

二叉索引树(树状数组)

Posted by Xsp on June 6, 2017

内容参考 《算法竞赛入门经典-训练指南》

二叉索引树(Binary Indexed Tree, BIT), 俗称树状数组, 又以发明者命名为Fenwick树。现多用于高效计算数列的前缀和, 区间和。树状数组-维基百科 (<https://zh.wikipedia.org/wiki/%E6%A0%91%E7%8A%B6%E6%95%B0%E7%BB%84>)。

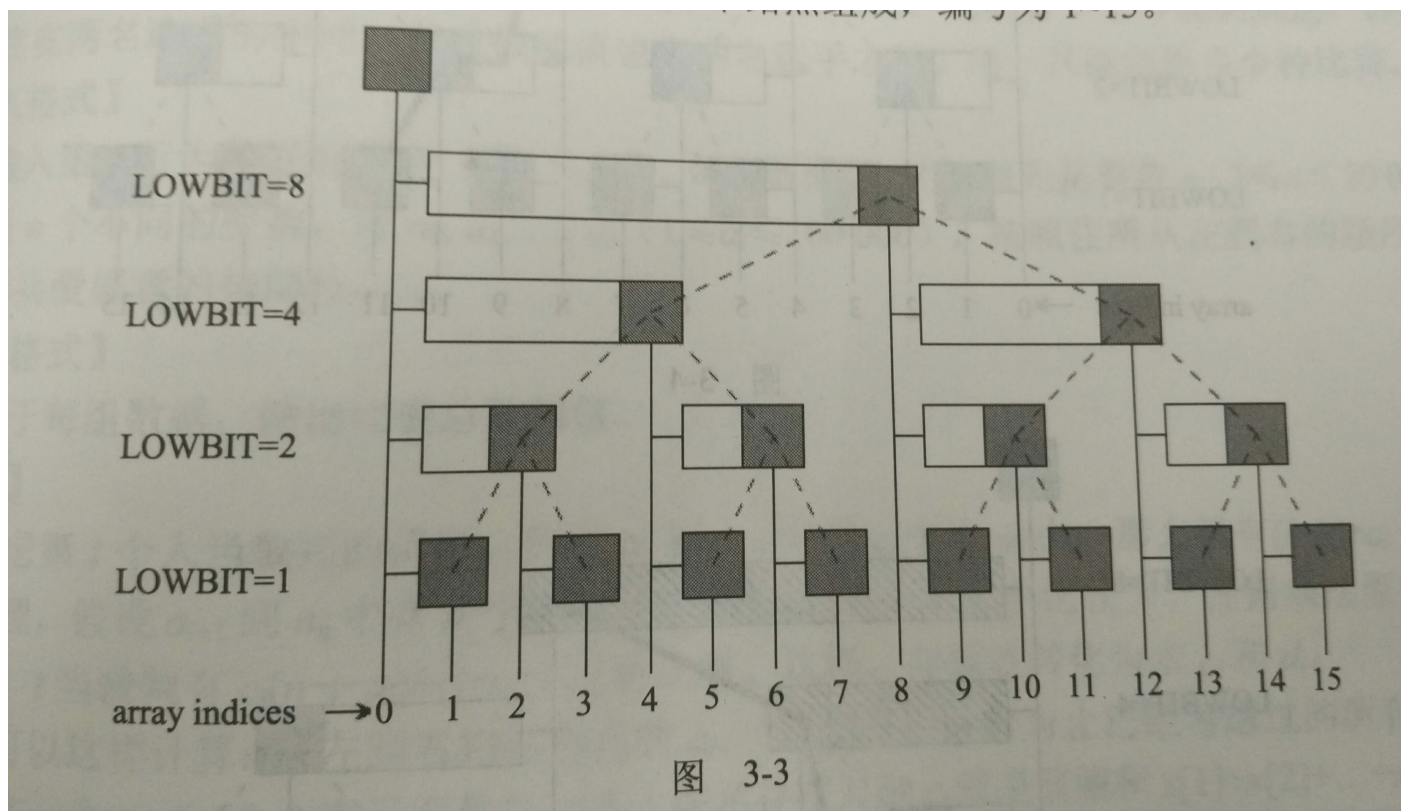
应用

给定一个 n 个元素的数组 A_1, A_2, \dots, A_n , 设计一个查询操作 $\text{Query}(i, j) = A_i + A_{i+1} + \dots + A_j$ 。如何做? 如果用前缀和的思想, 计算 $S_n = \sum_{i=1}^n A_i$, 那么 $\text{Query}(i, j) = S_j - S_i$, 单次查询时间为 $O(1)$, 但是如果需要更新 A_i 的话, 那每次更新, 都需要更新一批 S_i , 会很慢, 所以需要二叉索引树, 它解决这个问题的更新及查询的时间复杂度都是 $O(\log n)$ 。

Lowbit函数

定义 $\text{Lowbit}(x)$ 为 x 的二进制表达式中最右边的1所对应的值。如88的二进制是101 1000, 所以 $\text{lowbit}(88) = 8$ (二进制是1000), 实现中用 $\text{lowbit}(x) = x \& -x$ 。因为计算机中整数采用补码存储, 因此 $-x$ 是 x 按位取反, 末尾加1以后的结果。两者按位与之后, 前面的变为0, 就可以得到 lowbit 。

构造BIT树



如图3-3所示, 对于节点 i , 如果它是左子结点, 那么父结点的编号就是 $i + \text{lowbit}(i)$; 如果它是右子结点, 那么父结点的编号是 $i - \text{lowbit}(i)$ 。需要注意编号为0的点是虚拟结点。之后的定义的数组的序号也是从 $1 \sim n$ 。

构造一个辅助数组 $C_i = \sum_{j=i-lowbit(i)+1}^i A_j$, C_i 即是A数组中的一段连续和, 例如 $C_{12} = A_9 + A_{10} + A_{11} + A_{12}$ 。

求前缀和 S_i , 在树中从节点i往左上走, 把经过的 C_i 累加。

修改 A_i , 在树中从节点i往右上走, 边走边修改 C_i 。如下图所示。

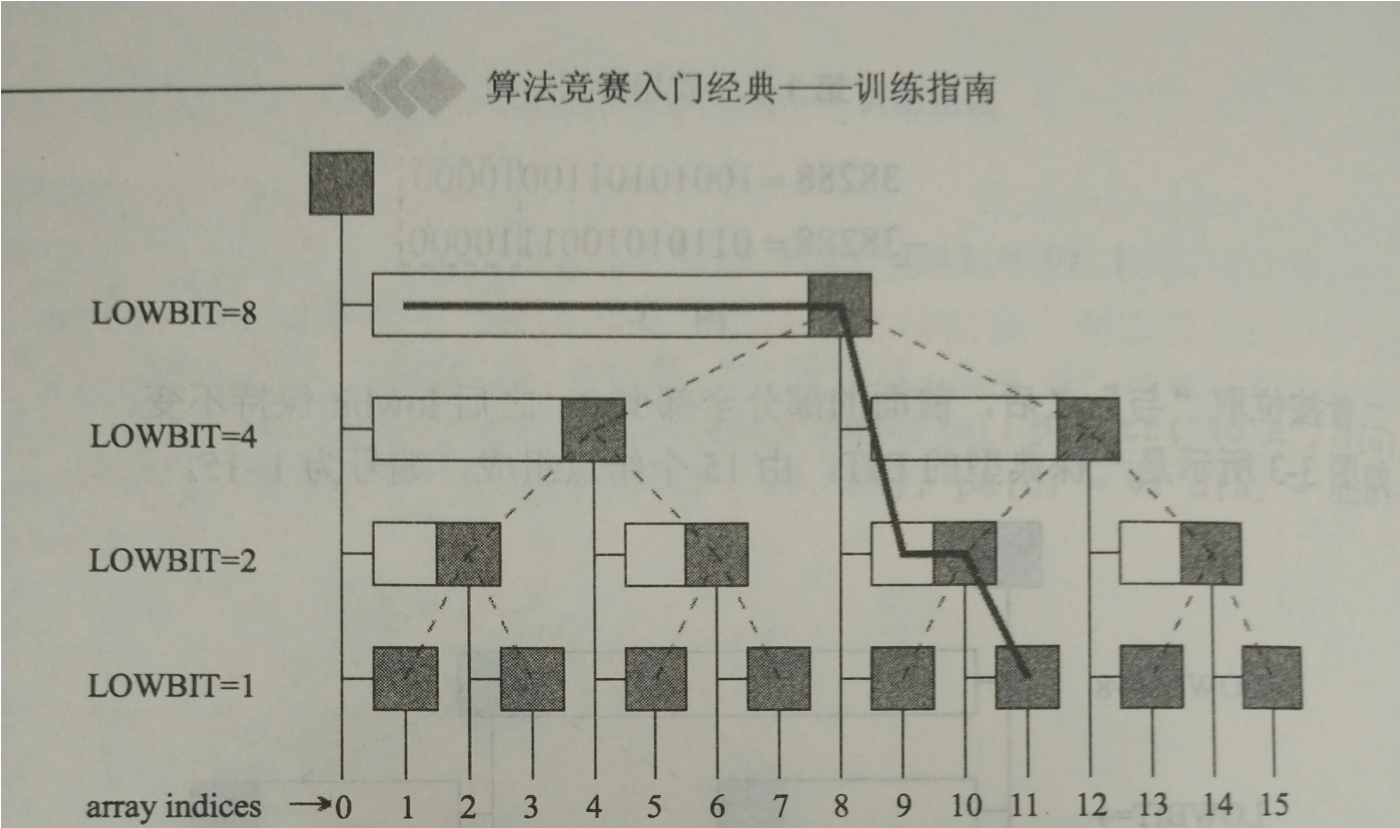


图 3-4

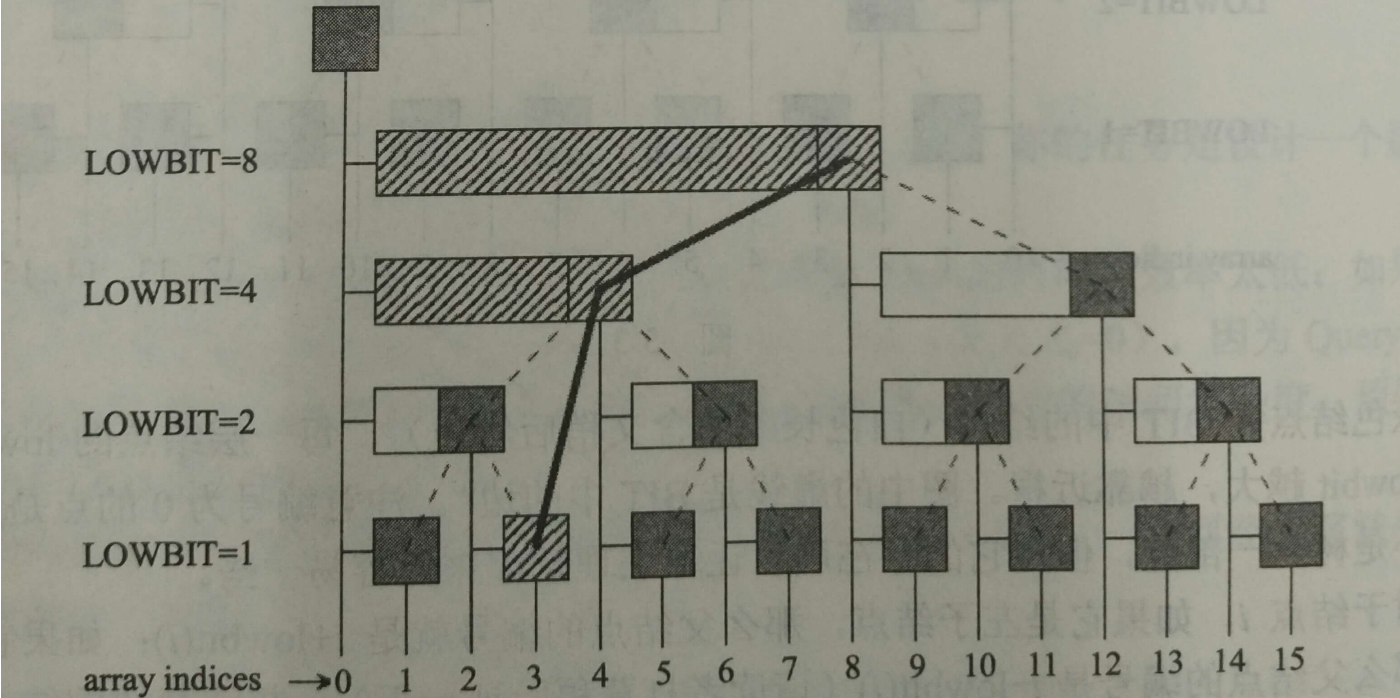


图 3-5

两个操作的代码:

```
// 求和 int sum(int x) {
    int ret = 0;
    while (x > 0) {
        ret += C[x];
        x -= lowbit(x);
    }
    return ret;
}
// 修改, 让A[x] 增加d void add(int x, int d) {
    while (x <= n) {
        C[x] += d;
        x += lowbit(x);
    }
}
```

练习

307. Range Sum Query - Mutable - leetcode (<https://leetcode.com/problems/range-sum-query-mutable/#/description>)

AC代码 (<https://github.com/husterxsp/leetcode/blob/master/307-range-sum-query-mutable/NumArray.cpp>)

线段树(区间树)

线段树与二叉索引树结构类似, 单次查询和更新的时间复杂度也是 $O(\log n)$ 。不过线段树能求解的问题范围更大一些, 比如区间和, 区间最值, 能用二叉索引树解的一般也能用线段树解。待完善。。。

上面那个leetcode 307用线段树始终超时。。。

另外327. Count of Range Sum (<https://discuss.leetcode.com/topic/33734/java-segmenttree-solution-36ms>) 的线段树解是在没看懂。。

参考:

- <http://www.cnblogs.com/xiaoyao24256/p/6590885.html> (<http://www.cnblogs.com/xiaoyao24256/p/6590885.html>)
- <http://www.cnblogs.com/TenosDolt/p/3453089.html> (<http://www.cnblogs.com/TenosDolt/p/3453089.html>)
- <http://blog.csdn.net/disappearedgod/article/details/24425983> (<http://blog.csdn.net/disappearedgod/article/details/24425983>)
- 线段树-维基百科
([https://zh.wikipedia.org/wiki/%E7%BA%BF%E6%AE%B5%E6%A0%91_\(%E5%8C%BA%E9%97%B4%E6%9F%A5%E8%AF%A2\)](https://zh.wikipedia.org/wiki/%E7%BA%BF%E6%AE%B5%E6%A0%91_(%E5%8C%BA%E9%97%B4%E6%9F%A5%E8%AF%A2)))
- 统计的力量 (<https://wenku.baidu.com/view/0c1bbba40029bd64783e2cca.html>)

PREVIOUS

泛型算法 ([/2017/05/30/GENERIC-ALGORITHM/](#))

NEXT

C++位运算 ([/2017/06/07/CPP-BIT-MANIPULATION/](#))

FEATURED TAGS (/tags/)

[前端 \(/tags/#前端\)](#)

[360前端星 \(/tags/#360前端星\)](#)

[JavaScript \(/tags/#JavaScript\)](#)

[Shell \(/tags/#Shell\)](#)

[C++ \(/tags/#C++\)](#)

[Algorithm \(/tags/#Algorithm\)](#)



(<https://www.zhihu.com/people/xushaopeng>)



(<http://weibo.com/3824822374>)



(<https://github.com/husterxsp>)



(<https://www.linkedin.com/in/少鹏-徐-002574132>)