

## 算法作业 2

张昊 1927405160

2021 年 10 月 6 日

### 3.2-3

证明. 首先证明:  $\lg(n!) = \Theta(n \lg n)$ , 即证明:  $0 \leq c_1 n \lg n \leq \lg(n!) \leq c_2 n \lg n$ .

显然, 当  $n \leq 2$  时,  $n! < n^n$ , 故有  $\lg(n!) \leq \lg(n^n) = n \lg n$ . 因此取  $c_2 = 1$ , 有  $\lg(n!) = O(n \lg n)$ .  
由斯特林近似公式,

$$\begin{aligned}\lg(n!) &= \lg(\sqrt{2\pi n}(\frac{n}{e})^n(1 + \Theta(\frac{1}{n}))) \\ &= \lg(\sqrt{2\pi n}) + n \lg(\frac{n}{e}) + \lg(1 + \Theta(\frac{1}{n})) \\ &\geq n \lg(\frac{n}{e})\end{aligned}\tag{1}$$

目标是要证:  $\lg(n!) \geq c_1 n \lg n$ , 故只要证:

$$n \lg(\frac{n}{e}) \geq c_1 n \lg n\tag{2}$$

2式可化简为:

$$\begin{aligned}n \lg(\frac{n}{e}) &\geq c_1 n \lg n \\ \lg(\frac{n}{e}) &\geq \lg(n^{c_1}) \\ \frac{n}{e} &\geq n^{c_1} \\ n^{1-c_1} &\geq e\end{aligned}\tag{3}$$

因此可以取任意的  $c_1 \in (0, 1)$ , 使得2式成立, 即  $\lg(n!) \geq c_1 n \lg n$  成立。

这里取  $c_1 = \frac{1}{2}$ , 有  $\lg(n!) = \Omega(n \lg n)$ 。

由3式可得, 取  $c_1 = \frac{1}{2}$  时,  $n \geq e^2$ 。

综上所述, 取  $c_1 = \frac{1}{2}$ ,  $c_2 = 1$ ,  $n_0 = \max(e^2, 2) = e^2$  可以证明此结论。

接下来证明:  $n! = \omega(2^n)$ , 即证明:  $0 \leq c 2^n < n!$ 。

由斯特林近似公式,

$$\begin{aligned}n! &= \sqrt{2\pi n}(\frac{n}{e})^n(1 + \Theta(\frac{1}{n})) \\ &\geq (\frac{n}{e})^n \\ &= (\frac{n}{2e})^n 2^n\end{aligned}\tag{4}$$

目标是要证：  $n! > c2^n$ ，故只要证：

$$\left(\frac{n}{2e}\right)^n 2^n > c2^n \quad (5)$$

5式可化简为：  $\left(\frac{n}{2e}\right)^n > c$ 。

因为当  $n \geq 2e$  时，  $\left(\frac{n}{2e}\right)^n$  单调递增，且  $\left(\frac{n}{2e}\right)^n \geq 1$ 。

故取  $n_0 = 2e + 1$ ，  $c = 1$ ，可证明5式成立，即  $n! = \omega(2^n)$ 。

接下来证明：  $n! = o(n^n)$ ，即证明：  $0 \leq n! < cn^n$ 。

由斯特林近似公式，

$$n! = \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n \left(1 + \Theta\left(\frac{1}{n}\right)\right)$$

由于  $n \in Z_+$  时，  $\Theta\left(\frac{1}{n}\right) \leq 1$ ，所以

$$\begin{aligned} n! &= \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n \left(1 + \Theta\left(\frac{1}{n}\right)\right) \\ &\leq 2\sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n \\ &= \frac{2\sqrt{2\pi n}}{e^n} n^n \end{aligned} \quad (6)$$

目标是要证：  $n! < cn^n$ ，故只要证：

$$\frac{2\sqrt{2\pi n}}{e^n} n^n < cn^n \quad (7)$$

7式可化简为：  $\frac{2\sqrt{2\pi n}}{e^n} < c$ 。

当  $n \geq \frac{1}{2}$  时，  $\frac{2\sqrt{2\pi n}}{e^n}$  单调递减，且  $\frac{2\sqrt{2\pi n}}{e^n} \leq 2\sqrt{\frac{\pi}{e}}$ 。

故取  $n_0 = 1$ ，  $c = 2\sqrt{\frac{\pi}{e}}$ ，可证明7式成立，即  $n! = o(n^n)$ 。

□

## 思考题 3.2

解．如下表所示。

	$A$	$B$	$O$	$o$	$\Omega$	$\omega$	$\Theta$
a.	$\lg^k n$	$n^\epsilon$	否	否	是	是	否
b.	$n^k$	$c^n$	否	否	是	是	否
c.	$\sqrt{n}$	$n^{\sin n}$	否	否	否	否	否
d.	$2^n$	$n^{\frac{n}{2}}$	是	是	否	否	否
e.	$n^{\lg c}$	$c^{\lg n}$	是	否	是	否	是
f.	$\lg(n!)$	$\lg(n^n)$	是	否	是	否	是