

OI数据结构之树状数组

GzsJAYOfficial 有为骚年

HI-OIER

August, 2025

关于我

我是2011年出生的究极无敌蒟蒻

天天被5033 ls 和jzc ls单调队列

被chennie ls + karma ls吊打

入坑OI一年半的新玩家

希望混E类省队的究极大菜鸡

联系方式QQ:3224063731(备注B站算法) 否则不认识QAQ

树状数组是什么？

树状数组是一种支持“单点修改，区间查询” / “区间修改，区间查询”

树状数组是什么？

树状数组是一种支持“单点修改，区间查询” / “区间修改，区间查询”

它是通过什么实现的？

树状数组是什么？

树状数组是一种支持“单点修改，区间查询” / “区间修改，区间查询”

它是通过什么实现的？

通过位运算(lowbit)存储位置，实现 $O(\log n)$ 的时间复杂度

树状数组是什么？

树状数组是一种支持“单点修改，区间查询” / “区间修改，区间查询”

它是通过什么实现的？

通过位运算(lowbit)存储位置，实现 $O(\log n)$ 的时间复杂度

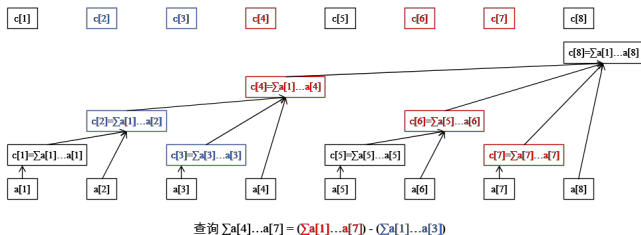


Figure:

树状数组是什么？

树状数组是一种支持“单点修改，区间查询” / “区间修改，区间查询”

它是通过什么实现的？

通过位运算(lowbit)存储位置，实现 $O(\log n)$ 的时间复杂度

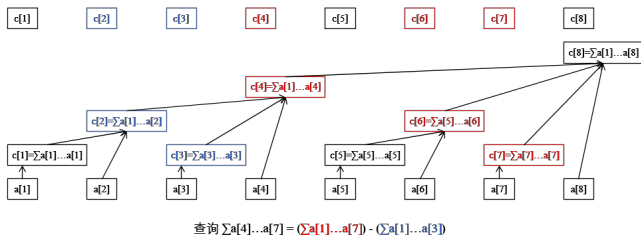
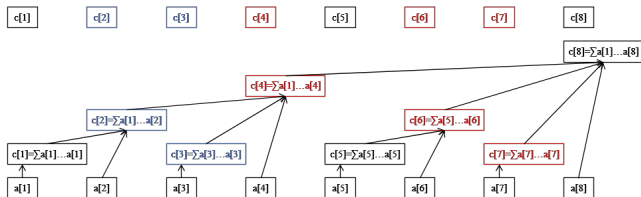


Figure:

树状数组的工作原理

树状数组实际上并不是一棵树



$$\text{查询 } \sum a[4] \dots a[7] = (\sum a[1] \dots a[7]) - (\sum a[1] \dots a[3])$$

Figure:

树状数组的工作原理

树状数组实际上并不是一棵树

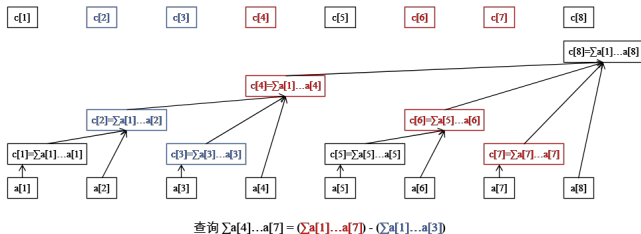


Figure:

从这张图片里我们可以观察到， C_i 为 a_i 到 a_j 的和。

树状数组的工作原理

树状数组实际上并不是一棵树

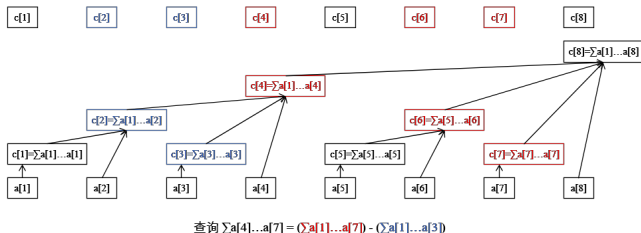
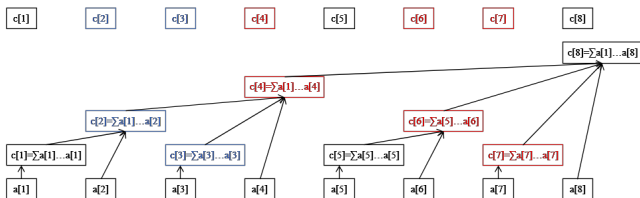


Figure:

从这张图片里我们可以观察到， C_i 为 a_i 到 a_i 的和。

这时你可能要说了，UP，那我们是不是可以用区间和了？

树状数组的工作原理



查询 $\sum a[4] \dots a[7] = (\sum a[1] \dots a[7]) - (\sum a[1] \dots a[3])$

Figure:

没错！但是我们该如何维护数组C呢？

lowbit

这个时候就应该聊到开头的lowbit了，

lowbit

这个时候就应该聊到开头的lowbit了，
lowbit 的实质是将一个数的二进制全部取反即
`int lowbit(int x) return x & -x;`

lowbit

这个时候就应该聊到开头的lowbit了，
lowbit 的实质是将一个数的二进制全部取反即
`int lowbit(int x) return x & -x;`
这对我们的树状数组有什么用呢？

lowbit

这个时候就应该聊到开头的lowbit了，
lowbit 的实质是将一个数的二进制全部取反即
`int lowbit(int x) return x & -x;`
这对我们的树状数组有什么用呢？
很显然，可以用来求 h_i 中 i 的值

lowbit

这个时候就应该聊到开头的lowbit了，
lowbit 的实质是将一个数的二进制全部取反即

```
int lowbit(int x) return x & -x;
```

这对我们的树状数组有什么用呢？

很显然，可以用来求 h_i 中 i 的值

联系之前提到的图片，我们可以发现， C_i 管辖的区间
为 $a[x - \text{lowbit}(x) + 1, x]$

实现前缀和

首先实现前缀和

实现前缀和

首先实现前缀和

根据刚刚的结论，即 C_i 管辖的区间为 $a[x - \text{lowbit}(x) + 1, x]$

可以得出实现求前缀和的代码

即

```
int query_1_n(int n) {  
    int ans = 0;  
    while(n != 0) {  
        ans += a[n];  
        n -= lowbit(n);  
    }  
    return ans;  
}
```

实现区间和

有了前缀和，区间和也很好求了。

实现区间和

有了前缀和，区间和也很好求了。

就是用 A_1 到 A_R 的前缀和减去 A_1 到 A_L 的前缀和（记得L区间-1）

实现区间和

有了前缀和，区间和也很好求了。

就是用 A_1 到 A_R 的前缀和减去 A_1 到 A_L 的前缀和（记得L区间-1）实现代码



```
BIT_Query

int query(int l,int r) {
    return query_1_n(r)-query_1_n(l-1);
}
```

Figure:

实现单点修改

既然我们的C数组是像下图一样实现的

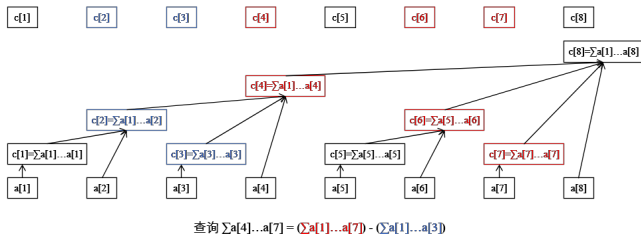


Figure:

那么就可以很自然的知道，修改一个值，要把那个值的父亲节点也给同步更新了

实现也很简单

实现单点修改



```
void update(int i,int x) {  
    while(i ≤ n) {  
        Tree[i] += x;  
        i += lowbit(i);  
    }  
}
```

Figure:

最后

最后，我把代码模板和讲义放到了我的GitHub仓库里，欢迎大家来查看（白嫖）

最后的最后，再给大家推荐几道树状数组的题目

<https://www.luogu.com.cn/problem/P3374> 板子

<https://codeforces.com/contest/2130/problem/D> 很经典的逆序对用法