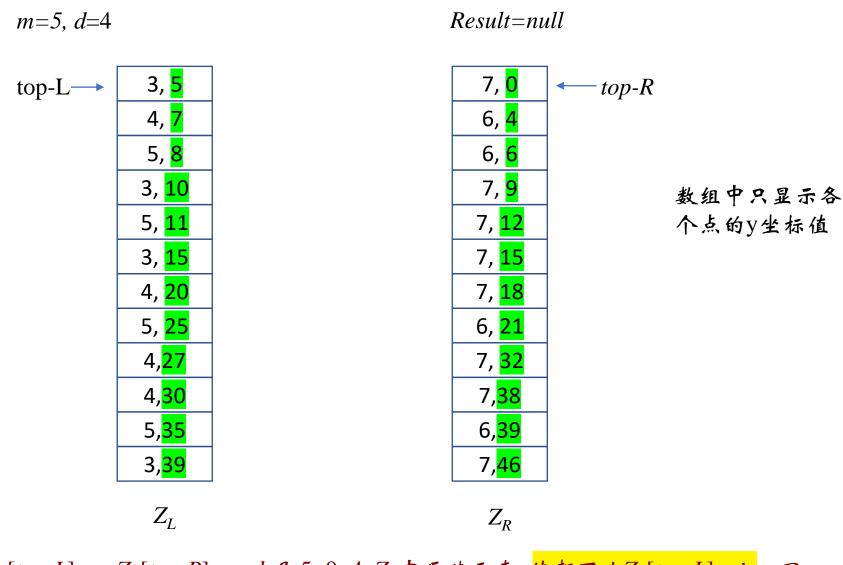
## • (p<sub>1</sub>, q<sub>r</sub>)搜索算法

Input:  $Y_I$ ,  $Y_R$ , dOutput: result

- 1. 扫描 $Y_L$ 得到 $Q_L$ 中左临界区点,保持y坐标排序,得到 $Z_L$
- 2. 扫描 $Y_R$ 得到 $Q_R$ 中左临界区点,保持y坐标排序,得到 $Z_R$
- 3. result=null;
- 4. top-R=0;
- 5. **for** top-L=0 to  $Z_I.length-1$
- while  $Z_L[top-L].y > Z_R[top-R].y + d$ while  $Z_L[top-L].y = Z_R[top-R].y + d$ while  $Z_L[top-L].y = Z_R[top-R].y +$
- 7. 纵坐标就**jif**  $top-R=Z_R.length-1$
- 了比d多, return result;
- $top-R \leftarrow top-R+1;$
- 10. if  $Z_I[top-L].y \ge Z_R[top-R].y d$  and  $Z_I[top-L].y \le Z_R[top-R].y +$

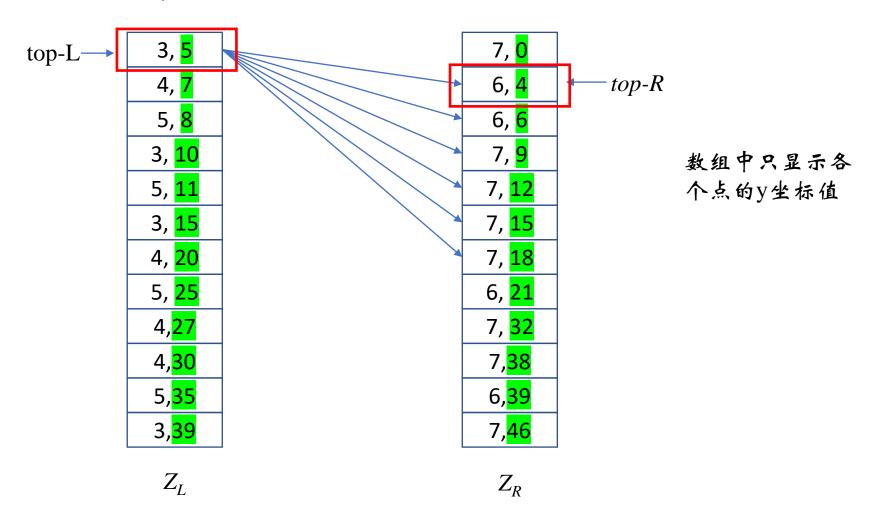
11. for i=0 to  $min\{5, Z_R.length -top-R-1\}$ 在R的d为半 径的圆里 **if**  $dist(Z_I[top-L], Z_R[top-R+i]) < d$ 12.

- $result=(Z_{L}[top-L], Z_{R}[top-R+i]);$ 13.
- $d=dist(Z_I[top-L], Z_R[top-R+i]);$ 15. 缩小范围
- 16. **return** result;



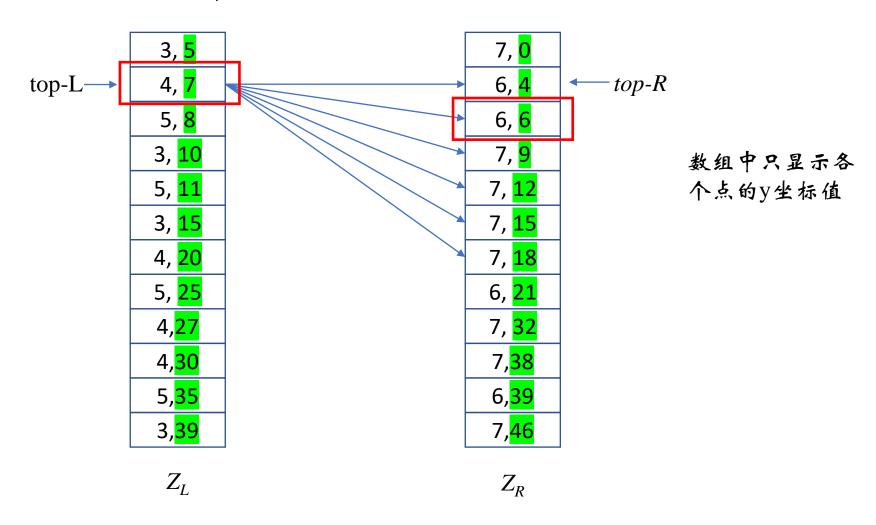
 $Z_L[top-L].y>Z_R[top-R].y+d$ ,即5>0+4, $Z_L$ 中后续元素y值都不此 $Z_L[top-L].y$ ,因此它们与 $Z_R[top-R]$ 的距离必然大于d,top-R增加1

## m=5, d=4更新为 $d=\sqrt{10}$



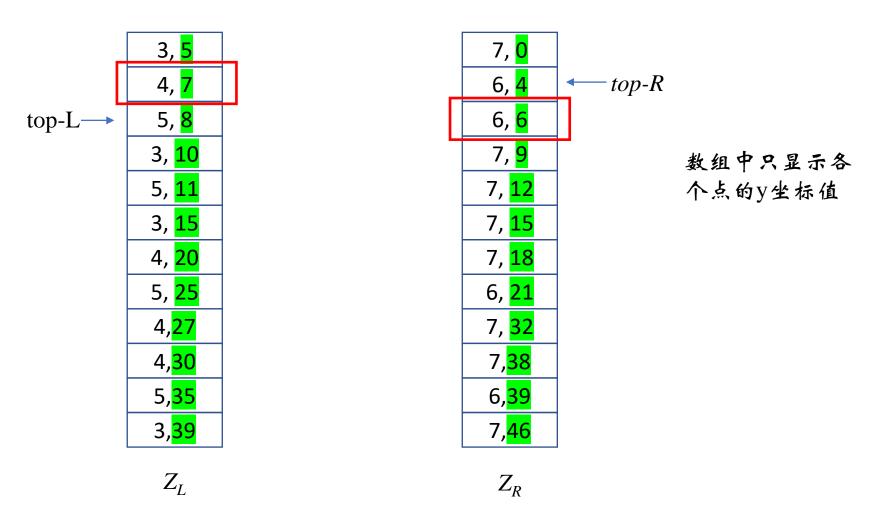
 $Z_L[top-L].y \geq Z_R[top-R].y - d$  并且  $Z_L[top-L].y \leq Z_R[top-R].y + d$ ,为当前 $Z_L[top-L]$  连 续检验最多6个 $Z_R$ 中的元素(如果 $Z_R$ 中有足够多的剩余元素),随后top-L增长1,top-R不变

 $m=5, d=\sqrt{10}$ 更新为 $d=\sqrt{5}$ 



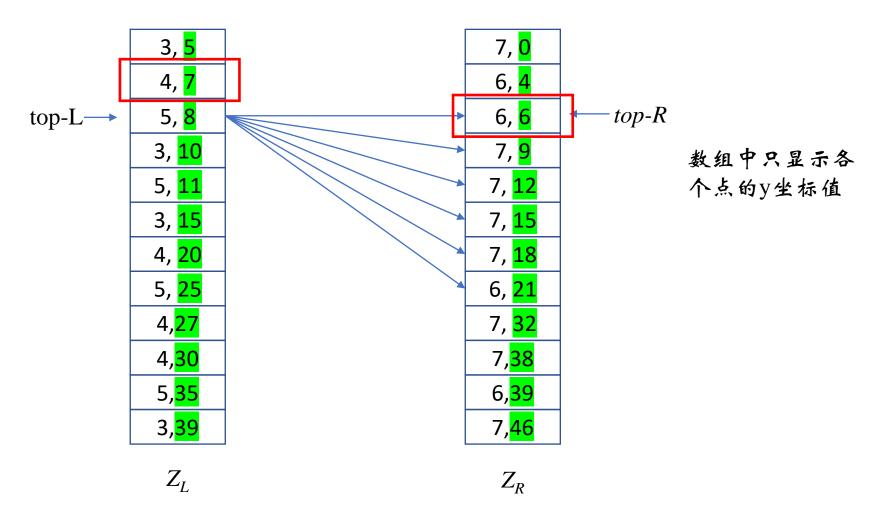
 $Z_L[top-L].y \geq Z_R[top-R].y - d$  并且  $Z_L[top-L].y \leq Z_R[top-R].y + d$ , 为当前 $Z_L[top-L]$  连 续检验最多6个 $Z_R$ 中的元素(如果 $Z_R$ 中有足够多的剩余元素), 随后top-L增长1, top-R不变

$$m = 5, d = \sqrt{5}$$



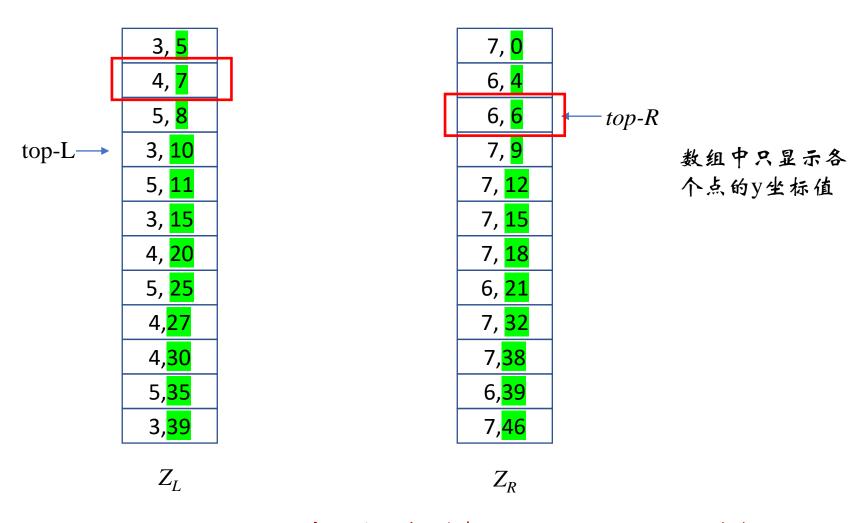
 $Z_L[top-L].y>Z_R[top-R].y+d$ ,  $Z_L$ 中后续元素y值都不比 $Z_L[top-L].y$ 小,因此它们与  $Z_R[top-R]$ 的距离必然大于d, top-R增加1

$$m = 5, d = \sqrt{5}$$



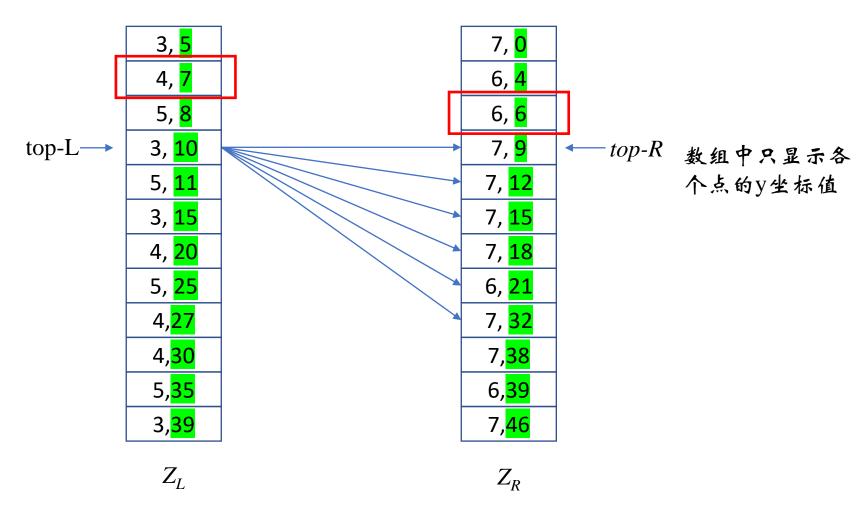
 $Z_L[top-L].y \geq Z_R[top-R].y - d$  并且  $Z_L[top-L].y \leq Z_R[top-R].y + d$ , 为当前 $Z_L[top-L]$  连 续检验最多6个 $Z_R$ 中的元素(如果 $Z_R$ 中有足够多的剩余元素), 随后top-L增长1, top-R不变

$$m = 5, d = \sqrt{5}$$



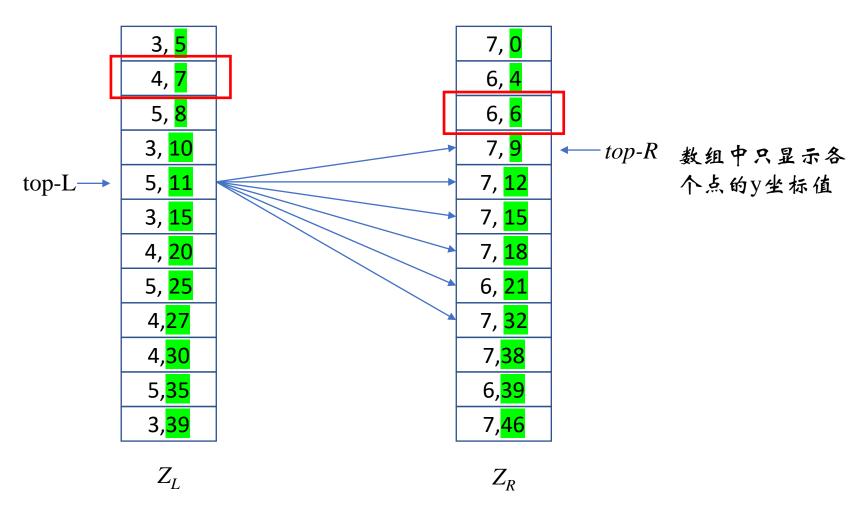
 $Z_L[top-L].y>Z_R[top-R].y+d,Z_L$ 中后续元素y值都不比 $Z_L[top-L].y$ 小,因此它们与  $Z_R[top-R]$ 的距离必然大于d,top-R增加1

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



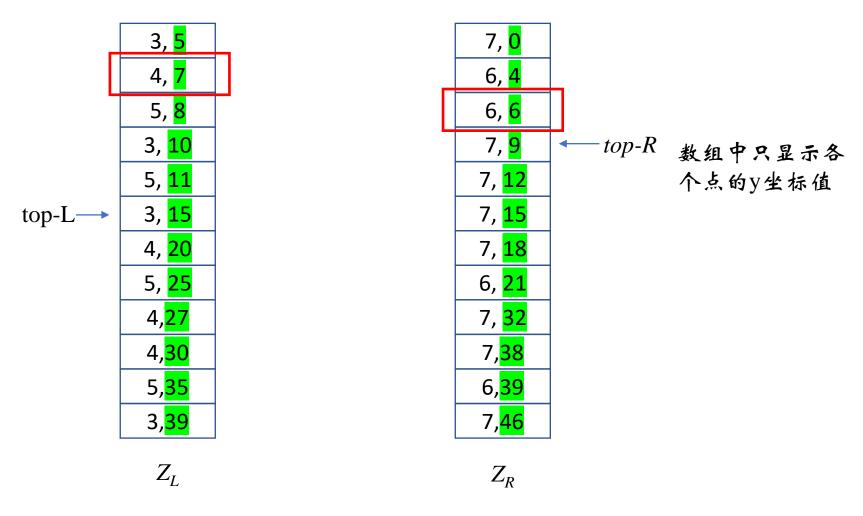
 $Z_L[top-L].y \geq Z_R[top-R].y - d$  并且  $Z_L[top-L].y \leq Z_R[top-R].y + d$ , 为当前 $Z_L[top-L]$  连 续检验最多6个 $Z_R$ 中的元素(如果 $Z_R$ 中有足够多的剩余元素), 随后top-L增长1, top-R不变

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



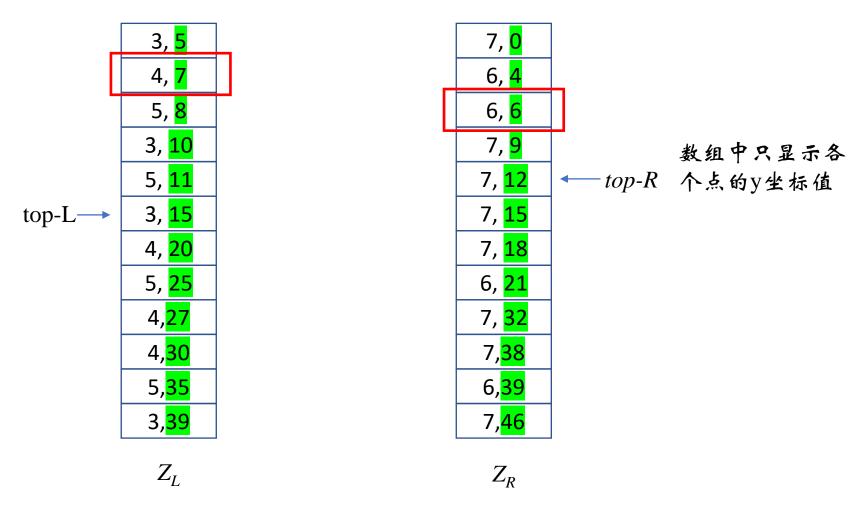
 $Z_L[top-L].y \geq Z_R[top-R].y - d$  并且  $Z_L[top-L].y \leq Z_R[top-R].y + d$ , 为当前 $Z_L[top-L]$  连 续检验最多6个 $Z_R$ 中的元素(如果 $Z_R$ 中有足够多的剩余元素), 随后top-L增长1, top-R不变

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



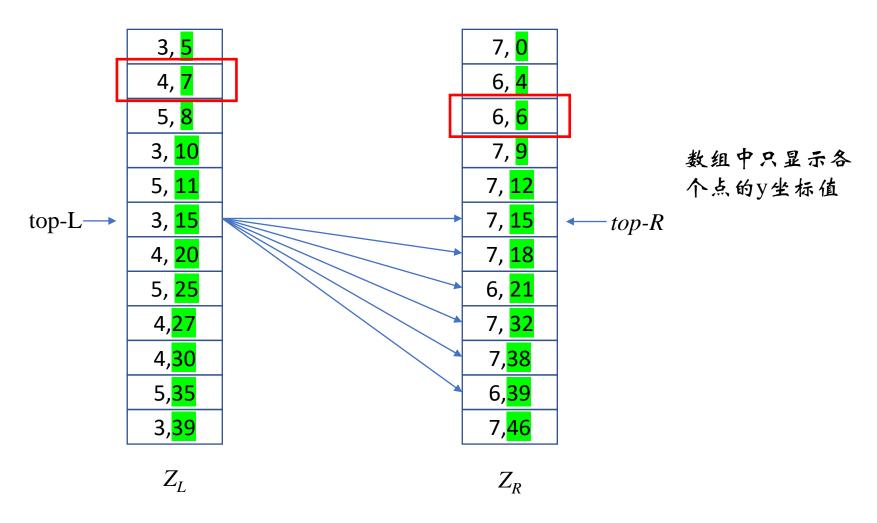
 $Z_L[top-L].y>Z_R[top-R].y+d$ ,  $Z_L$ 中后续元素y值都不比 $Z_L[top-L].y$ 小,因此它们与  $Z_R[top-R]$ 的距离必然大于d, top-R增加1

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



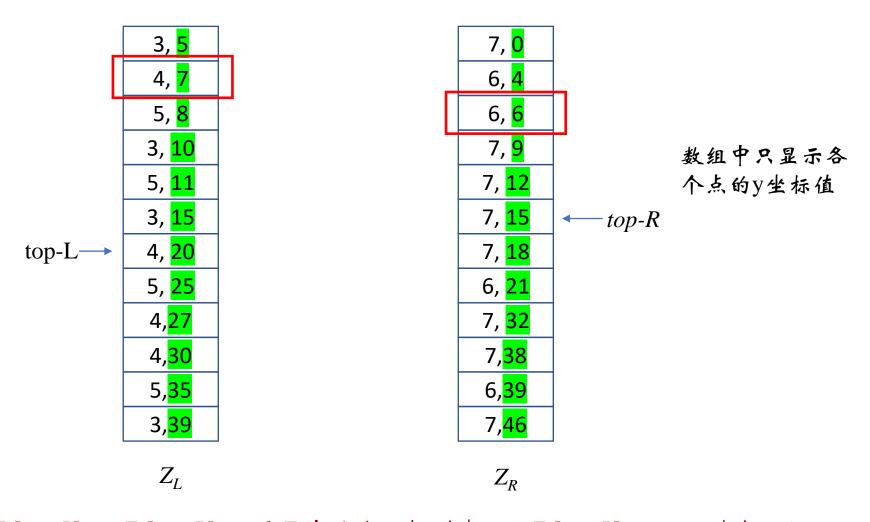
 $Z_L[top-L].y>Z_R[top-R].y+d$ ,  $Z_L$ 中后续元素y值都不比 $Z_L[top-L].y$ 小,因此它们与  $Z_R[top-R]$ 的距离必然大于d, top-R增加1

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



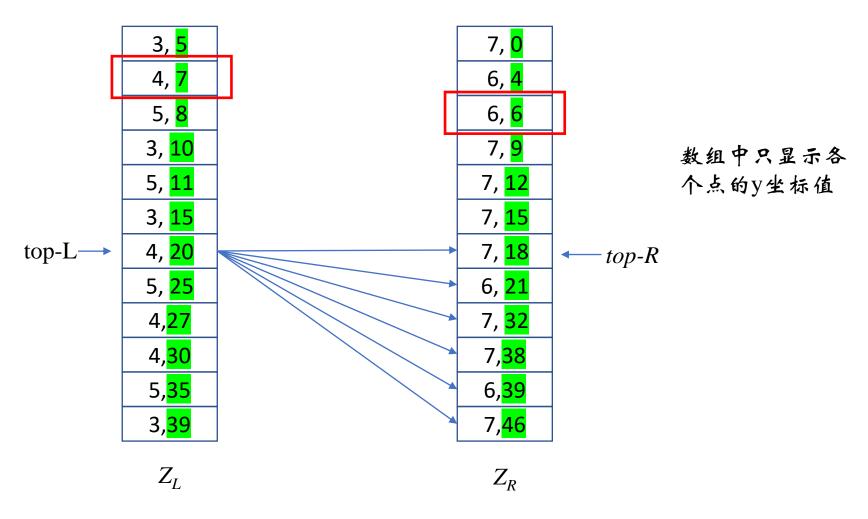
 $Z_L[top-L].y \geq Z_R[top-R].y - d$  并且  $Z_L[top-L].y \leq Z_R[top-R].y + d$ , 为当前 $Z_L[top-L]$  连 续检验最多6个 $Z_R$ 中的元素(如果 $Z_R$ 中有足够多的剩余元素), 随后top-L增长1, top-R不变

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



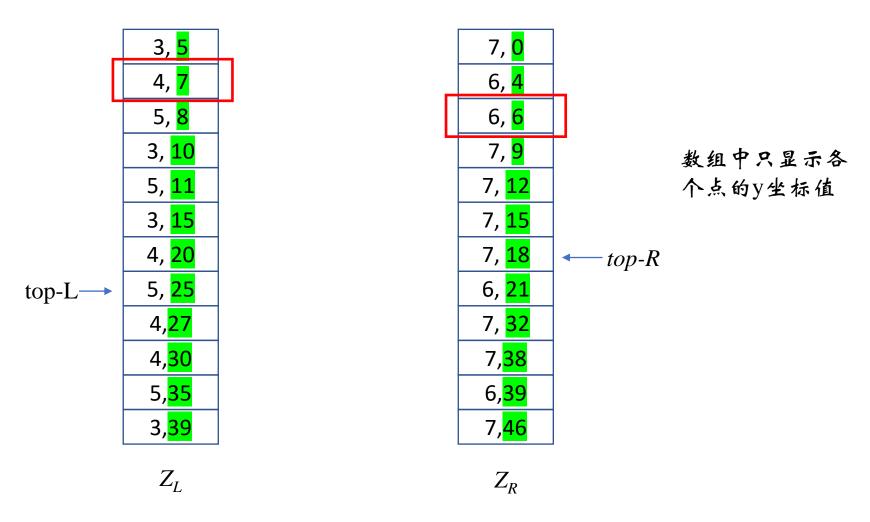
 $Z_L[top-L].y>Z_R[top-R].y+d,Z_L$ 中后续元素y值都不比 $Z_L[top-L].y$ 小,因此它们与  $Z_R[top-R]$ 的距离必然大于d,top-R增加1

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



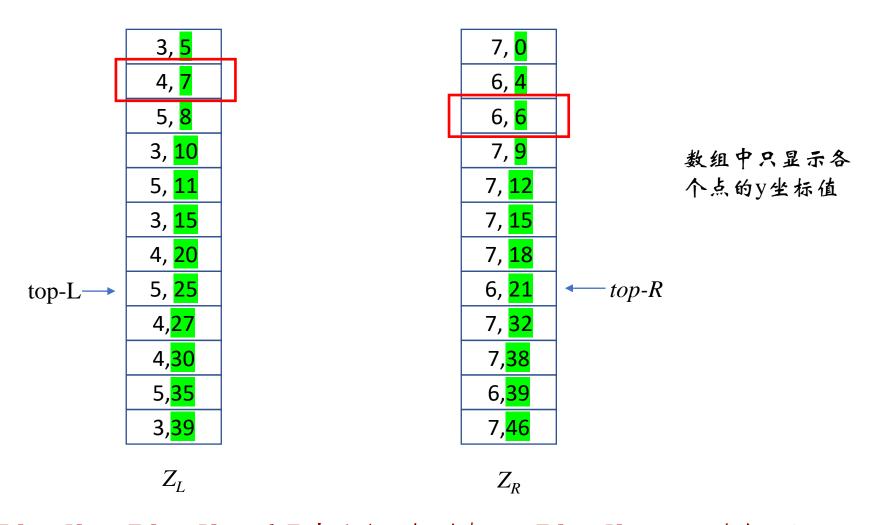
 $Z_L[top-L].y \geq Z_R[top-R].y - d$  并且  $Z_L[top-L].y \leq Z_R[top-R].y + d$ , 为当前 $Z_L[top-L]$  连 续检验最多6个 $Z_R$ 中的元素(如果 $Z_R$ 中有足够多的剩余元素), 随后top-L增长1, top-R不变

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



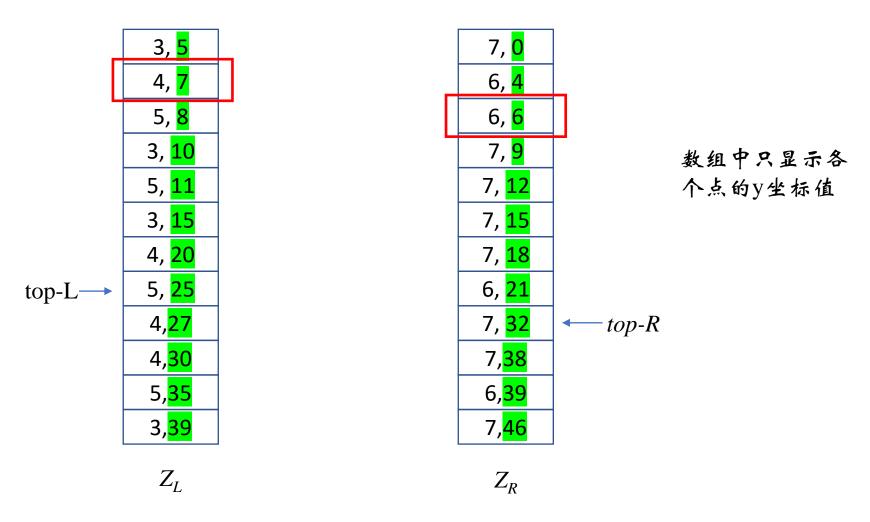
 $Z_L[top-L].y>Z_R[top-R].y+d$ ,  $Z_L$ 中后续元素y值都不比 $Z_L[top-L].y$ 小,因此它们与  $Z_R[top-R]$ 的距离必然大于d, top-R增加1

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



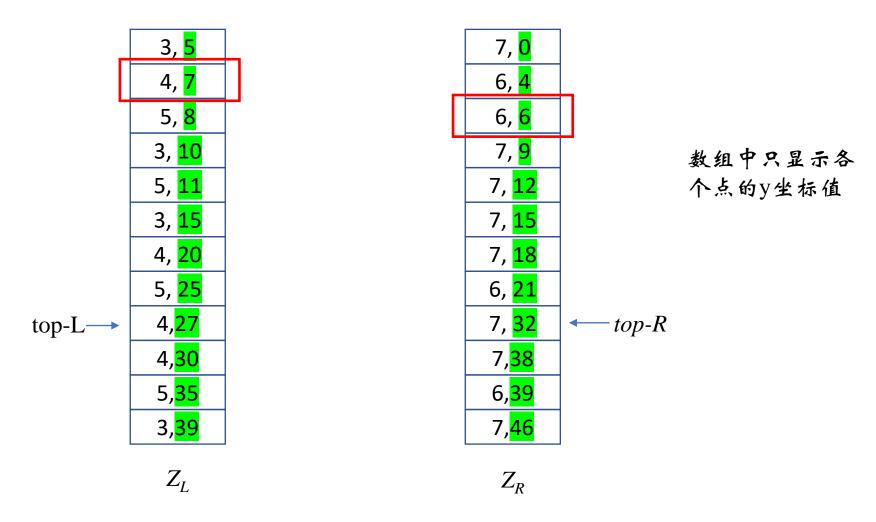
 $Z_L[top-L].y>Z_R[top-R].y+d,Z_L$ 中后续元素y值都不比 $Z_L[top-L].y$ 小,因此它们与  $Z_R[top-R]$ 的距离必然大于d,top-R增加1

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



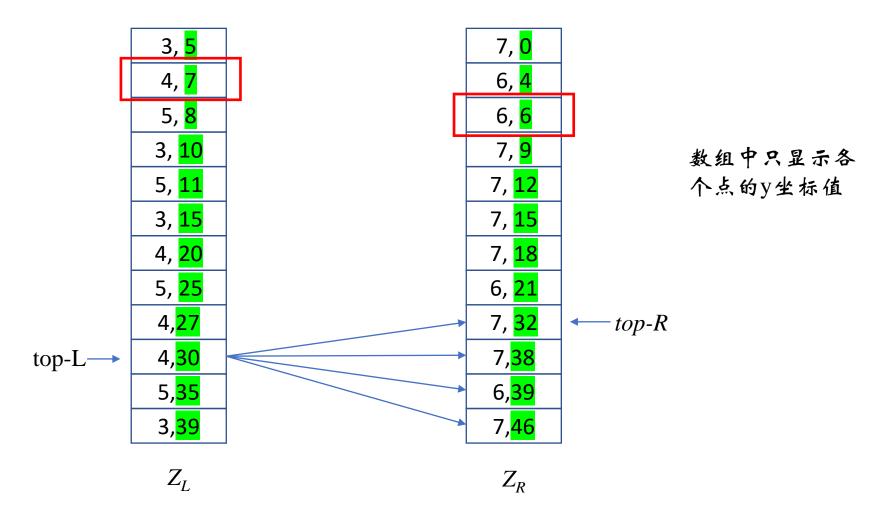
 $Z_L[top-L].y < Z_R[top-R].y - d, Z_R$ 中后续元素y值都不比 $Z_R[top-R].y$ 小,因此它们与 $Z_L[top-L]$ 的距离必然大于d, top-L增加1

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



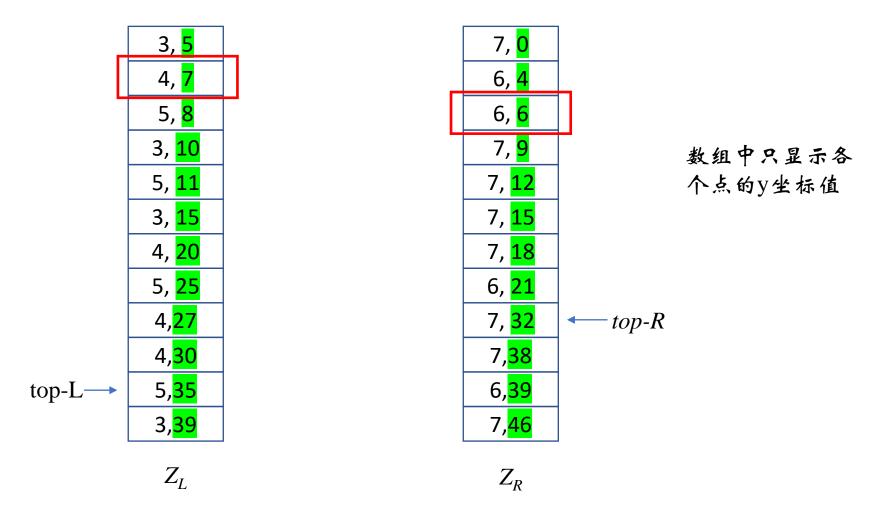
 $Z_L[top-L].y < Z_R[top-R].y - d, Z_R$ 中后续元素y值都不比 $Z_R[top-R].y$ 小,因此它们与 $Z_L[top-L]$ 的距离必然大于d, top-L增加1

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



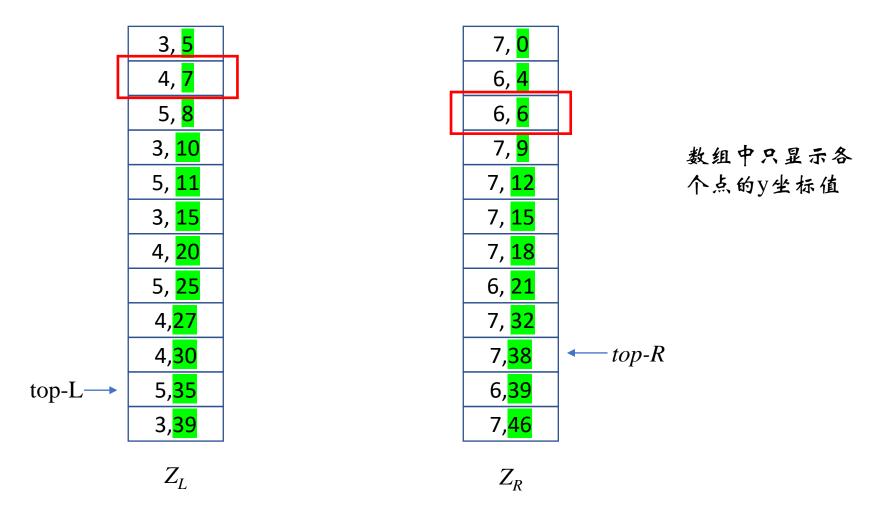
 $Z_L[top-L].y \geq Z_R[top-R].y - d$  并且  $Z_L[top-L].y \leq Z_R[top-R].y + d$ , 为当前 $Z_L[top-L]$  连 续检验最多6个 $Z_R$ 中的元素(如果 $Z_R$ 中有足够多的剩余元素), 随后top-L增长1, top-R不变

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



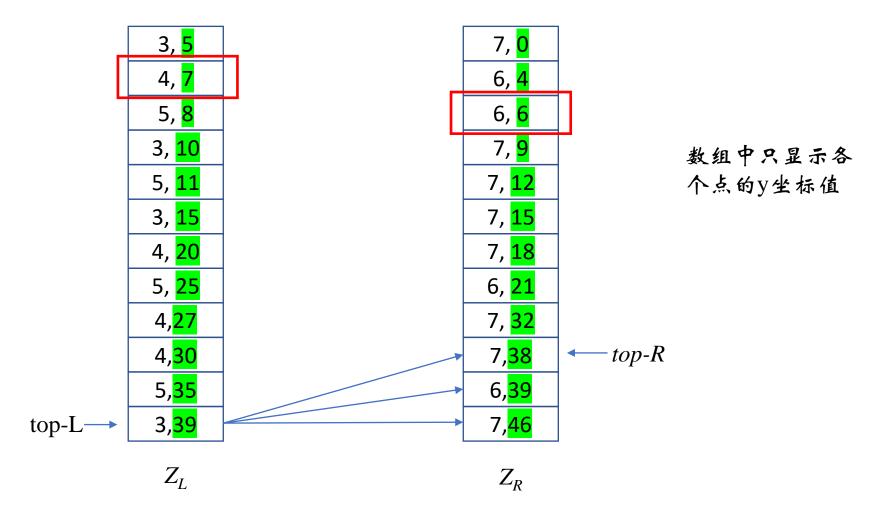
 $Z_L[top-L].y>Z_R[top-R].y+d$ ,  $Z_L$ 中后续元素y值都不比 $Z_L[top-L].y$ 小,因此它们与  $Z_R[top-R]$ 的距离必然大于d, top-R增加1

$$m=5, d=\sqrt{5}$$



 $Z_L[top-L].y < Z_R[top-R].y - d, Z_R$ 中后续元素y值都不比 $Z_R[top-R].y$ 小,因此它们与 $Z_L[top-L]$ 的距离必然大于d, top-L增加1

 $m=5, d=\sqrt{5}$ 



 $Z_L[top-L].y \geq Z_R[top-R].y - d$  并且  $Z_L[top-L].y \leq Z_R[top-R].y + d$ , 为当前 $Z_L[top-L]$  连 续检验最多6个 $Z_R$ 中的元素(如果 $Z_R$ 中有足够多的剩余元素), 随后top-L增长1, top-R不变. 算法结束.

- $(p_l,q_r)$ 搜索算法时间复杂性
  - 获取 $Z_L$ 和 $Z_R$ 需要O(n)时间
  - 每次使得top-L增加1或者top-R增加1需要消耗常数时间
  - 算法结束时, top-L和top-R总共增长O(n),外层for循环耗时O(n)
  - 算法时间复杂性为O(n)

```
(p<sub>1</sub>, q<sub>r</sub>)搜索算法
Input: Y_I, Y_R, d
Output: result
1. 扫描Y_1得到Q_1中左临界区点, 保持V坐标排序, 得到Z_1
2. 扫描Y_R得到Q_R中左临界区点,保持y坐标排序,得到Z_R
3. result=null;
4. top-R=0;
5. for top-L=0 to Z_L.length-1
6.
      while Z_I[top-L].y > Z_R[top-R].y + d
7.
          if top-R=Z_R.length-1
8.
             return result;
9.
          top-R \leftarrow top-R+1;
10.
      if Z_I[top-L].y \ge Z_R[top-R].y - d and Z_I[top-L].y \le Z_R[top-R].y + d
11.
          for i=0 to min\{5, Z_R.length -top-R-1\}
12.
              if dist(Z_I[top-L], Z_R[top-R+i]) < d
13.
                  result=(Z_I[top-L], Z_R[top-R+i]);
15.
                 d=dist(Z_I[top-L], Z_P[top-R+i]);
16. return result:
```