

$$\frac{3n}{2} - \frac{3}{2}$$

$$T(n) = \frac{1}{n} [T(n-1) + T(n-2) + \dots + T(\frac{n}{2}+1) + T(\frac{n}{2}) + T(\frac{n}{2}+1) + T(\frac{n}{2}+2) + \dots + T(n-1)] + O(n)$$

$$\leq \frac{1}{n} \sum_{i=2}^{n-1} T(i) + O(n)$$

$$T(1) = O(1) \leq cn \quad \checkmark$$

$$T(n) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n (T(i-1) + T(n-i)) + (n-1)$$

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

$$n=1, T(1) = \frac{2}{n} T(0) + (n-1)$$

$$= n-1 = 0 \leq 2n \ln n = 0$$

$$n=k \quad \checkmark$$

$$n=k+1, T(k+1) = \frac{2}{n} \sum_{i=1}^k 2i \ln i + k$$

$$\leq \frac{2}{n} \int_1^{k+1} 2x \ln x \, dx + k$$

$$= \frac{2}{n} \int_1^{k+1} \ln x \, dx^2 + k$$

$$= \frac{2}{n} \left(x^2 \ln x \right) \Big|_1^{k+1} - \int_1^{k+1} x^2 dx + k$$

$$= \frac{2}{n} \left(n^2 \ln n - \frac{1}{3} x^3 \Big|_1^{k+1} \right) + k$$

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

$$\leq 2n \ln n$$

随机算法

Las Vegas型随机算法

问题	算法	期望运行时间
排序问题	随机快速排序	$T(n) \leq 2n \ln n$
选择问题	RandSelect	$T(n) \leq cn$
n皇后问题	BoolQueen -> QueenLV + 回溯	$t = s + e \frac{1-p}{p}$ $t = ps + (1-p)(e+t)$

$$= \frac{c}{n} \left(\frac{2n}{2} - 1 \right) \left(\frac{n}{2} \right) + O(n)$$

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

$$\leq c'n$$

Monte Carlo型随机算法

问题	算法	正确概率	时间复杂度	错误类型
主元素测试	Majority -> BoolMajority -> MCMajority	$> \frac{1}{2}$ 是 $> \frac{3}{4}$ 否? $> 1 - \epsilon$ 两次 $p + (1-p)p > \frac{3}{4}(p > \frac{1}{2})$ 一次 错误概率 $< \frac{1}{2}$ k 次 $\frac{1}{2^k} \leq \epsilon$		弃真型单侧错误
串相等测试	StringEqualityTest -> StringTest	$> 1 - \frac{1}{n}$ $\geq 1 - \frac{1}{n^k}$ k 次	$2^k \geq \frac{1}{\epsilon}$ $k = \lceil \lg \frac{1}{\epsilon} \rceil$ 出错 \Rightarrow : x 与 y 位数相同 (取伪型) $\wedge p \mid I(x - Iy)$ $\Rightarrow I(x) \bmod p = I(y) \bmod p$ $\Rightarrow x = y$ (实际 $x \neq y$) ① $\pi(t) \approx \frac{1}{\ln t}$ ② $k \leq 2$, 整除上的素数个数 $\approx \pi(n)$ $I(x), I(y) \leq \sqrt{n}$ 取 $M \geq 2n^2$ $\frac{ P }{\pi(M)} \leq \frac{\pi(n)}{\pi(M)} = \frac{n}{\ln n} \frac{\ln n^2}{2n^2} \leq \frac{1}{n}$	取伪型
模式匹配*	PatternMatching	$> 1 - \frac{1}{n}$	$O(m+n)$	取伪型
素数测试*	PremalityTest	$\geq 1 - \frac{1}{n}$	$O(\log^4 n)$	取伪型单侧错误

两种算法的比较

- Las Vegas型随机算法

- 如果得到解，总是给出**正确**的结果，区别只在于运行时间的长短。
不一定每次都给出答案
- 拉斯维加斯型随机算法的运行时间本身是一个随机变量
- 期望运行时间是输入规模的多项式且总是给出**正确答案**的随机算法称为**有效的拉斯维加斯型算法**。

- Monte Carlo型随机算法

- 这种算法有时会给出错误的答案。
总是给出解，但不一定对。
- 其运行时间和出错概率都是随机变量，通常需要分析算法的出错概率。
△ Las Vegas 没有
- 多项式时间内运行且出错概率不超过 $1/3$ 的随机算法称为**有效的蒙特卡洛型算法**

随机算法的分类与局限性

- **拉斯维加斯型随机算法** *了解*

- 零错误概率多项式时间算法(有效的), **ZPP**

- **蒙特卡洛型随机算法**

- 错误概率有界的有效算法(多项式时间), **BPP**
- 弃真型单侧错误概率有界的有效算法, **RP**
- 取伪型单侧错误概率有界的有效算法, **coRP**

- 随机算法的局限性

- 错误概率有界的多项式时间随机算法不太可能解决**NP完全问题**

*快, 简单
可应用*