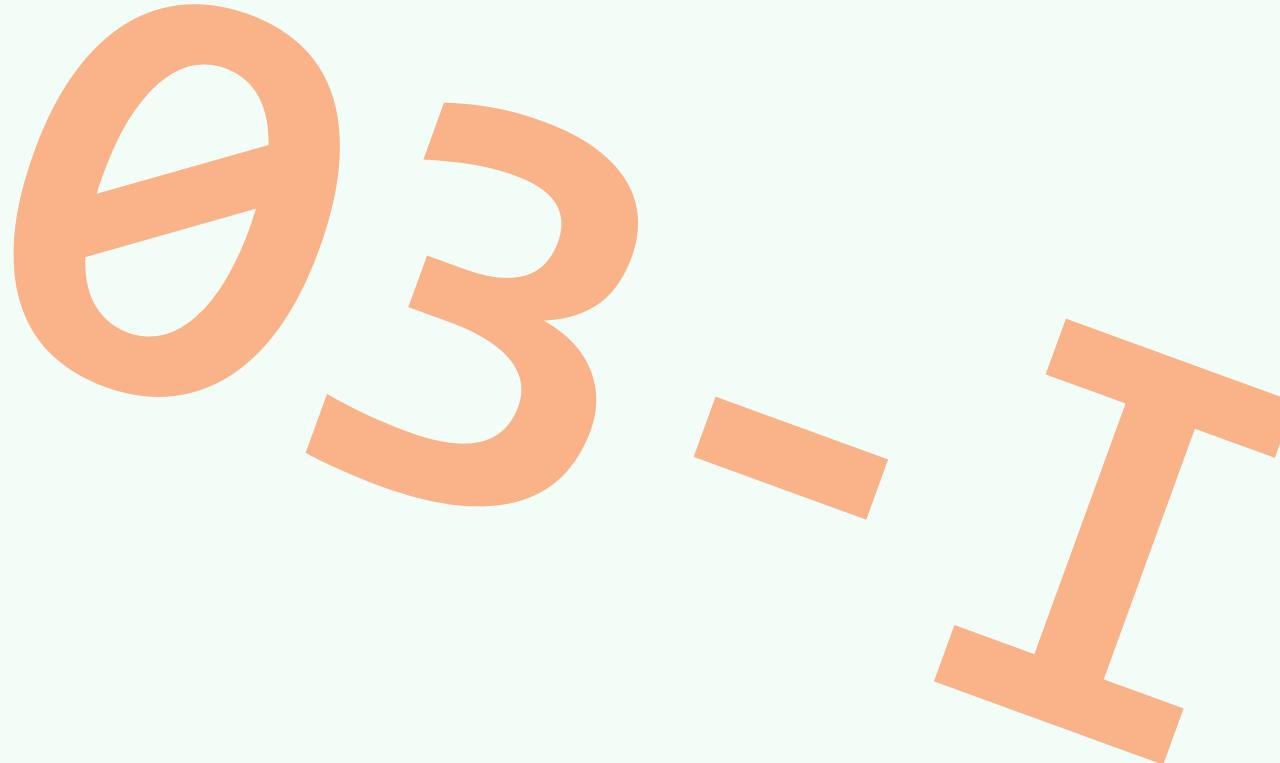


列表

逆序对



邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

有象斯有對，對必反其為；有反斯有讎，讎必和而解

# Inversion

◆ 考查序列  $A[0, n)$ ，设元素之间可比较大小

$\langle i, j \rangle$  is called an inversion if  $0 \leq i < j < n$  and  $A[i] > A[j]$

◆ 为便于统计，可将逆序对统一记到 **后者的账上**

$$\mathcal{I}(j) = \| \{ 0 \leq i < j \mid A[i] > A[j] \text{ and hence } \langle i, j \rangle \text{ is an inversion} \} \|$$

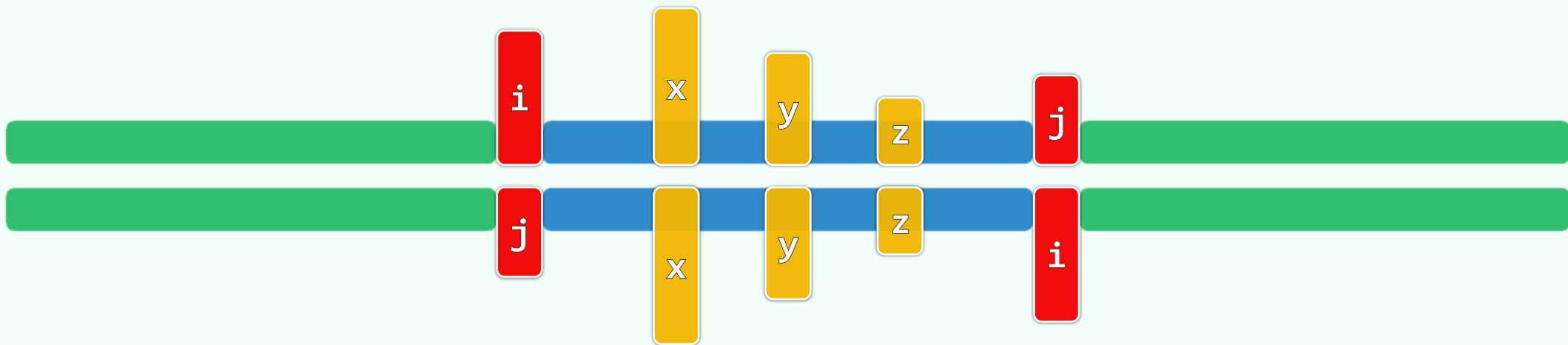
◆ 例：  $A[] = \{ 5, 3, 1, 4, 2 \}$  中，共有  $0 + 1 + 2 + 1 + 3 = 7$  个逆序对

$A[] = \{ 1, 2, 3, 4, 5 \}$  中，共有  $0 + 0 + 0 + 0 + 0 = 0$  个逆序对

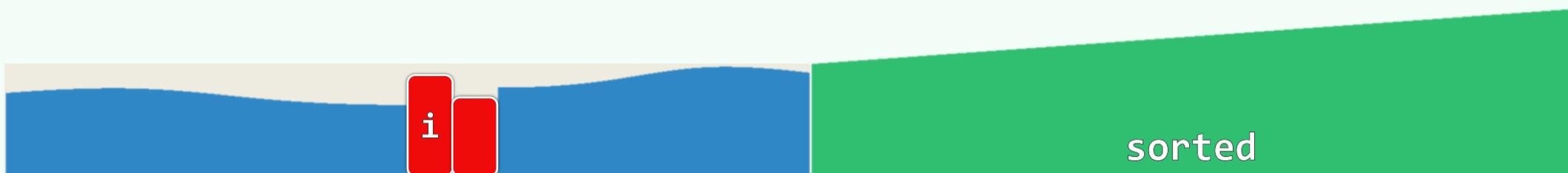
$A[] = \{ 5, 4, 3, 2, 1 \}$  中，共有  $0 + 1 + 2 + 3 + 4 = 10$  个逆序对

◆ 显然，逆序对总数  $\mathcal{I} = \sum_j \mathcal{I}(j) \leq \binom{n}{2} = \mathcal{O}(n^2)$

# Bubblesort



❖ 在序列中交换一对逆序元素，逆序对总数必然减少



❖ 在序列中交换一对紧邻的逆序元素，逆序对总数恰好减一

❖ 因此对于Bubblesort算法而言，交换操作的次数恰等于输入序列所含逆序对的总数

# Insertionsort

❖ 针对  $e = A[r]$  的那一步迭代

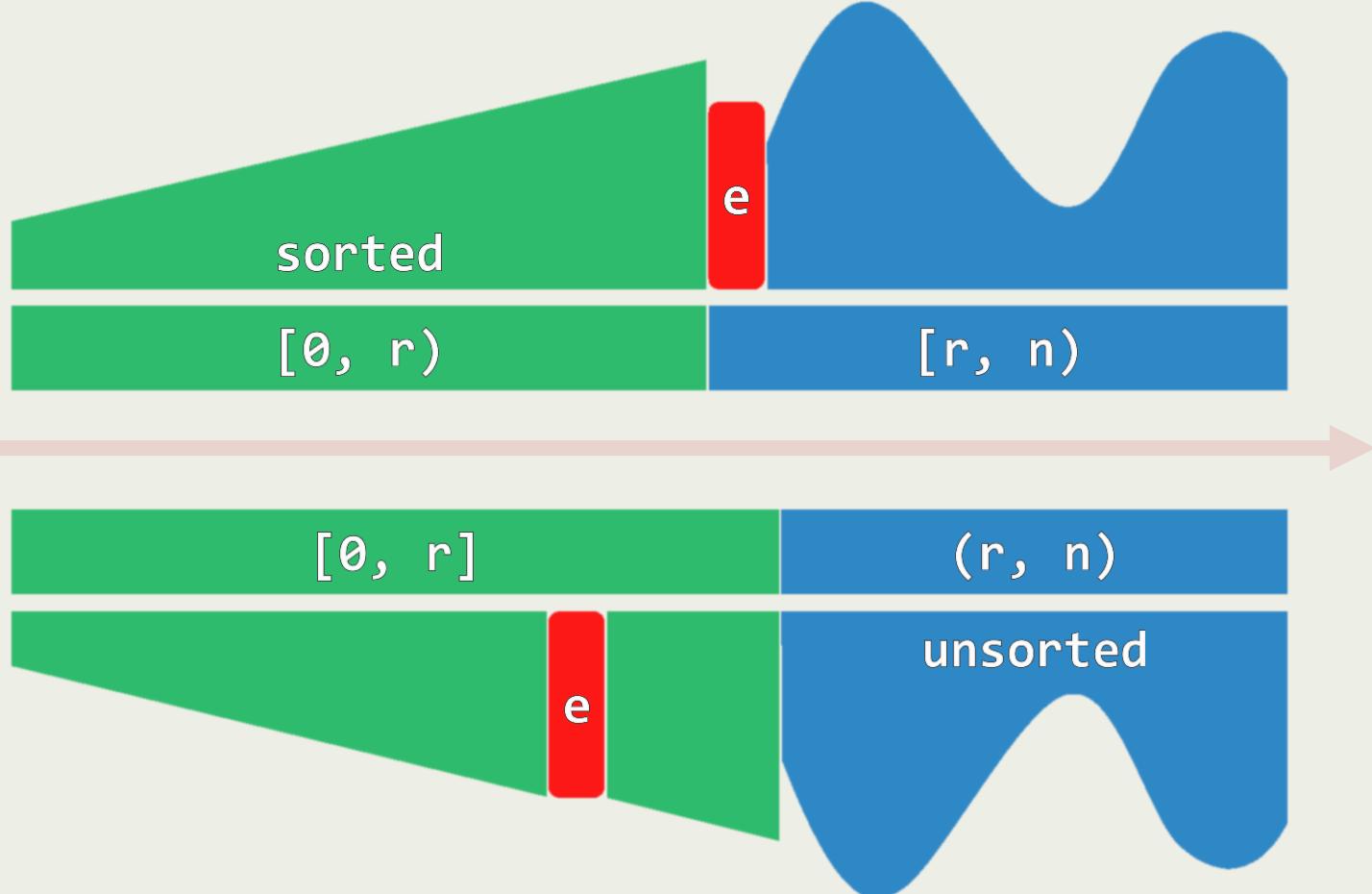
恰好需要做  $\mathcal{I}(r)$  次**比较**

❖ 若共含  $\mathcal{I}$  个逆序对，则

- 关键码比较次数为  $\mathcal{O}(\mathcal{I})$
- 运行时间为  $\mathcal{O}(n + \mathcal{I})$

//习题[3-11]

//输入敏感性



# 计数

❖ 任意给定一个序列

如何统计其中逆序对的总数？

❖ 蛮力算法需要  $\Omega(n^2)$  时间

借助归并排序，仅需  $\mathcal{O}(n \log n)$  时间...

