



【宫水三叶】下次如何在 30 秒内做出来？二维前缀和模板如何记忆

宫水三叶 6

发布于 2021-03-02 08:14 数组Java前缀和

前缀和解法(二维)

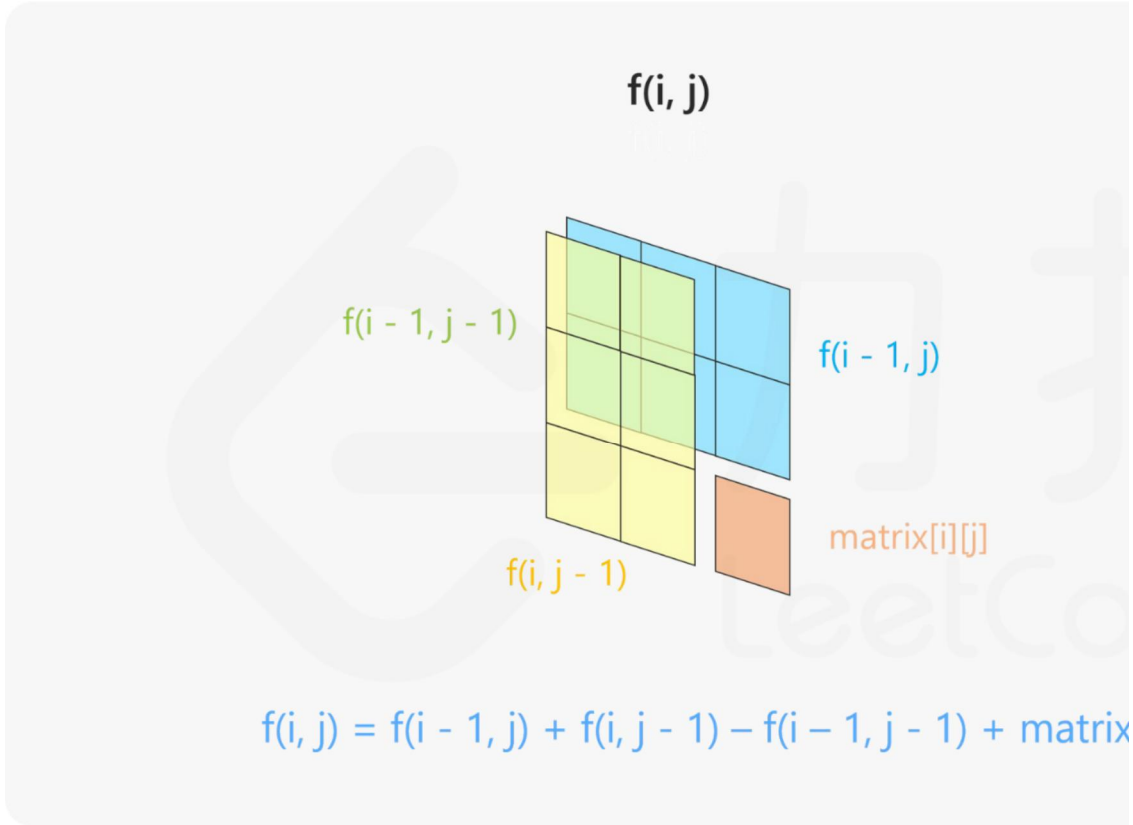
真就是今天的「每日一题」叭 ~

这是一道「二维前缀和」的裸题。

「二维前缀和」解决的是二维矩阵中的矩形区域求和问题。

二维前缀和数组中的每一个格子记录的是「以当前位置为区域的右下角(区域左上角恒定为原数组的左上角)的区域和」

贴一张官解示意图, 我觉得很清晰:



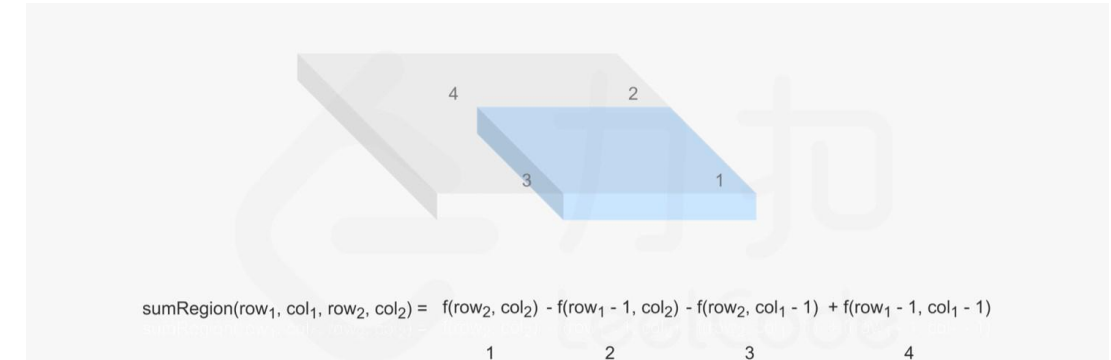
如果觉得不清晰, 请记得 $f[i][j]$ 理解成是以 (i, j) 为右下角, $(0, 0)$ 为左上角的区域和。

因此当我们要求 $(x1, y1)$ 作为左上角, $(x2, y2)$ 作为右下角 的区域和的时候, 可以直接利用前缀和数组快速求解:

$$\text{sum}[x2][y2] - \text{sum}[x1 - 1][y2] - \text{sum}[x2][y1 - 1] + \text{sum}[x1 - 1][y1 - 1]$$

再贴官解示意图(画图画渣户在学做题了, 别骂Q):

$(x1, y1) == (\text{row1}, \text{col1}), (x2, y2) == (\text{row2}, \text{col2})$



代码(感谢@Qian 同学提供的 C++ 代码):

```
* Java
* C++

class NumMatrix {
    int[][] sum;
    public NumMatrix(int[][] matrix) {
        int n = matrix.length, m = n == 0 ? 0 : matrix[0].length;
        // 与「二维前缀和」一样, 前缀和数组下标从 1 开始, 因此设定矩阵形状为 [n + 1][m + 1](模板部分)
        sum = new int[n + 1][m + 1];
        // 预处理前缀和数组(模板部分)
        for (int i = 1; i <= n; i++) {
            for (int j = 1; j <= m; j++) {
                sum[i][j] = sum[i - 1][j] + sum[i][j - 1] - sum[i - 1][j - 1] + matrix[i - 1][j - 1];
            }
        }

        public int sumRegion(int x1, int y1, int x2, int y2) {
            // 求某一段区域和 [i, j] 的模板是 sum[x2][y2] - sum[x1 - 1][y2] - sum[x2][y1 - 1] + sum[x1 - 1][y1 - 1];(模板部分)
            // 但由于我们原数组下标从 0 开始, 因此要在模板的基础上进行 + 1
            x1++; y1++; x2++; y2++;
            return sum[x2][y2] - sum[x1 - 1][y2] - sum[x2][y1 - 1] + sum[x1 - 1][y1 - 1];
        }
    }
}

class NumMatrix {
public:
    vector<vector<int>> sum;
    NumMatrix(vector<vector<int>>& matrix) {
        int n = matrix.size(), m = n == 0 ? 0 : matrix[0].size();
        // 与「二维前缀和」一样, 前缀和数组下标从 1 开始, 因此设定矩阵形状为 [n + 1][m + 1](模板部分)
        sum.resize(n+1, vector<int>(m+1,0));
        // 预处理前缀和数组(模板部分)
        for(int i = 1; i <= n; i++) {
            for(int j = 1; j <= m; j++) {
                sum[i][j] = sum[i-1][j] + sum[i][j-1] - sum[i-1][j-1] + matrix[i-1][j-1];
            }
        }

        int sumRegion(int x1, int y1, int x2, int y2) {
            // 求某一段区域和 [i, j] 的模板是 sum[x2][y2] - sum[x1 - 1][y2] - sum[x2][y1 - 1] + sum[x1 - 1][y1 - 1];(模板部分)
            // 但由于我们原数组下标从 0 开始, 因此要在模板的基础上进行 + 1
            x1++; y1++; x2++; y2++;
            return sum[x2][y2] - sum[x1-1][y2] - sum[x2][y1-1] + sum[x1-1][y1-1];
        }
    }
};

* 时间复杂度: 预处理前缀和数组需要对原数组进行线性扫描, 复杂度为  $O(n * m)$ , 计算结果复杂度为  $O(1)$ , 整体复杂度为  $O(n * m)$ 
* 空间复杂度  $O(n * m)$ 
```

二维前缀和模板【重点】

下面重点分享下前缀和模板该如何记忆, 其实很多模板都可以按照类似方式进行记忆。

虽然「二维前缀和」的模板相比「一维前缀和」的模板要长, 但是逻辑是清晰的, 可以现场推导。

当然也可以在[推导的基础上](#), 使用以下方式进行记忆:

```
* Java
* C++

// 预处理前缀和数组
{
    sum = new int[n + 1][m + 1];
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        for (int j = 1; j <= m; j++) {
            // 当前格子(和) = 上方的格子(和) + 左边的格子(和) - 左上角的格子(和) + 当前格子(值)【和是指对应的前缀和, 值是指原数组中的值】
            sum[i][j] = sum[i - 1][j] + sum[i][j - 1] - sum[i - 1][j - 1] + matrix[i - 1][j - 1];
        }
    }
}

// 首先我们要令左上角为 (x1, y1) 右下角为 (x2, y2)
// 计算 (x1, y1, x2, y2) 的结果
{
    // 前缀和是从 1 开始, 原数组是从 0 开始, 上来先将原数组坐标全部 +1, 转换为前缀和坐标
    x1++; y1++; x2++; y2++;
    // 记作 22 - 12 - 21 + 11. 然后 不减, 减第一位, 减第二位, 减两位
    // 也可以记作 22 - 12(x - 1) - 21(y - 1) + 11(x y 都 - 1)
    ans = sum[x2][y2] - sum[x1 - 1][y2] - sum[x2][y1 - 1] + sum[x1 - 1][y1 - 1];
}

// 预处理前缀和数组
{
    sum.resize(n+1, vector<int>(m+1,0));
    // 预处理前缀和数组(模板部分)
    for(int i = 1; i <= n; i++) {
        for(int j = 1; j <= m; j++) {
            // 当前格子(和) = 上方的格子(和) + 左边的格子(和) - 左上角的格子(和) + 当前格子(值)【和是指对应的前缀和, 值是指原数组中的值】
            sum[i][j] = sum[i-1][j] + sum[i][j-1] - sum[i-1][j-1] + matrix[i-1][j-1];
        }
    }
}
```

```
// 首先我们要令左上角为 (x1, y1) 右下角为 (x2, y2)
// 计算 (x1, y1, x2, y2) 的结果
{
    // 前缀和是从 1 开始, 原数组是从 0 开始, 上来先得原数组坐标全部 +1, 转换为前缀和坐标
    x1++; y1++; x2++; y2++;
    // 记作 22 - 12 - 21 + 11. 然后 不减, 减第一位, 减第二位, 减两位
    // 也可以记作 22 - 12(x - 1) - 21(y - 1) + 11(x y 都 - 1)
    ans = sum[x2][y2] - sum[x1-1][y2] - sum[x2][y1-1] + sum[x1-1][y1-1];
}
```

猜题小游戏 (2021-03-02)

哈哈哈哈哈 昨天蒙中了。今天再蒙一道明天的「每日一题」~

与其说是猜题小游戏, 不如说是拓展性的类似题目推荐:

307. 区域和检索 - 数组可修改

大家可以试试做 ~

老规矩, 无论是不是明天的每日一题, 我都会在明天发布该题相关题解 ~

(2021-03-03)开奖结果: 未中奖, 谢谢参与。以下是相关题解:

关于各类「区间和」问题如何选择解决方案(含模板)...

最后

如果有帮助你, 请点个赞关注, 让更多的人看到 ~ (〃〇〃)

也欢迎你 关注我, 和三叶一起刷穿 LeetCode ~

提供讲「证明」&「思路」的题解

下一篇:【带图录】Java 二维前缀和

© 著作权归作者所有

52

条评论 >

最热

请先 登录 后发表评论

分块茫然



yancey

2021-04-22

没太想明白预处理部分最后不应该是matrix[i][j]么? 为什么要减一了呢?

👍3

💬 评论

👁 查看 9 条回复

📁 收起回复

↩ 回复

📄 分享

🚩 举报



刷题的好孩子

L1

2021-04-22

谢谢三叶老师, 学会啦~2333

👍2

💬 评论

👁 查看 1 条回复

📁 收起回复

↩ 回复

📄 分享

🚩 举报



ther



🔗 3

2021-03-02

感觉这题不需要模板吧, 草稿纸上画画图基本就出来了

👍3

💬 评论

👁 查看 7 条回复

📁 收起回复

↩ 回复

📄 分享

🚩 举报

