

(随机化)
 对一个任意顺序的排列, 求快速排序所进行的比较次数 X 的期望

解: 对于排列 a_1, a_2, \dots, a_n , 不妨设它是 $1, 2, \dots, n$ 的一个排列.

$$X_{ij} = \begin{cases} 1, & i \text{ 与 } j \text{ 进行过比较} \\ 0, & \end{cases} \quad (i < j).$$

因为只有主元会被比较, 所以

$$X_{ij} = \begin{cases} 1, & i \text{ 或 } j \text{ 成为主元, 且另一个未曾成为主元, 且 } i \text{ 和 } j \text{ 在同一子组} \\ 0, & \text{其他.} \end{cases} \quad \textcircled{1} \quad \textcircled{2} \quad \textcircled{3}$$

若 i 和 j 在同一子组, 则 i, \dots, j 都在同一子组, 且 $\forall x, i < x < j$ 不能成为主元.

因此 $X_{ij} = \begin{cases} 1, & i \text{ 或 } j \text{ 为 } \{i, i+1, \dots, j\} \text{ 内第一个成为主元的} \\ 0, & \end{cases}$

故 $E(X_{ij}) = \frac{2}{j-i+1}$; 因为两两是否被比较相互独立

$$E(X) = \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n X_{ij}$$

$$= \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n E(X_{ij})$$

$$= \sum_{i=1}^{n-1} \left(\frac{2}{2} + \frac{2}{3} + \dots + \frac{2}{n-i+1} \right)$$

$$= 2 \sum_{i=1}^{n-1} \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n-i+1} \right)$$

$$\leq 2 \sum_{i=1}^{n-1} (\ln n + \gamma)$$

$$= O(n \lg n)$$

上界

$$\begin{aligned} & \geq 2 \sum_{i=1}^{n-1} \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n-i+1} \right) \\ & \geq 2 \sum_{i=1}^{n-1} \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} \right) \\ & \geq 2 \cdot \frac{n}{2} \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} \right) \\ & = \Omega(n \lg n). \end{aligned}$$

下界

7.4-4.



$$4.1 \quad T(n) = \max(T(q) + T(n-q-1)) + \theta(n)$$

假设 $T(q) \geq cq^2$ 对 $1 \leq q < n$ 成立,

$$\begin{aligned} \text{那么 } T(n) &\geq \max(cq^2 + c(n-q-1)^2) + dn \\ &= \max(cq^2 + c(n^2 + q^2 + 1 - 2nq - 2n + 2q)) + dn \\ &= \max(cn^2 + 2cq^2 + c - 2nq - 2nc + 2q) + dn \\ &\geq cn^2 - 2nc + c + dn \end{aligned}$$

因此只需取 $c = \min\{\frac{d}{2}, T(1)\}$ 即可保证 $T(n) \geq cn^2$.

7.4-4

7.4-5 记: 当小于 k 返回时, ~~原递归树深度为 $\frac{n}{k}$~~

所以快排 $O(\frac{n}{k} \lg \frac{n}{k})$

然后插排 每组是 $O(k^2)$ 的, 共 $O(nk)$

故一共 $O(nk + n \lg \frac{n}{k})$

$$\begin{aligned} f(k) &= c_1 kn + c_2 n \lg n - c_2 n \lg k \\ f'(k) &= c_1 n - \frac{c_2 n}{k \cdot \ln 2} \\ f'(k) &= 0 \Rightarrow k \approx \frac{c_2}{c_1 \cdot \ln 2} \end{aligned}$$

7.4-6 ~~题目不清楚, 但很简单~~

7-3

a. $z(x_i) = p(\text{被选作枢}) = \frac{1}{n}$

~~证明~~

$$\begin{aligned} \text{b. is: } z(T(n)) &= \sum_{q=1}^n p(q=i) (T(q-1) + T(n-q) + \theta(n)) \\ &= \sum_{q=1}^n z(x_q) (T(q-1) + T(n-q) + \theta(n)) \\ &= \sum_{q=1}^n z(x_q) (T(q-1) + T(n-q) + \theta(n)) \\ &= \sum_{q=1}^n (z(x_q T(q-1)) + z(x_q T(n-q))) + \theta(n) \\ &= 2 \sum_{q=1}^n z(x_q T(q-1)) \\ &= 2 \sum_{q=1}^n z(T(q)) \end{aligned}$$



d. 求证:

$$\sum_{k=2}^{n-1} k \lg k \leq \frac{1}{2} n^2 \lg n - \frac{1}{8} n^2$$

证: ~~左 = \sum_{k=2}^{n-1} k \lg k~~

$$\text{左} = \sum_{k=2}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} k \lg k + \sum_{k=\lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 1}^{n-1} k \lg k \leq \sum_{k=2}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} k \lg \frac{n}{2} + \sum_{k=\lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 1}^{n-1} k \lg n$$

$$\leq \sum_{k=2}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \frac{n}{2} \lg \frac{n}{2} + \sum_{k=\lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 1}^{n-1} k \lg n$$

$$\leq \frac{1}{4} n^2 \lg \frac{n}{2} + \frac{1}{2} n^2 \lg n$$

$$\leq \frac{n(n-1)}{2} \lg \frac{n}{2} + \frac{n(n-1)}{2} \lg n$$

$$\leq \frac{n(n-1)}{2} (\lg \frac{n}{2} + \lg n) = \frac{n(n-1)}{2} (\lg n - 1 + \lg n) = \frac{n(n-1)}{2} (2 \lg n - 1)$$

$$= \frac{1}{2} n^2 \lg n - \frac{1}{4} n^2 + \frac{1}{2} n \lg n - \frac{1}{4} n$$

e. 估计 $E(T(n))$

假设 $E(T(q)) \leq a q \lg q$, $q \leq n-1$

$$E(T(n)) = \sum_{q=2}^{n-1} E(T(q)) + \Theta(n)$$

$$\leq \sum_{q=2}^{n-1} a q \lg q + \Theta(n)$$

$$\leq \frac{2a}{n} (\frac{1}{2} n^2 \lg n - \frac{1}{8} n^2)$$

$$= a n \lg n - \frac{1}{4} a n + \Theta(n)$$

取足够大的 a ✓



扫描全能王 创建