我们假设从1位置放入数据，如果放入的数据大于前面已经放入的数据那就往后排小于就替换。这样放的话，每个位置替换最大的次数是C，所以最大的次数总数是n\*c

如果按照我们的想法，最大的次数是n\*c,而题目给出m>=n\*c/2，也就是说，可能出现m轮完了但我们还没有完成任务

我们的算法需要保证的n\*c/2次就完成

所以我们可以从两边放入，（小于c/2从1放入，大于c/2从N位置放入）这样每个位置替换的最大次数就是c/2，就正好可以过了。(要注意这次题目必须刷新缓冲区（好像是～英文不好～～～），要用fflush或是cin的endl)

#include<bits/stdc++.h>

using namespace std;

int a[1010];

int main()

{

int n,m,c,x;

cin>>n>>m>>c;

int sum(0);

while(cin>>x){

if(x<=c/2){

int pos;

for(pos=1;pos<=n;pos++){

if(a[pos]==0)sum++;

if(a[pos]==0 || a[pos]>x){

a[pos]=x;

cout<<pos<<endl;

break;

}

}

}

else{

int pos;

for(pos=n;pos>=1;pos--){

if(a[pos]==0)sum++;

if(a[pos]==0 ||a[pos]<x){

a[pos]=x;

cout<<pos<<endl;

break;

}

}

}

if(sum==n)return 0;

}

return 0;

}