

线段树

将数组拆分为一整个二叉树，每个节点代表一个区间，每个节点的值为区间内的值的和，这样就可以在 $O(\log n)$ 的时间内完成区间修改和区间查询。

线段树的建树过程是 $O(n)$ 的，因为每个节点都要遍历一遍，但是线段树的修改和查询都是 $O(\log n)$ 的，因为每次都会将区间拆分为两个子区间，所以最多只会遍历 $O(\log n)$ 个节点。

线段树的区间修改和区间查询都是 $O(\log n)$ 的，因为每次都会将区间拆分为两个子区间，所以最多只会遍历 $O(\log n)$ 个节点。

这里主要实现的是线段树的区间加减，以及查询区间之和，根据题目意思可以有更多的操作，比如区间最大值，区间最小值，区间最大公约数等等。

//C++ code

```
#include<bits/stdc++.h>
```

```
using namespace std;
```

```
#define ll long long
```

```
struct tree {
```

```
    int l, r;
```

```
    long long sum, lazy_tag;
```

```
};
```

```
const int maxn = 1e5 + 5;
```

```
tree t[4 * maxn + 3];
```

```
int a[maxn + 3];
```

```
void build(int position, int l, int r) {
```

```
    t[position].l = l;
```

```
    t[position].r = r;
```

```
    if (l == r) {
```

```
        t[position].sum = a[l];
```

```
        return;
```

```
    }
```

```
    int mid = (l + r) >> 1;
```

```
    build(position * 2, l, mid);
```

```
    build(position * 2 + 1, mid + 1, r);
```

```
    t[position].sum = t[position * 2].sum + t[position * 2 + 1].sum; //建树时，当前
```

```
    节点的和为左右子节点的和
```

```
}//建树
```

```
void spread(int position) {
```

```
    if (t[position].lazy_tag) { //有就传递，没有就不传递
```

```
        t[position * 2].sum += t[position].lazy_tag * (t[position * 2].r -
```

```
        t[position * 2].l + 1);
```

```
        t[position * 2 + 1].sum += t[position].lazy_tag * (t[position * 2 + 1].r
```

```
        - t[position * 2 + 1].l + 1);
```

```
        t[position * 2].lazy_tag += t[position].lazy_tag;
```

```
        t[position * 2 + 1].lazy_tag += t[position].lazy_tag;
```

```
        t[position].lazy_tag = 0; //向下传递后父节点lazy_tag清零
```

```
    }
```

```
}//传递lazy_tag
```

```
void change(int position, int l, int r, int k) {
```

```

    if (l <= t[position].l && r >= t[position].r) { //如果当前区间被包含在修改区间内，直接修改当前区间的和
        t[position].sum += (ll) k * (t[position].r - t[position].l + 1);
        t[position].lazy_tag += k;
        return;
    }
    spread(position); //传递lazy_tag
    int mid = (t[position].l + t[position].r) >> 1; //对于线段树上进行修改时，使用树上的区间来判断
    if (l <= mid) change(position * 2, l, r, k);
    if (r > mid) change(position * 2 + 1, l, r, k);
    t[position].sum = t[position * 2].sum + t[position * 2 + 1].sum;
} //区间更改&更新lazy_tag

long long ask(int position, int l, int r) {
    if (l <= t[position].l && r >= t[position].r) return t[position].sum; //如果当前区间被包含在查询区间内，直接返回当前区间的和
    spread(position); //传递lazy_tag
    int mid = (t[position].l + t[position].r) >> 1;
    long long ans = 0;
    if (l <= mid) ans += ask(position * 2, l, r);
    if (r > mid) ans += ask(position * 2 + 1, l, r);
    return ans;
} //用递归区间查询

int main() {
    ios::sync_with_stdio(false);
    cin.tie(0);
    cout.tie(0);
    int n, m;
    cin >> n >> m;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        cin >> a[i];
    }
    build(1, 1, n);
    while (m--) {
        int op, x, y, k;
        cin >> op >> x >> y;
        if (op == 1) {
            cin >> k;
            change(1, x, y, k);
        } else {
            cout << ask(1, x, y) << endl;
        }
    }
    return 0;
}

```

树内元素改变:

样例#1:

```

5 5
1 5 4 2 3
2 2 4
1 2 3 2

```

2 3 4
1 1 5 1
2 1 4

初始建树后: 15 10 5 6 4 2 3 1 5 0
第一次更改: 19 14 5 8 6 2 3 1 7 0
第二次更改: 24 14 5 8 6 2 3 1 7 0
第三次更改: 24 17 7 8 6 3 4 1 7 0
下标对应区间: 1,5 1,3 4,5 1,2 3,3 4,4 5,5 1,1 2,2 0,0