1:快速排序:

思想: 分治

流程:

1): 确定分界点: q[l], q[(l+r)/2], q[r], 随机点,记值为 x

2): 调整区间为,分界点左边的数都 <= x,分界点右边的数都 >= x

3): 递归处理左右两段

算法心得1: 有关边界问题要背一个模板

```
import java.util.Scanner;
  public class Main{
       private static void quicksort(int a[], int 1, int r){
           if(1 >= r){
4
               return;
           }
           int x = a[(1 + r) / 2], i = 1 - 1, j = r + 1;
           while(i < j){
               do i++; while(a[i] > x);
               do j--; while(a[j] < x);
10
               if(i < j){
11
                   int t = a[i];
12
                   a[i] = a[j];
                   a[j] = t;
14
15
16
           quicksort(a, 1, j);
17
           quicksort(a, j + 1, r);
18
19
       public static void main(String[] args){
20
           Scanner sc = new Scanner(System.in);
21
           int n = sc.nextInt();
22
           int[] a = new int[n];
23
24
           for(int i = 0; i < n; i++){
               a[i] = sc.nextInt();
25
26
           quicksort(a, 0, n - 1);
2.7
           for(int i = 0; i < n; i++){
28
```

2: 归并排序:

思想: 分治

流程:

1): 确定分界点: mid = (l+r)/2

2) : 递归排序左右部分

3) : 归并: 合二为一

```
import java.util.Scanner;
  public class Main{
       private static void merge sort(int a[], int l, int r){
           if(1 >= r){
4
                return;
6
           }
           int mid = (1 + r) / 2;
           merge sort(a, 1, mid);
           merge sort(a, mid + 1, r);
           int k = 0, i = 1, j = mid + 1;
10
           int[] temp = new int[r - l + 1];
11
           while(i <= mid && j <= r){
12
                if(a[i] <= a[j]){</pre>
13
                    temp[k++] = a[i++];
14
15
                }else{
                    temp[k++] = a[j++];
16
17
           }
18
           while(i <= mid){</pre>
19
                temp[k++] = a[i++];
20
21
           while(j \le r){
                temp[k++] = a[j++];
24
           for(int m = 1, n = 0; m <= r; m++, n++){
25
```

```
a[m] = temp[n];
26
          }
27
28
       public static void main(String[] args){
29
           Scanner sc = new Scanner(System.in);
30
           int n = sc.nextInt();
31
           int[] a = new int[n];
32
           for(int i = 0; i < n; i++){
               a[i] = sc.nextInt();
34
           }
35
           merge_sort(a, 0, n - 1);
36
           for(int i = 0; i < n; i++){
37
               System.out.printf("%d ", a[i]);
38
           }
39
40
41 }
```

3: 二分法:

二分的本质: 找到一个性质, 可以将数据一分为二, 一边满足一边不满足

二分每次都会保证新的区间中一定会包含答案(处理边界问题)

模板:

```
boolean check(int x){
  }
3
4 int bsearch_1(int l, int r){
       while(l < r){
           int mid = (1 + r) / 2;
          if(check(mid)){
               r = mid;
          }else{
               1 = mid + 1;
10
11
           }
12
       return 1;
13
14 }
15
```

4: 高精度加法:

```
import java.util.Scanner;
  import java.util.List;
   import java.util.ArrayList;
   public class Main{
       private static List<Integer> add(List<Integer> A, List<Integer> B){
           List<Integer> C = new ArrayList<>();
           int t = 0;
7
           for(int i = 0; i < A.size() || i < B.size(); i++){</pre>
               if(i < A.size()){</pre>
9
                    t += A.get(i);
10
                }
11
                if(i < B.size()){</pre>
13
                    t += B.get(i);
14
               C.add(t % 10);
15
               t /= 10;
16
17
           }
           if(t != 0){
               C.add(1);
19
20
           return C;
21
       public static void main(String[] args){
23
           Scanner sc = new Scanner(System.in);
           String a = sc.next();
25
26
           String b = sc.next();
           List<Integer> A = new ArrayList<>(a.length());
27
           List<Integer> B = new ArrayList<>(b.length());
28
           for(int i = a.length() - 1; i >= 0; i--){
29
               A.add(a.charAt(i) - '0');
30
31
           for(int i = b.length() - 1; i >= 0; i--){
33
                B.add(b.charAt(i) - '0');
34
           List<Integer> C = add(A, B);
35
           for(int i = C.size() - 1; i >= 0; i--){
36
               System.out.printf("%d", C.get(i));
37
```

```
38 }
39 }
40 }
```

5:前缀和: (作用:可以快速求出来原数组某一区间的和,数组下标从1开始)

给定一个原数组,a1, a2, a3.....an

前缀和 Si = a1 + a2 + + ai , S0 = 0;

模板:

```
import java.util.Scanner;
   public class Main{
       public static void main(String[] args){
           Scanner sc = new Scanner(System.in);
4
           int n = sc.nextInt();
           int m = sc.nextInt();
           int[] a = new int[n + 1];
           int[] s = new int[n + 1];
           for(int i = 1; i <= n; i++){</pre>
9
                a[i] = sc.nextInt();
10
11
           for(int i = 1; i <= n; i++){
12
                s[i] = s[i - 1] + a[i];
13
14
           while(m \rightarrow 0){
15
                int 1 = sc.nextInt();
16
                int r = sc.nextInt();
17
18
                System.out.println(s[r] - s[l - 1]);
19
       }
20
21 }
```

前缀和可以扩展到二维子矩阵求前缀和:

二维前缀和推导:

如图:

紫色面积是指(1,1)左上角到(i,j-1)右下角的矩形面积,绿色面积是指(1,1)左上角到(i-1,j)右下角的矩形面积,每一个颜色的矩形面积都代表了它所包围元素的和

从图中我们很容易看出,整个外围蓝色矩形面积 s[i][j] = 绿色面积 s[i-1][j] + 紫色面积 s[i][j-1] - 重复加的红色面积 s[i-1][j-1] + 小方块面积 a[i][j] 因此得出二维前缀和预处理公式:

s[i][j] = s[i-1][j] + s[i][j-1] - s[i-1][j-1] + a[i][j] 接下来去求以 (x1,y1)为左上角和以 (x2,y2)为右下角的矩阵的元素的和 如图:

紫色面积是指(1,1)左上角到(x1-1,y2)右下角的矩形面积,黄色面积是指(1,1)左上角到(x2,y1-1)右下角的矩形面积不难找出:

绿色矩形的面积 = 整个外围面积 s [x2, y2] - 黄色面积 s [x2, y1 - 1] - 紫色面积 s [x1 - 1, y2] + 重复减去的红色面积 s [x1 - 1, y1 - 1]

因此二维前缀和的结论为:

以 (x1, y1)为左上角, (x2, y2)为右下角的子矩阵的和为: s[x2, y2]-s[x2, y1-1]-s[x1-1, y2]+s[x1-1, y1-1] 模板:

```
import java.util.Scanner;
  public class Main{
       public static void main(String[] args){
           Scanner sc = new Scanner(System.in);
4
           int n = sc.nextInt();
           int m = sc.nextInt();
           int q = sc.nextInt();
7
           int[][] a = new int[n + 1][m + 1];
8
9
           int[][] s = new int[n + 1][m + 1];
10
           for(int i = 1; i <= n; i++){
                for(int j = 1; j \leftarrow m; j++){
11
                    a[i][j] = sc.nextInt();
12
                }
13
14
           for(int i = 1; i <= n; i++){
15
                for(int j = 1; j \leftarrow m; j++){
16
                    s[i][j] = s[i - 1][j] + s[i][j - 1] - s[i - 1][j - 1] + a[i][j];
17
18
```

```
19
           while (q-- > 0) {
20
                int x1 = sc.nextInt();
21
                int y1 = sc.nextInt();
22
                int x2 = sc.nextInt();
23
                int y2 = sc.nextInt();
24
                System.out.println(s[x2][y2] - s[x1 - 1][y2] - s[x2][y1 - 1] + s[x1 - 1][y1
25
   -1]);
          }
26
   }
2.7
28 }
```

6: 差分:

类似于数学中的求导和积分,可以看成前缀和的逆运算

差分数组:

首先给定一个原数组 a : a[1], a[2], a[3],,,,, a[n]; 然后构造一个数组 b : b[1] ,b[2] ,

b[3],,,,, b[i]; 使得: a[i] = b[1] + b[2] + b[3] +,,,,, + b[i]

也就是说,a数组是b数组的前缀和数组,反过来把b数组叫做a数组的差分数组。换句话说,每一个a[i]都是b数组中从头开始的一段区间和

给定区间[l,r], 若想把a数组中的[l,r]区间中的每一个数都加上c,即 a[l] + c, a[l+1] + c, a[l+2] + c,,,,, a[r] + c; 首先让差分b数组中的 b[l] + c, a数组变成 a[l] + c, a[l+1] + c,,,,, a[n] + c; 然后打个补丁, b[r+1] - c, a数组变成 a[r+1] - c, a[r+2] - c,,,,,, a[n] - c

b[l] + c, 效果使得a数组中 a[l]及以后的数都加上了c(红色部分), 但我们只要求l到r区间加上c, 因此还需要执行 b[r+1] - c,让a数组中a[r+1]及往后的区间再减去c(绿色部分), 这样对于a[r] 以后区间的数相当于没有发生改变

因此可以得出一维差分结论: 若给a数组中的[l, r]区间中的每一个数都加上c,只需对差分数组b做 b[l] + = c, b[r+1] - = c

```
import java.util.Scanner;
public class Main{
   private static void insert(int[] b, int 1, int r, int c){
      b[1] += c;
      b[r + 1] -= c;
}
public static void main(String[] args){
```

```
Scanner sc = new Scanner(System.in);
           int n = sc.nextInt();
           int m = sc.nextInt();
           int[] a = new int[100010];
11
           int[] b = new int[100010];
12
           for(int i = 1; i <= n; i++){
13
                a[i] = sc.nextInt();
14
                insert(b, i, i, a[i]);
16
           while(m \rightarrow 0){
17
                int 1 = sc.nextInt();
18
                int r = sc.nextInt();
19
                int c = sc.nextInt();
20
                insert(b, 1, r, c);
21
           for(int i = 1; i <= n; i++){
23
                b[i] += b[i - 1];
                System.out.printf("%d ", b[i]);
25
26
       }
27
28 }
```

差分数组可以扩展到二维差分, a [] [] 数组是 b [] [] 数组的前缀和数组, 那么b[][] 是 a[][]的差分数组

构造二维差分数组目的是为了让原二维数组a中所选中子矩阵中的每一个元素加上c的操作,已知原数组a中被选中的子矩阵为以(x1,y1)为左上角,以(x2,y2)为右下角所围成的矩形区域,a数组是b数组的前缀和数组,对b数组的b[i][j]的修改,会影响到a数组中从a[i][i]及往后的每一个数

假定我们已经构造好了b数组,类比一维差分,执行以下操作来使被选中的子矩阵中的每个元素的值加上c

b [x1][y1] += c, b[x1][y2+1] -= c, b[x2+1][y1] -= c, b[x2+1][y2+1] += c 画图来理解一下操作过程:

b[x1][y1] +=c; 对应图1,让整个a数组中蓝色矩形面积的元素都加上了c

b[x1][y2+1] -=c; 对应图2,让整个a数组中绿色矩形面积的元素再减去c,使其内元素不发生改变

b[x2+1][y1] -=c; 对应图3,让整个a数组中紫色矩形面积的元素再减去c,使其内元素不发生改变

b[x2+1][y2+1] +=c; 对应图4,,让整个a数组中红色矩形面积的元素再加上c,红色内的相当于被减了两次,再加上一次c,才能使其恢复

可以先假想a数组为空,那么b数组一开始也为空,但是实际上a数组并不为空,因此我们每次让以(i,j)为左上角到以(i,j)为右下角面积内元素(其实就是一个小方格的面积)去插入c=a[i][j],等价于原数组a中(i,j)到(i,j)范围内加上了a[i][j],因此执行n*m次插入操作,就成功构建了差分b数组

```
import java.util.Scanner;
   public class Main{
       private static void insert(int[][] b, int x1 ,int y1, int x2, int y2, int c){
           b[x1][y1] += c;
           b[x1][y2+1] -= c;
           b[x2+1][y1] -= c;
           b[x2+1][y2+1] += c;
       public static void main(String[] args){
9
           Scanner sc = new Scanner(System.in);
           int n = sc.nextInt();
11
           int m = sc.nextInt();
12
           int q = sc.nextInt();
13
           int[][] a = new int[1010][1010];
14
           int[][] b = new int[1010][1010];
15
           for(int i = 1; i <= n; i ++){
16
               for(int j = 1 ; j <= m ; j ++ ){
17
                   a[i][j] = sc.nextInt();
18
                   insert(b, i, j, i, j, a[i][j]);
19
               }
20
21
           while (q-- > 0) {
2.2
               int x1 = sc.nextInt();
23
               int y1 = sc.nextInt();
               int x2 = sc.nextInt();
25
               int y2 = sc.nextInt();
26
               int c = sc.nextInt();
27
               insert(b, x1, y1, x2, y2, c);
```

```
for(int i = 1 ; i <= n ; i ++ ){
30
               for(int j = 1 ; j <= m ; j ++ ){</pre>
31
                   a[i][j] = a[i-1][j] + a[i][j-1] - a[i-1][j-1] + b[i][j];
32
                   System.out.print(a[i][j] + " ");
33
34
              System.out.println();
35
          }
36
      }
37
38 }
```