

ICPC Template Manual



作者: 贺梦杰

August 24, 2019

Contents

6	图论	9
	数据结构 5.1 主席树	7
4	字符串	5
3	动态规划	4
2	搜索	3
1	基础	2

基础

搜索

动态规划

字符串

数据结构

5.1 主席树

又称"可持久化(权值)线段树",主要用于查询区间第 k 小(大)值。效率高于归并树低于划分树。

```
#include <bits/stdc++.h>
 1
 2
 3
   using namespace std;
 4
   const int N = 1e5 + 5;
   struct SegTreeNode {
 5
 6
       int 1, r, m;
 7
       int 1s, rs; // 左儿子、右儿子
 8
       int s;
                    // 结点总数
 9
   } tr[N << 5];</pre>
   // tcnt表示当前空余的节点编号, rt[i]为时间点为i的线段树的根结点
10
11
   int tcnt, rt[N];
12
   int n, m, a[N], i2x[N], len;
13
14
   inline int x2i(int x) {
15
       return lower_bound(i2x + 1, i2x + 1 + len, x) - i2x;
16
17
   }
18
   // 区间为[1,r), 返回子树的根结点
19
20
   int build(int 1, int r) {
21
       int x = tcnt++;
22
       int mid = (1 + r) / 2;
23
       tr[x].1 = 1, tr[x].r = r, tr[x].m = mid;
24
       tr[x].s = 0;
25
       if (r - 1 == 1)
26
           return x;
       tr[x].ls = build(1, mid);
27
28
       tr[x].rs = build(mid, r);
29
       return x;
30
   }
31
32
   // 在pos处插入数, pre为上一个版本的根结点
33
   int insert(int k, int pre) {
34
       int cur = tcnt++;
35
       tr[cur] = tr[pre];
       tr[cur].s++;
36
37
       if (tr[cur].r - tr[cur].l == 1)
38
           return cur;
39
       if (k < tr[cur].m)</pre>
40
           tr[cur].ls = insert(k, tr[cur].ls);
41
42
           tr[cur].rs = insert(k, tr[cur].rs);
43
       return cur;
44
   }
45
   // 查询区间(x,y]中的第k大值
46
   // tr[x] 和 tr[y] 表示时间点不一样的*两棵*的线段树中的节点
47
48
   int query(int x, int y, int k) {
       // 当前区间的左子树中数的个数 = y时间的左子树中数的个数 - x时间的左子树中数的个数
49
50
       int s = tr[tr[y].ls].s - tr[tr[x].ls].s;
51
       if (tr[x].r - tr[x].l == 1)
52
           return tr[x].1; // 此处返回的1不是下标,而是一个权值,是离散化后的权值
53
       if (k \le s)
54
           return query(tr[x].ls, tr[y].ls, k);
55
       else
           return query(tr[x].rs, tr[y].rs, k - s);
56
   }
57
58
59
   inline void init() {
60
       int i;
61
       // 离散化
62
       for (i = 1; i <= n; i++)
63
           i2x[i] = a[i];
```

```
sort(i2x + 1, i2x + 1 + n);
64
65
        len = unique(i2x + 1, i2x + 1 + n) - i2x - 1;
        // 将下标当成时间序列, 依次"新建"线段树
66
67
        rt[0] = build(1, len + 1);
68
        for (i = 1; i <= n; i++)</pre>
69
            rt[i] = insert(x2i(a[i]), rt[i - 1]);
70
    }
71
    inline void work() {
72
73
        int i, 1, r, k;
74
        for (i = 1; i <= m; i++) {
            scanf("%d%d%d", &1, &r, &k);
75
            // 此处的查询,应该查的是两个时间点的两棵线段树,返回的是离散化后的权值,需要i2x恢复 printf("%d\n", i2x[query(rt[l - 1], rt[r], k)]);
76
77
78
        }
79
    }
80
    int main() {
81
82
        int i;
        scanf("%d%d", &n, &m);
83
84
        for (i = 1; i <= n; i++)
            scanf("%d", &a[i]);
85
86
        init();
87
        work();
88
89
        return 0;
90
    }
```

图论