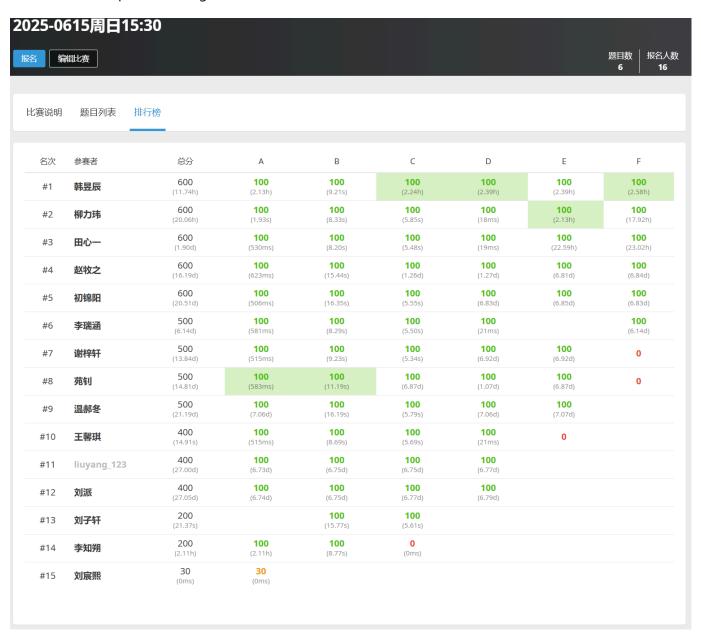
综合练习

人员

温郝冬、柳力玮、谢梓轩、韩昱辰、赵牧之、田心一、李瑞涵、初锦阳、苑钊 到课, 刘宸熙、姜皓轩、刘子轩 线上

上周作业检查

上周作业链接: https://www.luogu.com.cn/contest/252014



作业

https://cppoj.kids123code.com/contest/108 (课上讲了 A ~ C 题, 课后作业是 D 题)

课堂表现

今天的 A 题 和 C 题属于比较相似的题目, 都是把原数组, 转换到前缀和数组上, 然后利用前缀和数组来解决问题。

同学们课下可以好好复习一下这两道题, 比较一下这两道题的相似处跟不同处。

课堂内容

B4006 [GESP202406 四级] 宝箱

对数组排序, 然后 O(n^2) 枚举左右端点, 找所有 右端点-左端点<=k 条件下的最大的区间和

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn = 1000 + 5;
int w[maxn], p[maxn];
int get_sum(int 1, int r) { return p[r] - p[1-1]; }
int main()
  int n, k; cin >> n >> k;
  for (int i = 1; i <= n; ++i) cin >> w[i];
  sort(w+1, w+n+1);
  for (int i = 1; i <= n; ++i) p[i] = p[i-1] + w[i];
 int res = 0;
 for (int i = 1; i <= n; ++i) {
   for (int j = i; j <= n; ++j) {
      if (w[j] - w[i] \le k) res = max(res, get_sum(i, j));
    }
  cout << res << endl;</pre>
  return 0;
}
```

[蓝桥杯 2017 省 B] k 倍区间

之前做过的题, 这节课复习一下, 维护前缀和, 然后把 前缀和数组模k, 看有多少相同的即可

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;

typedef long long LL;
const int maxn = 1e5 + 5;
int w[maxn];
LL p[maxn];
int f[maxn];
```

```
int main()
{
   int n, k; cin >> n >> k;
   for (int i = 1; i <= n; ++i) cin >> w[i], p[i] = p[i-1] + w[i];

   for (int i = 0; i <= n; ++i) f[p[i]%k]++;

   LL res = 0;
   for (int i = 0; i < k; ++i) res += (LL)f[i]*(f[i]-1)/2;
   cout << res << endl;
   return 0;
}</pre>
```

珍珠链

枚举左端点 i, 枚举右端点 j, 然后 check 这一段区间即可。

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn = 450 + 5;
char s[maxn];
int main()
{
    cin >> (s+1);
    int n = strlen(s+1);
    int res = 0;
    for (int i = 1; i <= n; ++i) {
        for (int j = i; j <= n; j++) {
            int cnt0 = 0, cnt1 = 0;
            for (int k = i; k <= j; k++) {
                if (s[k] == 'R') cnt0++;
                else cnt1++;
            if (cnt0 == cnt1) res = max(res, j-i+1);
        }
    }
    cout << res << endl;</pre>
    return 0;
}
```

珍珠链2

把 字母G 当做 1, 把 字母R 当做 -1, 其实就是找最长的区间, 满足 区间和==0 的条件

区间和==0, 其实就是 2 个点的前缀和相同, 针对每个前缀和的值, 找这个前缀和第一次出现的位置和最后一次出现的位置即可, 可以用两个 map 进行维护

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn = 1e6 + 5;
char str[maxn];
int f[maxn];
int main()
 cin >> (str+1);
 int n = strlen(str+1);
 for (int i = 1; i <= n; ++i) {
   if (str[i] == 'G') f[i] = f[i-1] + 1;
   else f[i] = f[i-1] - 1;
  }
  map<int, int> mp1, mp2;
  mp1[0] = 0, mp2[0] = 0;
 for (int i = 1; i <= n; ++i) {
   int t = f[i];
   if (!mp1.count(t)) mp1[t] = i;
   mp2[t] = i;
  }
 int res = 0;
 for (int i = 0; i \le n; i++) res = max(res, mp2[f[i]] - mp1[f[i]]);
 cout << res << endl;</pre>
  return 0;
}
```

「Wdoi-4」 兔已着陆

栈里面维护结构体 {I,r}, 代表里面存放了 I~r 之间的数, 这样可以加快插入和删除的效率

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;

typedef long long LL;
const int maxn = 5e5 + 5;
struct node {
   int l, r;
};
stack<node> stk;

LL get_sum(int l, int r) { return 1LL*(l+r)*(r-l+1)/2; }

LL calc(LL k) {
   LL res = 0;
```

```
while (!stk.empty()) {
    node p = stk.top(); stk.pop();
    int l = p.l, r = p.r, len = p.r-p.l+1;
   if (len <= k) k -= len, res += get_sum(l, r);</pre>
    else {
     int ll = r - k + 1;
      res += get_sum(ll, r);
     stk.push({1, 11-1});
     break;
   }
  }
 return res;
int main()
 int n; cin >> n;
 while (n -- ) {
   int op; cin >> op;
   if (op == 1) {
     int 1, r; cin >> 1 >> r;
     stk.push({1, r});
    } else {
     LL k; cin >> k;
     cout << calc(k) << endl;</pre>
   }
 }
 return 0;
}
```