

排序

快速排序：递归深度

14 - A4

邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

今夫盲者行于道，人谓之左则左，谓之右则右。遇君子则得其平易，遇小人则蹈于沟壑。

居中 + 偏侧

❖ 出现的概率： 最坏情况 ($\Omega(n)$ 递归深度) 极低

平均情况 ($\mathcal{O}(\log n)$ 递归深度) 极高

❖ 实际上：除非过于侧偏的pivot，都会有效地缩短递归深度

$(1 - \lambda) / 2$

width = λ = Pr.

$(1 - \lambda) / 2$

❖ 准居中：pivot的秩落在宽度为 $\lambda \cdot n$ 的居中区间

(λ 也是这种情况出现的概率)

❖ 每一递归路径上，至多出现 $\log_{\frac{2}{1+\lambda}} n$ 个准居中的pivots ...

期望深度

- 每递归一层，都有 $\lambda(1-\lambda)$ 的概率准居中（准偏侧）
- 深入 $\frac{1}{\lambda} \cdot \log_{\frac{2}{1+\lambda}} n$ 层后，即可期望出现 $\log_{\frac{2}{1+\lambda}} n$ 次准居中，且有极高的概率出现
- 相反情况的概率 $< (1-\lambda)^{(\frac{1}{\lambda}-1) \cdot \log_{\frac{2}{1+\lambda}} n} = n^{(\frac{1}{\lambda}-1) \cdot \log_{\frac{2}{1+\lambda}} (1-\lambda)}$

(1 - λ) / 2

width = λ = Pr.

(1 - λ) / 2

且随着 λ 增加而下降

- $\lambda > 1/3$ 之后，即至少有 $1 - n^{2 \cdot \log_{\frac{3}{2}} (\frac{2}{3})} = 1 - n^{-2}$ 的概率，使得

递归的深度不超过 $\frac{1}{\lambda} \cdot \log_{\frac{2}{1+\lambda}} n = 3 \cdot \log_{\frac{3}{2}} n$