

# SJTU 4124

这是一道非常强力的线段树题目。

首先考虑维护什么。我们用  $res_{i,k}$  表示一个从节点  $i$  对应的区间中选  $k$  的球的总得分。显然，对于一个节点  $i$ ,  $res_{i,1}, \dots, res_{i,10}$  全都要维护。

然后考虑怎么把答案凑出来。对于  $i$ ,  $res_i$  等于左儿子  $res$ 、右儿子  $res$ 、两个儿子  $res$  的卷积三者的和。这是因为从  $i$  对应的区间中取数，这些数要么全部来自一个儿子，要么来自左边的一部分和右边的一部分。

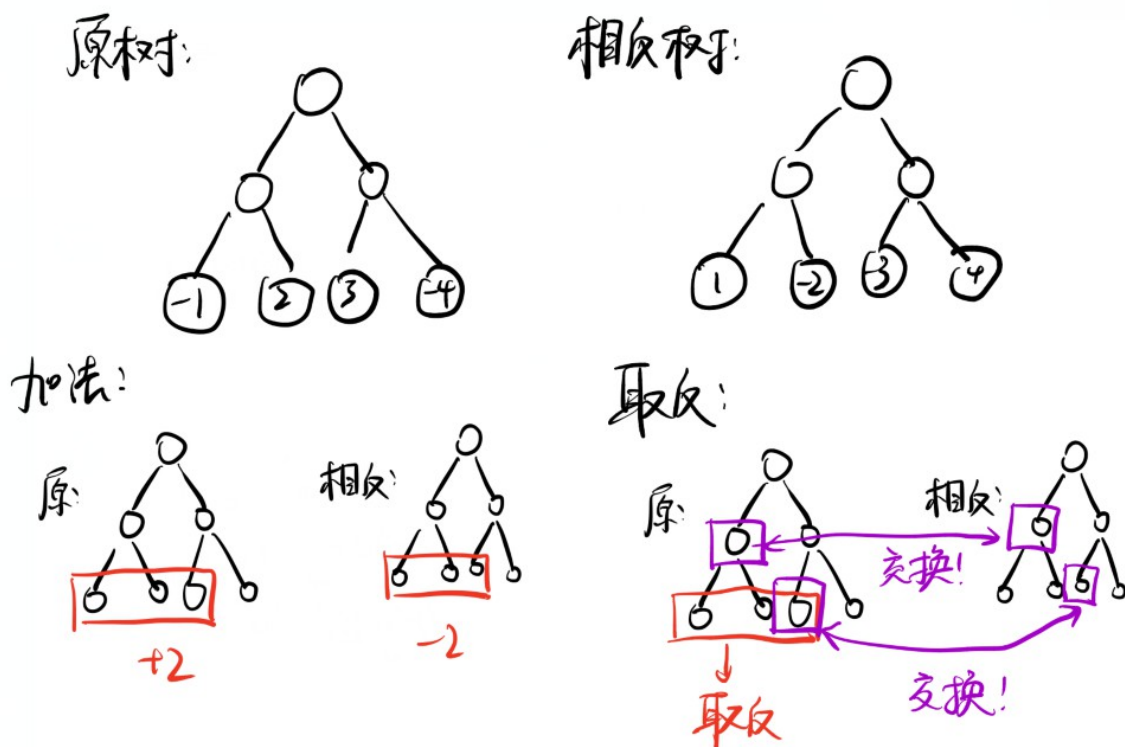
在考虑如何处理这些操作。对于加法操作，维护一个加法标记。然后比较麻烦的事情在于加法之后怎么更新  $res$ 。这里直接给出更新方法：如果对区间长度为  $len$  的节点  $i$  加了  $e$ ，那么

$$res_{i,k} = \sum_{t=0}^k e^t res_{i,k-t} \binom{len-k+t}{t}$$

具体怎么来的可以手动推一下。

对于相反数操作，我们也维护一个标记。似乎可以通过规定取反和加法的顺序实现维护。但是困难之处在于对  $res$  的更新，直接对  $res$  取反是错误的！因为  $res$  是若干个积的和，积的符号受到乘数的奇偶性的影响！

为了解决这个问题，我们额外维护一棵**相反的树**，即一开始保存的就是和原来的树相反的值，加法操作也加相反的数。这样的话，对一个区间取相反数就等价于**将对应区间的节点和相反树上的节点进行交换**！如图所示。



这样整个问题就顺利解决了。

整个算法的时间复杂度很高，但居然还是能跑得动，也是比较神奇了。

```
1 #include <bits/stdc++.h>
2 #define INF 2000000000
```

```

3  #define MAXN 131100
4  #define M 1000000007
5  using namespace std;
6  typedef long long ll;
7  int read(){
8      int f = 1, x = 0;
9      char c = getchar();
10     while(c < '0' || c > '9'){if(c == '-') f = -f; c = getchar();}
11     while(c >= '0' && c <= '9')x = x * 10 + c - '0', c = getchar();
12     return f * x;
13 }
14 struct Q{
15     int arr[11];
16     Q(){
17         for (int i = 1; i <= 10; ++i)
18             arr[i] = 0;
19     }
20 };
21 int n, m, siz;
22 int fac[MAXN], inv[MAXN], invfac[MAXN];
23 int logg[MAXN] = {0};
24 int CC[MAXN][11] = {0}, tmp[11];
25 bool xfs[MAXN] = {0}, xfs_neg[MAXN] = {0};
26 int add[MAXN] = {0}, add_neg[MAXN] = {0};
27 Q res[MAXN], res_neg[MAXN];
28 int _a, _b, _v, opt;
29
30 inline int modadd(int x, int y){
31     return (x + y >= M ? x + y - M : x + y);
32 }
33 inline int takexfs(int x){
34     return (x == 0 ? 0 : M - x);
35 }
36 inline int C(int n, int m){
37     return 1ll * (1ll * fac[n] * invfac[m] % M) * invfac[n - m] % M;
38 }
39
40 void maintain(int i){
41     for (int j = 1; j <= 10; ++j){
42         res[i].arr[j] = modadd(res[i << 1].arr[j], res[i << 1 |
43         1].arr[j]);
44         res_neg[i].arr[j] = modadd(res_neg[i << 1].arr[j], res_neg[i << 1
45         | 1].arr[j]);
46         for (int t = 1; t < j; ++t)
47             res[i].arr[j] = modadd(1ll * res[i << 1].arr[t] * res[i << 1 |
48             1].arr[j - t] % M, res[i].arr[j]),
49             res_neg[i].arr[j] = modadd(1ll * res_neg[i << 1].arr[t] *
50             res_neg[i << 1 | 1].arr[j - t] % M, res_neg[i].arr[j]);
51     }
52 }
53
54 void modify(int id, int len, int x, int x_neg){
55     for (int i = 1; i <= 10; ++i)
56         tmp[i] = res[id].arr[i];
57     tmp[0] = 1;
58     for (int i = 1; i <= 10; ++i){
59         int fin_res = 0;
60         for (int j = 0, xx = 1; j <= i; ++j, xx = 1ll * xx * x % M)

```

```

56         fin_res = modadd(fin_res, 111 * (111 * xx * tmp[i - j] % M) *
cc[len - i + j][j] % M);
57         res[id].arr[i] = fin_res;
58     }
59
60     for (int i = 1; i <= 10; ++i)
61         tmp[i] = res_neg[id].arr[i];
62     tmp[0] = 1;
63     for (int i = 1; i <= 10; ++i){
64         int fin_res = 0;
65         for (int j = 0, xx = 1; j <= i; ++j, xx = 111 * xx * x_neg % M)
66             fin_res = modadd(fin_res, 111 * (111 * xx * tmp[i - j] % M) *
cc[len - i + j][j] % M);
67         res_neg[id].arr[i] = fin_res;
68     }
69 }
70 void pushdown(int id, int len){
71     if (xfs[id]){
72         xfs[id << 1] = !xfs[id << 1], xfs[id << 1 | 1] = !xfs[id << 1 |
1];
73         xfs_neg[id << 1] = !xfs_neg[id << 1], xfs_neg[id << 1 | 1] =
!xfs_neg[id << 1 | 1];
74         swap(add[id << 1], add_neg[id << 1]), swap(add[id << 1 | 1],
add_neg[id << 1 | 1]);
75         for (int i = 1; i <= 10; ++i)
76             swap(res[id << 1].arr[i], res_neg[id << 1].arr[i]),
77             swap(res[id << 1 | 1].arr[i], res_neg[id << 1 | 1].arr[i]);
78         xfs[id] = false;
79     }
80     if (add[id] != 0){
81         add[id << 1] = modadd(add[id << 1], add[id]);
82         add[id << 1 | 1] = modadd(add[id << 1 | 1], add[id]);
83         add_neg[id << 1] = modadd(add_neg[id << 1], add_neg[id]);
84         add_neg[id << 1 | 1] = modadd(add_neg[id << 1 | 1], add_neg[id]);
85         modify(id << 1, len, add[id], add_neg[id]);
86         modify(id << 1 | 1, len, add[id], add_neg[id]);
87         add[id] = add_neg[id] = 0;
88     }
89 }
90 void update(int id, int l, int r){
91     if (l > _b || r < _a) return ;
92     if (l >= _a && r <= _b){
93         if (opt == 1){
94             // add
95             add[id] = modadd(add[id], _v);
96             int neg_v = takexfs(_v);
97             add_neg[id] = modadd(add_neg[id], neg_v);
98             modify(id, (r - l + 1), _v, neg_v);
99         }else {
100             // takes minus
101             swap(add[id], add_neg[id]);
102             xfs[id] = !xfs[id];
103             xfs_neg[id] = !xfs_neg[id];
104             for (int i = 1; i <= 10; ++i)
105                 swap(res[id].arr[i], res_neg[id].arr[i]);
106         }
107         return ;
108     }

```

```

109     int mid = (l + r) >> 1;
110     pushdown(id, mid - l + 1);
111     if (_a <= mid) update(id << 1, l, mid);
112     if (_b > mid) update(id << 1 | 1, mid + 1, r);
113     maintain(id);
114 }
115 Q query(int id, int l, int r){
116     if (l > _b || r < _a) return Q();
117     if (l >= _a && r <= _b) return res[id];
118     int mid = (l + r) >> 1;
119     pushdown(id, mid - l + 1);
120     if (_b <= mid) return query(id << 1, l, mid);
121     if (_a > mid) return query(id << 1 | 1, mid + 1, r);
122     Q lres = query(id << 1, l, mid), rres = query(id << 1 | 1, mid + 1,
123     r);
124     Q cures;
125     cures.arr[1] = modadd(lres.arr[1], rres.arr[1]);
126     for (int j = 2; j <= 10; ++j){
127         cures.arr[j] = modadd(lres.arr[j], rres.arr[j]);
128         for (int t = 1; t < j; ++t)
129             cures.arr[j] = modadd(1ll * lres.arr[t] * rres.arr[j - t] %
130             M, cures.arr[j]);
131     }
132     return cures;
133 }
134 void init(){
135     n = read(), m = read();
136     for (siz = 1; siz < n; siz <= 1) ;
137     for (int i = 1; i <= n; ++i){
138         int a = read();
139         if (a < 0) a += M;
140         res[i + siz - 1].arr[1] = a;
141         res_neg[i + siz - 1].arr[1] = takexfs(a);
142     }
143     for (int i = siz - 1; i >= 1; --i)
144         maintain(i);
145
146     // build c
147     fac[1] = inv[1] = invfac[1] = 1;
148     fac[0] = invfac[0] = 1;
149     for (int i = 2; i <= siz; ++i)
150         inv[i] = 1ll * (M - M / i) * inv[M % i] % M,
151         fac[i] = 1ll * fac[i - 1] * i % M,
152         invfac[i] = 1ll * invfac[i - 1] * inv[i] % M;
153     cc[0][0] = 1;
154     for (int i = 1, j = 1; i <= siz; i <= 1, ++j){
155         logg[i] = j;
156         for (int u = i; u >= i - 10 && u > 0; --u)
157             for (int t = min(10, u); t >= 0; --t)
158                 cc[u][t] = c(u, t);
159     }
160 }
161 void solve(){
162     while (m--) {
163         opt = read();
164         if (opt == 1){
165             _a = read(), _b = read(), _v = read();
166             if (_v < 0) _v += M;

```

```
165         update(1, 1, siz);
166     }
167     if (opt == 2){
168         _a = read(), _b = read();
169         update(1, 1, siz);
170     }
171     if (opt == 3){
172         _a = read(), _b = read(), _v = read();
173         Q curres = query(1, 1, siz);
174         printf("%d\n", curres.arr[_v]);
175     }
176 }
177 }
178 int main(){
179     init();
180     solve();
181     return 0;
182 }
```