Chapter2 分治法

对分治法思想的体会

分治法的核心思想有三步

• 确定问题的最小规模

```
1 | if (STATEMENT) return;
```

- 划分子问题
- 合并子问题 (有的时候不需要合并)

二分搜索的应用

在顺序数组中查找值

时间复杂度: O(nlogn)

```
#include <bits/stdc++.h>
 2
 3 using namespace std;
 4 #define 11 long long
    #define mod 1000000007
    const 11 \text{ maxn} = 2e6 + 7;
    11 BinSearch(11 a[], 11 left, 11 right, 11 x) {
8
9
        11 mid;
10
        while (left <= right) {</pre>
11
            mid = (left + right) / 2;
            if (a[mid] == x) {
12
13
                 return mid;
            } else if (a[mid] > x) {
14
15
                 right = mid - 1;
16
            } else {
17
                 left = mid + 1;
18
19
20
        return -1;
21
    }
22
    11 a[maxn];
23
24
25
    int main() {
26
        11 x, n;
27
        cin>>n>>x;
        for (long long i = 0; i < n; ++i) {
28
29
             cin>>a[i];
30
31
        printf("%11d", BinSearch(a, 0, n-1, x));
32
```

```
33
34 return 0;
35 }
```

STL中的二分搜索

- upper_bound() 返回的是被查序列中第一个大于查找值得指针
- lower_bound()返回的是被查序列中第一个大于等于查找值的指针

```
1 | int t = lower_bound(a+l,a+r,m) - a;
```

解释:在升序排列的 a 数组内二分查找[l,r)区间内的值为m的元素。返回m在数组中的下标。特殊情况:

- 如果m在区间中没有出现过,那么返回第一个比m大的数的下标。
- 如果m比所有区间内的数都大,那么返回r。这个时候会越界,小心。
- 如果区间内有多个相同的m,返回第一个m的下标。

假定一个值来确定是否可行—猜测确定最优解

问题:求解满足某个条件C(x)的最小x

对于任意满足C(x)的x,如果所有的x'>=x也满足C(x')的话 \Longrightarrow 可以二分求Min(x)

- 初始化
 - 区间左端点 \rightarrow 不满足C(x)的值 e.g.0
 - 区间右端点 \rightarrow 满足C(x)的值
- 每次取中点 mid = (lb + rb)/2
- 判断C(mid)是否满足并缩小范围,直到[lb,rb)足够小,ub就是最小值
- 求最大的方法类似.

e.g. 派

https://nanti.jisuanke.com/t/T1157

```
1 #include <bits/stdc++.h>
 2
 3 using namespace std;
4 #define 11 long long
5 #define mod 1000000007
6 const double PI=acos(-1.0);
 7
    const 11 maxn = 2e6 + 7;
8 double a[maxn];
9
10 double vpai(double r) {
11
       return PI * 1.0 * r * r;
12
    }
13
   int main() {
14
15
      11 n, f;
16
       double ans;
17
       scanf("%11d%11d", &n, &f);
18
       f++;//加上自己
19
       for (long long i = 0; i < n; ++i) {
```

```
scanf("%1f", &a[i]);
20
21
            a[i] = Vpai(a[i]);
22
        }
23
        sort(a,a+n);
        double left = 0, right = a[n-1];
24
25
        while (fabs(left - right) > 0.000001) {
26
            double mid = (left + right) / 2.0;
27
            11 cnt = 0;
28
            for (long long i = 0; i < n; ++i) {
29
                 cnt += a[i] / mid;
30
            }
31
            if (cnt < f) right = mid;</pre>
32
            else left = mid;
33
        }
        printf("%.31f",left);
34
35
        return 0;
36 }
```

*最大化最小值

*最大化平均值

归并排序

```
void Merge(11 a[],11 b[],11 1, 11 m, 11 r) {
 2
        11 i = 1, j = m + 1, k = 1;
 3
        while ((i \le m) \& (j \le r))
 4
            if (a[i] \le a[j]) b[k++] = a[i++];
 5
            else {
 6
                b[k++] = a[j++];
 7
                //num += m - i + 1; 逆序对
 8
            }
        if (i>m)
9
10
            for (11 q = j; q <= r; q++) b[k++] = a[q];
11
        else
            for (11 q = i; q \ll m; q++)
                                           b[k++] = a[q];
12
13
        for (11 p = 1; p <= r; p++)
14
            a[p] = temp[p];
15
16
    }
17
    //0, n-1
18
    void MergeSort(ll a[], ll left, ll right) {
19
        if (left >= right) {
20
21
            return;
22
        }
23
        else {
            ll i = (left + right) / 2;
24
25
            MergeSort(a, left, i);
26
            MergeSort(a, i+1, right);
27
            Merge(a, temp, left, i, right);
28
```

```
29 }
30 }
```

快速排序

原理略,下就编程细节做一些分析

• 关于 partition 函数

```
11 partition(ll a[], ll left, ll right) {
 2
        11 x = 1eft;
 3
        11 i = left + 1;
        11 j = right;
 4
 5
        while (true) {
            while (i <= j && a[i] <= a[x]) i++;
 6
 7
            while (a[j] > a[x]) j--;
8
            if (i > j) break; //if(i>=j) break;????
9
            swap(a[i], a[j]);
10
        }
11
        swap(a[left], a[j]);
12
        return j;
13
    }
14
```

有以下几个编程易错点

- 1. Line 3 中 i = left + 1 容易错写为 i = left 这样会导致没有选取到旗标元素导致死循环
- 2. Line 6中

```
1 | while (i <= j && a[i] <= a[x]) i++;
```

易错写为

```
1 | while (i <= j && a[i] < a[x]) i++;
```

或

```
1 | while (i < j && a[i] < a[x]) i++;
```

或

```
1 | while (a[i] <= a[x]) i++;
```

都可能导致无法正确排序或者死循环

3. Line 7中

```
1 | while (a[j] > a[x]) j--;
```

易错写为

```
1 | while (a[j] >= a[x]) j--;
```

4. Line 8中

```
1 | if (i > j) break;
```

易错写为

```
1 | if (i >= j) break;
```

5. Line 11中

```
1 | swap(a[left], a[j]);
```

易错写为

```
1 | swap(a[i], a[j]);
```

• qSort 函数

```
void qSort(ll a[], ll left, ll right) {
   if (left >= right) return;
   ll mid = partition(a, left, right);
   qsort(a, left, mid - 1);
   qsort(a, mid + 1, right);
}
```

• find 函数

```
#include <bits/stdc++.h>
1
 2
 3 using namespace std;
    typedef long long 11;
 4
 5
    const int maxn = 6000000;
 6
    11 partition(ll a[], ll left, ll right) {
 7
8
        11 x = 1eft;
        11 i = left + 1;
9
        11 j = right;
10
        while (true) {
11
12
            while (i <= j && a[i] <= a[x]) i++;
13
            while (i \le j \& a[j] > a[x]) j--;
14
            if (i > j) break; //
```

```
swap(a[i], a[j]);
15
16
        }
17
        swap(a[left], a[j]);
18
        return j;
19
    }
20
21
    void qSort(ll a[], ll left, ll right) {
22
        if (left >= right) return;
23
        11 mid = partition(a, left, right);
24
        qSort(a, left, mid - 1);
25
        qSort(a, mid + 1, right);
26
    }
27
    11 find(11 a[], 11 left, 11 right, 11 k) {
28
29
        11 pos = partition(a, left, right);
        if (pos == k - 1) return a[k - 1];
30
31
        if (pos > k - 1) find(a, left, pos - 1, k);
32
        else find(a, pos + 1, right, k);
    }
33
34
35
    11 a[maxn];
36
37
    int main() {
38
        11 n, m, t;
39
        scanf("%11d", &t);
40
        while (t--) {
            scanf("%11d%11d", &n, &m);
41
            for (ll i = 0; i < n; i++) scanf("%lld", &a[i]);
42
            printf("%11d\n", find(a, 0, n - 1, m));
43
44
        }
45
46
        return 0;
47 }
```

PS: 对n个数快速排序

```
#include <bits/stdc++.h>
 2
 3
    using namespace std;
    typedef long long 11;
 4
 5
    const int maxn = 6000000;
 6
 7
    11 partition(ll a[], ll left, ll right) {
8
        11 x = 1eft;
9
        11 i = left + 1;
10
        11 j = right;
        while (true) {
11
12
            while (i \le j \&\& a[i] \le a[x]) i++;
13
            while (a[j] > a[x]) j--;
            if (i > j) break;
14
15
            swap(a[i], a[j]);
16
        }
        swap(a[left], a[j]);
17
18
        return j;
19
    }
20
21
    void qSort(11 a[], 11 left, 11 right) {
```

```
if (left >= right) return;
22
23
        11 mid = partition(a, left, right);
        qSort(a, left, mid - 1);
24
25
        qSort(a, mid + 1, right);
    }
26
27
28
    11 a[maxn];
29
    int main() {
30
        11 n;
31
        ios::sync_with_stdio(false);
32
        cin.tie(0);
33
        cin >> n;
34
        for (long long i = 0; i < n; ++i) {
35
            cin >> a[i];
36
37
        qSort(a, 0, n - 1);
38
        for (long long i = 0; i < n; ++i) {
39
            if (i == n - 1) {
40
                cout << a[i];</pre>
                break;
41
            }
42
43
            cout << a[i] << " ";</pre>
44
        }
45
        return 0;
46 }
```