

## 1247：河中跳房子

## 题目描述

每年奶牛们都要举办各种特殊版本的跳房子比赛，包括在河里从一个岩石跳到另一个岩石。这项激动人心的活动在一条长长的笔直河道中进行，在起点和离起点 $L$ 远 ( $1 \leq L \leq 1,000,000,000$ ) 的终点处均有一个岩石。在起点和终点之间，有 $N$  ( $0 \leq N \leq 50,000$ ) 个岩石，每个岩石与起点的距离分别为 $D_i$  ( $0 < D_i < L$ )。

在比赛中，奶牛轮流从起点出发，尝试到达终点，每一步只能从一个岩石跳到另一个岩石。当然，实力不济的奶牛是没有办法完成目标的。

农夫约翰为他的奶牛们感到自豪并且年年都观看了这项比赛。但随着时间的推移，看着其他农夫的胆小奶牛们在相距很近的岩石之间缓慢前行，他感到非常厌烦。他计划移走一些岩石，使得从起点到终点的过程中，最短的跳跃距离最长。他可以移走除起点和终点外的至多 $M$  ( $0 \leq M \leq N$ ) 个岩石。

请帮助约翰确定移走这些岩石后，最长可能的最短跳跃距离是多少？

## 输入

第一行包含三个整数 $L$ ,  $N$ ,  $M$ ，相邻两个整数之间用单个空格隔开。

接下来 $N$ 行，每行一个整数，表示每个岩石与起点的距离。岩石按与起点距离从近到远给出，且不会有二个岩石出现在同一个位置。

## 输出

一个整数，最长可能的最短跳跃距离。

## 输入样例

```
25 5 2
2
11
14
17
21
```

## 输出样例

```
4
```

## 提示

在移除位于2和14的两个岩石之后，最短跳跃距离为4（从17到21或从21到25）。

分析

在做这道题之前，请同学们自行回忆类似的题目。看看能否找到解题思路。对，这道题也是一道非常标准的二分边界搜索应用，很明显，我们搜索的是右边界。

接下来，我们依次来分析它的核心要素：

- 1、左边界：0。为什么是0？考虑一下极端情况，当只有两块石头存在时，只需跳跃一次就会到达终点，那么最大距离必然是起点和终点的距离，那么最小距离，必然就是0了。
- 2、右边界：终点石头距离起点的距离
- 3、搜索逻辑：不断的尝试最长跳跃距离，如果两块石头的距离小于目标距离，则移除一块；否则，则将新的石头作为起点，进行下一次计算。

注意，本题中的最短的跳跃距离最长的概念一定是每一步都能达到这个距离，例如这组数据：

4 2 1  
2  
3

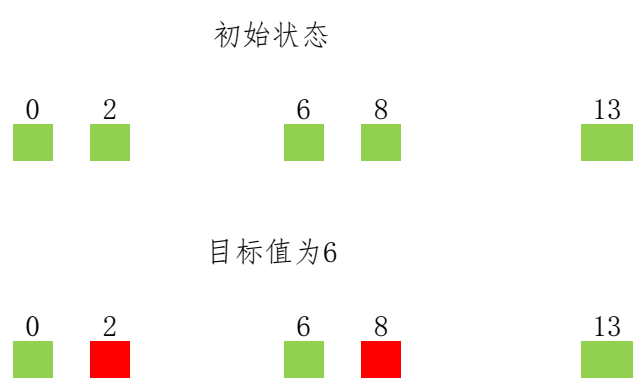
起始点距离为4，中间共两个石头，需要移走一个。那么正确的结果应该是距离2，而不是3！！因为选择3，会导致最后一步的距离是1，不符合题意。

另外一个问题，为什么比较的时候是小于，如果按等于计算，那么原本用于落脚的石头就会被移除，相当于多计算了一块，会导致错误。

最后比较移除的总量，大于目标值则边界右移，小于目标值则边界左移。

当然，等于目标值的时候，也要边界右移。因为我们要求的是尽可能长的跨越路线。

看这个例子：终点距离为13，中间有三块距离分别为2,6,8的石头，现在需要移走两块。最佳方案如下：



在上图中，距离为2和8的砖块被移出，因为2与0的间距小于6,8与6的间距也小于6。在上面的方案中，奶牛最短也需要跳6米，最长则为7米(13-6)。

## 编码

```
#include<bits/stdc++.h>

using namespace std;
long long n, m, a[100010];

int CountDistance(int x) {
    int d = 0, cnt = 0;
    //依次比较每两块石头的间距，别忘了终点
    for (int i = 1; i <= n+1; i++) {
        int gap = a[i] - d;
        //两块石头的间距小于目标值，则必须搬掉一块
        if (gap < x) {
            cnt++;
        }
        //否则将新的石头作为起点
        else {
            d = a[i];
        }
    }
    //搬的石头大于目标数，说明间距太大，应该缩小间距
    return cnt;
}

int Search(int left, int right) {
    while (left <= right) {
        int mid = left + (right - left) / 2;
        int num = CountDistance(mid);
        //数量合适，但是要寻找尽可能长的距离，因此左边界右移
        if (num == m) {
            left = mid + 1;
        }
        //搬的石头大于目标数，说明间距太大，应该缩小间距
        else if (num > m) {
            right = mid - 1;
        }
        //搬的石头小于目标数，说明间距太小，应该增加间距
        else if (num < m) {
            left = mid + 1;
        }
    }
    return right;
}

long long l = 0, r = 0;
long long len;
```

```
int main() {  
    cin >> len >> n >> m;  
    for (int i = 1; i <= n; i++) {  
        cin >> a[i];  
    }  
    l = 0; //左边界需要从0开始  
    //别忘了将终点也要存入数组，并将其设为最大值  
    r = a[n + 1] = len;  
    cout << Search(l, r);  
    return 0;  
}
```

逻辑航线培优教育，信息学奥赛培训专家。

扫码添加作者获取更多内容。

