- 二分法
  - 使用条件
  - 两种写法(用哪种看题目,大部分是左闭右闭)
    - 1. 左闭右闭,每次查找的区间在[l,r]上:
    - 2. 左闭右开,每次查找的区间在[l,r)上
  - 用STL函数实现二分( 😚 )
    - binary\_search():
    - lower bound:
    - upper bound:
    - 求指定元素出现次数:
    - 用法举例:
  - 例题(感觉主要还是要从例题去掌握二分法)

# 二分法

# 使用条件

用于查找的内容逻辑上来说要有序(从小到大或从大到小,不然一会小一会大没法根据中间值缩小区间) 查找的数量只能是1个(单纯查找,最大值的最小、最小值的最大这类)

# 两种写法(用哪种看题目,大部分是左闭右闭)

1.左闭右闭,每次查找的区间在[l,r]上:

```
循环条件: `while(l<=r)`
```

中间值判断:

`if(mid>target) -> r=mid-1 -> 接下来查找的区间[l,mid-1]`

`if(mid<target) -> l=mid+1 -> 接下来查找的区间[mid+1,r]`

2. 左闭右开,每次查找的区间在[l,r)上

循环条件: `while(l<r)`

中间值判断:

`if(mid>target) -> r=mid -> 接下来查找的区间[l,mid]`

`if(mid<target) -> l=mid+1 -> 接下来查找的区间[mid+1,r]`

# 用STL函数实现二分(😚)

binary\_search():

头文件: #include<algorithm>(当然万能头也ooook)

函数: binary\_search(arr[],arr[]+size,index)

参数说明: arr[]:数组首地址 size: 数组元素个数 index: 需要查找的值

功能:在数组中二分查找选定元素,找到了返回为真,否则返回值为假(没法返回下标差评!!)

lower\_bound:

模板: lower\_bound(arr[],arr[]+size,index)

功能:在first和last前闭后开区间二分查找,返回大于或等于index的第一个元素位置(注意是地址),如果找不到就返回last位置,如果由多个相同的index返回第一个index下标

用法:返回值减去数组首地址就可以得到下标

upper\_bound:

模板: upper\_bound(arr[],arr[]+size,index)

功能:在first和last前闭后开区间二分查找,返回大于index的第一个元素位置(注意是地址),如果找不到就返回last位置,如果多个相同index返回最后一个index下标+1

用法: 返回值减去数组首地址就可以得到下标

求指定元素出现次数:

upper\_bound(arr[],arr[]+size,index)lower\_bound(arr[],arr[]+size,index) 长度为size的有序数组arr中元素index的
个数

用法举例:

```
#include <algorithm>
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
    int a[]={1,2,3,4,5,7,8,9};
    printf("%d",lower_bound(a,a+8,6)-a);
    return 0;
}
//输出:5
#include<iostream>
#include<algorithm>
#include<vector>
using namespace std;
int main()
    vector<int> A;
    A.push_back(1);
    A.push_back(2);
    A.push_back(3);
    A.push_back(4);
    A.push_back(5);
    A.push_back(7);
    A.push_back(8);
    A.push_back(9);
    int pos = lower_bound(A.begin() , A.end() , 6)-A.begin();
    cout << pos << endl;</pre>
    return 0;
//输出:5
```

例题(感觉主要还是要从例题去掌握二分法)

**【T1】** 

# P1024 [NOIP2001 提高组] 一元三次方程求解

提交答案

加入题单

### 题目描述

#### ■ 复制Markdown 【】展开

复制

有形如:  $ax^3+bx^2+cx+d=0$  这样的一个一元三次方程。给出该方程中各项的系数 (a,b,c,d 均为实数),并约定该方程存在三个不同实根(根的范围在 -100 至 100 之间),且根与根之差的绝对值  $\geq 1$ 。要求由小到大依次在同一行输出这三个实根(根与根之间留有空格),并精确到小数点后 2 位。

提示: 记方程 f(x) = 0, 若存在 2 个数  $x_1$  和  $x_2$ , 且  $x_1 < x_2$ ,  $f(x_1) \times f(x_2) < 0$ , 则在  $(x_1, x_2)$  之间一定有一个根。

### 输入格式

一行, 4个实数 a, b, c, d。

### 输出格式

一行, 3个实根, 从小到大输出, 并精确到小数点后 2位。

### 输入输出样例

1 -5 -4 20

-2.00 2.00 5.00

#### 说明/提示

#### 【题目来源】

NOIP 2001 提高组第一题

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
double a,b,c,d;
double check(double x)//算出对应的y
{
    double y;
    y=a*x*x*x+b*x*x+c*x+d;
    return y;
}
int main()
{
    cin>>a>>b>>c>>d;
    for(int i=-100;i<100;i++)
    {
        double l=i,r=(i+1);
        double mid;
}</pre>
```

## 【T2】

# P1824 进击的奶牛

提交答案

加入题单

### 题目描述

■ 复制Markdown 【】展开

Farmer John 建造了一个有  $N(2 \le N \le 100000)$  个隔间的牛棚,这些隔间分布在一条直线上,坐标是  $x_1,...,x_N$  (0  $\le x_i \le 1000000000$ )。

他的  $C(2 \le C \le N)$  头牛不满于隔间的位置分布,它们为牛棚里其他的牛的存在而愤怒。为了防止牛之间的互相打斗,Farmer John 想把这些牛安置在指定的隔间,所有牛中相邻两头的最近距离越大越好。那么,这个最大的最近距离是多少呢?

### 输入格式

第 1 行: 两个用空格隔开的数字 N 和 C。

第 $2 \sim N + 1$ 行:每行一个整数,表示每个隔间的坐标。

### 输出格式

输出只有一行,即相邻两头牛最大的最近距离。

### 输入输出样例

```
输入 #1
5 3
1
2
8
4
9
```

```
#include<bits/stdc++.h>//用二分法枚举答案
using namespace std;
long arr[100001];
long n,c,mid;
long ans=0;
bool check(long m)//检查当距离为mid时符不符合要求
{

long cnt=0;//实际能装几头牛(cnt--计数器)
long d;
long l=arr[0];//初始化隔间为arr[0]
for(int i=1;i<n;i++)
{

d=arr[i]-1;//相邻隔间距离
if(d>=m)//如果两个相邻隔间距离大于m就符合要求
```

```
cnt++;
                       l=arr[i];//更新隔间号
               }
       if(cnt>=c-1)return true;//实际能装的比需要的多就符合题意
       else return false;
}
int main()
{
       cin>>n>>c;
       for(int i=0;i<n;i++)</pre>
       cin>>arr[i];
       sort(arr,arr+n);//用二分法之前先排序
       long l=arr[0],r=arr[n-1];//为啥不能l=0, r=n-1??--因为要求的是具体的值不是下标
       while(l<=r)//二分法
       {
               long mid=(1+r)/2;
               if(check(mid))
               {
                       ans=mid;
                      l=mid+1;
               }
               else r=mid-1;
       }
       cout<<ans;</pre>
}
```

### [T3]

# P1873 [COCI 2011/2012 #5] EKO / 砍树

提交答案

加入题单

### 题目描述

■ 复制Markdown []展开

伐木工人 Mirko 需要砍 M 米长的木材。对 Mirko 来说这是很简单的工作,因为他有一个漂亮的新伐木机,可以如野火一般砍伐森林。不过,Mirko 只被允许砍伐一排树。

Mirko 的伐木机工作流程如下: Mirko 设置一个高度参数 H (米) ,伐木机升起一个巨大的锯片到高度 H ,并锯掉所有树比 H 高的部分(当然,树木不高于 H 米的部分保持不变)。Mirko 就得到树木被锯下的部分。例如,如果一排树的高度分别为 20,15,10 和 17,Mirko 把锯片升到 15 米的高度,切割后树木剩下的高度将是 15,15,10 和 15,而 Mirko 将从第 1 棵树得到 5 米,从第 4 棵树得到 2 米,共得到 7 米木材。

Mirko 非常关注生态保护,所以他不会砍掉过多的木材。这也是他尽可能高地设定伐木机锯片的原因。请帮助 Mirko 找到伐木机锯片的最大的整数高度 H,使得他能得到的木材至少为 M 米。换句话说,如果再升高 1 米,他将得不到 M 米木材。

### 输入格式

第1行2个整数N和M,N表示树木的数量,M表示需要的木材总长度。

第2行N个整数表示每棵树的高度。

### 输出格式

1 个整数,表示锯片的最高高度。

### 输入输出样例



#### 说明/提示

对于 100% 的测试数据,  $1 \le N \le 10^6$  ,  $1 \le M \le 2 \times 10^9$  , 树的高度  $< 10^9$  , 所有树的高度总和 > M 。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
long long n,m,a[1000005];
int main()
{
   long long sum;
   long long l=0, r=0;
   cin>>n>>m;
   for(long long i=0;i<n;i++)</pre>
       cin>>a[i];
       if(a[i]>r)r=a[i];//选出最长的数, 当作右端点
                        //取右端点的意思就是全砍光
   }
   while(l<=r)</pre>
       long long mid=(l+r)/2;
       for(long long i=0;i<n;i++)//假设mid就是最大高度
                                  //然后看这个高度下看下来的够不够
           if(a[i]>mid)sum+=a[i]-mid;
       if(sum<m)r=mid-1;</pre>
       else l=mid+1;
   cout<<r;
}
```

## **[T4]**

# P2249 【深基13.例1】查找

提交答案

加入题单

### 题目描述

#### ■ 复制Markdown []展开

输入 n 个不超过  $10^9$  的单调不减的(就是后面的数字不小于前面的数字)非负整数  $a_1,a_2,\ldots,a_n$ ,然后进行 m 次询问。对于每次询问,给出一个整数 q,要求输出这个数字在序列中第一次出现的编号,如果没有找到的话输出 -1 。

### 输入格式

第一行 2 个整数 n 和 m, 表示数字个数和询问次数。

第二行 n 个整数,表示这些待查询的数字。

第三行m个整数,表示询问这些数字的编号,从1开始编号。

### 输出格式

输出一行, m 个整数, 以空格隔开, 表示答案。

## 输入输出样例

```
輸入#1

11 3
1 3 3 3 5 7 9 11 13 15 15
1 3 6
```

### 说明/提示

数据保证, $1 \leq n \leq 10^6$ , $0 \leq a_i, q \leq 10^9$ , $1 \leq m \leq 10^5$ 

本题输入输出量较大, 请使用较快的 IO 方式。

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;

long n,m,q;
int main()//p.s这题好像可以直接用lower_bound做
{
    cin>>n>m;
    long arr[n];
    for(int i=0;i<n;i++)
    cin>>arr[i];
    long q;
    while(m>0)
```

```
{
       cin>>q;
       long 1=0, r=n;
       long mid;
       int b=-1;
       while(l<=r)//这里要取等(?)
              mid=(1+r)/2;//第一次二分法求符合要求的一个元素
              if(arr[mid]==q)
                      if(mid>0&&arr[mid-1]==q)
                             long high=mid,low=0;
                             while(low<high)//这里不取等(?)
                                    long middle=(low+high)/2;//第二次二分法求第一
个值为所求数的元素
                                    if(arr[middle]==q)high=middle;
                                    if(arr[middle]<q)low=middle+1;//跟前面一次二
分法有区别
                             }
                             cout<<high+1<<'';//注意输出的时候+1(因为数组下表从0
起)
                      else cout<<mid+1<<' ';</pre>
                      b=1;
                      break; / /记得要退出循环
              else if(arr[mid]>q)r=mid-1;
              else if(arr[mid]<q) l=mid+1;</pre>
       if(b==-1)cout<<"-1 ";//q不在数组里的情况
       m--;
   }
}
```

## **【T5】**

一年一度的"跳石头"比赛又要开始了!

### 题目描述

这项比赛将在一条笔直的河道中进行,河道中分布着一些巨大岩石。组委会已经选择好了两块岩石作为比赛起点和终点。在起点和终点之间,有N块岩石(不含起点和终点的岩石)。在比赛过程中,选手们将从起点出发,每一步跳向相邻的岩石,直至到达终点。

为了提高比赛难度,组委会计划移走一些岩石,使得选手们在比赛过程中的最短跳跃距离尽可能长。由于预算限制,组委会至多从起点和终点之间移走 M 块岩石(不能移走起点和终点的岩石)。

### 输入格式

第一行包含三个整数 L,N,M ,分别表示起点到终点的距离,起点和终点之间的岩石数,以及组委会至多移走的岩石数。保证  $L\geq 1$  且  $N\geq M\geq 0$ 。

接下来 N 行,每行一个整数,第 i 行的整数  $D_i(0 < D_i < L)$ , 表示第 i 块岩石与起点的距离。这些岩石按与起点距离从小到大的顺序给出,且不会有两个岩石出现在同一个位置。

### 输出格式

一个整数,即最短跳跃距离的最大值。

### 输入输出样例

```
    输入 #1
    复制

    25 5 2
    4

    11
    14

    17
    21
```

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int d,n,m;
const int N = 5 * 1e5 + 10;
int arr[N];
bool check(int u)
{
    int cnt=0;//搬走的石头总数
    int nex=0;//下一步将要去哪
    int cur=0;//目前位置
    while(nex<n+1)//注意不能取等 (还是因为终点不参与运算)
    {
        nex++;//首先让arr[0](起点)和arr[1]算距离
        if(arr[nex]-arr[cur]<u)cnt++;
        else cur=nex;
    }
    if(cnt>m)return false;//搬走的石头不能超过给的m
```

```
return true;
int main()
{
   int ans;
   cin>>d>>n>>m;
   for(int i = 1; i <= n; i ++) cin>>arr[i];//注意要从1开始,因为arr[0]不能搬走(不参
与函数运算)
   arr[n+1] = d;//把终点放到数组里
   int 1 = 0, r = d;
   while(l<=r)//典型二分法(注意1可等于r)
     int mid = (1 + r)/2;
       if(check(mid))
       {
           l=mid+1;
           ans = mid;
       }
       else r = mid - 1;
   cout<<ans<<endl;</pre>
   return 0;
}
```

## **[T6]**

# P3382 【模板】三分法

提交答案

加入題单

#### 题目描述

■ 复制Markdown 【3展开

如题,给出一个 N 次函数,保证在范围 [l,r] 内存在一点 x,使得 [l,x] 上单调增, [x,r] 上单调减。试求出 x 的值。

### 输入格式

第一行一次包含一个正整数 N 和两个实数 l,r,含义如题目描述所示。

第二行包含 N+1 个实数,从高到低依次表示该 N 次函数各项的系数。

#### 输出格式

输出为一行,包含一个实数,即为 x 的值。若你的答案与标准答案的相对或绝对误差不超过  $10^{-5}$  则算正确。

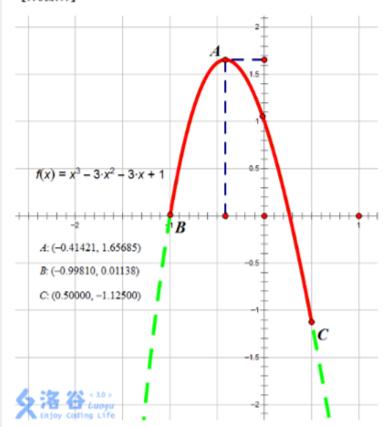
#### 输入输出样例

輸入#1 复制 输出#1 复制 1 -0.41421

#### 说明/提示

对于 100% 的数据, $6 \le N \le 13$ ,函数系数均在 [-100,100] 内且至多 15 位小数, $|l|,|r| \le 10$  且至 多 15 位小数。 $l \le r$ 。

#### 【样例解释】



如图所示,红色段即为该函数  $f(x)=x^3-3x^2-3x+1$  在区间 [-0.9981,0.5] 上的图像。

当 x=-0.41421 时图像位于最高点,故此时函数在 [l,x] 上单调增, [x,r] 上单调减,故 x=-0.41421,输出 -0.41421。

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define epx 1e-7
double a[100];
double n,l,r,midl,midr;
double f(double x)
{
    double num=0;
    for(int i=0;i<=n;i++)</pre>
        num+=a[i]*pow(x,n-i);//算出x对应的y
int main()
{
    cin>>n>>l>>r;
    for(int i=0;i<=n;i++)</pre>
        cin>>a[i];
    while(fabs(r-1)>=epx)//三分法的精髓
        midl=1+(r-1)/3.0;
        midr=r-(r-1)/3.0;
        if(f(midl)>f(midr))
        r=midr;
        else
        l=midl;
    }//三分法的精髓
    cout<<setprecision(5)<<setiosflags(ios::fixed)<<1;</pre>
}
```

## **【T7】**

### 题目描述

小明为了掩护大部队,单枪匹马同敌人周旋,后来被敌人包围在某山头……等等,为什么怎么听怎么像狼牙山五壮士!不过不用着急,这次小明携带了足够的弹药,完全可以将涌上来的敌人一个一个干掉。小明是个神枪手,只要他的枪膛中有子弹,他就能将在他射程m(用从敌人位置到山头的直线距离算)以内的一个敌人瞬间射杀。但如果在射程内没有敌人,出于节约子弹考虑和面子问题,小明会等待敌人靠近然后射击。

正当小明为自己的强大而自我膨胀时,他忽然发现了一个致命的失误:他携带的枪是单发枪,每射出一发子弹都必须花k秒钟的时间装子弹。而凶残的敌人才不会花时间等你换子弹呢。他们始终在以1m/s的速度接近山头。而如果在一个敌人到达山头时小明无法将他击毙,那么我们可怜的小明就将牺牲在敌人的刺刀下。现在小明用心灵感应向你发出求助:要保住自己的性命并且歼灭所有敌人,小明最多只能用多少时间给枪装上一发子弹?说明:假设一开始小明的枪中就有一发子弹,并且一旦确定一个装弹时间,小明始终会用这个时间完成子弹的装卸。希望你能帮助小明脱离险境。

### 输入格式

每组输入数据,第一行有两个整数n和m,(2≤n≤100,000; 1≤m≤10,000,000)n代表敌人个数,m代表小明的射程。

接下来有n行,每行一个整数mi, (1≤mi≤10,000,000), 代表每个敌人一开始相对山头的距离(单位为米)。

### 输出格式

每组输出数据仅有一个整数、代表小明的换弹时间(单位为秒)。

#### 样例输入

```
6 100
236
120
120
120
120
```

#### 样例输出

25

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const long Max=1e7;
long arr[Max];
long n,m;
queue<long>enemy;//用队列处理(栈应该也可以)
bool check(int x)//x就是换弹时间
{
    long cnt=0;//统计总路程
    int win=1;//标识符,失败置为0
    for(int i=0;i<n;i++) enemy.push(arr[i]);
    if(enemy.front()>m)//第一个敌人单独考虑
    cnt+=enemy.front()-m;
    enemy.pop();
    while(win)
```

```
{
              cnt+=x;//换弹
              if(enemy.front()-cnt<0)</pre>
                    win=0;
                     break;
                     //代表敌人已经到达,失败
              if(enemy.front()-cnt>m)//如果换完弹后理他最近的敌人还没进入射程
                     long time=enemy.front()-cnt-m;//等到最近的敌人刚刚进入射程花费
的时间
                     cnt+=time;//把等待时间加到总时间里
                     enemy.pop();//击杀
              }
              else//这个时候射程范围内已经有敌人
                     enemy.pop();//击杀距离他最近的敌人
              if(enemy.empty())break;
       while(!enemy.empty())enemy.pop();//一定要记得每次判断完要清空队列
       if(win==0)return false;
       else return true;
int main()
{
       int ans;
       cin>>n>>m;
       for(int i=0;i<n;i++) cin>>arr[i];
       sort(arr,arr+n);//排序,方便比较
       for(int i=1;;i++)//这里也可以用二分法( ② )
       {
              if(check(i))
              ans=i;
              else break; // 只要一次不符合就能判定上一个是最大时间
       }
       cout<<ans;
}
```

### **[ 8T]**

全屏浏览题目 切换布局

作者 neuqAcmClub 单位 东北大学秦皇岛分校

给定一个形如 $ax^3 + bx^2 + cx + d = 0$ 的一元三次方程。

已知该方程有三个不同的实数根(根与根之差的绝对值 $\geq 10^{-6}$ ),且根范围均在 [p,q]之间,你需要解出这个方程的三个根。

# 输入格式:

第一行一个整数 $T(1 \le T \le 1000)$ ,表示有T组数据

接下来T行,每行6个实数,分别表示a,b,c,d,p,q

数据保证:  $-10^2 \le p, q \le 10^2$ , 且对于 $\forall x \in [p,q], -10^6 \le f(x) \le 10^6$ 

# 输出格式:

输出三个实数,表示方程的三个解。

你的答案可以以任意顺序输出。

一个答案被认为是正确的,当且仅当其与标准答案的绝对误差不超过 $10^{-6}$ 

# 输入样例:

在这里给出一组输入。例如:

```
1
1.000000 -5.000000 -4.000000 20.000000 -10.000000 10.000000
```

# 输出样例:

在这里给出相应的输出。例如:

-2.000000 2.000000 5.000000

```
}
double find(double l,double r)//二分查找
{
       double mid=(l+r)/2;
       while(fabs(f(mid)) > eps)//不论递增递减都可以
       {
               if(f(mid)*f(r)>0)r=mid;//mid和r在同一侧,所以r缩到mid
               if(f(mid)*f(1)>0)l=mid;//mid和1在同一侧,所以1增到mid
               mid=(l+r)/2;//注意要更新mid
       }
       return mid;
int main()
{
       cin>>n;
       for(int i=0;i<n;i++)</pre>
       {
               cin>>a>>b>>c>>d>>p>>q;
               x1=(-b-sqrt(b*b-3*a*c))/(3*a);//找出两个极值点,分成三段单调的区间
               x2=(-b+sqrt(b*b-3*a*c))/(3*a);
               if(x1>x2)swap(x1,x2);//保证总小到大的区间查找顺序
               cout<<setprecision(6)<<setiosflags(ios::fixed)<<find(p,x1)<<'</pre>
'<<find(x1,x2)<<' '<<find(x2,q)<<endl;
       }
}
```