STUACM 第四次集训

2019/11/09

• 暴力美学——枚举的艺术

Flip Game 位运算 题解

The Clocks

The Troublesome Frog

Painter's Problem

- 前缀和
 - o 一维前缀和
 - 例题: 子段求和
 - 原理: $\sum_{i=a}^{b} data_i = \sum_{i=1}^{b} data_i \sum_{i=1}^{a-1} data_i$
 - 图示:

H-174.4					1	
a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6	
a_1	a_1+a_2	a_1+a_2+a_3	a_1+·····+a_4	a_1+·····+a_5	a_1+·····a_6	
a_1	a_2	a_3	a_4		a_89526	 a_100000
a_1	a_1+a_2	a_1+a_2+a_3	a_1+·····+a_4		a_1+·····a_89526	 a_1+·····a_1000000

■ 实现:

- o 二维前缀和
 - 例题:
 - 原理: $\sum_{i=a}^{b} \sum_{j=c}^{d} dat a_{ij} = \sum_{i=1}^{b} \sum_{j=1}^{d} dat a_{ij} \sum_{i=1}^{b} \sum_{j=1}^{c-1} dat a_{ij} \sum_{i=1}^{a-1} \sum_{j=1}^{d} dat a_{ij} + \sum_{i=1}^{a-1} \sum_{j=1}^{c-1} dat a_{ij}$

■ 图示:

a_1,1	a_1,2	a_1,3	a_1,4
a_2,1	a_2,2	a_2,3	a_2,4
a_3,1	a_3,2	a_3,3	a_3,4
a_1,1	a_1,1+a_1,2	a_1,1+a_1,2+a_1,3	a_1,1+·····+a_1,4
a_1,1+ a_2,1	a_1,1+a_1,2+ a_2,1+a_2,2	a_1,1+a_1,2+a_1,3+ a_2,1+a_2,2+a_2,3	a_1,1+·····+a_1,4+ a_2,1+·····+a_2,4
a_1,1+ a_2,1+ a 3.1	a_1,1+a_1,2+ a_2,1+a_2,2+ a 3,1+a 3,2	a_1,1+a_1,2+a_1,3+ a_2,1+a_2,2+a_2,3+ a 3,1+a 3,2+a 3,3	a_1,1+·····+a_1,4+ a_2,1+·····+a_2,4+ a_3,1+·····+a_3,4

■ 实现:

```
const int mxn = 1000+10;
const int mxm = 1000+10;
int data[mxn][mxm]; // 假设有n*m个数据
int sum[mxn][mxm];
void init_sum(int n, int m){
    /*
    for(int i=1;i<=n;++i){
        for(int j=1;j<=m;++j){</pre>
            sum[i][j] = data[i][j] + sum[i][j-1];
        }
    for(int j=1;j<=m;++j){</pre>
       for(int i=1;i<=n;++i){
           sum[i][j] += sum[i-1][j];
    }
    */
    for(int i=1;i<=n;++i){</pre>
        for(int j=1;j<=m;++j){</pre>
            sum[i][j] = data[i][j] + sum[i-1][j] + sum[i][j-1] - sum[i-1][j-1]
1];
        }
    }
int get_sum(int ldi, int ldj, int rui, int ruj){ // 返回左下角[ldi,ldj]与右
上角[rui,ruj]所组成矩形的区域和
    return sum[]di][ruj]-sum[rui-1][ruj]-sum[]di][]dj-1]+sum[rui-1][]dj-1];
}
```

• 差分数组

- o 一维差分
 - 例题: Color the ball
 - 原理: $data_b = \sum_{i=1}^b \Delta data_{i,i-1}$, $data_0 = 0$, $\Delta data_{i,i-1} = data_i data_{i-1}$

■ 图示:

	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6	
0	a_1-0	a_2-a_1	a_3-a_2	a_4-a_3	a_5-a_4	a_6-a_5	
	a_1	a_2	a_3	a_4		a_89526	 a_100000
0	a_1-0	a_2-a_1	a_3-a_2	a_4-a_3		a_89526-a_89525	 a_1000000-a_999999

■ 应用: 多次区间修改(一般为同时增或同时减),少量结果访问。

		a_1	a_2	a_3		a_89525	a_89526	 a_100000
C	0	a_1-0	a_2-a_1	a_3-a_2		a_89525-a_89524	a_89526-a_89525	 a_1000000-a_999999
		a_1	a_2	a_3+d	····+d	a_89525+d	a_89526	 a_100000
C	0	a_1-0	a_2-a_1	a_3-a_2+d	a_4-a_3		a_89526-a_89525-d	 a_1000000-a_999999

■ 实现:

```
const int mxn = 1000*1000+10;
int data[mxn]; // 假设有n个数据
int delta[mxn];
void init_delta(int n){
 for(int i=1;i<=n;++i){
       delta[i] = data[i] - data[i-1];
}
}
void update_area(int 1, int r, int d){ // 区间[1,r]同时增减
   delta[1] += d;
 delta[r+1] -= d;
int get_data(int i){ // 返回多次修改后对应的data_i
  int res = 0;
   for(int j=1;j<=i;++j){
      res += delta[j];
   }
   return res;
}
void get_all_data(int n){ // 直接一次性多次区间修改后,当前对应的值覆盖回原数组
for(int i=1;i<=n;i++){
      data[i] = data[i-1] + dalta[i];
  }
}
```

o 二维差分

- 例题: <u>Monitor(</u>难度较大)
- 原理:每一行都看成一维,做一维差分;对于差分结果,每一列再看成一维,再做一维差分。或, 行列的处理顺序调转。

■ 图示:

	a_1,1	a_1,2	a_1,3	a_1,4
	a_2,1	a_2,2	a_2,3	a_2,4
	a_3,1	a_3,2	a_3,3	a_3,4
0	a_1,1-0	a_1,2-a_1,1	a_1,3-a_1,2	a_1,4-a_1,3
0	a_2,1-0	a_2,2-a_2,1	a_2,3-a_2,2	a_2,4-a_2,3
0	a_3,1-0	a_3,2-a_3,1	a_3,3-a_3,2	a_3,4-a_3,3
0	0	0	0	0
0	(a_1,1-0)- (0)	(a_1,2-a_1,1)- (0)	(a_1,3-a_1,2)- (0)	(a_1,4-a_1,3)- (0)
0	(a_2,1-0)- (a_1,1-0)	(a_2,2-a_2,1)- (a_1,2-a_1,1)	(a_2,3-a_2,2)- (a_1,3-a_1,2)	(a_2,4-a_2,3)- (a_1,4-a_1,3)
0	(a_3,1-0)- (a_2,1-0)	(a_3,2-a_3,1)- (a_2,2-a_2,1)	(a_3,3-a_3,2)- (a_2,3-a_2,2)	(a_3,4-a_3,3)- (a_2,4-a_2,3)

■ 应用:多次矩形内区域修改(一般为同时增或同时减),少量结果访问。

	a_1,1	a_1,2	a_1,3	a_1,4
	a_2,1	a_2,2+d	a_2,3+d	a_2,4
	a_3,1	a_3,2+d	a_3,3+d	a_3,4
0	a_1,1-0	a_1,2-a_1,1	a_1,3-a_1,2	a_1,4-a_1,3
0	a_2,1-0	a_2,2-a_2,1+d	a_2,3-a_2,2	a_2,4-a_2,3-d
0	a_3,1-0	a_3,2-a_3,1+d	a_3,3-a_3,2	a_3,4-a_3,3-d
0	0	0	0	0
0	(a_1,1-0)- (0)	(a_1,2-a_1,1)- (0)	(a_1,3-a_1,2)- (0)	(a_1,4-a_1,3)- (0)
0	(a_2,1-0)- (a_1,1-0)	(a_2,2-a_2,1)- (a_1,2-a_1,1)+d	(a_2,3-a_2,2)- (a_1,3-a_1,2)	(a_2,4-a_2,3)- (a_1,4-a_1,3)-d
0	(a_3,1-0)- (a_2,1-0)	(a_3,2-a_3,1)- (a_2,2-a_2,1)	(a_3,3-a_3,2)- (a_2,3-a_2,2)	(a_3,4-a_3,3)- (a_2,4-a_2,3)
0	0	0-d	0	0+d

■ 朴素版实现:

```
const int mxn = 1000+10;
const int mxm = 1000+10;
```

```
int data[mxn][mxm]; // 假设有n*m个数据
int delta[mxn][mxm];
void init_delta(int n, int m){
    for(int i=1;i<=n;++i){</pre>
       for(int j=1;j<=m;++j){</pre>
           delta[i][j] = data[i][j]-data[i][j-1];
   }
    for(int j=1; j \le m; ++j){
       for(int i=n;i>=1;--i){
           delta[i][j] = delta[i-1][j];
   }
void update_area(int ldi, int ldj, int rui, int ruj, int d){ // 左下角
[ldi,ldj]和右上角[rui,ruj]所表示的矩形区域同时增减
    delta[rui][ldj] += d;
    delta[ldi+1][ldj] -= d;
    delta[rui][ruj+1] -= d;
    delta[ldi+1][ruj+1] += d;
}
int get_data(int i, int j){ // 返回多次修改后对应的data_ij
   int res = 0;
    for(int ii=1;ii<=i;++ii){
       for(int jj=1;jj<=j;++jj){</pre>
           res += delta[ii][jj];
   }
    return res;
}
void get_all_data(int n, int m){ // 直接一次性多次区间修改后,当前对应的值覆盖回
原数组
    for(int j=1;j<=m;++j){ // 按列用前缀和还原到中间状态
       for(int i=1;i<=n;++i){</pre>
           delta[i][j] += delta[i-1][j];
   }
    for(int i=1;i<=n;++i){ // 按行用前缀和还原
       for(int j=1;j<=m;++j){
         data[i][j] = data[i]
             [j-1] + delta[i][j];
   }
}
```

■ 优美版实现:

```
从图示中最终的二维差分数组可以整理出等式: delta[i][j] = data[i][j] - data[i-1][j] - data[i][j-1] + data[i-1][j-1] 移项后得另一个等式: data[i][j] = delta[i][j] + data[i-1][j] + data[i][j-1] - data[i-1][j-1]
```