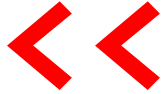


信奥算法

二进制 位运算

速度更快

左移k位：乘以 2^k



二进制左移1位
右侧补零

1<<1是2, 2<<1是4
3<<1是6, 5<<4是80

1111111000000000000111111000100

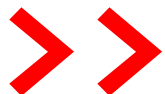
<<4

得到

11100000000000011111110001000000

速度更快

右移k位：除以 2^k 取整



二进制右移1位
左侧补零

2>>1是1, 4>>1是2
7>>1是3, 11>>2是2

1111111000000000000111111000100

>>4

得到

0000111111100000000000011111100

优先级

位运算的优先级非常低
建议位运算都使用括号

预测
结果

4

```
cout<<(1+1<<1)<<endl;
```

5

```
cout<<(1+(1<<1))<<endl;
```

6

```
cout<<(2+4>>1)<<endl;
```

7

```
cout<<(2+(4>>1))<<endl;
```

分而治之

分治法

归并排序

归并排序

merge sort

老师播放视频演示

同学观察排序过程

请同学总结排序步骤和方法

原数组均分为左右两部分

先对每部分单独排序

再合并两部分

分治思想

大事化小
小事化了

代码 主函数

```
1  #include<iostream>
2  using namespace std;
3  const int N=1000009;
4  int n,x[N],y[N];
5  void msort(int l,int r){
19 int main(){
20     cin>>n;
21     for(int i=0;i<n;i++) cin>>x[i];
22     msort(0,n-1);
23     for(int i=0;i<n;i++) cout<<x[i]<<" ";
24     return 0;
25 }
```

对数组l号到r号
进行归并排序

代码1

```
5 void msort(int l,int r){  
6     if(l==r) return;  
7     int mid=(l+r)>>1;  
8     msort(l,mid);  
9     msort(mid+1,r);
```

若此时剩1个元素,不用排序

定位中点mid

左半部分l号到mid号排序

右半部分mid+1号到r号排序

将左右已经排序的两部分
进行合并

```
18 }
```

代码1

电脑上完成
代码和翻译

5 **void** msort(**int** l,**int** r){

6 **if**(l==r) **return**;

7 **int** mid=(l+r)>>1;

8 msort(l,mid);

9 msort(mid+1,r);

10 **int** i=l,j=mid+1;

11 {

循环填y数组l号到r号元素

12 如果左部分用完了,填上右部分当前数

13 否则如果右部分用完了,填上左部分当前数

14 否则如果左部分当前数小于右部分当前数,填上左部分当前数

15 否则填上右部分当前数

16 }

17 **for**(**int** k=l;k<=r;k++)x[k]=y[k];

18 }

若此时剩1个元素,不用排序

定位中点mid

左半部分l号到mid号排序

右半部分mid+1号到r号排序

准备合并,双游标i和j
为左右两部分的起始位置

y数组l号到r号元素拷贝给x数组

代码2

对比代码1
有啥区别?

排序的稳定性

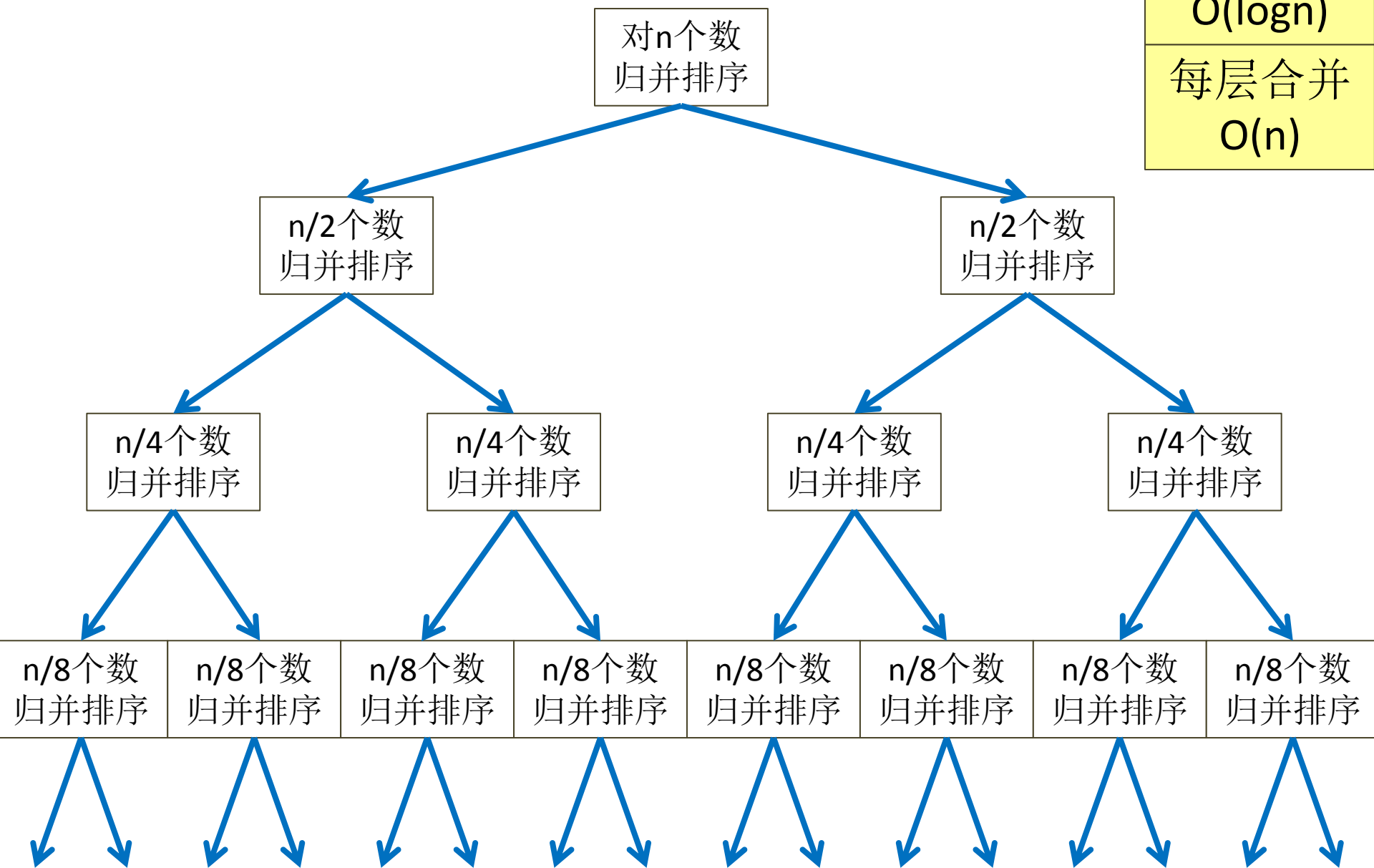
稳定的排序：
当两个数字相同时
不颠倒它们的左右
相对位置

左右部分当前数相等时
优先填上左部分当前数

```
5 void msort(int l,int r){
6     if(l==r) return;
7     int mid=(l+r)>>1;
8     msort(l,mid);
9     msort(mid+1,r);
10    int i=l,j=mid+1;
11    for(int k=l;k<=r;k++){
12        if(i>mid) y[k]=x[j++];
13        else if(j>r) y[k]=x[i++];
14        else if(x[i]<=x[j]) y[k]=x[i++];
15        else y[k]=x[j++];
16    }
17    for(int k=l;k<=r;k++)x[k]=y[k];
18 }
```

总层数 $O(\log n)$
每层合并 $O(n)$

总层数 $O(\log n)$
每层合并 $O(n)$



时间复杂度 $O(n\log n)$

$T(n)$ 表示对 n 个数字归并排序所需时间

$$\begin{aligned}T(n) &= T(n/2) * 2 + O(n) \\&= (T(n/4) * 2 + O(n/2)) * 2 + O(n) \\&= T(n/4) * 4 + O(n) * 2 \\&= T(n/8) * 8 + O(n) * 3 \\&= T(n/16) * 16 + O(n) * 4 \\&\quad \dots\dots\dots \\&= O(1) * n + O(n) * \log n \\&= O(n\log n)\end{aligned}$$

小讨论

该算法缺点是什么？

空间需要额外增加
一个数组辅助排序

代码3

```
5 void msort(int l,int r){  
6     if(l==r)return;  
7     int mid=(l+r)>>1;  
8     msort(l,mid);  
9     msort(mid+1,r);  
10    int i=l,j=mid+1;  
11    for(int k=l;k<=r;k++)  
12        if(i>mid||j<=r&& x[i]>x[j]) y[k]=x[j++];  
13        else y[k]=x[i++];  
14    for(int k=l;k<=r;k++)x[k]=y[k];  
15 }
```

请翻译12,13行

这个排序代码是
稳定排序吗?

代码4

```
5 void msort(int l,int r){
6     if(l==r)return;
7     int mid=(l+r)>>1;
8     msort(l,mid);
9     msort(mid+1,r);
10    int i=l,j=mid+1,k=1;
11    while(i<=mid||j<=r){
12        if(i>mid||j<=r&& x[i]>x[j]) y[k++]=x[j++];
13        else y[k++]=x[i++];
14    }
15    for(int k=1;k<=r;k++)x[k]=y[k];
16 }
```

请翻译10-13行

这个排序代码是
稳定排序吗?

请用电脑
挑选代码3或代码4
完成归并排序
完整程序
限时**10**分钟

逆序对 计数

求逆序对

给定一个序列 a_1, a_2, \dots, a_n ，如果存在 $i < j$ 但 $a_i > a_j$ ，那么我们称 (i, j) 为逆序对，求逆序对的数目。

输入第一行为 n ,表示序列长度，接下来有 n 行，第 $i+1$ 行表示序列中的第 i 个数。
 $n \leq 100000$, $a_i \leq 100000$
 输出一个整数代表所有逆序对总数

输入样例

3

3 2 1

输出样例

3

输入样例

5

1 2 1 0 3

输出样例

4

输入样例

6

3 2 1 3 2 1

输出样例

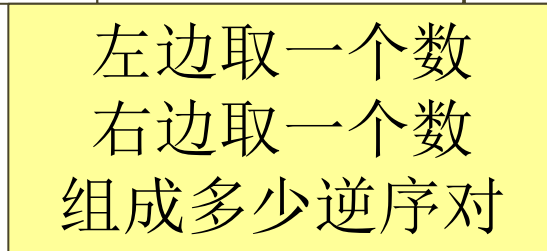
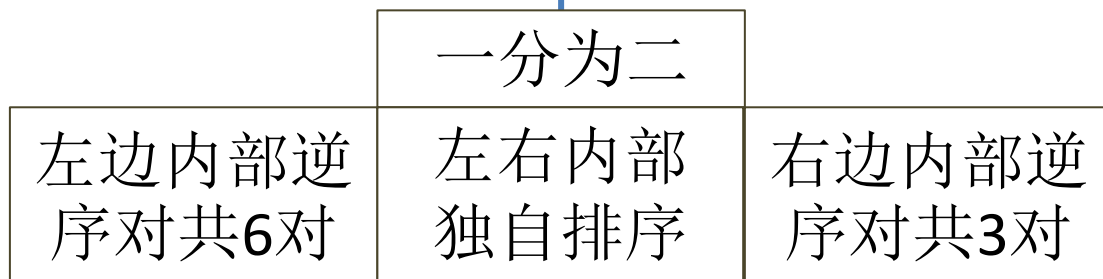
9

计数问题

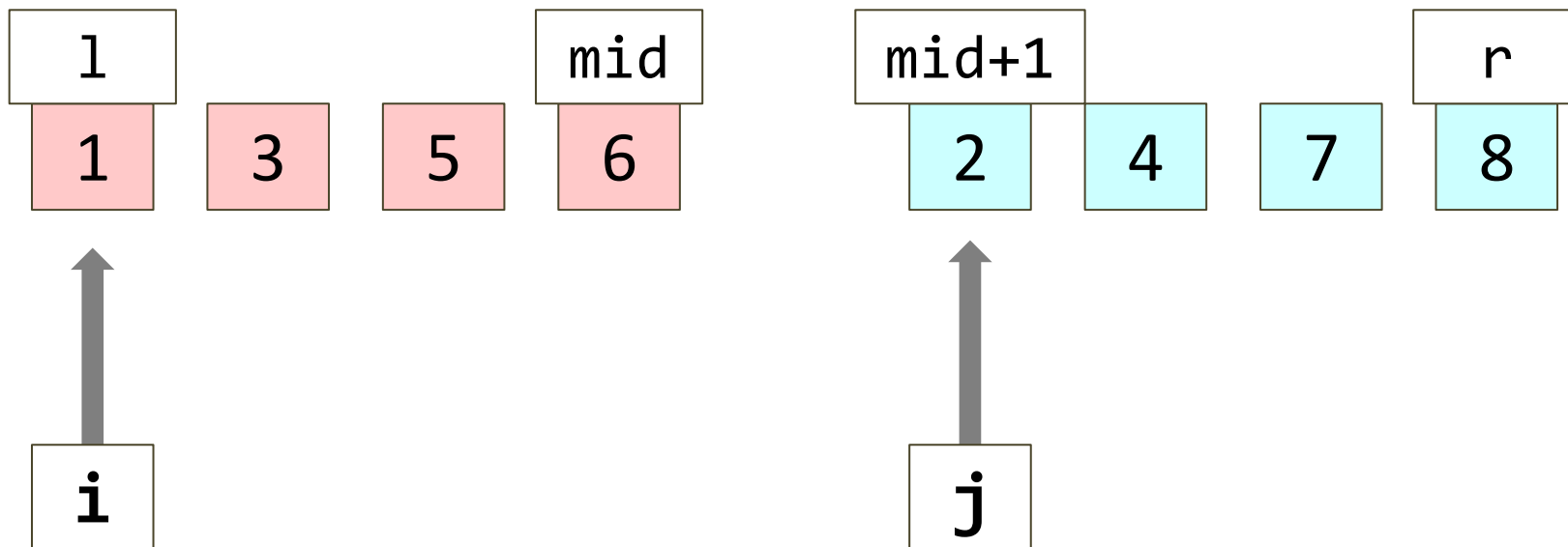
暴力枚举
该怎么做?

分治法
该怎么做?

借鉴归并排序

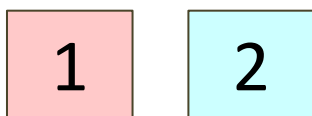
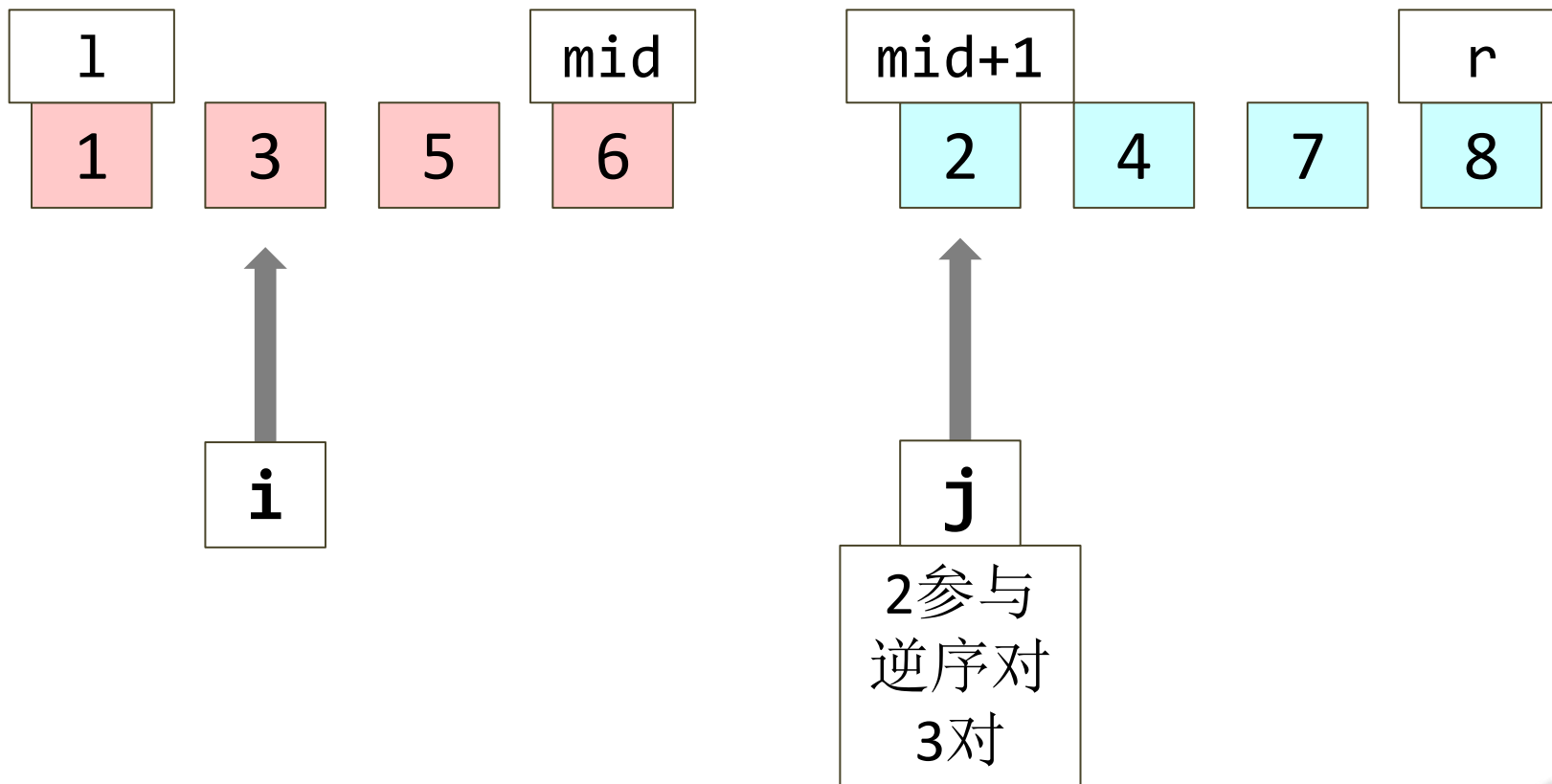


左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对

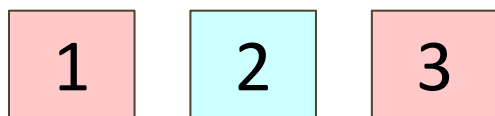
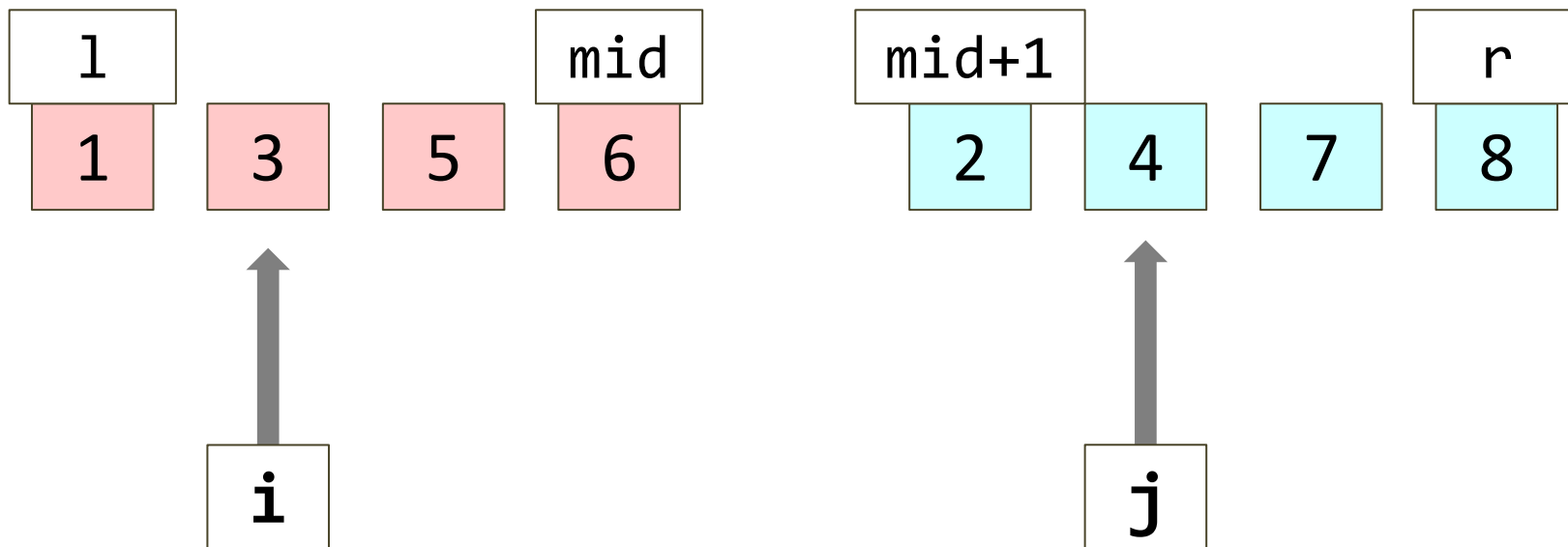


1

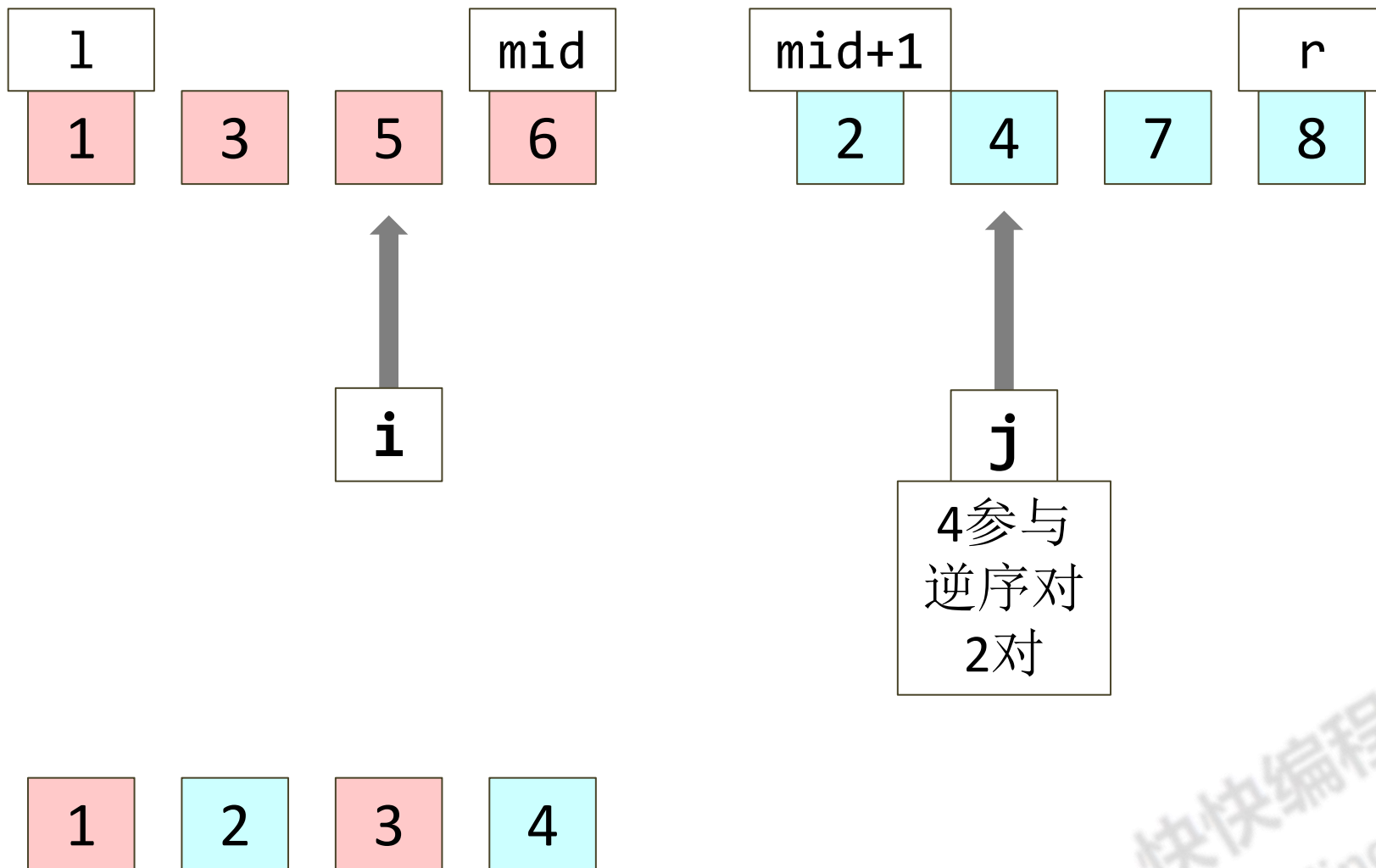
左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



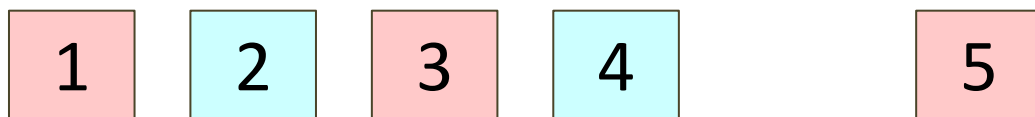
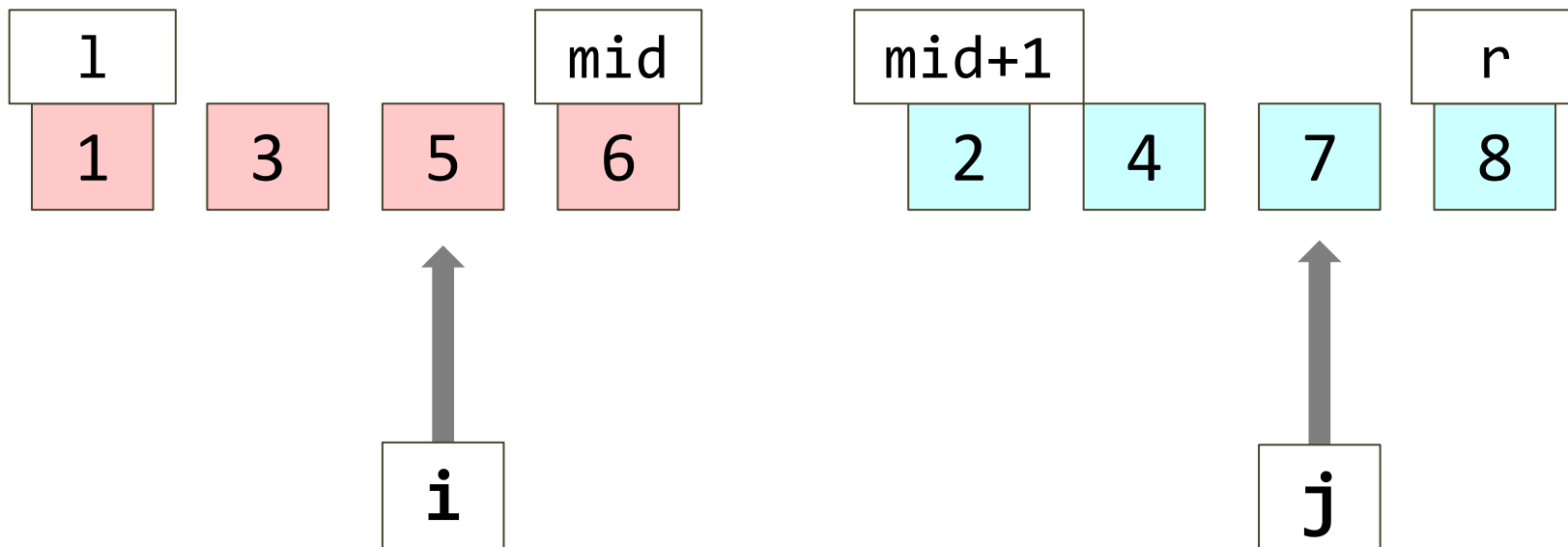
左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



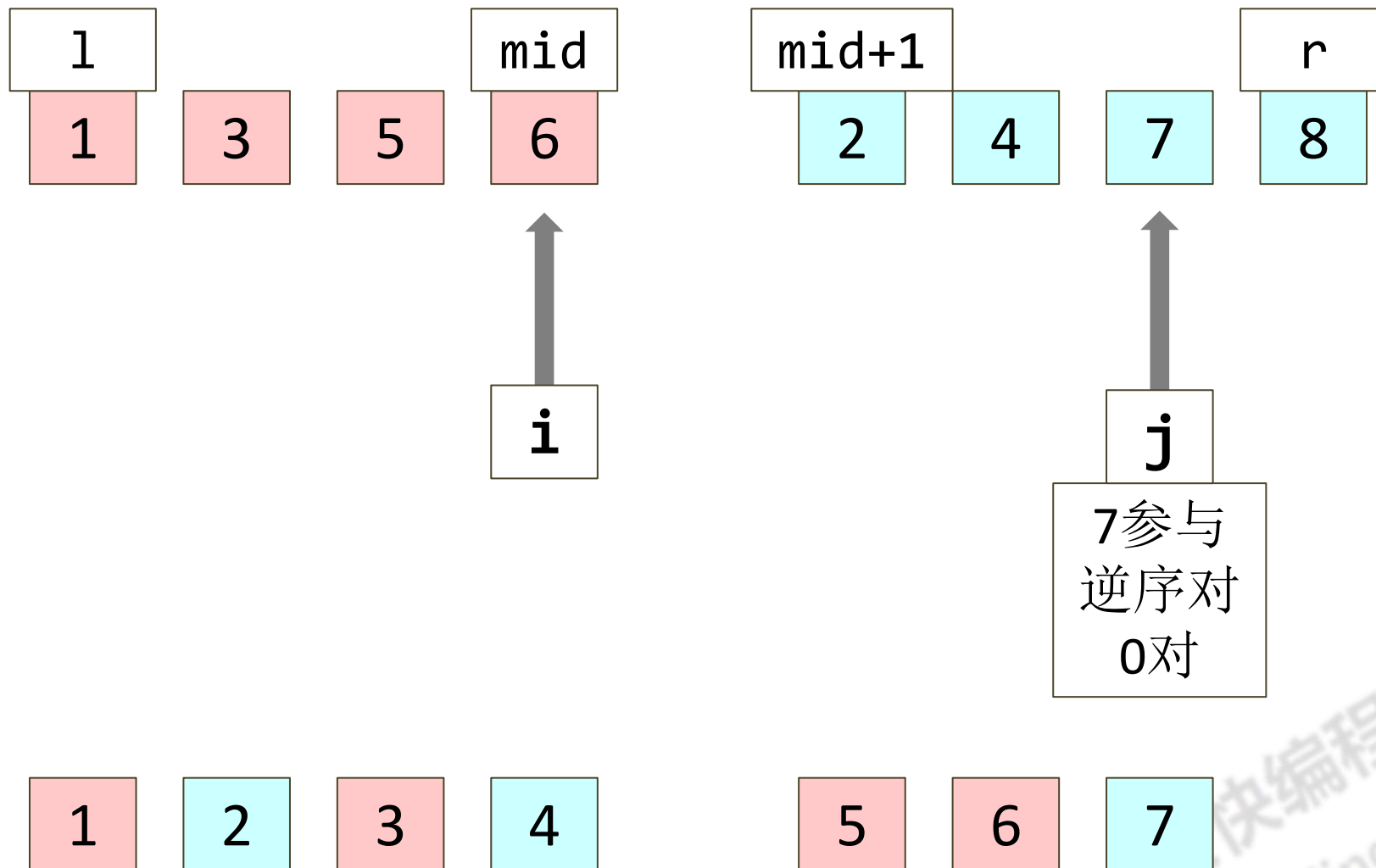
左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



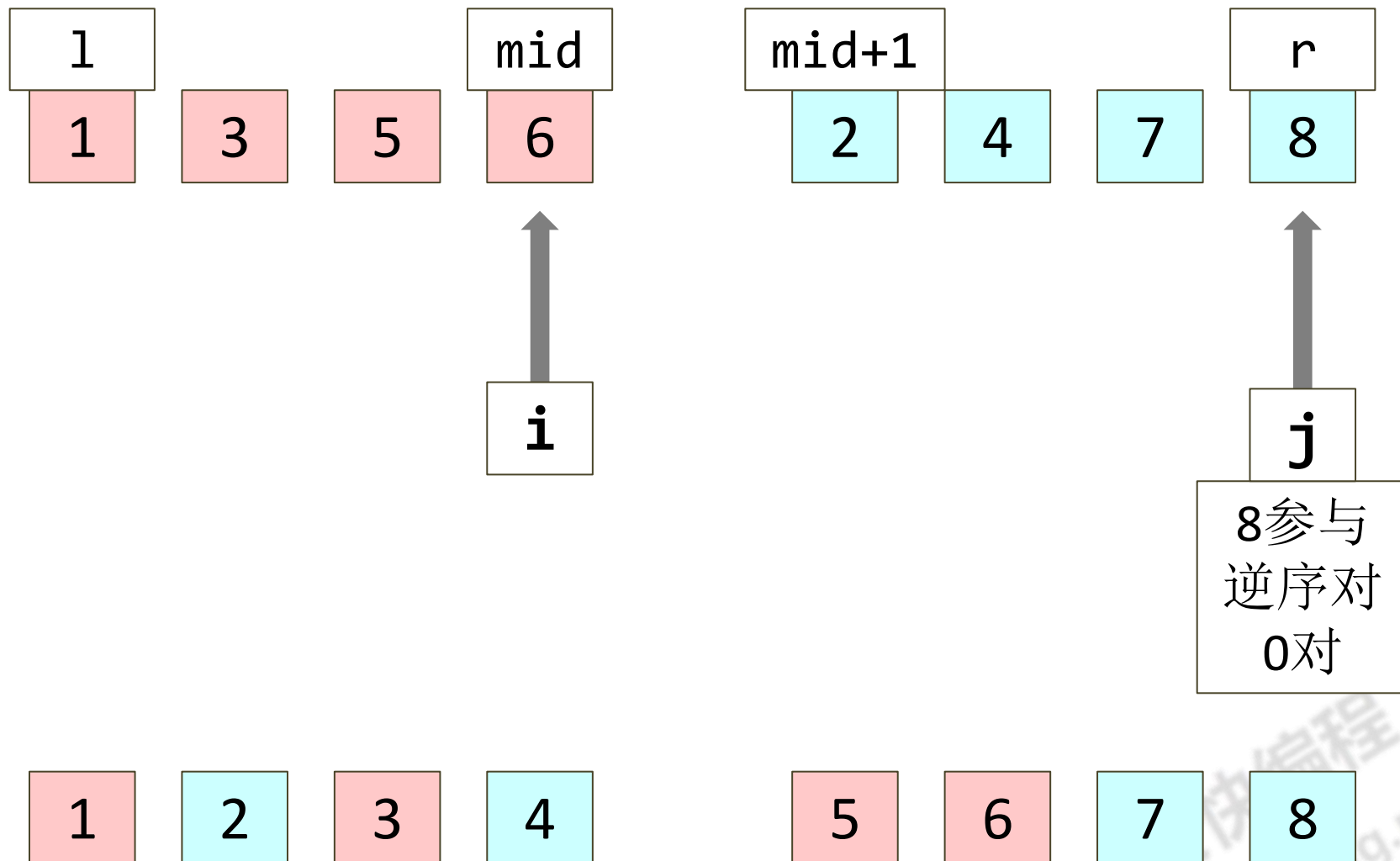
左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



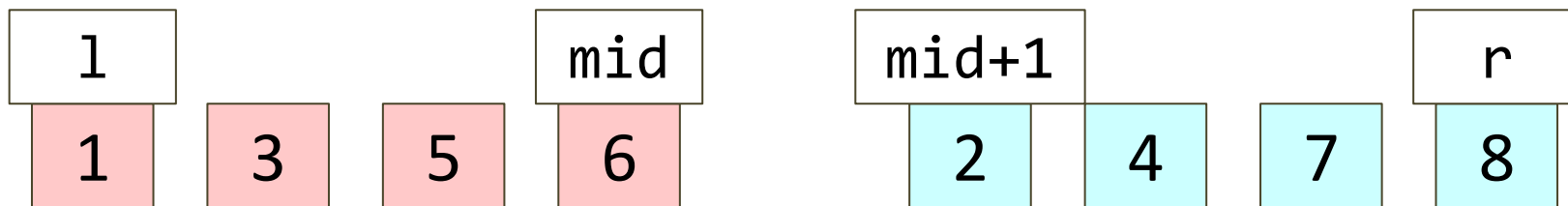
左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



3	5	6	3对	2
	5	6	2对	4
			0对	7
			0对	8

右边数确定后
左边可以搭配
几个数?

右边取一个数
参与逆序对

计数问题

加法原理
分类讨论

按右边数
分类

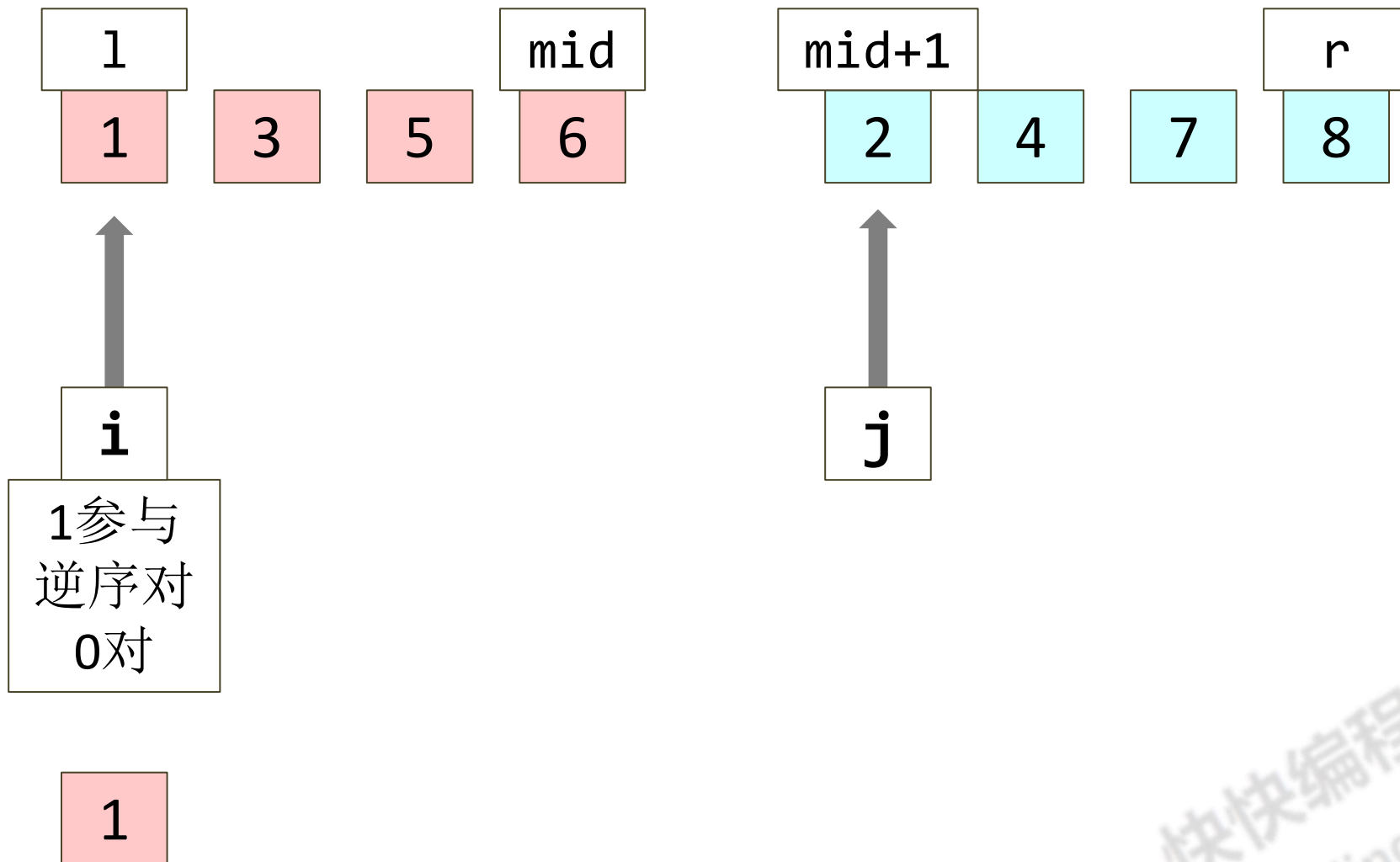
代码1

```
6  ll solve(ll l, ll r){
7      if(l==r) return 0;
8      ll mid=(l+r)>>1;
9      ll ret=0;
10     ret+=solve(l, mid);
11     ret+=solve(mid+1, r);
12     ll i=l, j=mid+1;
13     for(ll k=1; k<=r; k++){
14         if(i>mid) y[k]=x[j++];
15         else if(j>r) y[k]=x[i++];
16         else if(x[i]<=x[j]) y[k]=x[i++];
17         else {ret+=mid-i+1; y[k]=x[j++];}
18     }
19     for(ll k=1; k<=r; k++) x[k]=y[k];
20     return ret;
21 }
```

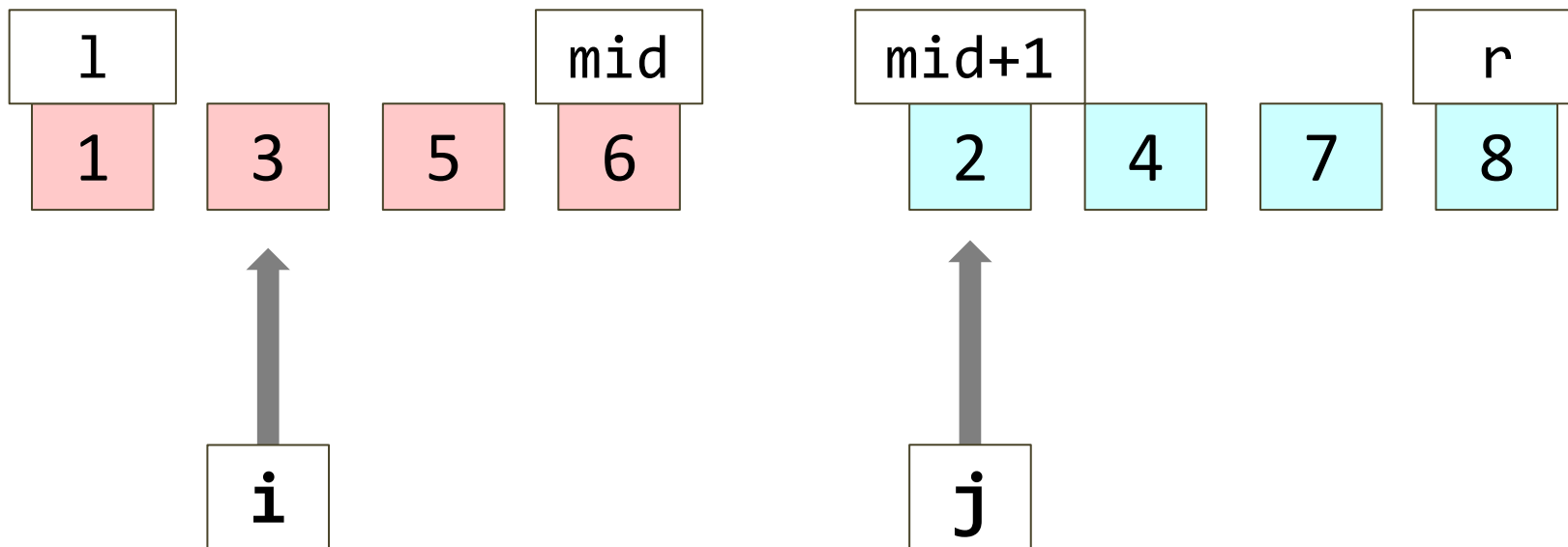
求出数组1号到r号内
有多少逆序对

轮流翻译每一行

左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对

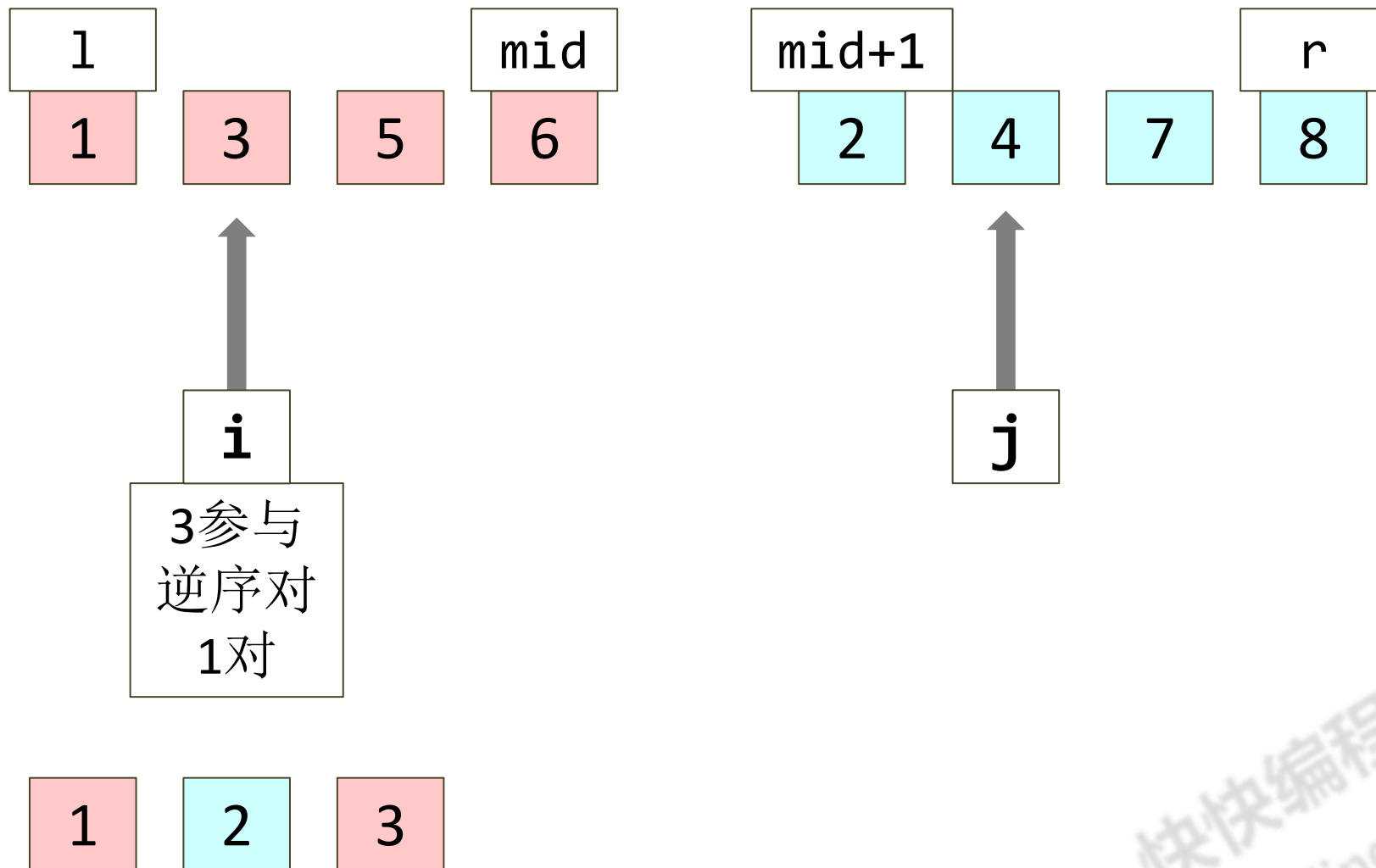


左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对

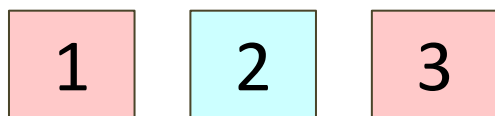
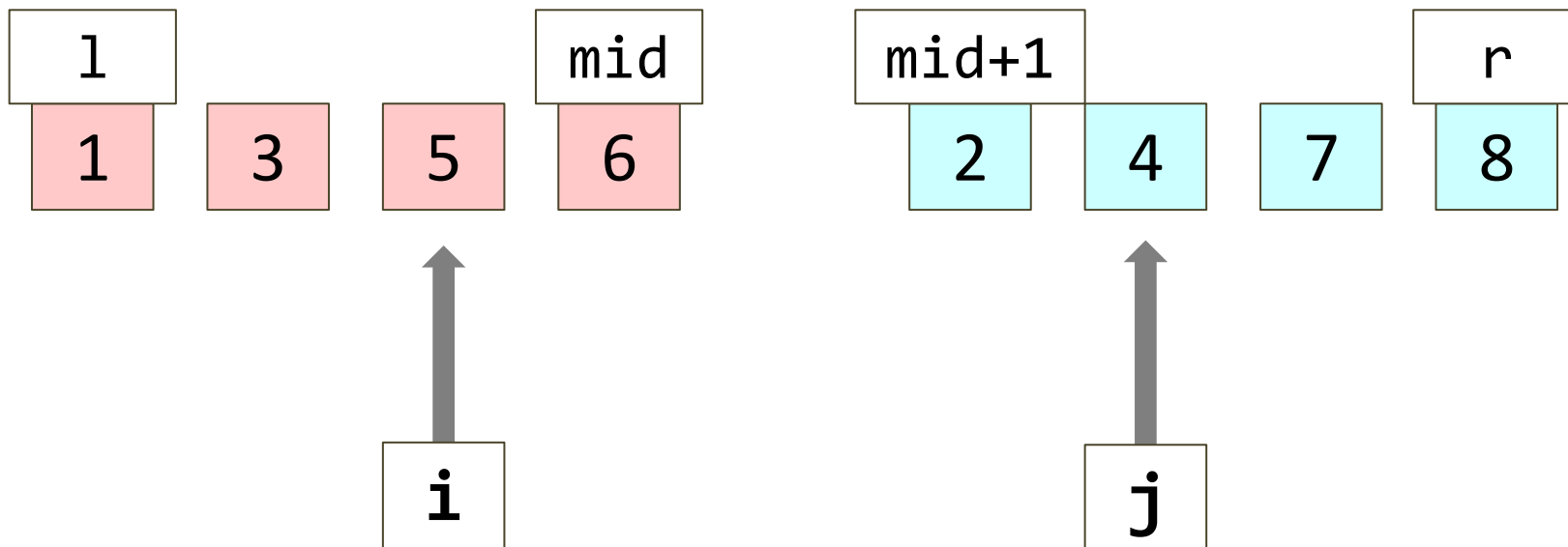


1

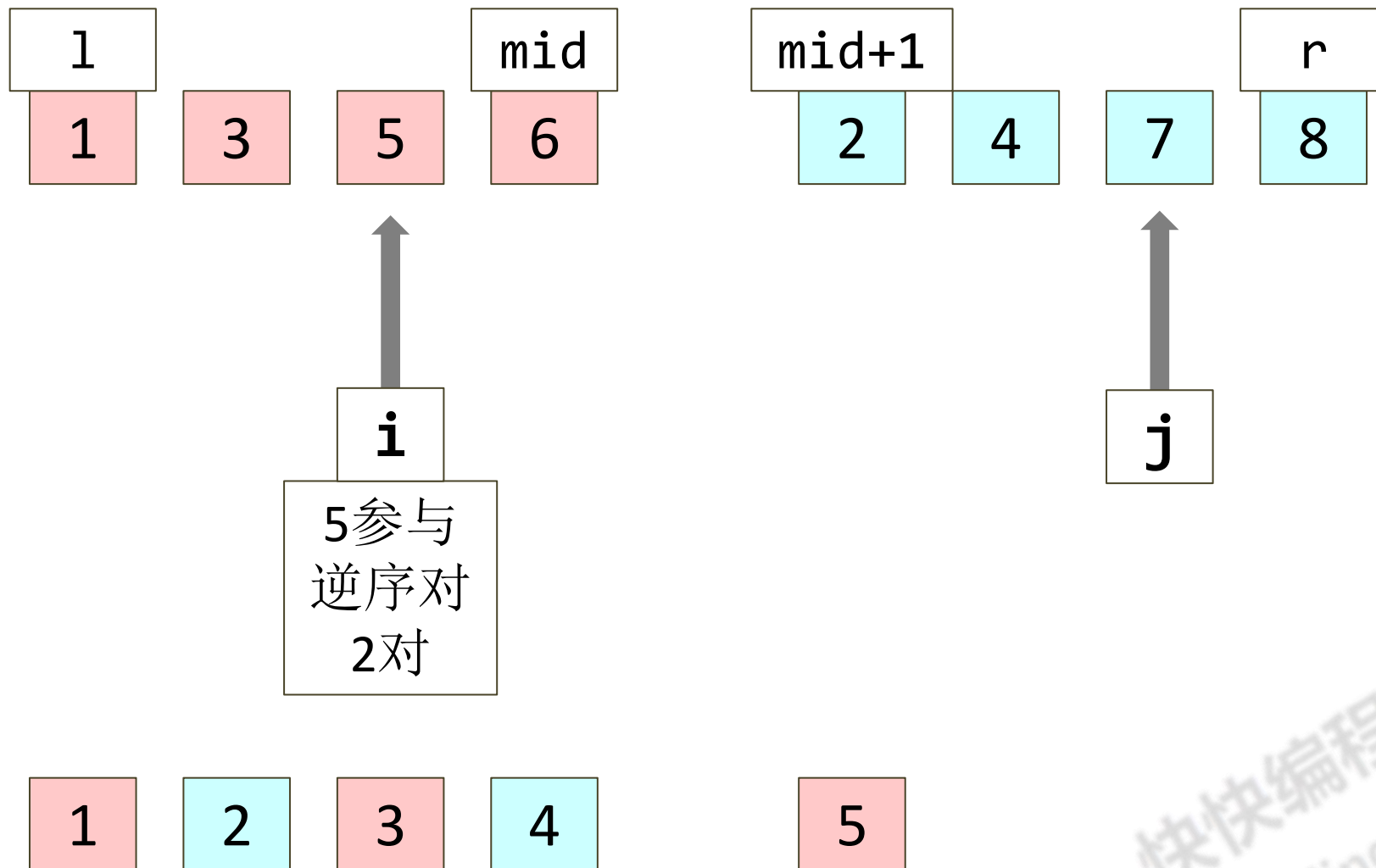
左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



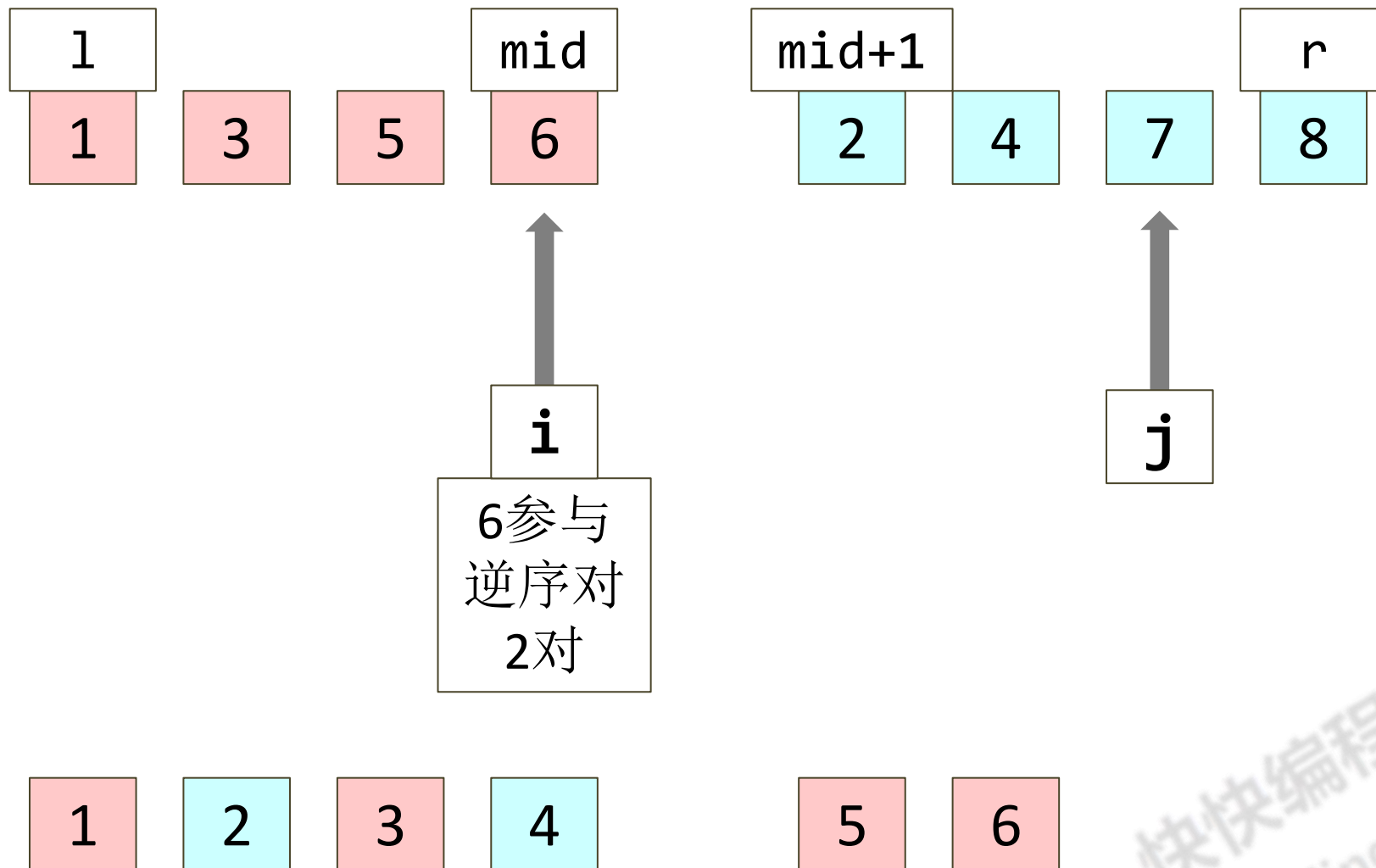
左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



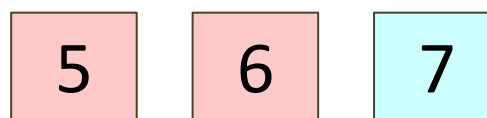
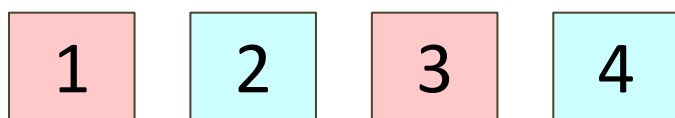
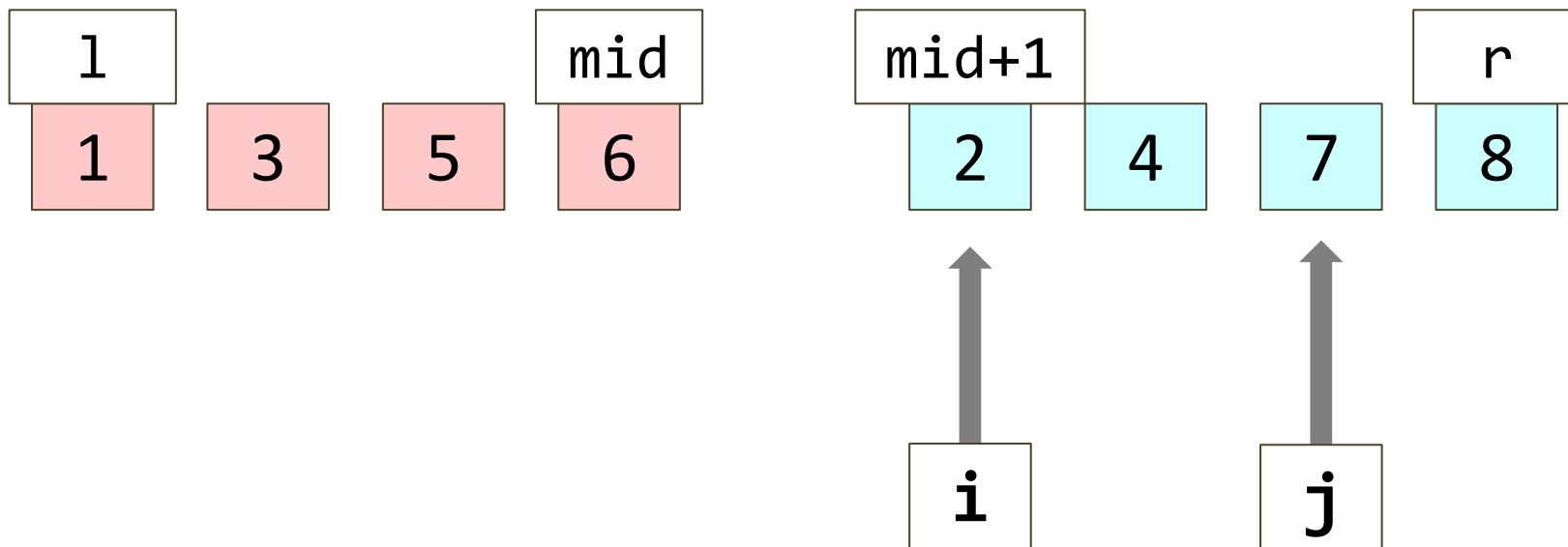
左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



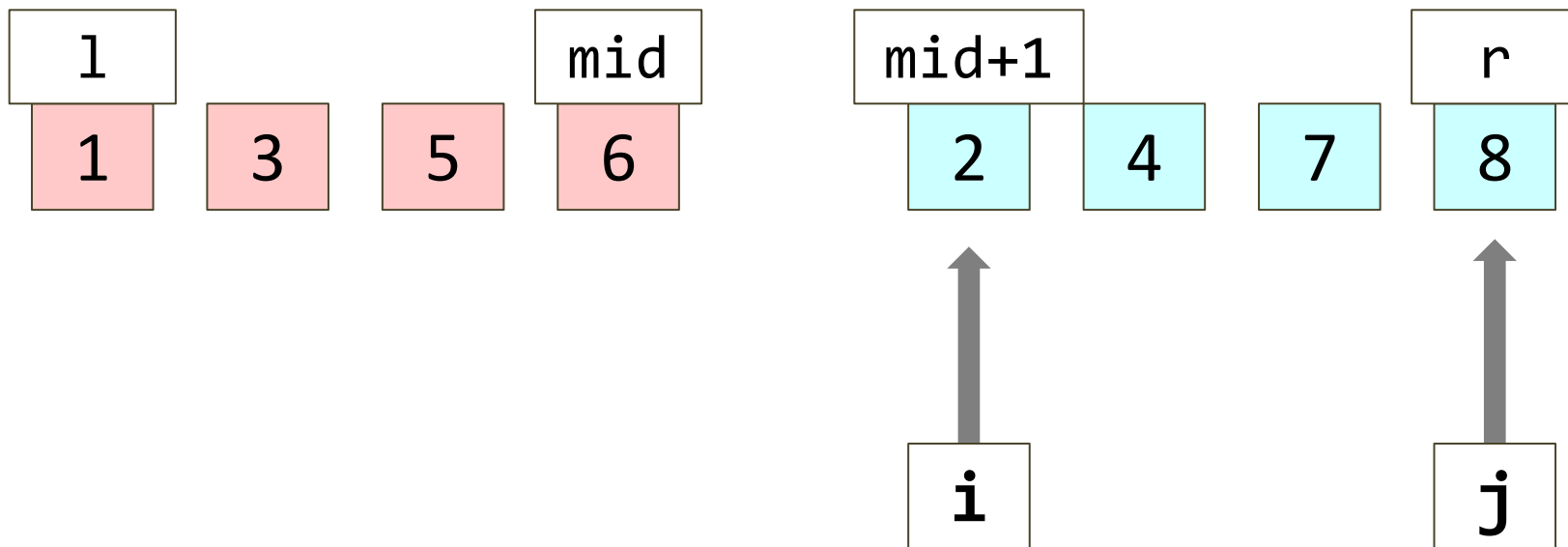
左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



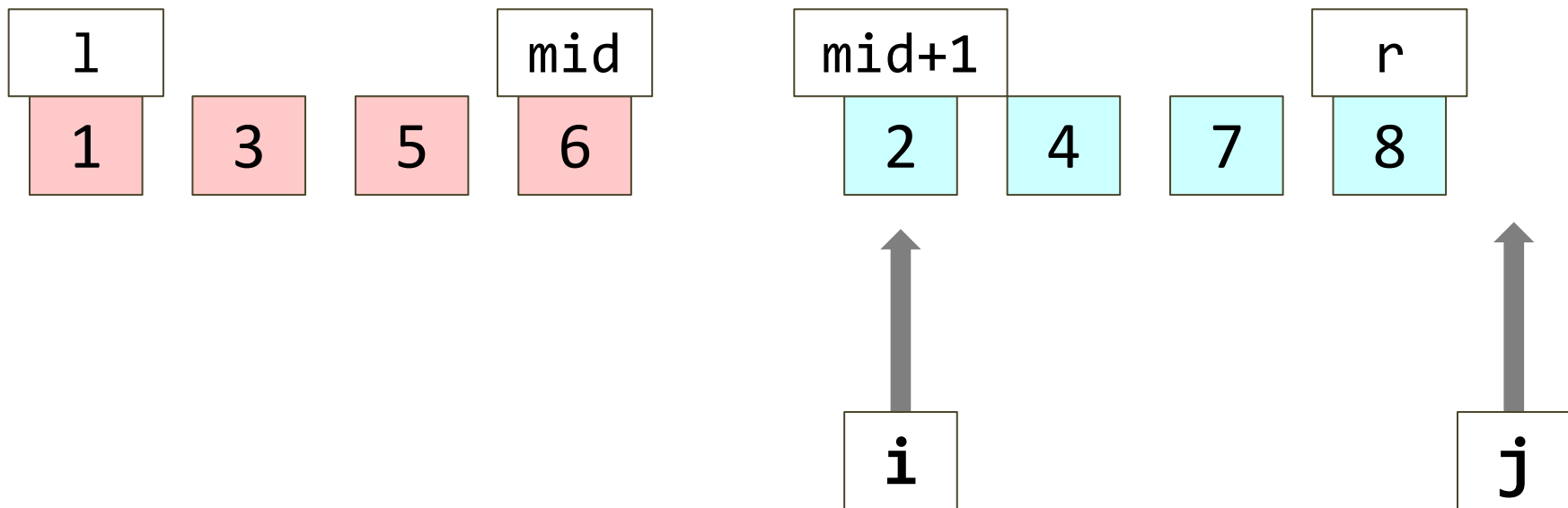
左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



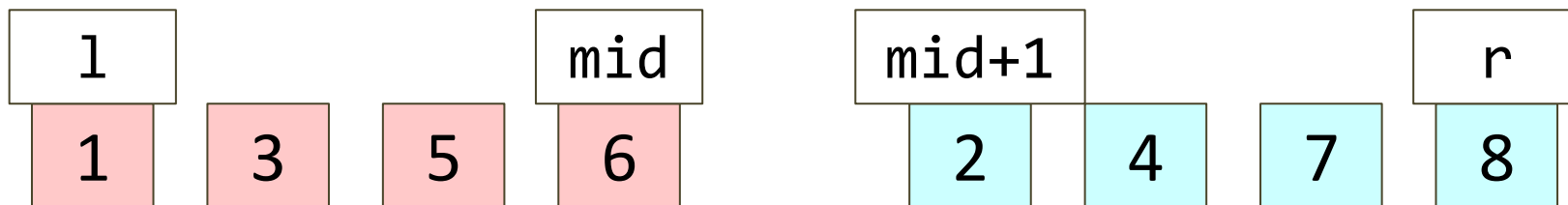
左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



左边取一个数,右边取一个数,组成多少逆序对



1	0对		
3	1对	2	
5	2对	2	4
6	2对	2	4

左边取一个数
参与逆序对

左边数确定后
右边可以搭配
几个数?

计数问题

加法原理
分类讨论

按左边数
分类

代码2

```
6  ll solve(ll l, ll r){
7      if(l==r) return 0;
8      ll mid=(l+r)>>1;
9      ll ret=0;
10     ret+=solve(l, mid);
11     ret+=solve(mid+1, r);
12     ll i=l, j=mid+1;
13     for(ll k=1; k<=r; k++){
14         if(i>mid) y[k]=x[j++];
15         else if(j>r) {ret+=r-mid; y[k]=x[i++];}
16         else if(x[i]<=x[j]) {ret+=j-mid-1; y[k]=x[i++];}
17         else y[k]=x[j++];
18     }
19     for(ll k=1; k<=r; k++) x[k]=y[k];
20     return ret;
21 }
```

理解15-16行

代码3

```
6  ll solve(ll l, ll r){
7      if(l==r) return 0;
8      ll mid=(l+r)>>1;
9      ll ret=0;
10     ret+=solve(l, mid);
11     ret+=solve(mid+1, r);
12     ll i=l, j=mid+1;
13     for(ll k=1; k<=r; k++)
14         if(i>mid || j<=r && x[i]>x[j]) {
15             ret+=mid-i+1;
16             y[k]=x[j++];
17         }
18         else y[k]=x[i++];
19     for(ll k=1; k<=r; k++) x[k]=y[k];
20     return ret;
21 }
```

理解14-16行

代码4

```
6 11 solve(ll l,ll r){
7     if(l==r)return 0;
8     ll mid=(l+r)>>1;
9     ll ret=0;
10    ret+=solve(l,mid);
11    ret+=solve(mid+1,r);
12    ll i=l,j=mid+1;
13    for(ll k=1;k<=r;k++)
14        if(i>mid||j<=r&& x[i]>x[j])
15            y[k]=x[j++];
16    else {
17        ret+=j-mid-1;
18        y[k]=x[i++];
19    }
20    for(ll k=1;k<=r;k++)x[k]=y[k];
21    return ret;
22 }
```

理解16-18行

代码5 错误版

```
6  ll solve(ll l, ll r){
7      if(l==r)return 0;
8      ll mid=(l+r)>>1;
9      ll ret=0;
10     ret+=solve(l,mid);
11     ret+=solve(mid+1,r);
12     ll i=l,j=mid+1;
13     for(ll k=1;k<=r;k++)
14         if(i>mid||j<=r&& x[i]>=x[j])
15             y[k]=x[j++];
16     else {
17         ret+=j-mid-1;
18         y[k]=x[i++];
19     }
20     for(ll k=1;k<=r;k++)x[k]=y[k];
21     return ret;
22 }
```

错在哪里?

请找最简反例

输入

2

5 5

输出1

快快编程
kkcoding.net

快快编程作业

969

使用归并排序

122