

## 差分+线段树

[P1438 无聊的数列]

时间限制：1.00s 内存限制：125.00MB

### 题意

维护一个数列 $\{a[i]\}$ ，支持两种操作：

1. **1 L R K D**: 给出一个长度等于 $R-L+1$ 的等差数列，首项为 $K$ ，公差为 $D$ ，并将它对应加到 $a[L] \sim a[R]$ 的每一个数上。即：令 $a[L]=a[L]+K$ ， $a[L+1]=a[L+1]+K+D$ ， $a[L+2]=a[L+2]+K+2D \dots a[R]=a[R]+K+(R-L)D$ 。
2. **2 P**: 询问序列的第 $P$ 个数的值 $a[P]$ 。

### 思路

运用差分对 $a[l]$ 到 $a[r]$ 加上等差数列：

1. 对于 $L$ :  $sum[L]=sum[L]+K$ ,
2. 对于区间 $(L,R)$ :  $sum[i]=sum[i]+D, i \in (L,R)$ ,
3. 对于 $R+1$ :  $sum[R+1]=sum[R+1]-(K+((R-L)*D))$ . 而对于每次查询 $P$ 的值, 只要输出  $s[P]+sum[1]+\dots+sum[P]$  的值即可。

例：对1~5加上 $K=1$ ， $D=2$ 的等差数列

序号	1	2	3	4	5	6
原数组	1	3	2	4	5	6
等差数列	+1	+3	+5	+7	+9	+0
差分	+1	+2	+2	+2	+2	-9
答案	2	6	7	11	14	6

注意避免 $l=r$ 和 $r=n$ 的情况出错

### 代码

用时：128ms 内存：9.16mb

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 2e6 + 10;
int n, m, rt;
int a[N];
class tree {
public:
    int sum, lazy;
    int len;
} t[N << 2];
```

```

#define lson rt << 1
#define rson rt << 1 | 1

template<class T>inline void read(T & x) {
    x = 0; int f = 0; char ch = getchar();
    while (!isdigit(ch)) f |= (ch == '-'), ch = getchar();
    while (isdigit(ch)) x = x * 10 + ch - '0', ch = getchar();
    x = f ? -x : x;
    return;
}

void pushup(int rt) {
    t[rt].sum = t[lson].sum + t[rson].sum;
}

void build(int l, int r, int rt) {
    t[rt].len = r - l + 1;
    if (l == r) return;
    int m = (l + r) >> 1;
    build(l, m, lson);
    build(m + 1, r, rson);
}

inline void pushdown(int rt) {
    if (t[rt].lazy) {
        t[lson].lazy += t[rt].lazy;
        t[rson].lazy += t[rt].lazy;
        t[lson].sum += t[lson].len * t[rt].lazy;
        t[rson].sum += t[rson].len * t[rt].lazy;
        t[rt].lazy = 0;
    }
}

void update(int L, int R, int c, int l, int r, int rt) {
    if (L <= l && r <= R) {
        t[rt].sum += c * t[rt].len;
        t[rt].lazy += c;
        return;
    }
    pushdown(rt);
    int m = (l + r) >> 1;
    if (L <= m) update(L, R, c, l, m, lson);
    if (R > m) update(L, R, c, m + 1, r, rson);
    pushup(rt);
}

int query(int L, int R, int l, int r, int rt) {
    if (L <= l && r <= R) return t[rt].sum;
    pushdown(rt);
    int m = (l + r) >> 1, ans = 0;
    if (L <= m) ans += query(L, R, l, m, lson);
    if (R > m) ans += query(L, R, m + 1, r, rson);
}

```

```
        return ans;
    }

    main() {
        read(n), read(m);
        for (int i = 1; i <= n; ++i) read(a[i]);
        build(1, n, 1);
        for (int i = 1, opt, l, r, k, d; i <= m; ++i) {
            read(opt);
            if (opt == 1) {
                read(l), read(r), read(k), read(d);
                update(1, l, k, 1, n, 1);
                if (r > l)
                    update(l + 1, r, d, 1, n, 1);
                if (r != n)
                    update(r + 1, r + 1, -(k + (r - l) * d), 1, n, 1);
            }
            else {
                read(k);
                printf("%d\n", a[k] + query(1, k, 1, n, 1));
            }
        }
        return 0;
    }
}
```