



دانشگاه تهران

حل تمرین مبانی ترکیبیات

دانشکده ریاضی آمار و علوم کامپیوتر

مطالب تکمیلی شماره ۲

مروری بر مطالب درس:

- ضرایب دوجمله ای (بدون تکرار)

$$\binom{n}{r} = \frac{n^r}{r!} = \frac{n(n-1) \cdots (n-r+1)}{r!}$$

- ضرایب دوجمله ای (با تکرار)

$$\binom{n}{r}_R = \frac{n^{\bar{r}}}{r!} = \frac{n(n+1) \cdots (n+r-1)}{r!}$$

- افراز عددی مرتب (ترتیب مهم است - *composition*)

همان معادله های دیوفانتی یا نامعادله های قابل تبدیل به معادله دیوفانتی است.

- افراز عددی (ترتیب اهمیتی ندارد)

- تعداد افرازهای عددی n به جمعوتهایی که از مجموعه $[r]$ انتخاب می شوند برابر تعداد r تایی های مرتب نامنفی صحیح است که در معادله $1y_1 + 2y_2 + \cdots + ry_r = n$ صدق می کنند.

- $P(n)$: تعداد افرازهای عددی n

- $P_r(n)$: تعداد افرازهای عددی n به دقیقاً r جزء

- $P_{\leq r}(n)$: تعداد افرازهای عددی n به حداکثر r جزء

- نمودار فرز یانگ

- فرض کنید n و k صحیح و مثبت باشند، آنگاه:

$$P_k(n) = P_{\leq k}(n-k), \quad P_{\leq k}(n) = P_k(n+k)$$

- تعداد افرازهای n به حداکثر k جزء برابر تعداد افرازهایی از n است که در آنها بزرگترین جزء، نابزرگتر از k است.

- تعداد افرازهای n به دقیقاً k جزء، برابر تعداد افرازهایی از n است که در آن، بزرگترین جزء دقیقاً برابر k است.

- پیچیدگی

- $f(n) = o(g(n))$ بدین معنی است که $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$ برقرار می باشد. به تعبیر دیگر می توان گفت رشد تابع f

خیلی کمتر از تابع g است. مثال: $f(n) = n, g(n) = n^5$

- $f(n) = \Omega(g(n))$ بدین معنی است که $g(n) = O(f(n))$ برقرار می‌باشد. به تعبیر دیگر می‌توان گفت رشد تابع f حداقل به تندی تابع g است. مثال: $f(n) = n^5, g(n) = n$
- $f(n) = \Theta(g(n))$ بدین معنی است که $f(n) = O(g(n))$ و $f(n) = \Omega(g(n))$ برقرار می‌باشد. به تعبیر دیگر می‌توان گفت رشد تابع f و g در اواردی یکسان است. مثال: $f(n) = n, g(n) = 2n$
- $f(n) \sim g(n)$ بدین معنی است که $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 1$ برقرار می‌باشد. به تعبیر دیگر می‌توان گفت $f(n)$ و $g(n)$ تقریباً یکسان‌اند. مثال: $f(n) = n^2 + 2n, g(n) = n^2 + 3n$
- به خواص زیر دقت کنید. این خواص در اثبات‌ها می‌توانند به ما کمک کنند.
 - بازتابی (reflective): $f(n) = O(f(n))$
 - تقارنی (symmetric): $f(n) = \theta(g(n)) \Leftrightarrow g(n) = \theta(f(n))$
 - تعدی (transitive): $f(n) = \Omega(g(n))$ and $g(n) = \Omega(h(n)) \Rightarrow f(n) = \Omega(h(n))$

سوالات کلاس حل تمرین:

(۱) فرض کنید a و b اعداد صحیحی باشند که رابطه $0 \leq a \leq b$ برقرار است. تعداد جواب‌های صحیح نامعادله $a \leq x_1 + x_2 + \dots + x_r < b$ را در هر یک از حالت زیر محاسبه کنید.

الف) $x_i > 0$

ب) $x_i \geq 0$

(۲) توابع زیر را به ترتیب افزایشی با ذکر دلیل مرتب کنید.

$$f_1 = 1.000001^n, \quad f_2(n) = 10^{999}n, \quad f_3 = \binom{n}{2}$$

(۳) قضیه زیر را اثبات کنید.

$$f(n) = \theta(g(n)) \Leftrightarrow f(n) = O(g(n)) \text{ and } f(n) = \Omega(g(n))$$

(۴) نشان دهید $\log(n!) = \theta(n \log n)$ برقرار است.

(۵) ثابت کنید تعداد راه‌های نوشتن n به صورت مجموعه‌ای از جمع‌وندهای 1, 2, 3 بدون مهم بودن ترتیب جمع‌وندها، مساوی عبارت زیر است.

$$\left\lfloor \frac{(n+3)^2}{12} \right\rfloor$$

(۱)

کافیست تعداد جواب های نامعادله $x_1 + x_2 + \dots + x_r < b$ را پیدا کرده، سپس تعداد جواب های نامعادله $x_1 + x_2 + \dots + x_r < a$ را از آن کم کنیم. بنابراین سعی می کنیم با اضافه کردن متغیر جدید به نامعادله های دیوفانتی فوق، آن ها را به معادله تبدیل کنیم. پس خواهیم داشت:

$$x_1 + x_2 + \dots + x_r + y = b, \quad x_1 + x_2 + \dots + x_r + z = a, \quad y, z > 0$$

الف) با استفاده از نکات گفته شده در مطالب تکمیلی (۱)، تعداد جواب های معادله $x_1 + x_2 + \dots + x_r + y = b$ که در آن شرایط $x_i, y > 0$ برقرار است، برابر است با:

$$\binom{b - ((r+1)(0)) - 1}{r+1-1} = \binom{b-1}{r}$$

همچنین تعداد جواب های معادله $x_1 + x_2 + \dots + x_r + z = a$ که در آن شرایط $x_i, z > 0$ برقرار است، برابر است با:

$$\binom{a - ((r+1)(0)) - 1}{r+1-1} = \binom{a-1}{r}$$

در نهایت داریم: $\binom{b-1}{r} - \binom{a-1}{r}$

ب) به طور مشابه قسمت الف عمل می کنیم. تعداد جواب های معادله $x_1 + x_2 + \dots + x_r + y = b$ که در آن شرایط $x_i \geq 0, y > 0$ برقرار است، برابر است با:

$$\binom{b - (-r + 0) - 1}{r+1-1} = \binom{b+r-1}{r}$$

همچنین تعداد جواب های معادله $x_1 + x_2 + \dots + x_r + z = a$ که در آن شرایط $x_i \geq 0, z > 0$ برقرار است، برابر است با:

$$\binom{a - (-r + 0) - 1}{r+1-1} = \binom{a+r-1}{r}$$

در نهایت داریم: $\binom{b+r-1}{r} - \binom{a+r-1}{r}$

(۲)

ابتدا توجه کنیم اعداد خیلی بزرگ پشت متغیر، نباید ما را گول بزنند! زیرا بررسی ما در مقادیر خیلی بزرگ و $+\infty$ است. در نتیجه ثوابت را میتوانیم ندید بگیریم. بنابراین $f_2(n) = O(n)$

همچنین توابع را تا حد ممکن ساده می کنیم و سپس پیچیدگی آن ها را بررسی می کنیم. f_3 را میتوان به صورت $\frac{n(n-1)}{2} = \frac{n^2-n}{2}$ نوشت. پس داریم: $f_3 = O(n^2)$. بنابراین نتیجه می شود $f_2 = O(f_3)$

به بررسی f_1 می پردازیم. دقت شود که میزان رشد توابع نمایی، بیشتر از توابع چند جمله ای است. بنابراین $f_3 = O(f_1)$

در نهایت به صورت مقابل مرتب می شوند: $f_2 < f_3 < f_1$

ابتدا به تعاریف ریاضیاتی مربوط به پیچیدگی دقت کنید. داریم:

$$f(n) = \theta(g(n)) \Leftrightarrow \exists_{c_1, c_2, n_0} \forall_{n > n_0} 0 < c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n) \quad (I)$$

$$f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow \exists_{c, n_0 > 0} \forall_{n > n_0} 0 < f(n) \leq c(g(n)) \quad (II)$$

$$f(n) = \Omega(g(n)) \Leftrightarrow \exists_{c, n_0 > 0} \forall_{n > n_0} 0 < c(g(n)) \leq f(n) \quad (III)$$

ابتدا طرف رفت قضیه را ثابت می کنیم:

$$f(n) = \theta(g(n)) \rightarrow f(n) = O(g(n)) \text{ and } f(n) = \Omega(g(n))$$

اگر $f(n) = \theta(g(n))$ طبق نکات گفته شده، واضح است که $f(n) = O(g(n))$ را قرار داد. همچنین اگر c_1, n_0 عبارت (I) را در عبارت (III) قرار دهیم، واضح است که درستی عبارت دوم یعنی $f(n) = \Omega(g(n))$ نیز ثابت می شود. بنابراین طرف رفت قضیه اثبات شد.

حال به طرف برگشت قضیه می پردازیم.

$$f(n) = O(g(n)) \text{ and } f(n) = \Omega(g(n)) \rightarrow f(n) = \theta(g(n))$$

برای اثبات طرف برگشت، کافی است در عبارت های (II) و (III) به جای c ، به ترتیب c_1 و c_2 در عبارت (I) را قرار دهیم، حکم نتیجه خواهد شد. بنابراین درستی قضیه اثبات می شود.

$$\log(n!) = \log((n)(n-1)\cdots(1)) = \log(1) + \log(2) + \cdots + \log(n) \leq \log(n) + \log(n) + \cdots + \log(n) \leq n \log(n)$$

$$\Rightarrow \log(n!) = O(n \log(n))$$

$$\log(1) + \log(2) + \cdots + \log(n) \geq \log\left(\frac{n}{2}\right) + \log\left(\frac{n}{2} + 1\right) + \cdots + \log(n) \geq \frac{n}{2} \log\left(\frac{n}{2}\right)$$

$$\log(n!) = \Omega\left(\frac{n}{2} \log\left(\frac{n}{2}\right)\right) = \Omega\left(\frac{n}{2} \log(n) - \frac{n}{2} \log(2)\right) = \Omega\left(\frac{n}{2} \log(n) - \frac{n}{2}\right) = \Omega\left(\frac{n}{2} \log(n)\right)$$

$$\Rightarrow \log(n!) = \Omega(n \log(n))$$

$$\Rightarrow \log(n!) = O(n \log(n)) \text{ and } \log(n!) = \Omega(n \log(n))$$

$$\Rightarrow \log(n!) = \theta(n \log n)$$

به دنبال تعداد جواب های صحیح و نامنفی معادله $1x_1 + 2x_2 + 3x_3 = n$ ، به همین منظور می توانیم این معادله را به حالت زیر تبدیل کنیم.

تعریف می کنیم:

$$A = x_3, \quad B = x_2 + x_3, \quad C = x_1 + x_2 + x_3$$

پس معادله ما تبدیل به $A + B + C = n$ می‌شود.

سه حالت مختلف پیش می‌آید:

حالت (۱) هر سه مقدار A, B, C برابر باشند. بنابراین تنها در حالتی که n بخش پذیر بر ۳ باشد، معادله یک جواب دارد.

حالت (۲) دو تا از مقادیر A, B, C برابر باشند. بنابراین به صورت زیر رخ دادهایی وجود دارد:

$$\begin{aligned} A &= n & B, C &= 0 \\ A &= n - 2 & B, C &= 1 \end{aligned}$$

⋮

$$A = n - 2 \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor \quad B, C = \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$$

بنابراین $1 + \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$ جواب ممکن است داشته باشیم. توجه شود که این مقدار در کل حالات که $\binom{n+2}{2}$ می باشد، سه بار شمرده شده است. زیرا برای اینکه دو مقدار از سه مقدار A, B, C با هم باشند، $\binom{3}{2} = 3$ حالت داریم.

حالت (۳) هیچ کدام از مقادیر A, B, C با هم برابر نباشند. می دانیم تعداد جواب‌های صحیح و نامنفی $A + B + C = n$ برابر $\binom{n+2}{2}$ است. تنها کافیست حالت‌هایی که ممکن است دو مقدار یکسان باشند را از کل حالات کم کنیم. تعداد حالت‌هایی که دو مقدار یکسان دارند، در حالت ۲ حساب شده است. پس تعداد جواب‌های حالت ۳ به صورت زیر است:

$$\binom{n+2}{2} - 3 \left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 1 \right)$$

دقت شود که چون برای ما ترتیب اهمیتی ندارد، جواب‌های تکراری شمرده شده است. پس کافیست بر جایگشت این سه مقدار یعنی ۶ تقسیم کنیم.

$$\frac{\binom{n+2}{2} - 3 \left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 1 \right)}{6}$$

در نهایت، تعداد کل جواب‌ها از حاصل جمع این سه حالت به دست می‌آید و داریم:

$$\frac{\binom{n+2}{2} - 3 \left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 1 \right)}{6} + \left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 1 \right) = \frac{\binom{n+2}{2} + 3 \left(\left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 1 \right)}{6}$$

که اگر این عبارت را به صورت مقابل بنویسیم، می‌توانیم به عبارت بیان شده در سوال برسیم:

$$\frac{\binom{n+2}{2} - 3 \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor - 1}{6} + \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 1 = \frac{\binom{n+2}{2} + 3 \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + 5}{6}$$

این مقدار، برابر با نزدیک ترین عدد صحیح نسبت به $\frac{(n+3)^2}{12}$ می باشد.