

جلسه شانزدهم

تعریف: فرض کنید g و f توابع حقیقی و یک متغیره باشند. (معمولا مقادیر این متغیر را اعداد نامنفی فرض میکنیم). نماد $f(n) = O(g(n))$ به این معنی است که ثابت های n و C موجودند که به ازای $n \geq n_0$ نامساوی $|f(n)| \leq C g(n)$ برقرار است.

مثال:

$$(7n^2 + 6n + 2)(n^3 - 3n + 2^8) = O(n^5)$$

گزاره: فرض کنید $C, a, \alpha, \beta > 0$ اعداد حقیقی مشخصی مستقل از n باشند. داریم:

۱- اگر $\alpha \leq \beta$ آنگاه $n^\alpha = O(n^\beta)$

۲- به ازای هر $a > 1$ داریم $n^C = O(n^a)$

۳- به ازای هر $\alpha > 0$ داریم $(\ln(n))^C = O(n^\alpha)$

اثبات : تمرین

مثال:

قرار دهید $f(n) = 1^3 + 2^3 + \dots + n^3$ در جستجوی یک ترکیب مجانبی خوب برای $f(n)$ هستیم.

روش اول:

$$f(n) = 1^3 + \dots + n^3 \leq n^3 + \dots + n^3 = n^4$$

از سوی دیگر لااقل $\frac{n}{2}$ جمع وندها در حاصل جمع $\sum_{i=1}^n i^3$ بزرگتر یا مساوی $\left(\frac{n}{2}\right)^3$ هستند؛

جلسه شانزدهم

$$f(n) \geq \frac{n}{2} \left(\frac{n}{2}\right)^3 = \left(\frac{n}{2}\right)^4 \quad \text{لذا}$$

$$\frac{n^4}{16} \leq f(n) \leq n^4$$

روش دوم: برای به دست آوردن تقریب بهتر میتوانیم از فرمول زیر استفاده کنیم:

$$\binom{3}{3} + \binom{4}{3} + \dots + \binom{n}{3} = \binom{n+1}{4}$$

قرار دهید $g(k) = \binom{k}{3}$ در نتیجه :

$$g(k) = \frac{k(k-1)(k-2)}{6} = \frac{k^3}{6} + O(k^2)$$

در نتیجه:

$$\begin{aligned} f(n) = \sum_{k=1}^n k^3 &= \sum_{k=1}^n 6g(k) + \sum_{k=1}^n (k^3 - 6g(k)) \\ &= 6 \binom{n+1}{4} + O\left(\sum_{k=1}^n k^2\right) = \frac{n^4}{4} + O(n^3) \end{aligned}$$

تبصره:

علامت O برای توابع با بیش از یک متغیر هم به کار می رود. به عنوان نمونه $f(m, n) = O(g(m, n))$

به این معنی است که به ازای ثوابتی مانند m_0, n_0, C نامساوی $|f(m, n)| \leq C g(m, n)$

به ازای $n \geq n_0$ و $m \geq m_0$ برقرار است.

معنا	تعریف	نماد
f بسیار آهسته تر از g رشد میکند.	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$	$f(n) = o(g(n))$
f لااقل با همان سرعت g رشد میکند.	$g(n) = O(f(n))$	$f(n) = \Omega(g(n))$
f و g تقریبا دارای مرتبه ی بزرگی یکسانی هستند.		$f(n) = \Theta(g(n))$
$f(n)$ و $g(n)$ تقریبا یکی هستند.	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 1$	$f(n) \sim g(n)$

تقریبی برای $n!$ از گاوس:

قضیه: به ازای هر $n \geq 1$ داریم:

$$n^{\frac{n}{2}} \leq n! \leq \left(\frac{n+1}{2}\right)^n$$

$$\left. \begin{array}{l} n! = \prod_{i=1}^n i \\ n! = \prod_{i=1}^n (n+1-i) \end{array} \right\} \Rightarrow (n!)^2 = \prod_{i=1}^n i(n+1-i) \quad (*)$$

$$n \leq i(n+1-i) \leq \left(\frac{n+1}{2}\right)^2$$

$$(*) \quad n^n \leq (n!)^2 \leq \left(\frac{n+1}{2}\right)^{2n} \implies \text{حکم}$$

قضیه: به ازای هر $n \geq 1$ ، داریم:

$$e \left(\frac{n}{e}\right)^n \leq n! \leq en \left(\frac{n}{e}\right)^n$$

(در صفحه ۸۹ کتاب، دو اثبات برای این قضیه مطرح شده است.)

لم: به ازای هر عدد حقیقی x داریم:

$$1 + x \leq e^x$$

تبصره: فرمول استرلینگ

$$n! \sim \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n$$

تبصره: در تمرین ۱۳ صفحه ۹۳ ثابت میشود:

$$\ln(n) \leq H_n \leq \ln(n+1)$$

تبصره: میتوان ثابت کرد:

$$H_n = \ln(n) + \gamma + \frac{1}{2n} + O(n^{-1})$$

$$\gamma = 0.5772156649 \quad (\text{ثابت اوایلر})$$

مقدمه: چیزی که راجع به ضرایب دو جمله ای میدانیم:

$$\left(\frac{n}{k}\right)^k \leq \binom{n}{k} \leq n^k$$

قضیه: به ازای هر $n \geq 1$ و هر k ، $1 \leq k \leq n$ داریم:

$$\binom{n}{k} \leq \left(\frac{en}{k}\right)^k$$

برای اثبات ، نامساوی قوی تر زیر را ثابت میکنیم:

$$\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{k} \leq \left(\frac{en}{k}\right)^k$$

برای اثبات نامساوی فوق X را عدد حقیقی مثبت دلخواهی فرض میکنیم. داریم:

$$\binom{n}{0} + \binom{n}{1} X + \dots + \binom{n}{k} X^k \leq (1 + X)^k$$

پس

$$\frac{1}{x^k} \binom{n}{0} + \frac{1}{x^{k+1}} \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{k} \leq \frac{(1+x)^k}{x^k}$$

حال فرض میکنیم $0 < x < 1$ در این حالت داریم:

$$\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{k} \leq \frac{1}{x^k} \binom{n}{0} + \frac{1}{x^{k+1}} \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{k} \leq \frac{(1+x)^k}{x^k}$$

پس

$$\sum_{i=0}^k \binom{n}{i} \leq \frac{(1+x)^n}{x^k}$$

و با قرار دادن $x = \frac{k}{n}$ به دست می آید:

$$\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{k} \leq \left(1 + \frac{k}{n}\right)^n \left(\frac{n}{k}\right)^k$$

اما می دانیم (بنابر گزاره ۴.۵.۳)

$$\left(1 + \frac{k}{n}\right)^n \leq \left(e^{\frac{k}{n}}\right)^n \leq e^k$$

پس نهایتاً داریم

$$\sum_{i=0}^k \binom{n}{i} \leq \left(\frac{en}{k}\right)^k$$

مقدمه: میتوان ثابت کرد :

$$\frac{2^n}{n+1} \leq \binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \leq 2^n$$

گزاره: به ازای هر $n \geq 1$ داریم:

(صفحه ۹۶ کتاب ماتوشک)

$$\frac{2^{2m}}{2\sqrt{m}} \leq \binom{2m}{m} \leq \frac{2^{2m}}{\sqrt{2m}}$$