

树状数组问题

什么是树状数组：

对于数组a， 存在一个数组c， 满足：

$$C[i] = A[i - 2^k + 1] + \dots + A[i]$$

且：

- k为i在二进制下末尾0的个数；
- i 从1开始计算；

那么就把C数组称为A数组的树状数组。

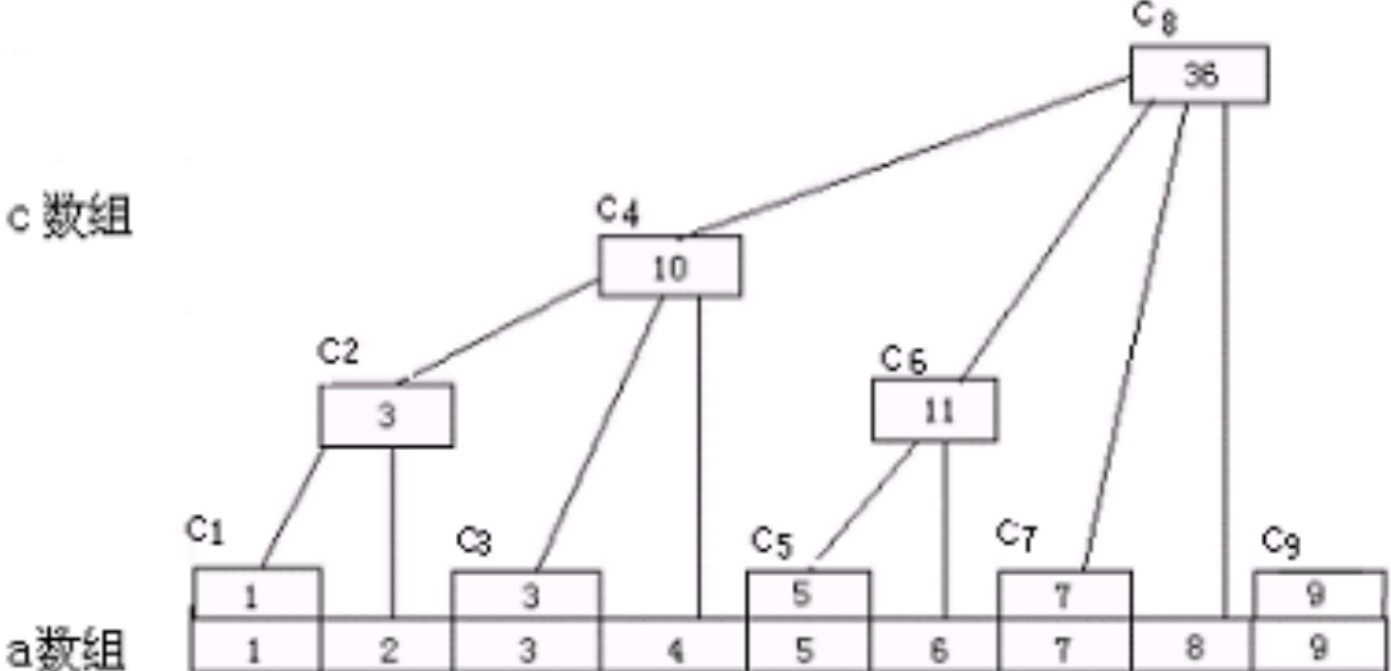
现在的问题就是知道i， 如何求得k？

在这里直接给出结果， 不进行数学推导: $k = \text{lowBits}(i) = i \& (-i)$

所以可以得到树状数组的递推公式：

$$C[i] = A[i - \text{lowBits}(i) + 1] + \dots + A[i]$$

如下图：



树状数组的好处在于能快速求出区间和。比如说求得*i,j*之间和， 因为

$$sum[i] = A[1] + A[2] + \dots + A[i]$$

所以*[i,j]*之间的和是：

$$sum = sum[j] - sum[i - 1]$$

因为树状数组是由原始数组构成的， 因此它也必定可以用来求出区间之和。所以存在公式：

$$sum(k) = C[n_1] + C[n_2] + \dots + C[n_m]$$

其中 $n_m = k$, 且

$$n_{i-1} = n_i - \text{lowBits}(n_i)$$

所以可以得到，

$$sum(6) = C[6] + C[4] \text{ , 其中}$$

$$C[6] = A[5] + A[6];$$

$$C[4] = A[1] + A[2] + A[3] + A[4]$$

求和的操作大体就是这样。

如果要对数组a中的某个位置的元素进行更新， 那么树状数组c应该如何更新。

根据上述的描述， 如果数组a中位置i元素更新， 那么对于树状数组中：

$$C[n_1], C[n_2], \dots C[n_m]$$

都需要更新， 其中：

$$n_1 = i$$

$$n_{i+1} = n_i + \text{lowBits}(n_i)$$

这就是树状数组的更新操作。

下述问题来自于Leetcode 307: Range Sum Query - Mutable.

看到这个题目， 第一反应就是进行预处理， 维护一个累加数组然后再调用， 这种方法对于immutable题目是合理的， 但是对于这个题目来说， 由于牵扯到更新操作， 因此操作超时。现在利用树状数组处理。

```
1. public class NumArray {
2.     int[] nums;
3.     int[] tree;
4.     int size;
5.     public NumArray(int[] nums) {
6.         this.size = nums.length;
7.         this.nums = nums;
8.         this.tree = new int[size + 1];
9.         for (int i = 0; i < size; i++) {
10.             updateTree(i, nums[i]);
11.         }
12.     }
13.
14.     void updateTree(int i, int val) {
15.         i = i + 1;
16.         while (i <= size) {
17.             tree[i] += val;
18.             i = i + lowBits(i);
19.         }
20.     }
21.
22.
23.     void update(int i, int val) {
24.         updateTree(i, val - nums[i]);
25.         nums[i] = val;
26.     }
27.
28.     public int sumRange(int i, int j) {
29.         if (i == 0) return getSum(j);
30.         return getSum(j) - getSum(i - 1);
31.     }
32.
33.     private int getSum(int n) {
34.         n = n + 1;
35.         int sum = 0;
36.         while (n > 0) {
37.             sum += tree[n];
38.             n = n - lowBits(n);
39.         }
40.         return sum;
41.     }
42.     private int lowBits(int n) {
43.         return n & (-n);
44.     }
45. }
46.
47.
48. // Your NumArray object will be instantiated and called as such:
49. // NumArray numArray = new NumArray(nums);
50. // numArray.sumRange(0, 1);
51. // numArray.update(1, 10);
52. // numArray.sumRange(1, 2);
```

AC通过。