14-A5

排序

快速排序：比较次数

时间究竟是什么

假使人家不问我，我像很明了

假使要我解释起来，我就茫无头绪

庇拉尔·特尔内拉在这场造梦运动中出力最多，她成功地将纸牌算命从推演未来应用到追溯过往。

邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

递推分析（1/2）

❖ 记期望的比较次数为 $T(n)$： $T(1) = 0,\ T(2) = 1,\ \ldots$

❖ 可以证明：$T(n) = \mathcal{O}(n \log n)$ ...

$$T(n) \;=\; (n-1) + \frac{1}{n} \cdot \sum_{k=0}^{n-1} [T(k) + T(n-k-1)] \;=\; (n-1) + \frac{2}{n} \cdot \sum_{k=0}^{n-1} T(k)$$

$$n \cdot T(n) \;=\; n \cdot (n-1) \;+\; 2 \times \sum_{k=0}^{n-1} T(k)$$

$$(n-1) \cdot T(n-1) \;=\; (n-1) \cdot (n-2) \;+\; 2 \times \sum_{k=0}^{n-2} T(k)$$

递推分析（2/2）

$$n \cdot T(n) \ - \ (n-1) \cdot T(n-1) \ = \ 2 \cdot (n-1) \ + \ 2 \times T(n-1)$$

$$n \cdot T(n) \ - \ (n+1) \cdot T(n-1) \ = \ 2 \cdot (n-1)$$

$$\frac{T(n)}{n+1} - \frac{T(n-1)}{n} = \frac{4}{n+1} - \frac{2}{n}$$

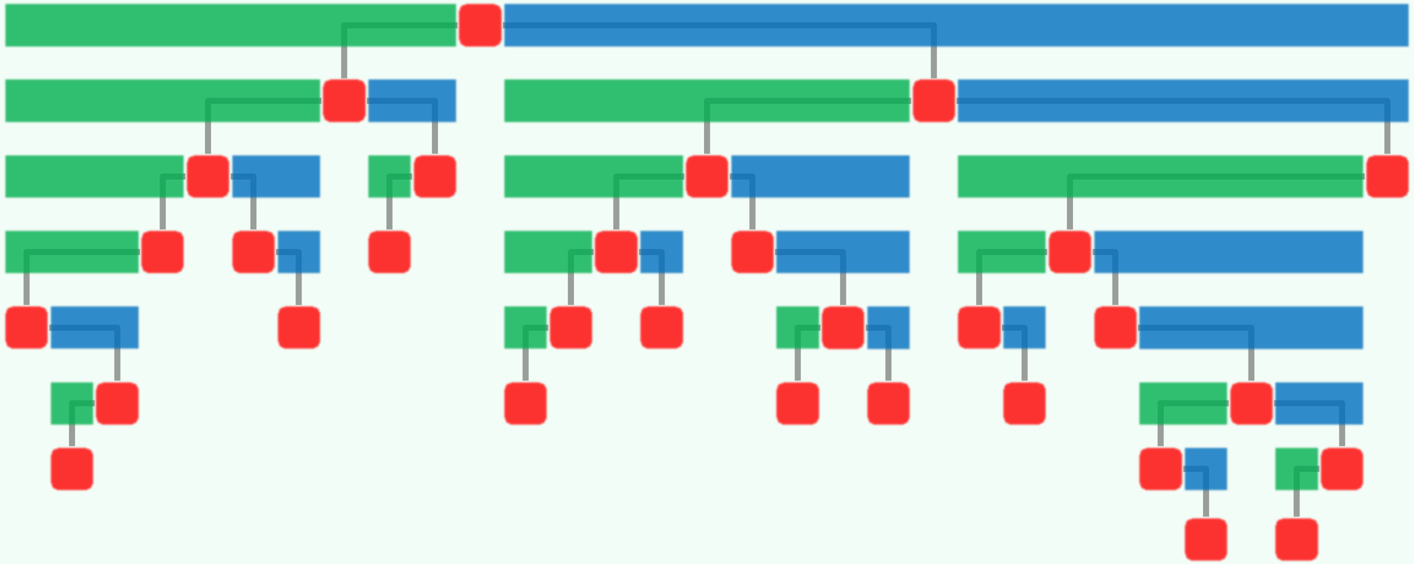
$$\frac{T(n)}{n+1} = \frac{T(n)}{n+1} - \frac{T(1)}{2} = 4 \cdot \sum_{k=2}^{n} \frac{1}{k+1} - 2 \cdot \sum_{k=2}^{n} \frac{1}{k} = 2 \cdot \sum_{k=1}^{n+1} \frac{1}{k} + \frac{2}{n+1} - 4 \approx 2 \cdot \ln n$$

$$T(n) \ \approx \ 2 \cdot n \cdot \ln n \ = \ (2 \cdot \ln 2) \cdot n \log n \ \approx \ 1.386 \cdot n \log n$$

后向分析（1/2）

❖ 设经排序后得到的**输出**序列为：

$$\{\ a_0,\ a_1,\ a_2,\ \dots,\ a_i,\ \dots,\ a_j,\ \dots,\ a_{n-1}\ \}$$



❖ 这一输出与具体使用何种算法**无关**

故可使用**Backward Analysis**

❖ 比较操作的**期望**次数应为

$$T(n) = \sum_{i=0}^{n-2} \sum_{j=i+1}^{n-1} Pr(i,j)$$

亦即，每一对 $\langle a_i, a_j \rangle$ 在排序过程中接受比较之**概率**的总和

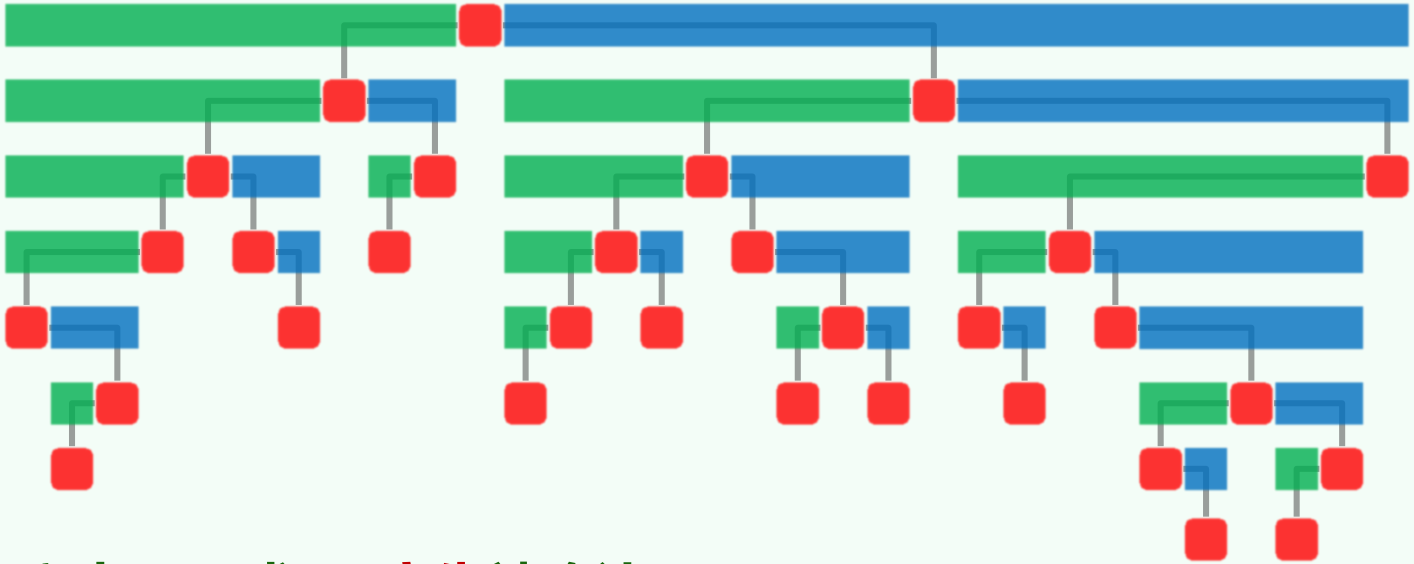
后向分析（2/2）

❖ quickSort的过程及结果，可理解为：按某种次序，将各元素逐个**确认**为pivot

❖ 若 $k \in [0, i) \cup (j, n)$，则

a_k 早于或晚于 a_i 和 a_j 被确认

均与 $Pr(i, j)$ 无关



❖ 实际上，$\langle a_i, a_j \rangle$ 接受比较，当且仅当

在 $\{\ a_i,\ a_{i+1},\ a_{i+2},\ \dots,\ a_{j-2},\ a_{j-1},\ a_j\ \}$ 中，a_i 或 a_j **率先**被确认

$$T(n) = \sum_{i=0}^{n-2} \sum_{j=i+1}^{n-1} Pr(i,j) = \sum_{j=1}^{n-1} \sum_{i=0}^{j-1} Pr(i,j) = \sum_{j=1}^{n-1} \sum_{d=1}^{j} \frac{2}{d+1} \approx \sum_{j=1}^{n-1} 2 \cdot (\ln j - 1) \leq 2 \cdot n \cdot \ln n$$

对比

	#compare	#move (对实际性能影响更大)	in-placed
Quicksort	平均 $\mathcal{O}$(1.386*nlogn) 且高概率接近	平均不超过 $\mathcal{O}$(1.386*nlogn) 且实际更少	✓
Mergesort	严格 $\mathcal{O}$(1.00*nlogn)	严格 $\mathcal{O}$(1.00*nlogn) 实际往往加倍	✗