本节内容: 二分查找、三分查找、二分答案、交互二分

二分查找

二分查找(英译:binary search),也称折半搜索,是用来在一个**有序数组**中查找某一元素的算法。

时间复杂度:二分搜索过程中,算法每次都把查询的区间减半,所以对于一个长度为n的数组,至多会进行logn次查找。

整数二分例题: [洛谷]P2249 【深基13.例1】查找

模板1:

模板2:

```
int main() {
   int l = 1, r = n;
   while (l <= r)
   {
      int mid = l + r >> 1;
      if (check(mid)) l = mid + 1;
      else r = mid - 1;
   }
}
```

浮点二分

```
double eps = 1e-5;
while(fabs(r-1)>eps) //需要一个精度保证
{
    double mid = (1+r)/2;
    if(check(mid)) l=mid;
    else r=mid;
}
```

三分查找

通常求单峰(谷)函数

实数三分例题: [洛谷]P3382 【模板】三分法

模板1:

模板2:

```
//l表示区间左端点, r表示区间右端点
while(fabs(r-1)>eps) {
    double mid = (1 + r) / 2;
    if(f(mid-eps)<f(mid+eps)) l = mid;
    else r = mid;
}
```

交互二分

例题: [洛谷] P1733 猜数

清空缓冲区

```
// #define endl '\n'
// 宏定义要去掉
cout << endl;
fflush(stdout);
```

二分答案

常见题目类型,核心是写check函数

例题: [洛谷] P2678 跳石头

例题: [洛谷] P1824 进击的奶牛

解题的时候往往会考虑枚举答案然后检验枚举的值是否正确。若枚举的可能答案满足**单调性**,则满足使用二分的条件。把这里的枚举换成二分,就变成了「二分答案」。

将枚举答案的时间复杂度O(n*n)优化为二分答案的O(logn*n)

最大值最小化(非常重要)

最小值最大化是同理的

Tips

二分函数

```
#include<algorithm> // 二分函数头文件
int main() {
    vector<int> a;
    int b[N];
    set<int> s;
    //找升序数组中d的位置
    lower_bound(a.begin(), a.end(), d);
    lower_bound(b+1, b+1+n, d);
    s.lower_bound(d);
    //升序数组中第一个大于等于d的元素的位置,如果没找到就是a.end()
    upper_bound(); // 升序数组中第一个大于d的元素的位置
}
```

上面讲的是最正确的二分写法,一般写交互题需要用。

实数域二分三分,eps写法或者求精度次数

整数域三分, 大范围三分, 小范围暴力,