贪心: 常见母题

一、区间选点问题:

题意:给定N个闭区间[ai, bi],请你在数轴上选择尽量少的点,使得每个区间都至少包含一个选出的点,输出选出的最少点的数量,边界点也算内部。

```
选出的最少点的数量,边界点也算内部。
N <= 1e5
-1e9 <= ai <= bi <= 1e9
```

代码模板:

```
const int N = 1e5 + 10;
int a, b, n;
struct Range {
   int 1, r;
    bool operator < (const Range &W) const {</pre>
        return r < W.r;</pre>
    }
}ran[N];
bool st[N];
int main() {
    cin >> n;
    for(int i = 0; i < n; i ++ ) {
        cin >> a >> b;
        ran[i] = \{a, b\};
    sort(ran, ran + n);
    int res = 0;
    for(int i = 0; i < n; i ++) {
        if(!st[i]) {
            st[i] = true;
            int r_ = ran[i].r;
            for(int j = i + 1; j < n; j ++ ) {
                int t1 = ran[j].1, t2 = ran[j].r;
                if(r_ >= t1 \& r_ <= t2) {
                    st[j] = true;
                }
                else break;
            }
            res ++;
        }
    cout << res << endl;</pre>
    return 0;
}
```

二、最大不相交区间数量

给定 N个闭区间 [ai,bi],请你在数轴上选择若干区间,使得选中的区间之间互不相交(包括端点)。输出可选取区间的最大数量。

代码模板:

```
const int N = 1e5 + 10;
int n, a, b;
struct Ran {
   int 1, r;
   bool operator < (const Ran &W) const
        return r < W.r;
}ran[N];
bool st[N];
int main() {
   cin >> n;
   for(int i = 0; i < n; i ++) {
        cin \gg a \gg b;
        ran[i] = \{a, b\};
    sort(ran, ran + n );
   int res = 0;
    for(int i = 0; i < n; i ++) {
        if(!st[i]) {
            st[i] = true;
            int t = ran[i].r;
            for(int j = i + 1; j < n; j ++ ) {
                int c = ran[j].1;
                if(c <= t) {
                    st[j] = true;
               }
                else break;
            }
            res ++;
       }
    cout << res << endl;</pre>
   return 0;
}
```

三、区间分组:

给定 N 个闭区间 [ai,bi],请你将这些区间分成若干组,使得每组内部的区间两两之间(包括端点)没有交集,并使得组数尽可能小,输出最小组数。

代码模板:

```
const int N = 1e5 + 10;
int n;
struct range {
   int 1, r;
   bool operator <(const range &w) const {
        return 1 < W.1;
    }
}ran[N];
int main() {
   cin >> n;
    for(int i = 0; i < n; i ++) {
        int 1, r;
        cin >> 1 >> r;
        ran[i] = \{1, r\};
    sort(ran, ran + n);
    int res = 0;
    priority_queue<int, vector<int>, greater<int> > g;
    for(int i = 0; i < n; i ++) {
        int st = ran[i].1, ed = ran[i].r;
        if(g.empty() || g.top() >= st) g.push(ed);
        else {
            g.pop();
           g.push(ed);
        }
    }
    cout << g.size() << endl;</pre>
   return 0;
}
```

四:区间覆盖问题:

给定N个闭区间 [ai,bi] 以及一个线段区间 [s,t],请你选择尽量少的区间,将指定线段区间完全覆盖。输出最少区间数,如果无法完全覆盖则输出 -1。

代码模板:

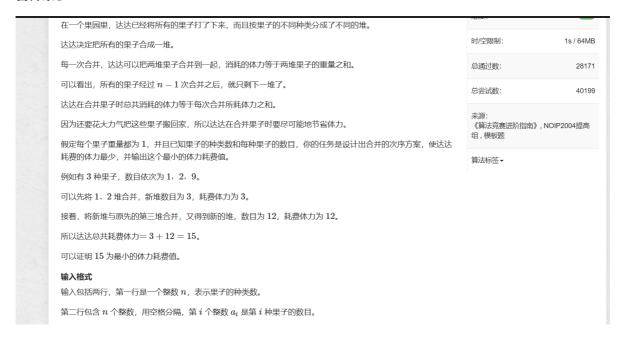
```
const int N = 1e5 + 10;
int n, st, t;
struct Range {
    int l, r;
    bool operator <(const Range& W) const {
        return l < W.l;
    }
}ran[N];

int main()
{
    cin >> st >> t >> n;
    for(int i = 0; i < n; i ++ )
    {
}</pre>
```

```
int 1,r;
        cin >> 1 >> r;
        ran[i] = \{1, r\};
    }
    sort(ran, ran + n);
    int res = 0;
    bool flag = true;
    for(int i = 0; i < n; i ++) {
        int j = i, r = -2e9;
        while(j < n \&\& ran[j].l <= st) {
            r = max(r, ran[j].r);
            j ++;
        if(r < st) {
            res = -1;
            break;
        }
        res ++;
        if(r >= t) {
            flag = false;
            break;
        }
        st = r;
        i = j - 1;
    if(flag) res = -1;
    cout << res << endl;</pre>
    return 0;
}
```

五、(贪心之Huffman树)

合并果子



代码模板:

```
const int N = 1e5 + 10;
int n;
struct Range {
   int 1, r;
    bool operator <(const Range &W) const {
        return 1 < W.1;</pre>
    }
}ran[N];
priority_queue<int, vector<int>, greater<int> > heap;
int main() {
    cin >> n;
    for(int i = 0; i < n; i ++) {
        int x; cin >> x;
        heap.push(x);
    int res = 0;
    while(heap.size() > 1) {
        int a = heap.top(); heap.pop();
        int b = heap.top(); heap.pop();
        res += (a + b);
        heap.push(a + b);
    }
    cout << res << endl;</pre>
   return 0;
}
```

六、排序不等式:

母题: 排队打水

有 n个人排队到 1个水龙头处打水,第 i 个人装满水桶所需的时间是 ti,请问如何安排他们的打水顺序才能使所有人的等待时间之和最小?

代码模板:

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long 11;
const int N = 1e5 + 10;
int q[N], s[N], n;
int main() {
    cin >> n;
    for(int i = 1; i <= n; i ++ ) cin >> q[i];
    sort(q + 1, q + 1 + n);
    for(int i = 1; i \le n; i ++ ) s[i] = q[i] + s[i - 1];
    11 res = 0, sum = 0;
    for(int i = n; i >= 1; i -- ) {
        sum += q[i];
        res += (s[n] - sum);
    cout << res << endl;</pre>
    return 0;
```

七、绝对值不等式

• 一维货舱选址问题:

在一条数轴上有N家商店,它们的坐标分别为 A1 ~ AN。现在需要在数轴上建立一家货仓,每天清晨,从货仓到每家商店都要运送一车商品。为了提高效率,求把货仓建在何处,可以使得货仓到每家商店的距离之和最小。

```
// 代码模板:
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 1e5 + 10;
typedef long long ll;
ll q[N], n, ans;
int main() {
    cin >> n;
    for(int i = 1; i <= n; i ++ ) cin >> q[i];
    sort(q + 1, q + 1 + n);
    for(int i = 1; i <= n; i ++ ) ans += abs(q[n / 2 + 1] - q[i]);
    cout << ans << endl;
    return 0;
}</pre>
```

• 二维货舱选址问题:

```
题意: 给定n个二维坐标,求一个点满足到所有坐标距离之和最小的点的有几个,距离是|x - x0| + |y - y0|
拓展: 如果是三维或者是n维,需要用模拟退火 + 三分
题解: 首先,x和y是割裂的。分别求x数量cnt_x,y的数量cnt_y,最后答案就是cnt_x * cnt_y;
```

```
// 代码:
void AC() {
    cin >> n;
    vector<int> xa(n + 1, 0), ya(n + 1, 0);
    for(int i = 1; i <= n; i ++ ) {
       int x, y;
        cin >> x >> y;
        xa[i] = x, ya[i] = y;
   if(n % 2) cout << 1 << endl;
   else {
        sort(xa.begin(), xa.end());
        sort(ya.begin(), ya.end());
        int ans = (xa[n / 2 + 1] - xa[n / 2] + 1) * (ya[n / 2 + 1] - ya[n / 2] +
1);
        cout << ans << endl;</pre>
    }
}
```



推公式的贪心:

母题耍杂技的牛:用w+s来贪心:



```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 5e4 + 10;
typedef long long 11;
11 ans, n, sum;
struct cow {
    int w, s;
    bool operator <(const cow &W) const {</pre>
        return (w + s) < (W.w + W.s);
    }
}cow[N];
int main() {
    cin >> n;
    for(int i = 1; i <= n; i ++ ) {
        int x, y; cin >> x >> y;
        cow[i] = \{x, y\};
    }
```

```
sort(cow + 1, cow + 1 + n);
ans = 0 - cow[1].s;
sum = cow[1].w;
for(int i = 2; i <= n; i ++ ) {
    ans = max(ans, sum - cow[i].s);
    sum += cow[i].w;
}
cout << ans << end1;
return 0;
}</pre>
```