr[i];
 int k; //입력된 key 값
 cin >> k;
 int minVal = *min_element(arr, arr + n); //입력된 수중 최댓값
 int maxVal = *max_element(arr, arr + n); //입력된 수중 최소값
if (k > maxVal) //key 값이 maxVal 보다 클 경우 maxVal 출력
 cout << maxVal;</pre>
else if (k < minVal) //key 값이 minVal 보다 작을 경우 minVal 출력
 cout << minVal;</pre>
else( //k 가 minval <= k <=maxVal 일 경우
mid = binarySearch(arr, k, n); //이진탐색함수 호출: key 값과 가장 인접한 값이 있는
인덱스 mid 반환
if(arr[mid] == k){ //arr[mid]가 key 값과 일치할 때 arr[mid]출력
 result1 = arr[mid];
 cout << result1;}</pre>
else if(arr[mid] < k){//arr[mid]가 key 값보다 작을 경우 실행
 int self = abs(arr[mid] - k); //arr[mid]와 key 값 과의 거리
 int big = abs(arr[mid + 1] - k); //arr[mid + 1]과 key 값 과의 거리
 if(self < big){ //self 가 big 보다 작을 경우 arr[mid] 출력
   result1 = arr[mid];
   cout << result1 << endl;}</pre>
 else if(self == big){ //self 와 big 이 같은 경우 arr[mid]와 arr[mid + 1] 모두 출력
   result1 = arr[mid];
```

```
result2 = arr[mid + 1];
   cout << result1 << result2 << endl;</pre>
 else( //self 가 big 보다 클 경우 arr[mid + 1] 출력
   result1 = arr[mid + 1];
   cout << result1;</pre>
else if(arr[mid] > k){//arr[mid]가 key 값보다 클 경우 실행
 int self = abs(arr[mid] - k);//arr[mid]와 key 값 과의 거리
 int small = abs(arr[mid - 1] - k);//arr[mid - 1]과 key 값 과의 거리
 if(self < small){//self 가 small 보다 작을 경우 arr[mid 출력]
   result1 = arr[mid];
   cout << result1 << endl;
 else if(self == small){//self 와 small 이 같은 경우 arr[mid]와 arr[mid - 1] 모두 출력
  result1 = arr[mid - 1];
  result2 = arr[mid];
   cout << result1 << " " <<result2 << endl;</pre>
 else( //self 가 small 보다 클 경우 arr[mid - 1] 출력
   result1 = arr[mid - 1];
   cout << result1;}</pre>
return 0;
```

문제 2 번과 문제 3 번을 해결하지 못했습니다. 죄송합니다.