# 数据结构A

### 笛卡尔树

小根笛卡尔树

```
1 | cin >> n;
   for (int i = 0;i < n;++i)cin >> nums[i];
 2
 3
   for (int i = 0; i < n; ++i)rs[i] = -1;
   for (int i = 0; i < n; ++i) ls[i] = -1;
 5
   top = 0;
 6
   for (int i = 0; i < n; i++) {
 7
        int k = top;
8
        while (k > 0 \& nums[stk[k - 1]] > nums[i]) k--;
9
        if (k) rs[stk[k - 1]] = i; // rs代表笛卡尔树每个节点的右儿子
10
        if (k < top) ls[i] = stk[k]; // ls代表笛卡尔树每个节点的左儿子
        stk[k++] = i;
11
12
        top = k;
13 }
```

### dsu并查集

### 路径优化(普遍)

```
1
   struct dsu {
 2
        std::vector<int> d;
 3
        dsu(int n) { d.resize(n + 1); iota(d.begin(), d.end(), 0); }
        int get\_root(int x) { return d[x] = (x == d[x] ? x : get\_root(d[x]));
 4
    };
 5
        bool merge(int u, int v) {
            if (get_root(u) != get_root(v)) {
 6
 7
                d[get_root(u)] = get_root(v);
8
                return true;
9
10
            else return false;
        }
11
12 };
```

### 根据集合的大小优化

```
//左移位数根据节点个数定
define UFLIMIT (2<<17)
int unicnt[UFLIMIT];

void ufinit(int n) {
    for (int i = 0; i < n; i++)unicnt[i] = 1;
}

int ufroot(int x) { return unicnt[x] <= 0 ? -(unicnt[x] = -ufroot(-unicnt[x])) : x; }

int ufsame(int x, int y) { return ufroot(x) == ufroot(y); }

void uni(int x, int y) {
    if ((x = ufroot(x)) == (y = ufroot(y)))return;
    if (unicnt[x] < unicnt[y])std::swap(x, y);</pre>
```

```
12     unicnt[x] += unicnt[y];
13     unicnt[y] = -x;
14  }
```

### 按秩合并优化

```
1 | class UnionFind {
 2
    private:
 3
        std::vector<int> parent;
 4
        std::vector<int> rank;
 5
    public:
 6
        UnionFind(int n) {
 7
            parent.resize(n, 0);
8
            rank.resize(n, 0);
9
            iota(parent.begin(), parent.end(), 0);
10
        }
11
        int find(int x) {
            if (parent[x] == x)
12
13
                return x;
14
            return parent[x] = find(parent[x]);
        }
15
16
        void merge(int x, int y) {
17
            int rootX = find(x);
            int rootY = find(y);
18
19
            if (rootX == rootY) return;
20
            if (rank[rootX] > rank[rootY])
21
                std::swap(rootX, rootY);
22
            parent[rootX] = rootY;
23
            if (rank[rootX] == rank[rootY]) {
24
                rank[rootY]++;
25
            }
26
        }
27
        bool isConnect(int x, int y) {
            return find(x) == find(y);
28
        }
29
30 };
```

### 常用操作

```
1
    struct DSU {
 2
        vector<int> fa, p, e, f;
 3
        DSU(int n) {
 4
 5
            fa.resize(n + 1);
 6
            iota(fa.begin(), fa.end(), 0);
 7
            p.resize(n + 1, 1);
 8
            e.resize(n + 1);
            f.resize(n + 1);
 9
10
        }
        int get(int x) {
11
12
            while (x != fa[x])  {
13
                 x = fa[x] = fa[fa[x]];
14
15
            return x;
```

```
16
17
        bool merge(int x, int y) { // 设x是y的祖先
18
            if (x == y) f[get(x)] = 1;
19
            x = get(x), y = get(y);
20
            e[x]++;
21
            if (x == y) return false;
            if (x < y) swap(x, y); // 将编号小的合并到大的上
22
23
            fa[y] = x;
24
            f[x] |= f[y], p[x] += p[y], e[x] += e[y];
25
            return true;
26
        }
27
        bool same(int x, int y) {
28
            return get(x) == get(y);
29
        }
        bool F(int x) { // 判断连通块内是否存在自环
30
31
            return f[get(x)];
        }
32
        int size(int x) { // 输出连通块中点的数量
33
34
            return p[get(x)];
35
        }
36
        int E(int x) { // 输出连通块中边的数量
37
            return e[get(x)];
38
        }
39 };
```

## ST 表

用于解决区间可重复贡献问题,需要满足 x 运算符 x=x (如区间最大值:  $\max(x,x)=x$  、区间  $\gcd\colon\gcd(x,x)=x$  等) ,但是不支持修改操作。 $\mathcal{O}(N\log N)$  预处理, $\mathcal{O}(1)$  查询。

```
1
    struct ST {
 2
        const int n, k;
 3
        vector<int> in1, in2;
 4
        vector<vector<int>> Max, Min;
 5
        ST(int n) : n(n), in1(n + 1), in2(n + 1), k(_1g(n)) {
            Max.resize(k + 1, vector < int > (n + 1));
 6
 7
            Min.resize(k + 1, vector < int > (n + 1));
 8
 9
        void init() {
10
            for (int i = 1; i \le n; i++) {
                 Max[0][i] = in1[i];
11
12
                 Min[0][i] = in2[i];
13
14
            for (int i = 0, t = 1; i < k; i++, t <<= 1) {
                 const int T = n - (t << 1) + 1;
15
16
                 for (int j = 1; j <= T; j++) {
17
                     Max[i + 1][j] = max(Max[i][j], Max[i][j + t]);
                     Min[i + 1][j] = min(Min[i][j], Min[i][j + t]);
18
                 }
19
            }
20
21
        }
22
        int getMax(int 1, int r) {
            if (1 > r) {
23
24
                 swap(1, r);
25
            }
```

```
26
            int k = _{1}g(r - 1 + 1);
27
            return \max(\max[k][1], \max[k][r - (1 << k) + 1]);
28
        }
29
        int getMin(int 1, int r) {
            if (1 > r) {
30
31
                 swap(1, r);
            }
32
            int k = _{1}g(r - 1 + 1);
33
34
            return min(Min[k][1], Min[k][r - (1 << k) + 1]);
35
        }
36 };
```

## Fenwick Tree 树状数组

```
1
    template<class T> struct BIT {
 2
        int n;
 3
        vector<T> w;
 4
        BIT(int n, auto &in): n(n), w(n + 1) { // 预处理填值
 5
            for (int i = 1; i \le n; i++) {
                add(i, in[i]);
 6
 7
            }
 8
 9
        void add(int x, T v) {
10
            for (; x \le n; x += x \& -x) {
11
                w[x] += v;
12
13
        }
        T ask(int x) { // 前缀和查询
14
15
            T ans = 0;
            for (; x; x -= x \& -x) {
16
17
                ans += w[x];
18
19
            return ans;
20
21
        T ask(int 1, int r) { // 差分实现区间和查询
22
            return ask(r) - ask(l - 1);
23
        }
24
    };
```

### 逆序对扩展

```
1
    struct BIT {
2
        int n;
        vector<int> w, chk; // chk 为传入的待处理数组
3
4
        BIT(int n, auto \&in) : n(n), w(n + 1), chk(in) {}
5
        /* 需要全部常规封装 */
6
        int get() {
7
            vector<array<int, 2>> alls;
8
            for (int i = 1; i <= n; i++) {
9
                alls.push_back({chk[i], i});
10
11
            sort(alls.begin(), alls.end());
12
            int ans = 0;
13
            for (auto [val, idx] : alls) {
```

### 前驱后继扩展(常规+第 k 小值查询+元素排名查询+元素前驱后继查询)

注意,被查询的值都应该小于等于 N ,否则会越界;如果离散化不可使用,则需要使用平衡树替代。

```
1
    struct BIT {
2
        int n;
3
        vector<int> w;
4
        BIT(int n) : n(n), w(n + 1) {}
5
        void add(int x, int v) {
6
            for (; x \le n; x += x \& -x) {
7
               w[x] += v;
            }
8
9
10
        int kth(int x) { // 查找第 k 小的值
            int ans = 0;
11
            for (int i = _1g(n); i >= 0; i--) {
12
13
                int val = ans + (1 << i);
14
                if (val < n \& w[val] < x) {
15
                   x \rightarrow w[val];
                    ans = val;
16
17
                }
18
            }
19
            return ans + 1;
        }
20
        int get(int x) { // 查找 x 的排名
21
22
            int ans = 1;
23
            for (x--; x; x -= x \& -x) {
24
                ans += w[x];
25
            }
26
            return ans;
27
        }
        int pre(int x) { return kth(get(x) - 1); } // 查找 x 的前驱
28
29
        int suf(int x) { return kth(get(x + 1)); } // 查找 x 的后继
30
   };
    const int N = 10000000; // 可以用于在线处理平衡二叉树的全部要求
31
32
    signed main() {
33
        BIT bit(N + 1); // 在线处理不能够离散化,一定要开到比最大值更大
34
        int n;
35
        cin >> n;
        for (int i = 1; i \le n; i++) {
36
37
            int op, x;
38
            cin >> op >> x;
39
            if (op == 1) bit.add(x, 1); // 插入 x
            else if (op == 2) bit.add(x, -1); // 删除任意一个 x
40
            else if (op == 3) cout << bit.get(x) << "\n"; // 查询 x 的排名
41
42
            else if (op == 4) cout << bit.kth(x) << "\n"; // 查询排名为 x 的数
            else if (op == 5) cout << bit.pre(x) << "\n"; // 求小于 x 的最大值(前
43
    驱)
```

```
44 else if (op == 6) cout << bit.suf(x) << "\n"; // 求大于 x 的最小值(后 继)
45 }
46 }
```

### 最值查询扩展 (常规+区间最值查询+单点赋值)

以  $\mathcal{O}(\log\log N)$  的复杂度运行,但是即便如此依然略优于线段树(后者常数较大)。

```
1
    template<class T> struct BIT {
 2
        int n;
 3
        vector<T> w, base;
 4
        #define low(x) (x & -x)
 5
        BIT(int n, auto \&in) : n(n), w(n + 1), base(n + 1) {
            for (int i = 1; i <= n; i++) {
 6
 7
                update(i, in[i]);
 8
9
        } /* 可以增加并使用常规封装中的几个函数 */
        void update(int x, int v) { // 单点赋值
10
            base[x] = max(base[x], v);
11
12
            for (; x \le n; x += low(x)) {
13
                w[x] = max(w[x], v);
14
            }
15
        }
        T getMax(int 1, int r) { // 最值查询
16
            T ans = T();
17
            while (r >= 1) {
18
19
                ans = max(base[r], ans);
20
                for (r--; r - low(r) >= l; r -= low(r)) {
21
                    ans = max(w[r], ans);
22
                }
23
            }
24
            return ans;
25
        }
26 };
```

## 二维树状数组

**封装一:** 该版本不能同时进行区间修改+区间查询。无离散化版本的空间占用为  $\mathcal{O}(NM)$  、建树复杂度为  $\mathcal{O}(NM)$  、单次查询复杂度为  $\mathcal{O}(\log N \cdot \log M)$  。

```
1
    struct BIT_2D {
 2
        int n, m;
 3
        vector<vector<int>> w;
 4
 5
        BIT_2D(int n, int m) : n(n), m(m) {
 6
             w.resize(n + 1, vector < int > (m + 1));
 7
 8
        void add(int x, int y, int k) {
             for (int i = x; i \le n; i += i \& -i) {
9
10
                 for (int j = y; j <= m; j += j \& -j) {
11
                     w[i][j] += k;
12
                 }
13
             }
```

```
14
15
         void add(int x, int y, int X, int Y, int k) { // 区块修改: 二维差分
16
             X++, Y++;
17
             add(x, y, k), add(x, y, -k);
18
             add(x, Y, k), add(x, Y, -k);
19
         int ask(int x, int y) { // 单点查询
20
21
             int ans = 0;
22
             for (int i = x; i; i -= i \& -i) {
                 for (int j = y; j; j -= j \& -j) {
23
24
                     ans += w[i][j];
25
                 }
26
             }
27
             return ans;
28
         }
29
         int ask(int x, int y, int X, int Y) { // 区块查询: 二维前缀和
30
             x--, y--;
31
             return ask(X, Y) - ask(X, Y) - ask(X, y) + ask(X, y);
32
         }
33 };
```

#### **封装二**: 该版本支持全部操作。但是时空复杂度均比上一个版本多 4 倍。

```
struct BIT_2D {
 1
 2
        int n, m;
 3
        vector<vector<int>> b1, b2, b3, b4;
 4
 5
        BIT_2D(int n, int m) : n(n), m(m) {
            b1.resize(n + 1, vector<int>(m + 1));
 6
 7
            b2.resize(n + 1, vector < int > (m + 1));
 8
            b3.resize(n + 1, vector < int > (m + 1));
 9
            b4.resize(n + 1, vector<int>(m + 1));
10
        }
11
        void add(auto &w, int x, int y, int k) { // 单点修改
            for (int i = x; i \le n; i += i \& -i) {
12
                for (int j = y; j <= m; j += j \& -j) {
13
14
                    w[i][j] += k;
15
                }
            }
16
17
18
        void add(int x, int y, int k) { // 多了一步计算
19
            add(b1, x, y, k);
            add(b2, x, y, k * (x - 1));
20
21
            add(b3, x, y, k * (y - 1));
22
            add(b4, x, y, k * (x - 1) * (y - 1));
23
        void add(int x, int y, int X, int Y, int k) { // 区块修改: 二维差分
24
25
            X++, Y++;
26
            add(x, y, k), add(x, y, -k);
            add(X, Y, k), add(x, Y, -k);
27
28
        }
29
        int ask(auto &w, int x, int y) { // 单点查询
30
            int ans = 0;
31
            for (int i = x; i; i -= i \& -i) {
                for (int j = y; j; j -= j \& -j) {
32
```

```
33
                   ans += w[i][j];
34
               }
35
            }
36
            return ans;
37
        }
        int ask(int x, int y) { // 多了一步计算
38
39
            int ans = 0;
            ans += x * y * ask(b1, x, y);
40
41
            ans -= y * ask(b2, x, y);
42
            ans -= x * ask(b3, x, y);
43
            ans += ask(b4, x, y);
44
            return ans;
45
        }
        int ask(int x, int y, int X, int Y) { // 区块查询: 二维前缀和
46
47
            x--, y--;
48
            return ask(X, Y) - ask(X, Y) - ask(X, y) + ask(X, y);
49
        }
50 };
```

## 线段树

### 快速线段树 (单点修改+区间最值)

```
1
    struct Segt {
 2
        vector<int> w;
 3
        int n;
        Segt(int n) : w(2 * n, (int)-2E9), n(n) {}
 4
 5
        void modify(int pos, int val) {
 6
 7
            for (w[pos += n] = val; pos > 1; pos /= 2) {
 8
                w[pos / 2] = max(w[pos], w[pos \land 1]);
 9
            }
        }
10
11
12
        int ask(int 1, int r) {
13
            int res = -2E9;
            for (1 += n, r += n; 1 < r; 1 /= 2, r /= 2) {
14
                if (1 \% 2) res = max(res, w[1++]);
15
                if (r \% 2) res = max(res, w[--r]);
16
17
            }
18
            return res;
19
        }
20 };
```

### 区间加法修改、区间最小值查询 已修正 2025.7.19

```
template < class T> struct Segt {
    struct node {
        int l, r;
        T w, rmq, lazy;
    };
    std::vector < T> w;
    std::vector < node > t;
```

```
9
        Segt() {}
10
        Segt(int n) { init(n); }
        Segt(std::vector<int> in) {
11
            int n = in.size() - 1;
12
13
            w.resize(n + 1);
14
            for (int i = 1; i <= n; i++) {
15
                w[i] = in[i];
16
17
            init(in.size() - 1);
        }
18
19
    #define GL (k << 1)
20
21
    #define GR (k \ll 1 \mid 1)
22
        void init(int n) {
23
24
            w.resize(n + 1);
            t.resize(n * 4 + 1);
25
            auto build = [\&] (auto self, int 1, int r, int k = 1) {
26
27
                if (1 == r) {
                    t[k] = \{ 1, r, w[1], w[1], 0 \}; // 如果有赋值为 0 的操作,则懒标
28
    记必须要 -1
29
                     return;
30
                }
31
                t[k] = \{ 1, r, 0, 0, 0 \};
32
                int mid = (1 + r) / 2;
                self(self, 1, mid, GL);
33
34
                self(self, mid + 1, r, GR);
35
                pushup(k);
36
                };
37
            build(build, 1, n);
38
        }
        void pushdown(node& p, T lazy) { /* 【在此更新下递函数】 */
39
40
            p.w += (p.r - p.l + 1) * lazy;
41
            p.rmq += lazy;
42
            p.lazy += lazy;
43
        }
44
        void pushdown(int k) {
45
            if (t[k].lazy == 0) return;
46
            pushdown(t[GL], t[k].lazy);
47
            pushdown(t[GR], t[k].lazy);
48
            t[k].lazy = 0;
49
        }
50
        void pushup(int k) {
51
            auto pushup = [&](node& p, node& l, node& r) { /* 【在此更新上传函数】
    */
52
                p.w = 1.w + r.w;
53
                p.rmq = std::min(1.rmq, r.rmq); // RMQ -> min/max
54
                };
55
            pushup(t[k], t[GL], t[GR]);
56
        }
57
        void modify(int 1, int r, T val, int k = 1) { // 区间修改
58
            if (1 \le t[k].1 \& t[k].r \le r) {
59
                pushdown(t[k], val);
60
                 return;
61
62
            pushdown(k);
```

```
int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
63
64
            if (1 \leftarrow mid) modify(1, r, val, GL);
65
            if (mid < r) modify(1, r, val, GR);
66
            pushup(k);
67
        }
68
        T rmq(int 1, int r, int k = 1) { // 区间询问最小值
            if (1 \le t[k].1 \& t[k].r \le r) {
69
70
                 return t[k].rmq;
            }
71
            pushdown(k);
72
73
            int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
74
            T ans = std::numeric_limits<T>::max(); // RMQ -> 为 max 时需要修改为
    ::lowest()
75
            if (1 <= mid) ans = std::min(ans, rmq(1, r, GL)); // RMQ -> min/max
76
            if (mid < r) ans = std::min(ans, rmq(1, r, GR)); // RMQ -> min/max
77
            return ans;
        }
78
        T ask(int 1, int r, int k = 1) { // 区间询问
79
80
            if (1 \le t[k].1 \& t[k].r \le r) {
81
                 return t[k].w;
82
            }
83
            pushdown(k);
84
            int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
85
            T ans = 0;
            if (1 \le mid) ans += ask(1, r, GL);
86
87
            if (mid < r) ans += ask(1, r, GR);
88
            return ans;
        }
89
90
        void debug(int k = 1) {
            std::cout << "[" << t[k].l << ", " << t[k].r << "]: ";
91
            std::cout << "w = " << t[k].w << ", ";
92
            std::cout << "Min = " << t[k].rmq << ", ";
93
94
            std::cout << "lazy = " << t[k].lazy << ", ";
95
            std::cout << std::endl;</pre>
            if (t[k].l == t[k].r) return;
96
97
            debug(GL), debug(GR);
98
        }
99 };
```

#### 同时需要处理区间加法与乘法修改

```
1
    template <class T> struct Segt_ {
 2
        struct node {
 3
            int 1, r;
 4
            T w, add, mul = 1; // 注意初始赋值
 5
        };
 6
        vector<T> w;
 7
        vector<node> t;
 8
9
        Segt_(int n) {
10
            w.resize(n + 1);
11
            t.resize((n << 2) + 1);
12
            build(1, n);
13
        }
14
        Segt_(vector<int> in) {
```

```
int n = in.size() - 1;
15
16
            w.resize(n + 1);
17
            for (int i = 1; i <= n; i++) {
                w[i] = in[i];
18
19
20
            t.resize((n << 2) + 1);
            build(1, n);
21
22
        }
23
        void pushdown(node &p, T add, T mul) { // 在此更新下递函数
            p.w = p.w * mul + (p.r - p.l + 1) * add;
24
            p.add = p.add * mul + add;
25
            p.mul *= mul;
26
27
        }
        void pushup(node &p, node &1, node &r) { // 在此更新上传函数
28
29
            p.w = 1.w + r.w;
30
        }
31
    #define GL (k << 1)
    #define GR (k \ll 1 \mid 1)
32
33
        void pushdown(int k) { // 不需要动
34
            pushdown(t[GL], t[k].add, t[k].mul);
35
            pushdown(t[GR], t[k].add, t[k].mul);
36
            t[k].add = 0, t[k].mul = 1;
37
        }
38
        void pushup(int k) { // 不需要动
39
            pushup(t[k], t[GL], t[GR]);
40
        }
        void build(int 1, int r, int k = 1) {
41
            if (1 == r) {
42
43
                t[k] = \{1, r, w[1]\};
44
                return;
45
            }
            t[k] = \{1, r\};
46
47
            int mid = (1 + r) / 2;
48
            build(1, mid, GL);
49
            build(mid + 1, r, GR);
50
            pushup(k);
51
        }
52
        void modify(int 1, int r, T val, int k = 1) { // 区间修改
53
            if (1 \le t[k].1 \& t[k].r \le r) {
54
                t[k].w += (t[k].r - t[k].l + 1) * val;
55
                t[k].add += val;
56
                return;
57
58
            pushdown(k);
59
            int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
            if (1 \le mid) modify(1, r, val, GL);
60
61
            if (mid < r) modify(1, r, val, GR);
62
            pushup(k);
63
        }
        void modify2(int 1, int r, T val, int k = 1) { // 区间修改
64
65
            if (1 \le t[k].1 \& t[k].r \le r) {
66
                t[k].w *= val;
                t[k].add *= val;
67
                t[k].mul *= val;
68
69
                return;
70
            }
```

```
pushdown(k);
71
72
             int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
73
             if (1 \le mid) \mod fy2(1, r, val, GL);
             if (mid < r) modify2(1, r, val, GR);</pre>
74
75
             pushup(k);
76
        }
         T ask(int 1, int r, int k = 1) { // 区间询问,不合并
77
78
             if (1 \leftarrow t[k].1 \& t[k].r \leftarrow r) {
79
                 return t[k].w;
             }
80
81
             pushdown(k);
82
             int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
             T ans = 0;
83
84
             if (1 \le mid) ans += ask(1, r, GL);
85
             if (mid < r) ans += ask(1, r, GR);
86
             return ans;
        }
87
        void debug(int k = 1) {
88
             cout << "[" << t[k].1 << ", " << t[k].r << "]: ";
89
             cout << "w = " << t[k].w << ", ";</pre>
90
             cout << "add = " << t[k].add << ", ";</pre>
91
             cout << "mul = " << t[k].mul << ", ";</pre>
92
93
             cout << endl;</pre>
94
             if (t[k].l == t[k].r) return;
95
             debug(GL), debug(GR);
96
         }
97 };
```

### 区间赋值/推平

如果存在推平为0的操作,那么需要将1azy 初始赋值为-1。

```
1
   void pushdown(node &p, T lazy) { /* 【在此更新下递函数】 */
2
        p.w = (p.r - p.l + 1) * lazy;
3
       p.lazy = lazy;
4
5
   void modify(int 1, int r, T val, int k = 1) {
6
       if (1 \le t[k].1 \& t[k].r \le r) {
7
           t[k].w = val;
8
            t[k].lazy = val;
9
           return;
       }
10
       // 剩余部分不变
11
12 }
```

#### 区间取模

原题需要进行"单点赋值+区间取模+区间求和" See 。该操作不需要懒标记。

需要额外维护一个区间最大值,当模数大于区间最大值时剪枝,否则进行单点取模。由于单点 MOD < x 时  $x \mod \text{MOD} < \frac{x}{2}$  ,故单点取模至 0 最劣只需要  $\log x$  次 。

```
1 void modifyMod(int l, int r, T val, int k = 1) {
2    if (l <= t[k].l && t[k].r <= r) {
3     if (t[k].rmq < val) return; // 重要剪枝
```

```
4
 5
         if (t[k].] == t[k].r) {
 6
             t[k].w \% = val;
 7
             t[k].rmq %= val;
 8
             return;
 9
         }
10
         int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
         if (1 <= mid) modifyMod(1, r, val, GL);</pre>
11
12
         if (mid < r) modifyMod(1, r, val, GR);</pre>
13
         pushup(k);
14
    }
```

### 区间异或修改

原题需要维护"区间异或修改+区间求和"See。

```
struct Segt \{ // \# define GL (k << 1) // \# define GR (k << 1 | 1) \}
 1
 2
        struct node {
 3
            int 1, r;
            int w[N], lazy; // 注意这里为了方便计算, w 只需要存位
 4
 5
        };
 6
        vector<int> base;
 7
        vector<node> t;
 8
9
        Segt(vector<int> in) : base(in) {
            int n = in.size() - 1;
10
            t.resize(n * 4 + 1);
11
12
            auto build = [\&] (auto self, int 1, int r, int k = 1) {
                t[k] = {1, r}; // 前置赋值
13
                if (1 == r) {
14
                     for (int i = 0; i < N; i++) {
15
16
                         t[k].w[i] = base[l] >> i & 1;
17
                     }
18
                     return;
19
                }
20
                int mid = (1 + r) / 2;
                self(self, 1, mid, GL);
21
22
                self(self, mid + 1, r, GR);
23
                pushup(k);
24
            };
25
            build(build, 1, n);
26
        }
        void pushdown(node &p, int lazy) { /* 【在此更新下递函数】 */
27
28
            int len = p.r - p.l + 1;
29
            for (int i = 0; i < N; i++) {
                if (lazy >> i & 1) { // \square p.w = (p.r - p.l + 1) - p.w;
30
                     p.w[i] = len - p.w[i];
31
32
                }
33
34
            p.lazy \wedge= lazy;
35
        }
36
        void pushdown(int k) { // 【不需要动】
37
            if (t[k].lazy == 0) return;
            pushdown(t[GL], t[k].lazy);
38
            pushdown(t[GR], t[k].lazy);
39
```

```
40
            t[k].lazy = 0;
41
        }
42
        void pushup(int k) {
             auto pushup = [&](node &p, node &l, node &r) { /* 【在此更新上传函数】
43
44
                 for (int i = 0; i < N; i++) {
                     p.w[i] = 1.w[i] + r.w[i]; // p.w = 1.w + r.w;
45
46
                 }
47
             };
             pushup(t[k], t[GL], t[GR]);
48
49
        void modify(int 1, int r, int val, int k = 1) { // 区间修改
50
51
             if (1 \le t[k].1 \& t[k].r \le r) {
                 pushdown(t[k], val);
52
53
                 return;
54
             }
55
             pushdown(k);
             int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
56
57
             if (1 \leftarrow mid) modify(1, r, val, GL);
58
             if (mid < r) modify(1, r, val, GR);</pre>
59
             pushup(k);
        }
60
        i64 ask(int 1, int r, int k = 1) { // 区间求和
61
62
             if (1 \le t[k].1 \& t[k].r \le r) {
63
                 i64 ans = 0;
64
                 for (int i = 0; i < N; i++) {
65
                     ans += t[k].w[i] * (1LL << i);
66
                 }
67
                 return ans;
68
             }
69
             pushdown(k);
             int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
70
71
             i64 \ ans = 0;
72
             if (1 \leftarrow mid) ans += ask(1, r, GL);
             if (mid < r) ans += ask(1, r, GR);
73
74
             return ans;
75
        }
76 };
```

#### 拆位运算

原题同上。使用若干棵线段树维护每一位的值,区间异或转变为区间翻转。

```
1
    template<class T> struct Segt_ { // GL 为 (k << 1), GR 为 (k << 1 | 1)
        struct node {
 2
 3
            int 1, r;
 4
            T w;
 5
            bool lazy; // 注意懒标记用布尔型足以
 6
        };
 7
        vector<T> w;
 8
        vector<node> t;
 9
10
        Segt_() {}
        void init(vector<int> in) {
11
            int n = in.size() - 1;
12
```

```
13
            w.resize(n * 4 + 1);
14
            for (int i = 0; i \le n; i++) { w[i] = in[i]; }
15
            t.resize(n * 4 + 1);
            build(1, n);
16
17
        }
18
        void pushdown(node &p, bool lazy = 1) { // 【在此更新下递函数】
            p.w = (p.r - p.1 + 1) - p.w;
19
20
            p.lazy \wedge= lazy;
21
        }
        void pushup(node &p, node &l, node &r) { // 【在此更新上传函数】
22
23
            p.w = 1.w + r.w;
24
        }
25
        void pushdown(int k) { // 【不需要动】
            if (t[k].lazy == 0) return;
26
            pushdown(t[GL]), pushdown(t[GR]); // 注意这里不再需要传入第二个参数
27
28
            t[k].lazy = 0;
29
        }
        void pushup(int k) { pushup(t[k], t[GL], t[GR]); } // 【不需要动】
30
        void build(int 1, int r, int k = 1) {
31
            if (1 == r) {
32
33
                t[k] = {1, r, w[1], 0}; // 注意懒标记初始为 0
34
                return;
35
            }
36
            t[k] = \{1, r\};
37
            int mid = (1 + r) / 2;
38
            build(1, mid, GL);
39
            build(mid + 1, r, GR);
40
            pushup(k);
41
        }
        void reverse(int 1, int r, int k = 1) { // 区间翻转
42
43
            if (1 \le t[k].1 \& t[k].r \le r) {
44
                pushdown(t[k], 1);
45
                return;
46
            }
            pushdown(k);
47
            int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
48
49
            if (1 \leftarrow mid) reverse(1, r, GL);
50
            if (mid < r) reverse(1, r, GR);</pre>
51
            pushup(k);
52
        }
53
        T ask(int 1, int r, int k = 1) { // 区间求和
            if (1 \le t[k].1 \& t[k].r \le r) {
54
55
                return t[k].w;
56
            }
57
            pushdown(k);
            int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
58
59
            T ans = 0;
60
            if (1 \leftarrow mid) ans += ask(1, r, GL);
61
            if (mid < r) ans += ask(1, r, GR);
62
            return ans;
63
        }
64
    };
    signed main() {
65
66
        int n; cin >> n;
67
        vector in(20, vector<int>(n + 1));
68
        Segt_<i64> segt[20]; // 拆位建线段树
```

```
for (int i = 1, x; i \leftarrow n; i++) { cin >> x;
69
70
             for (int bit = 0; bit < 20; bit++) {
                 in[bit][i] = x >> bit & 1;
71
             }
72
73
         }
         for (int i = 0; i < 20; i++) {
74
             segt[i].init(in[i]);
75
76
        }
77
78
        int m, op;
         for (cin >> m; m; m--) { cin >> op;
79
             if (op == 1) {
80
81
                 int 1, r; i64 ans = 0; cin >> 1 >> r;
                 for (int i = 0; i < 20; i++) {
82
                     ans += segt[i].ask(1, r) * (1LL << i);
83
84
                 }
                 cout << ans << "\n";</pre>
85
86
             } else {
87
                 int 1, r, val; cin >> 1 >> r >> val;
88
                 for (int i = 0; i < 20; i++) {
89
                     if (val >> i & 1) { segt[i].reverse(l, r); }
90
                 }
91
             }
92
        }
93
    }
```

## 树套树

#### 线段树套平衡树

```
1 #include <bits/stdc++.h>
 2
   #include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
   using namespace __gnu_pbds;
 3
   using pii = std::pair<int, int>;
 4
 5
    const int inf = 2147483647;
 6
    tree<pii, null_type, std::less<pii>, rb_tree_tag,
 7
    tree_order_statistics_node_update> ver;
8
9
    template<class Info>
    struct SegmentTree {
10
11
        int n;
12
        std::vector<Info> info;
13
14
        SegmentTree() : n(0) {}
15
        void init(int n_) {
16
17
            n = n_{-};
            info.assign(4 << std::__lg(n), Info());</pre>
18
19
        }
20
21
    public:
        // --- 初始化与构建 ---
22
23
        void build(const std::vector<int>& a) {
24
            _build(1, 0, n, a);
```

```
25
26
27
    private:
        void _build(int p, int l, int r, const std::vector<int>& a) {
28
29
            // 从叶子节点开始,向上启发式合并来构建整棵树
30
            if (r - 1 == 1) {
                if (1 < a.size()) info[p].ver.insert({ a[1], 1 });</pre>
31
32
                return;
33
            }
            int m = (1 + r) / 2;
34
35
            _build(2 * p, 1, m, a);
36
            _{\text{build}(2 * p + 1, m, r, a);}
37
            // 启发式合并 (小树合并到大树)
38
39
            if (info[2 * p].ver.size() > info[2 * p + 1].ver.size()) {
40
                info[p].ver = info[2 * p].ver;
                for (const auto& item : info[2 * p + 1].ver)
41
    info[p].ver.insert(item);
42
            }
43
            else {
44
                info[p].ver = info[2 * p + 1].ver;
45
                for (const auto& item : info[2 * p].ver)
    info[p].ver.insert(item);
46
            }
47
        }
48
49
    public:
        // 单点修改
50
51
        void update(int pos, int old_val, int new_val) {
52
            _update(1, 0, n, pos, old_val, new_val);
53
        }
54
55
        // 查询排名 (返回比 k 小的数的个数)
56
        int query_rank_count(int 1, int r, int k) {
57
            return _query_rank_count(1, 0, n, 1, r, k);
58
        }
59
60
        // 查询前驱
        int query_pred(int 1, int r, int k) {
61
62
            return _query_pred(1, 0, n, 1, r, k);
63
        }
64
        // 查询后继
65
66
        int query_succ(int 1, int r, int k) {
67
            return _query_succ(1, 0, n, 1, r, k);
        }
68
69
70
    private:
71
        void _update(int p, int l, int r, int pos, int old_val, int new_val) {
72
            info[p].ver.erase({ old_val, pos });
73
            info[p].ver.insert({ new_val, pos });
74
            if (r - 1 == 1) return;
75
            int m = (1 + r) / 2;
76
            if (pos < m) _update(2 * p, 1, m, pos, old_val, new_val);</pre>
            else \_update(2 * p + 1, m, r, pos, old\_val, new\_val);
77
78
        }
```

```
79
 80
         int _query_rank_count(int p, int 1, int r, int x, int y, int k) {
             if (1 >= y || r <= x) return 0;
 81
             if (1 >= x \& r <= y) {
 82
                  return info[p].ver.order_of_key({ k, -1 });
 83
 84
             }
 85
             int m = (1 + r) / 2;
 86
             return _{query} rank_{count}(2 * p, 1, m, x, y, k) +
     _{query\_rank\_count(2 * p + 1, m, r, x, y, k);}
 87
         }
 88
         int _query_pred(int p, int 1, int r, int x, int y, int k) {
 89
             if (1 >= y \mid \mid r <= x) return -inf;
 90
             if (1 >= x \& r <= y) {
 91
                  auto it = info[p].ver.lower_bound({ k, -1 });
 92
 93
                  if (it == info[p].ver.begin()) return -inf;
                  return (--it)->first;
 94
 95
              }
 96
             int m = (1 + r) / 2;
 97
              return std::max(_query_pred(2 * p, 1, m, x, y, k), _query_pred(2 *
     p + 1, m, r, x, y, k));
 98
 99
100
         int _query_succ(int p, int 1, int r, int x, int y, int k) {
101
             if (1 >= y \mid \mid r <= x) return inf;
102
             if (1 >= x & r <= y) {
                  auto it = info[p].ver.upper_bound({ k, inf });
103
                  if (it == info[p].ver.end()) return inf;
104
105
                  return it->first;
106
              }
107
             int m = (1 + r) / 2;
108
             return std::min(_query_succ(2 * p, 1, m, x, y, k), _query_succ(2 *
     p + 1, m, r, x, y, k));
109
         }
110
     };
111
112
     struct Info {
         tree<pii, null_type, std::less<pii>, rb_tree_tag,
113
     tree_order_statistics_node_update> ver;
114
     };
```

## 坐标压缩与离散化

#### 简单版本

```
sort(alls.begin(), alls.end());
alls.erase(unique(alls.begin(), alls.end()), alls.end());
auto get = [&](int x) {
   return lower_bound(alls.begin(), alls.end(), x) - alls.begin();
};
```

```
1
    template <typename T> struct Compress_ {
 2
        int n, shift = 0; // shift 用于标记下标偏移量
 3
        vector<T> alls;
 4
 5
        Compress_() {}
        Compress_(auto in) : alls(in) {
 6
 7
            init();
 8
        }
 9
        void add(T x) {
            alls.emplace_back(x);
10
11
        }
12
        template <typename... Args> void add(T x, Args... args) {
13
            add(x), add(args...);
14
        }
        void init() {
15
            alls.emplace_back(numeric_limits<T>::max());
16
            sort(alls.begin(), alls.end());
17
            alls.erase(unique(alls.begin(), alls.end());
18
19
            this->n = alls.size();
        }
20
        int size() {
21
22
            return n;
23
        }
        int operator[](T x) { // 返回 x 元素的新下标
24
25
            return upper_bound(alls.begin(), alls.end(), x) - alls.begin() +
    shift;
26
        }
        T Get(int x) { // 根据新下标返回原来元素
27
            assert(x - shift < n);</pre>
28
29
            return x - shift < n ? alls[x - shift] : -1;
30
        }
        bool count(T x) { // 查找元素 x 是否存在
31
            return binary_search(alls.begin(), alls.end(), x);
32
33
34
        friend auto &operator<< (ostream &o, const auto &j) {
35
            cout << "{";
            for (auto it : j.alls) {
36
                o << it << " ";
37
38
39
            return o << "}";
        }
40
41
42
    using Compress = Compress_<int>;
```

## 轻重链剖分/树链剖分

将线段树处理的部分分离,方便修改。支持链上查询/修改、子树查询/修改,建树时间复杂度  $\mathcal{O}(N\log N)$  ,单次查询时间复杂度  $\mathcal{O}(\log^2 N)$  。

```
1 struct Segt {
2   struct node {
3   int 1, r, w, lazy;
```

```
};
 5
        vector<int> w;
 6
        vector<node> t;
 7
 8
        Segt() {}
 9
        #define GL (k << 1)
        #define GR (k \ll 1 \mid 1)
10
11
12
        void init(vector<int> in) {
            int n = in.size() - 1;
13
14
            w.resize(n + 1);
15
            for (int i = 1; i \le n; i++) {
                 w[i] = in[i];
16
            }
17
18
            t.resize(n * 4 + 1);
19
            auto build = [\&] (auto self, int l, int r, int k = 1) {
                 if (1 == r) {
20
                     t[k] = {1, r, w[1], 0}; // 如果有赋值为 0 的操作,则懒标记必须
21
    要 -1
22
                     return;
23
                 }
24
                 t[k] = \{1, r\};
                 int mid = (1 + r) / 2;
25
26
                 self(self, 1, mid, GL);
27
                 self(self, mid + 1, r, GR);
28
                 pushup(k);
29
            };
            build(build, 1, n);
30
31
        void pushdown(node &p, int lazy) { /* 【在此更新下递函数】 */
32
33
            p.w += (p.r - p.l + 1) * lazy;
34
            p.lazy += lazy;
35
        }
36
        void pushdown(int k) { // 不需要动
            if (t[k].lazy == 0) return;
37
            pushdown(t[GL], t[k].lazy);
38
39
            pushdown(t[GR], t[k].lazy);
40
            t[k].lazy = 0;
41
42
        void pushup(int k) { // 不需要动
43
            auto pushup = [&](node &p, node &l, node &r) { /* 【在此更新上传函
    数】 */
44
                 p.w = 1.w + r.w;
45
            };
46
            pushup(t[k], t[GL], t[GR]);
47
        void modify(int 1, int r, int val, int k = 1) {
48
49
            if (1 \leftarrow t[k].1 \& t[k].r \leftarrow r) {
50
                 pushdown(t[k], val);
51
                 return;
52
            }
53
            pushdown(k);
            int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
54
55
            if (1 \leftarrow mid) modify(1, r, val, GL);
            if (mid < r) modify(1, r, val, GR);</pre>
56
57
            pushup(k);
```

```
58
 59
         int ask(int 1, int r, int k = 1) {
              if (1 \le t[k].1 \& t[k].r \le r) {
 60
                  return t[k].w;
 61
              }
 62
 63
              pushdown(k);
              int mid = (t[k].1 + t[k].r) / 2;
 64
 65
              int ans = 0;
              if (1 \leftarrow mid) ans += ask(1, r, GL);
 66
              if (mid < r) ans += ask(1, r, GR);
 67
 68
              return ans;
 69
         }
 70
     };
 71
 72
     struct HLD {
 73
         int n, idx;
 74
         vector<vector<int>> ver;
 75
         vector<int> siz, dep;
 76
         vector<int> top, son, parent;
 77
         vector<int> in, id, val;
 78
         Segt segt;
 79
 80
         HLD(int n) {
 81
              this->n = n;
 82
              ver.resize(n + 1);
 83
              siz.resize(n + 1);
 84
              dep.resize(n + 1);
 85
              top.resize(n + 1);
 86
 87
              son.resize(n + 1);
              parent.resize(n + 1);
 88
 89
 90
              idx = 0;
 91
              in.resize(n + 1);
              id.resize(n + 1);
 92
              val.resize(n + 1);
 93
 94
         }
 95
         void add(int x, int y) { // 建立双向边
 96
              ver[x].push_back(y);
 97
              ver[y].push_back(x);
 98
         }
 99
         void dfs1(int x) {
100
              siz[x] = 1;
101
              dep[x] = dep[parent[x]] + 1;
102
              for (auto y : ver[x]) {
103
                  if (y == parent[x]) continue;
104
                  parent[y] = x;
105
                  dfs1(y);
106
                  siz[x] += siz[y];
107
                  if (siz[y] > siz[son[x]]) {
108
                      son[x] = y;
109
                  }
              }
110
111
112
         void dfs2(int x, int up) {
              id[x] = ++idx;
113
```

```
val[idx] = in[x]; // 建立编号
114
115
             top[x] = up;
             if (son[x]) dfs2(son[x], up);
116
117
             for (auto y : ver[x]) {
118
                 if (y == parent[x] || y == son[x]) continue;
119
                 dfs2(y, y);
120
             }
121
         }
122
         void modify(int 1, int r, int val) { // 链上修改
             while (top[]] != top[r]) {
123
124
                 if (dep[top[1]] < dep[top[r]]) {</pre>
125
                     swap(1, r);
126
                 }
                 segt.modify(id[top[1]], id[1], val);
127
128
                 1 = parent[top[1]];
129
             }
130
             if (dep[1] > dep[r]) {
131
                 swap(1, r);
132
133
             segt.modify(id[1], id[r], val);
134
         }
         void modify(int root, int val) { // 子树修改
135
136
             segt.modify(id[root], id[root] + siz[root] - 1, val);
137
138
         int ask(int 1, int r) { // 链上查询
139
             int ans = 0;
140
             while (top[]] != top[r]) {
141
                 if (dep[top[1]] < dep[top[r]]) {</pre>
142
                     swap(1, r);
143
                 }
                 ans += segt.ask(id[top[1]], id[1]);
144
145
                 1 = parent[top[1]];
146
             }
147
             if (dep[1] > dep[r]) {
148
                 swap(1, r);
149
             }
150
             return ans + segt.ask(id[1], id[r]);
151
         }
         int ask(int root) { // 子树查询
152
153
             return segt.ask(id[root], id[root] + siz[root] - 1);
154
         }
         void work(auto in, int root = 1) { // 在此初始化
155
156
             assert(in.size() == n + 1);
157
             this->in = in;
158
             dfs1(root);
159
             dfs2(root, root);
160
             segt.init(val); // 建立线段树
161
         }
162
         void work(int root = 1) { // 在此初始化
163
             dfs1(root);
164
             dfs2(root, root);
165
             segt.init(val); // 建立线段树
166
         }
167
     };
```

## 小波矩阵树: 高效静态区间第 K 大查询

手写 bitset 压位,以  $\mathcal{O}(N\log N)$  的时间复杂度和  $\mathcal{O}(N+\frac{N\log N}{64})$  的空间建树后,实现单次  $\mathcal{O}(\log N)$  复杂度的区间第 k 大值询问。建议使用 0-idx 计数法,但是经测试 1-idx 也有效,但需要 更多的检验。

```
#define __count(x) __builtin_popcountll(x)
 1
 2
    struct Wavelet {
 3
        vector<int> val, sum;
 4
        vector<u64> bit;
 5
        int t, n;
 6
 7
        int getSum(int i) {
             return sum[i >> 6] + __count(bit[i >> 6] & ((1ULL << (i & 63)) -
 8
    1));
 9
        }
10
11
        Wavelet(vector<int> v) : val(v), n(v.size()) {
12
             sort(val.begin(), val.end());
13
             val.erase(unique(val.begin(), val.end());
14
15
             int n_ = val.size();
             t = _1g(2 * n_ - 1);
16
             bit.resize((t * n + 64) \rightarrow 6);
17
18
             sum.resize(bit.size());
19
             vector<int> cnt(n_ + 1);
20
21
             for (int &x : v) {
                 x = lower_bound(val.begin(), val.end(), x) - val.begin();
22
23
                 cnt[x + 1]++;
24
             }
             for (int i = 1; i < n_-; ++i) {
25
                 cnt[i] += cnt[i - 1];
26
27
             for (int j = 0; j < t; ++j) {
28
29
                 for (int i : v) {
                     int tmp = i >> (t - 1 - j);
30
31
                     int pos = (tmp >> 1) << (t - j);
                     auto setBit = [\&](int i, u64 v) {
32
                         bit[i >> 6] |= (v << (i & 63));
33
34
                     };
                     setBit(j * n + cnt[pos], tmp & 1);
35
36
                     cnt[pos]++;
37
                 }
                 for (int i : v) {
38
39
                     cnt[(i >> (t - j)) << (t - j)]--;
40
                 }
             }
41
             for (int i = 1; i < sum.size(); ++i) {
42
                 sum[i] = sum[i - 1] + \underline{\quad} count(bit[i - 1]);
43
44
             }
        }
45
46
        int small(int 1, int r, int k) {
47
48
             r++;
```

```
for (int j = 0, x = 0, y = n, res = 0;; ++j) {
49
50
                 if (j == t) return val[res];
51
                 int A = getSum(n * j + x), B = getSum(n * j + 1);
                 int C = getSum(n * j + r), D = getSum(n * j + y);
52
                 int ab\_zeros = r - 1 - C + B;
53
54
                 if (ab_zeros > k) {
                     res = res << 1;
55
56
                     y = D - A;
57
                     1 -= B - A;
                     r -= C - A;
58
                 } else {
59
60
                     res = (res << 1) | 1;
                     k -= ab_zeros;
61
62
                     x += y - x - D + A;
                     1 += y - 1 - D + B;
63
64
                     r += y - r - D + C;
65
                }
            }
66
67
        }
        int large(int 1, int r, int k) {
68
69
            return small(l, r, r - l - k);
70
        }
71 | };
```

## 普通莫队

以  $\mathcal{O}(N\sqrt{N})$  的复杂度完成 Q 次询问的离线查询,其中每个分块的大小取  $\sqrt{N}=\sqrt{10^5}=317$  ,也可以使用 n / min<int>(n,sqrt(q)) 、 ceil((double)n / (int)sqrt(n)) 或者 sqrt(n) 划分。

```
1
    signed main() {
 2
        int n;
 3
        cin >> n;
 4
        vector<int> w(n + 1);
 5
        for (int i = 1; i \le n; i++) {
 6
            cin >> w[i];
 7
        }
 8
9
        int q;
10
        cin >> q;
        vector<array<int, 3>> query(q + 1);
11
12
        for (int i = 1; i \le q; i++) {
            int 1, r;
13
            cin >> 1 >> r;
14
15
            query[i] = \{1, r, i\};
16
        }
17
        int Knum = n / min<int>(n, sqrt(q)); // 计算块长
18
19
        vector<int> K(n + 1);
20
        for (int i = 1; i <= n; i++) { // 固定块长
            K[i] = (i - 1) / Knum + 1;
21
        }
22
23
        sort(query.begin() + 1, query.end(), [\&](auto x, auto y) {
24
            if (K[x[0]] != K[y[0]]) return x[0] < y[0];
```

```
if (K[x[0]] \& 1) return x[1] < y[1];
25
26
             return x[1] > y[1];
27
        }):
28
        int l = 1, r = 0, val = 0;
29
30
        vector<int> ans(q + 1);
        for (int i = 1; i <= q; i++) {
31
32
             auto [q1, qr, id] = query[i];
33
             auto add = [\&](int x) -> void \{\};
             auto del = [\&](int x) -> void \{\};
             while (1 > q1) add(w[--1]);
35
36
             while (r < qr) add(w[++r]);
37
             while (1 < q1) del(w[1++]);
             while (r > qr) del(w[r--]);
38
             ans[id] = val;
39
40
        }
        for (int i = 1; i \le q; i++) {
41
42
            cout << ans[i] << end1;</pre>
43
        }
44 }
```

需要注意的是,在普通莫队中, $\kappa$  数组的作用是根据左边界的值进行排序,当询问次数很少时( $q\ll n$ ),可以直接合并到 query 数组中。

```
vector<array<int, 4>> query(q);
    for (int i = 1; i \ll q; i++) {
 2
 3
        int 1, r;
 4
        cin >> 1 >> r;
 5
        query[i] = \{1, r, i, (1 - 1) / Knum + 1\}; // 合并
 6
 7
    sort(query.begin() + 1, query.end(), [&](auto x, auto y) {
8
        if (x[3] != y[3]) return x[3] < y[3];
9
        if (x[3] \& 1) return x[1] < y[1];
        return x[1] > y[1];
10
11 | });
```

## 带修改的莫队 (带时间维度的莫队)

以  $\mathcal{O}(N^{\frac{5}{3}})$  的复杂度完成 Q 次询问的离线查询,其中每个分块的大小取  $N^{\frac{2}{3}}=\sqrt[3]{100000^2}=2154$ (直接取会略快),也可以使用  $\log(n,0.6666)$  划分。

```
signed main() {
1
2
       int n, q;
3
        cin >> n >> q;
4
       vector<int> w(n + 1);
       for (int i = 1; i <= n; i++) {
 5
6
           cin >> w[i];
 7
       }
8
        vector<array<int, 4>> query = {{}}}; // {左区间, 右区间, 累计修改次数, 下标}
9
        vector<array<int, 2>> modify = {{}}}; // {修改的值, 修改的元素下标}
10
11
        for (int i = 1; i <= q; i++) {
12
            char op;
13
            cin >> op;
```

```
14
            if (op == 'Q') {
15
                 int 1, r;
16
                 cin >> 1 >> r;
                 query.push_back({1, r, (int)modify.size() - 1,
17
    (int)query.size()});
18
            } else {
19
                 int idx, w;
                 cin >> idx >> w;
20
21
                 modify.push_back({w, idx});
            }
22
        }
23
24
25
        int Knum = 2154; // 计算块长
26
        vector<int> K(n + 1);
27
        for (int i = 1; i <= n; i++) { // 固定块长
28
            K[i] = (i - 1) / Knum + 1;
29
        }
30
        sort(query.begin() + 1, query.end(), [&](auto x, auto y) {
31
             if (K[x[0]] != K[y[0]]) return x[0] < y[0];
32
            if (K[x[1]] != K[y[1]]) return x[1] < y[1];
33
            return x[3] < y[3];
34
        });
35
36
        int l = 1, r = 0, val = 0;
37
        int t = 0; // 累计修改次数
38
        vector<int> ans(query.size());
39
        for (int i = 1; i < query.size(); i++) {</pre>
40
            auto [q1, qr, qt, id] = query[i];
41
             auto add = [\&](int x) -> void \{\};
42
            auto del = [\&](int x) -> void \{\};
            auto time = [\&](int x, int 1, int r) -> void \{\};
43
44
            while (1 > q1) add(w[--1]);
45
            while (r < qr) add(w[++r]);
46
            while (1 < q1) del(w[1++]);
47
            while (r > qr) del(w[r--]);
48
            while (t < qt) time(++t, ql, qr);
49
            while (t > qt) time(t--, ql, qr);
50
            ans[id] = val;
51
        }
52
        for (int i = 1; i < ans.size(); i++) {
53
            cout << ans[i] << endl;</pre>
54
        }
55
    }
```

# 对顶堆

```
1
   namespace Set {
2
       const int kInf = 1e9 + 2077;
3
       std::multiset<int> less, greater;
4
       void init() {
5
           less.clear(), greater.clear();
6
           less.insert(-kInf), greater.insert(kInf);
7
       }
8
       void adjust() {
9
           while (less.size() > greater.size() + 1) {
```

```
std::multiset<int>::iterator it = (--less.end());
10
11
                 greater.insert(*it);
12
                 less.erase(it);
            }
13
14
            while (greater.size() > less.size()) {
15
                 std::multiset<int>::iterator it = greater.begin();
16
                 less.insert(*it);
17
                 greater.erase(it);
18
            }
19
        }
        void add(int val_) {
20
21
            if (val_ <= *greater.begin()) less.insert(val_);</pre>
            else greater.insert(val_);
22
23
            adjust();
24
        }
25
        void del(int val_) {
             std::multiset<int>::iterator it = less.lower_bound(val_);
26
            if (it != less.end()) {
27
28
                 less.erase(it);
29
            }
30
            else {
31
                 it = greater.lower_bound(val_);
32
                 greater.erase(it);
33
            }
34
            adjust();
35
        }
36
        int get_middle() {
37
            return *less.rbegin();
38
        }
39
    }
```

## 主席树 (可持久化线段树)

以  $\mathcal{O}(N \log N)$  的时间复杂度建树、查询、修改。

```
1
    struct PresidentTree {
 2
        static constexpr int N = 2e5 + 10;
 3
        int cntNodes, root[N];
 4
        struct node {
 5
            int 1, r;
 6
            int cnt;
 7
        fr[4 * N + 17 * N];
        void modify(int &u, int v, int 1, int r, int x) {
 8
 9
            u = ++cntNodes;
            tr[u] = tr[v];
10
11
            tr[u].cnt++;
12
            if (1 == r) return;
13
            int mid = (1 + r) / 2;
            if (x \le mid)
14
15
                 modify(tr[u].1, tr[v].1, 1, mid, x);
16
            else
17
                 modify(tr[u].r, tr[v].r, mid + 1, r, x);
18
        }
19
        int kth(int u, int v, int 1, int r, int k) {
            if (1 == r) return 1;
20
```

```
int res = tr[tr[v].1].cnt - tr[tr[u].1].cnt;
int mid = (1 + r) / 2;
if (k <= res)
    return kth(tr[u].1, tr[v].1, 1, mid, k);
else
    return kth(tr[u].r, tr[v].r, mid + 1, r, k - res);
}
</pre>
```

### **KD Tree**

在第k维上的单次查询复杂度最坏为 $\mathcal{O}(n^{1-k^{-1}})$ 。

```
1
    struct KDT {
 2
        constexpr static int N = 1e5 + 10, K = 2;
 3
        double alpha = 0.725;
 4
        struct node {
 5
            int info[K];
 6
            int mn[K], mx[K];
 7
        } tr[N];
        int ls[N], rs[N], siz[N], id[N], d[N];
 8
 9
        int idx, rt, cur;
10
        int ans;
11
        KDT() {
12
            rt = 0;
13
            cur = 0;
14
            memset(ls, 0, sizeof ls);
15
            memset(rs, 0, sizeof rs);
16
            memset(d, 0, sizeof d);
17
        void apply(int p, int son) {
18
19
            if (son) {
20
                 for (int i = 0; i < K; i++) {
21
                     tr[p].mn[i] = min(tr[p].mn[i], tr[son].mn[i]);
                     tr[p].mx[i] = max(tr[p].mx[i], tr[son].mx[i]);
22
23
24
                 siz[p] += siz[son];
25
            }
26
27
        void maintain(int p) {
28
             for (int i = 0; i < K; i++) {
29
                 tr[p].mn[i] = tr[p].info[i];
30
                 tr[p].mx[i] = tr[p].info[i];
31
            }
            siz[p] = 1;
32
33
            apply(p, ls[p]);
34
            apply(p, rs[p]);
35
        int build(int 1, int r) {
36
37
            if (1 > r) return 0;
38
            vector<double> avg(K);
39
            for (int i = 0; i < K; i++) {
40
                 for (int j = 1; j \ll r; j++) {
41
                     avg[i] += tr[id[j]].info[i];
42
                 }
```

```
avg[i] /= (r - 1 + 1);
43
44
             }
            vector<double> var(K);
45
             for (int i = 0; i < K; i++) {
46
                 for (int j = 1; j \ll r; j++) {
47
48
                     var[i] += (tr[id[j]].info[i] - avg[i]) *
    (tr[id[j]].info[i] - avg[i]);
49
                 }
50
             }
            int mid = (1 + r) / 2;
51
             int x = max_element(var.begin(), var.end()) - var.begin();
52
53
             nth\_element(id + 1, id + mid, id + r + 1, [&](int a, int b) {
                 return tr[a].info[x] < tr[b].info[x];</pre>
54
55
            }):
56
            d[id[mid]] = x;
57
            ls[id[mid]] = build(1, mid - 1);
             rs[id[mid]] = build(mid + 1, r);
58
59
            maintain(id[mid]);
60
             return id[mid];
61
        }
62
        void print(int p) {
63
            if (!p) return;
64
             print(ls[p]);
            id[++idx] = p;
65
66
            print(rs[p]);
67
        void rebuild(int &p) {
68
            idx = 0;
69
70
             print(p);
71
             p = build(1, idx);
72
73
        bool bad(int p) {
74
             return alpha * siz[p] <= max(siz[ls[p]], siz[rs[p]]);</pre>
75
        }
        void insert(int &p, int cur) {
76
            if (!p) {
77
78
                 p = cur;
79
                 maintain(p);
80
                 return:
81
             }
82
            if (tr[p].info[d[p]] > tr[cur].info[d[p]]) insert(ls[p], cur);
83
             else insert(rs[p], cur);
84
            maintain(p);
85
            if (bad(p)) rebuild(p);
86
        }
        void insert(vector<int> &a) {
87
88
            cur++;
89
             for (int i = 0; i < K; i++) {
90
                 tr[cur].info[i] = a[i];
91
             }
92
            insert(rt, cur);
93
        }
        bool out(int p, vector<int> &a) {
94
95
             for (int i = 0; i < K; i++) {
96
                 if (a[i] < tr[p].mn[i]) {</pre>
97
                     return true;
```

```
98
 99
             }
             return false;
100
101
         }
102
         bool in(int p, vector<int> &a) {
103
             for (int i = 0; i < K; i++) {
104
                 if (a[i] < tr[p].info[i]) {</pre>
105
                      return false;
106
                 }
107
             }
108
             return true;
109
         }
         bool all(int p, vector<int> &a) {
110
             for (int i = 0; i < K; i++) {
111
112
                 if (a[i] < tr[p].mx[i]) {</pre>
113
                      return false;
114
                 }
115
             }
116
             return true;
117
         }
         void query(int p, vector<int> &a) {
118
119
             if (!p) return;
120
             if (out(p, a)) return;
             if (all(p, a)) {
121
122
                 ans += siz[p];
123
                  return;
124
             }
125
             if (in(p, a)) ans++;
126
             query(ls[p], a);
127
             query(rs[p], a);
128
129
         int query(vector<int> &a) {
130
             ans = 0;
131
             query(rt, a);
132
             return ans;
133
         }
134
    };
```

/END/