

# 14-A1

排序

快速排序：轴点

邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

左朱雀之茕茕兮，右苍龙之躍躍

# 分而治之

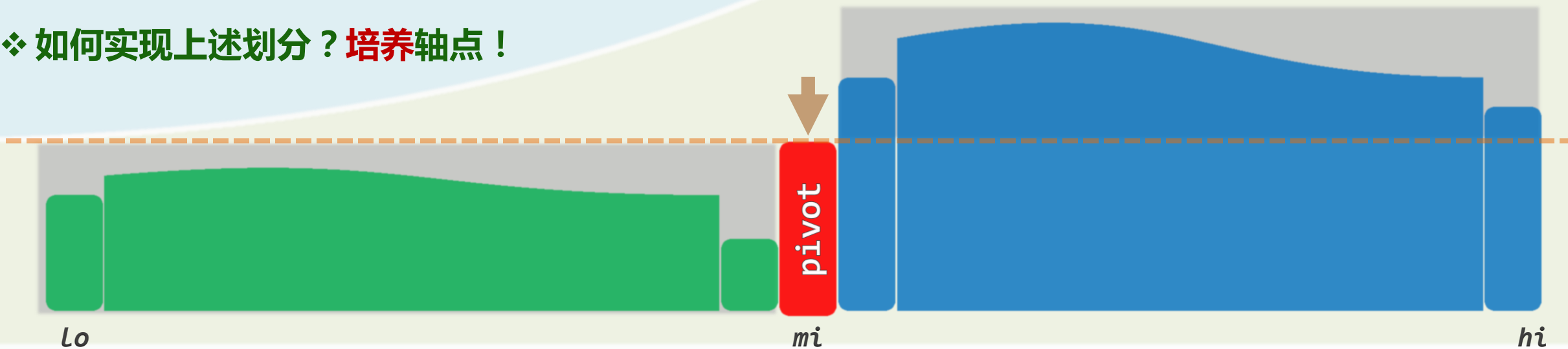
- ❖ pivot : 左侧/右侧的元素 , 均不比它更大/更小
- ❖ 以轴点为界 , 自然**划分** :  $\max([0, mi]) \leq \min(mi, hi)$
- ❖ 前缀、后缀各自 ( 递归 ) 排序之后 , 原序列自然有序
$$\text{sorted}(S) = \text{sorted}(S_L) + \text{sorted}(S_R)$$
- ❖ mergesort难点在于**合** , 而quicksort在于**分**
- ❖ 如何实现上述划分 ? **培养**轴点 !



C. A. R. Hoare

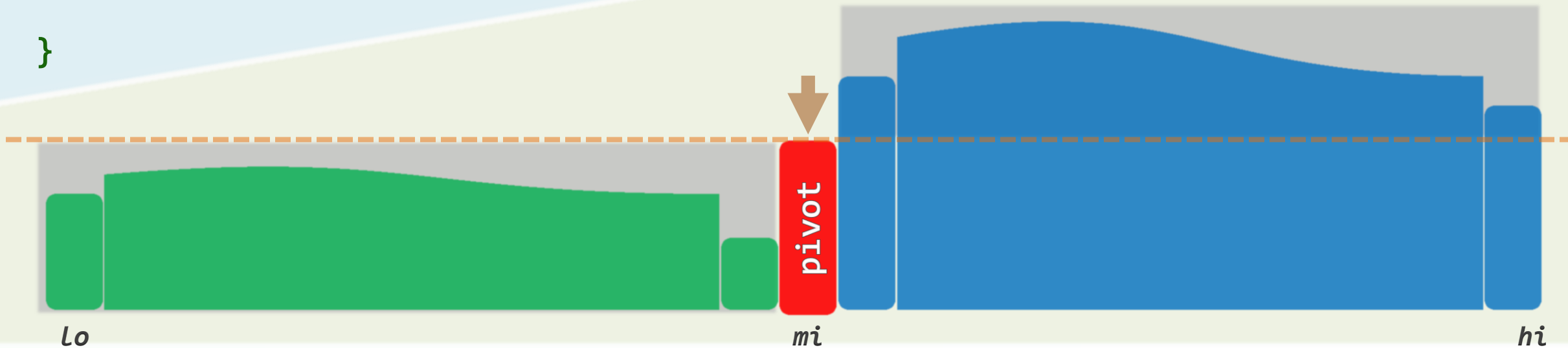
(1934 ~ )

Turing Award, 1980



# 快速排序

```
❖ template <typename T> void Vector<T>::quickSort( Rank lo, Rank hi ) {  
    if ( hi - lo < 2 ) return;  
    Rank mi = partition( lo, hi ); //能否足够高效?  
    quickSort( lo, mi );  
    quickSort( mi + 1, hi );  
}
```



# 轴点

- ❖ 坏消息：在原始序列中，轴点**未必**存在...
- ❖ 必要条件：轴点必定已然**就位** // 尽管反之不然
- ❖ 特别地：在有序序列中，所有元素**皆为**轴点  
反之亦然
- ❖ 快速排序：就是将所有元素**逐个转换**为轴点的过程
- ❖ **derangement**：任何元素都不在原位  
比如，顺序序列循环移位
- ❖ 好消息：不需很多**交换**，即可使**任一**元素转为轴点
- ❖ 问题：如何交换？成本多高？

