## DDOSvoid's Blog

# CDQ分治

□ 2020-11-19 | □ 2021-01-15 | □ OI & ACM | ● 5□ 1.6k | ○ 1 分钟

#### 简介

大概是一种特殊的分治吧

一般可以离线做的题目都可以尝试用 cdq 来解决时间这个维度的问题

我们来看一个比较经典的例子,单点加,区间求和

首先将区间求和拆成两个前缀

我们将操作进行的时间看成一个维度,另一个查询或者是更改的位置看成第二个维度

```
1 #include <iostream>
 2 #include <cstdio>
 3 #include <algorithm>
 4 #define cQ const Query
 5 #define maxn 500010
 6 using namespace std;
 7
 8
   int n, m;
 9
    struct Query {
10
11
        int x, v, id;
12
13
        Query() {}
        Query(int _x, int _v, int _id) { x = _x; v = _v; id = _id; }
14
15
        friend bool operator < (cQ &u, cQ &v) { return u.x < v.x; }</pre>
16
17
    } Q[maxn * 3]; int cnt;
18
19
    int ans[maxn], cans;
20
    void cdq(int 1, int r) {
```

```
21
         if (1 == r) return; int m = 1 + r >> 1, j = 1 - 1, sum = 0;
22
        cdq(1, m); cdq(m + 1, r);
23
        for (int i = m + 1; i <= r; ++i) {
24
             int x = Q[i].x, v = Q[i].v, id = Q[i].id;
             if (!id) continue;
25
             while (j < m \&\& Q[j + 1].x <= x) {
26
27
                 ++j; if (Q[j].id) continue;
28
                 sum += Q[j].v;
             } ans[id] += v * sum;
29
30
         }
31
         inplace_merge(Q + 1, Q + m + 1, Q + r + 1);
32
    }
33
34
    int main() {
35
         cin >> n >> m;
36
        for (int i = 1; i <= n; ++i) {
             int x; scanf("%d", &x);
37
38
             Q[++cnt] = Query(i, x, 0);
39
         }
         for (int i = 1; i <= m; ++i) {</pre>
40
             int opt, x, y; scanf("%d%d%d", &opt, &x, &y);
41
             if (opt == 1) Q[++cnt] = Query(x, y, 0);
42
43
             else {
44
                 Q[++cnt] = Query(x - 1, -1, ++cans);
                 Q[++cnt] = Query(y, 1, cans);
45
46
             }
47
         }
48
         cdq(1, cnt);
         for (int i = 1; i <= cans; ++i) printf("%d\n", ans[i]);</pre>
49
         return 0;
50
51
   }
```

#### 应用

#### 1. 偏序问题

cdq 分治可以自动解决一维,剩下的维度可以用其它数据结构来做

当然也可以使用 cdq 套 cdq 来解决两维

Luogu【模板】三维偏序(陌上花开)

Luogu P3769 [CH弱省胡策R2]TATT 四维偏序

2. 某些带修数据结构题

当修改可以分批次贡献的时候,我们就可以考虑使用 cdq 分治来将操作离线下来

### 技巧

1. 分治后归并

大概就是利用两个儿子的信息

Luogu P3374 【模板】树状数组 1(CDQ分治) 这道题如果分治后归并的话,复杂度是  $O(n\log^2 n)$  的

2. dp 类题目在 cdq 分治时可能要向左递归,计算跨越中点的贡献,再向右递归

Luogu P3769 [CH弱省胡策R2]TATT

------ 本文结束 **>** 感谢阅读 -------

# Tech # CDQ分治

CF 1447F2 Frequency Problem (Hard Version)

Luogu P3374 【模板】树状数组 1(CDQ分治) >

© 2020 – 2022 **DDOSvoid** 

**№** 1.8m | **№** 27:07

9089 | • 17849

由 Hexo & NexT.Gemini 强力驱动