



دانشگاه صنعتی امیر کبیر  
(پلی تکنیک تهران)

دانشکده مهندسی کامپیوتر

# فصل ۸ - اصل شمول و عدم شمول (اصل شمول و طرد) بخش اول

کلاس تدریس یار ریاضیات گستته

8

---

**The Principle  
of Inclusion  
and Exclusion**

ارائه دهنده: مرتضی دامن افshan

$f: A \rightarrow B$  .  $B = \{1, 2, \dots, 7\}$  ،  $A = \{1, 2, \dots, 10\}$  فرض کنیم

حدید بایع  $|f(A)| \leq 4$  صدق می کند؟ حدید بایع  $|f(A)| = 4$



حل بخش اول

:  $c_i$  در بر تابع قرار می لد.

$$1 \leq i \leq 7$$

حال باید تعداد توابع را پیدا کنیم که رتفتاً  $\binom{10}{4}$  از اعضاي  $B$  در بر آن تابع قرار می لدند.  
هر یکی از این سوابط را داشته باشد در این فورت  $|f(A)| = 4$  برآور آن تابع برقرار است.

$$F_3 = \underbrace{S_3}_{\binom{7}{3} 4^{10}} - \underbrace{\binom{4}{1} S_4}_{\binom{7}{4} \binom{7}{4} 3^{10}} + \underbrace{\binom{5}{2} S_5}_{\binom{5}{2} \binom{7}{5} 2^{10}} - \underbrace{\binom{6}{3} S_6}_{\binom{6}{3} \binom{7}{6} 1^{10}} + \underbrace{\binom{7}{4} S_7}_{\binom{7}{4} \binom{7}{7} 0^{10}}$$

$$= 28646200$$

حل بخش دوم مطلوراز  $|f(A)| \leq 4$  یعنی اینکه حداقل سه تا از اعضاي  $B$  در بر قرار نگذرند  
لعن حداقل ۳ تا از  $c_i$  ها برقرار باشند

$$F_3 = \underbrace{S_3}_{\binom{7}{3} 4^{10}} - \underbrace{\binom{3}{2} S_4}_{\binom{7}{2} \binom{7}{4} 3^{10}} + \underbrace{\binom{4}{2} S_5}_{\binom{4}{2} \binom{7}{5} 2^{10}} - \underbrace{\binom{5}{2} S_6}_{\binom{5}{2} \binom{7}{6} 1^{10}} + \underbrace{\binom{6}{2} S_7}_{\binom{6}{2} \binom{7}{7} 0^{10}}$$

نکته: برآور تمرین ۵ در هنرن شفیعی از این مسئله می توان استفاده کرد.

لایسنس  $m$  میکلم  $n \geq 2$  و  $n \in \mathbb{Z}^+$  اگر  $\text{GCD}(n)$  تعداد ایدار  $m$  میتواند باشد.

باشد، آن باید  $\text{GCD}(m, n) = 1$  و  $1 \leq m < n$

مطلوب است از این فرمول برای  $\varphi(n)$  تطوریه  $\varphi(n)$  به معایله هاست بحالات هر

$1 \leq m < n$  بودارم.

به ازای اعداد طبیعی  $n \geq 2$  طبق قسمت پنادی حساب دارم:

$$n = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \cdots p_t^{e_t} \quad e_i \geq 1 \quad 1 \leq i \leq t$$

مجموعه کل اعداد ممکن را برای  $i \in S = \{1, 2, \dots, t\}$  عدد اول همانرا باقیه است.

$$p_i | k \quad \text{هر کوچکتر از } c_i \Rightarrow k \in S \quad \text{عدد: } c_i \quad 1 \leq i \leq t$$

در این دورت پاسخ ممکن برای  $\varphi(n)$  باشد با:

معنی کل اعداد از اعداد  $S$  هستند که  $p_1 + p_2 + \dots + p_t$  را عادم کنند.

$$\varphi(n) = S_0 - S_1 + S_2 - S_3 + \dots$$

$$\begin{aligned} &= n - \left[ \frac{n}{p_1} + \frac{n}{p_2} + \dots + \frac{n}{p_t} \right] \\ &\quad + \left[ \frac{n}{p_1 p_2} + \frac{n}{p_2 p_3} + \dots + \frac{n}{p_{t-1} p_t} \right] \\ &\quad - \dots \\ &\quad + (-1)^t \left[ \frac{n}{p_1 p_2 \cdots p_t} \right] \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= n \left( 1 - \left( \frac{1}{p_1} + \frac{1}{p_2} + \dots + \frac{1}{p_t} \right) + \left( \frac{1}{p_1 p_2} + \dots + \frac{1}{p_{t-1} p_t} \right) + \dots \right. \\ &\quad \left. + (-1)^t \left( \frac{1}{p_1 p_2 \cdots p_t} \right) \right) \end{aligned}$$

$$= \boxed{n \prod_{i=1}^t \left( 1 - \frac{1}{p_i} \right)}$$

بـ عنوان عنوان اگر  $n$  خودکـ عدد اول باشد، باز  $\varphi(n) = n - 1$

(براسیفورت دارم):

$$\varphi(p) = p \prod_{i=1}^{p-1} \left(1 - \frac{1}{p}\right) = p - 1$$

لـ عنوان تعداد اعداد اول کـ  $p-1$  با  $p$  بـ بـ مـ بـ است براسیفورت با  $(p-1)$  سـ بـ عدد  $p$  اول هـ بـ

$$\varphi(36) = \varphi(2^2 3^2) = 36 \left(1 - \frac{1}{2}\right) \left(1 - \frac{1}{3}\right) = 12$$

$$\varphi(n^m) = n^{m-1} \varphi(n) \quad \text{باشند، براسیفورت} \quad m, n \in \mathbb{Z}^+ \quad \text{کـ}$$

gcd: greatest common divisor (بـ مـ بـ)

lcm: least common multiple (کـ مـ بـ)

تمرین ۳ (از مرتبه ۱۰۸) صفحه ۵۲

به چند طریق می‌توانم معرفت دارم که همچنین جفت از معرفت متفاوت بین از کس باشد و نشود.

همانطوره صورت مسئله‌گفت است، باید در جایست (۱) عجیز، (۲) دوبار IN بینم یا (۳) ID بینم و ...

نیازمند (۱) را بصورت زیر تعریف می‌کنم:  $(1 \leq i \leq 6)$

- $C_4$ : دوبار IN در جایست دیده شود.
- $C_5$ : NO دیده شود.
- $C_6$ : ON دیده شود.
- $C_2$ : NI دیده شود.
- $C_3$ : IO دیده شود.

لذا پاسخ مسئله فوچ بیافتن  $N(C_1, C_2, \dots, C_6)$  تبدیل مگردد:

تعداد کم که کل جایست از کمین برایست با:

جایه تعداد  $\underline{N} \underline{L^2} \underline{O} \underline{L^2} \underline{I} \underline{L^2}$  داریم.

$$S_1 = \sum_{i=1}^6 N(C_i) = \binom{6}{1} \frac{9!}{2!2!} \quad \text{در اینصورت بار محاسبه } S_1 \text{ داریم:}$$

به عنوان نکل از جمیع  $N(C_1)$  را باید کم در اینصورت دوبار جایست باید IN بینم شود.

لذا هر کس از این  $IN^3$  را باید به عنوان یک کاراکتر خاصه  $\times$  داشته باشد در اینصورت کل جایست از

$$\text{مکن} \quad \frac{(7+2)!}{2!2!} \quad \text{برابر است:}$$

که برابر  $IN^2 + \underline{L^2} + \underline{L^2} \times (کرن) \times (کرن) \times \underline{L^2} \times \underline{L^2}$  باشد.

$$S_2 = \sum_{1 \leq i < j \leq 6} N(c_i c_j)$$

متلف را زیر  $S_2$  یعنی ایند کلم دوسره را توالت هزنان برقرار است  
تا بدین ترتیب بتوانم تعداد جایسته های را حساب کنم که هر کدام از این جایسته های در  
(دوسره هر دو میگذرد). بوسیله اینکه بسیار راحت محدوده نی توالت هزنان را درست جایسته

حقشور را کنستند. به عنوان مکونه نی توالت هزنان  $c_1, c_2, c_3, c_4, c_5, c_6$  برقرار است این یعنی معنوم است  
که نی تولد هزنان)  $\bar{I}_2, \bar{I}_3, \bar{I}_4, \bar{I}_5, \bar{I}_6$  درست جایسته و بود راست باشد بنابراین :

$$N(c_1, c_2) = N(c_1, c_3) = N(c_1, c_4) = N(c_2, c_3) = N(c_2, c_4) =$$

$$= N(c_3, c_4) = N(c_3, c_5) = N(c_3, c_6) = N(c_4, c_5) = 0$$

شکل اخیر که من آن را توانم (عدم) فهم ام است که مسئله شکل کارکتر  $OIN$  یعنی سرمه در  
که جایسته نی تولد در این فرم  $I\bar{O}\bar{I}$  نی تولد دارد یعنی

از آنجایی که این زیر رکته  $\bar{I}_2, \bar{I}_3, \bar{I}_4, \bar{I}_5, \bar{I}_6$  (OIN) نی تولد بود  $I\bar{O}\bar{I}$  و بود راست باشد لذا:

$$S_2 = \binom{6}{1} \frac{7!}{2!} \quad (\text{این شکل کارکتر جایسته} \rightarrow \text{مغلق سه کارکتر})$$

جایی که  $\bar{I}_2, \bar{I}_3, \bar{I}_4, \bar{I}_5, \bar{I}_6$  هستند.

$$S_3 = S_4 = S_5 = S_6 = 0 \quad \text{کوچک کم کردن}$$

در نهایت جواب مسند کشید:

$$N(\bar{c}_1 \bar{c}_2 \bar{c}_3 \bar{c}_4 \bar{c}_5 \bar{c}_6) = S_0 - S_1 + S_2 - S_3 + S_4 + S_5 + S_6$$

$$= \frac{11!}{2!2!2!} - \binom{6}{1} \frac{9!}{2!2!} + \binom{6}{1} \frac{7!}{2!}$$

در طول سه هفته ای ریکارڈ ملکات  $\bar{c}_1, \bar{c}_2, \dots, \bar{c}_7$  هفت نواز مکالمه داشتند و خوراک ملکات نداشتند. ریکارڈ در طول آن کتوانند

هر یک از درستن خوراک  $\frac{1}{5}$  بار، هر هفت از درستن  $\frac{1}{12}$  بار، هر همچویه سه تری از درستن  $\frac{1}{8}$  بار، هر همچویه عین نواز از درستن  $\frac{1}{4}$  بار، هر همچویه پنج نواز از درستن  $\frac{1}{2}$  بار و هر همچویه سه نواز از درستن  $\frac{1}{1}$  بار ملکات کرد.

و با مرگ هفت نواز تقریباً ملکات نداشتند.

اگر از در طول آن  $\frac{1}{84}$  روز بزرگتر کتوانند هر روز نایار خورده باشند. آنها هر چهار هفته صرف  $\frac{1}{4}$  بود. است؟

$$\text{در تابع همچویه از } 84 \text{ روز در اشتار دارم} \quad (12 \times 7 = 84)$$

۷۵٪ را بصورت زیر تعریف کنیم: دوست نام ریکارڈ با او در یک روز ملکات داشته است.

$$N(\bar{c}_1, \bar{c}_2, \dots, \bar{c}_7) = \underbrace{\frac{s_0}{84}}_{\substack{\text{تعداد روز} \\ \text{که هیچ کس از} \\ \text{سرد ط را برآورده نمی‌کند.}}} - \underbrace{\frac{s_1}{35}}_{\substack{\text{تعداد روز} \\ \text{که هیچ کس از} \\ \text{سرد ط را برآورده نمی‌کند.}}} + \underbrace{\frac{s_2}{16}}_{\substack{\text{تعداد روز} \\ \text{که هیچ کس از} \\ \text{سرد ط را برآورده نمی‌کند.}}} - \underbrace{\frac{s_3}{8}}_{\substack{\text{تعداد روز} \\ \text{که هیچ کس از} \\ \text{سرد ط را برآورده نمی‌کند.}}} + \underbrace{\frac{s_4}{4}}_{\substack{\text{تعداد روز} \\ \text{که هیچ کس از} \\ \text{سرد ط را برآورده نمی‌کند.}}} - \underbrace{\frac{s_5}{2}}_{\substack{\text{تعداد روز} \\ \text{که هیچ کس از} \\ \text{سرد ط را برآورده نمی‌کند.}}} + \underbrace{\frac{s_6}{11}}_{\substack{\text{تعداد روز} \\ \text{که هیچ کس از} \\ \text{سرد ط را برآورده نمی‌کند.}}} + \underbrace{\frac{s_7}{0}}_{\substack{\text{تعداد روز} \\ \text{که هیچ کس از} \\ \text{سرد ط را برآورده نمی‌کند.}}} = 0$$

- توجه کنیم که متغیرهای  $(\bar{c}_1, \bar{c}_2, \dots, \bar{c}_7)$  تعداد روز کی است که هیچ کس از سرد ط را برآورده نمی‌کند.

میرن  $\wedge$  (از  $\mathbb{N}$  سے ۲۰۸ ص ۵۳۴)

$$L_m = S_m - \binom{m}{m-1} S_{m+1} - \binom{m+1}{m-1} S_{m+2} - \dots + (-1)^{t-m} \binom{t-1}{m-1} S_t$$

الف) کسی ملکہ کیم

ایسا رابطہ  $L_m, E_m$  را نویسیم جو اکرر طول حل سار از آن است و خواہم کرد:

$$E_m = S_m - \binom{m+1}{1} S_{m+1} + \binom{m+2}{2} S_{m+2} - \dots + (-1)^{t-m} \binom{t-m}{m-1} S_t$$

$$= \sum_{i=0}^{t-m} (-1)^i \binom{m+i}{i} S_{m+i} \quad \text{(I)}$$

$$L_m = S_m - \binom{m}{m-1} S_{m+1} + \binom{m+1}{m-1} S_{m+2} - \dots + (-1)^{t-m} \binom{t-1}{m-1} S_t$$

$$= \sum_{i=0}^{t-m} (-1)^i \binom{m+i-1}{m-1} S_{m+i} \quad \text{(II)}$$

درین مسئلہ فرض کیم رابطہ (I) درست است حال خواہم (رسئے رابطہ (II) را بست آدم) (رمود درست عبارت  $E_t = L_t = S_t$  لتوان ہیں استدلال کر).

اولاً . تقدیر اعضا مجموعہ  $S$  کے دوست =  $t$  سط را برآورده کیتہ با تقدیر اعضا مجموعہ  $S$  کے حامل  $t$  سط را برآورده کیتہ بہباست . زیرا حد اس  $t$  سط داریم .

دوسری . این تساہ با تاریخان رابطہ (I) بدستوری :

$$E_t = \sum_{i=0}^{t-t} (-1)^i \binom{t+i}{i} S_{t+i} = S_t$$

$E_t = L_t = S_t$  بنابرائی داریم :

ب) حیث  $L_{t-1}$  امریکی  $E_{t-1}$  می ہے

$$L_{t-1} = L_t + E_{t-1} \quad \text{III}$$

از طرف با واریانس دفعہ  $\underline{\text{I}}$  رابطہ  $m=t-1$

$$E_{t-1} = \sum_{i=0}^{t-(t-1)} (-1)^i \binom{t-1+i}{i} S_{t-1+i} = \sum_{i=0}^1 (-1)^i \binom{t+i-1}{i} S_{t+i-1}$$

$$= (-1)^0 \binom{t+0-1}{0} S_{t-1} + (-1)^1 \binom{t+1-1}{1} S_t$$

$$= S_{t-1} - (-1)^t S_t = S_{t-1} - t S_t$$

$$L_{t-1} = S_{t-1} - \binom{t-1}{t-2} S_t \quad \text{پ) سکنی دفعہ}$$

جیز فست پر (رابطہ III دفعہ)

$$\underline{L_{t-1}} = \underline{L_t + \frac{E_{t-1}}{T}} = \underline{S_t + \frac{S_{t-1} - t S_t}{T}}$$

$$= S_{t-1} - (t-1) S_t = S_{t-1} - \binom{t-1}{t-2} S_t$$

(رواج از رابطہ استعدادوں کا  $t-1 = \binom{t-1}{1} = \binom{t-1}{t-2}$ )

برای مهر ۱ جیز  $L_m, L_{m+1}, \dots, L_m < l, m \leq t-1$  (۲)

$$L_m = L_{m+1} + E_m$$

ث) با استفاده از تابع مرامل الفرات این فرع را با استرا درجت کنید.

$$L_t = S_t \quad (\text{پنجه})$$

$$L_{t-1} = S_{t-1} - \binom{t-1}{t-2} S_t \quad (\text{طبقه ب})$$

حال غرفه کم رابطه برای  $m = k+1$  درست باشد:  $\textcircled{II}$

$$L_{k+1} = S_{k+1} - \binom{k+1}{k} S_{k+2} + \dots + (-1)^{t-k-1} \binom{t-1}{k} S_t$$

حال باز هم رابطه برای  $m = k$  درست است (استرا درجت کند)  $\textcircled{II}$

$$L_k = L_{k+1} + E_k \quad (\text{طبقه رابطه}) \textcircled{III}$$

$$= \left( S_{k+1} - \binom{k+1}{k} S_{k+2} + \dots + (-1)^{t-k-1} \binom{t-1}{k} S_t \right)$$

$$\left( S_k - \binom{k+1}{1} S_{k+1} + \binom{k+2}{2} S_{k+2} - \dots + (-1)^{t-k} \binom{t}{t-k} S_t \right) \textcircled{III}$$

بسیاری حامل دو عبارت ها باز همیب عبارت نیز را بهم جمع کنند.

بنابراین حمل  $S_{k+i}$  را در ترجمه گیریم. این همیب برابر است با:

$$(-1)^{i-1} \binom{k+i-1}{k} + (-1)^i \binom{k+i}{i} = (-1)^i \binom{k+i-1}{k-1}$$

نوج کم که در حامل عبارت فوچ از آنکه پاسخ است (استخراج می‌شود). و نظر،

با بوانی ضرب جمله  $s_{k+1} \cdot s_k$  نیز است:  $s_{k+1} \cdot s_k = (-1)^{t-k} \cdot (-1)^{k+i-1} \binom{k+i-1}{k-1}$

$$(-1)^i \binom{k+i-1}{k-1}$$

این ضرب، همان فریب است که در رابطه ② تابد است.

توجه کنید که اول موج در حامل مع رابطه ④ باشد. و این ضرب با تقدیر دارن  $i=t$  در رابطه ② نیز مطابق است. همچنین جمله  $t=1$  در رابطه ④ باشد.

$$\left( (-1)^{t-k-1} \binom{t-1}{k} + (-1)^{t-k} \binom{t}{t-k} \right) s_t = \underbrace{(-1)^{t-k} \binom{t-1}{k-1}}_{\text{این ضرب با تقدیر دارن } i=t-m} s_t$$

این ضرب با تقدیر دارن  $i=t-m$  در رابطه ② نیز بسته شده.

جمعندی: رابطه ② (نمودل سبط  $L_m$  را در نظر بگیرید):

- درست رابطه رو برو تو صنعت داده شد (متقل از رابطه ②)

- در رابطه ② هم به عنوان  $m=t$  تقدیر داده شد و رابطه دو برو بود است آمد (Basis Step)

- درست رابطه دو برو هم بر قدر است.

اگر زدن کنم رابطه ② برای  $L_{K+1}$  درست است

واز درست آن برو درست رابطه ② برای  $L_K$  برویم

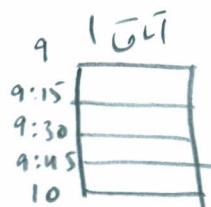
معنی لغایز می‌شود  $L_{K+1}$  با زدن  $L_K$  و پیچ کرن آن با  $E_K$  به خود رابطه ② برسیم

(Inductive Step) ( $L_K$  برعی)

از دو مطالعه با ۷) وظیق استفاده در ثابت عکس (Backward Induction) درست رابطه ② برای  $L_K$  است.

بنابراین در موسسه ای از ۴ متفاوت برای استفاده مطابق باشد. هر کدام به طول کارایی می‌باشد: ۱۵ دقیقه با نظرکار از ۲ دقیقه کمتر (مطابق در آفاق ایجادگان بعمل آوراند و در سایت ۹ جمیع شرایط را شود).

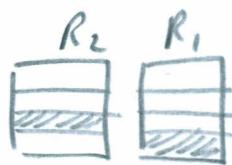
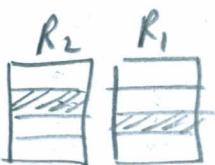
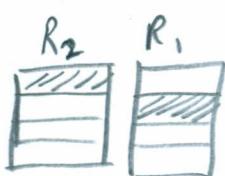
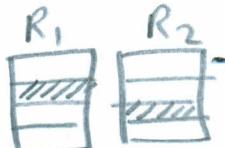
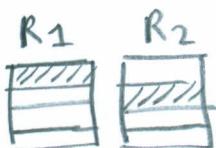
(الف) به چند طریق می‌توان این مسأله را در مدت کمتر سایت زمانبندی کرد؟



$$4! \times d_4$$

$$d_4 = 4! \left[ 1 - 1 + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \frac{1}{4!} \right] : d_4$$

(ب) از متفاوتین ۹ جمیع در موسسه حفظ، ۷ تاید. احتمال اینکه مسأله کمتر از متفاوت مسأله از (بررسی) بعمل آید چقدر است؟



کل حالات بلا  
تعداد مسأله در کمتر از آغاز

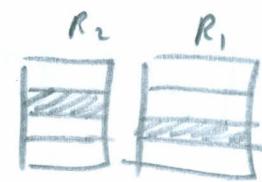
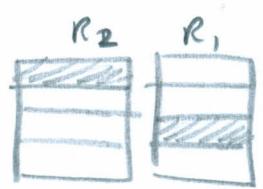
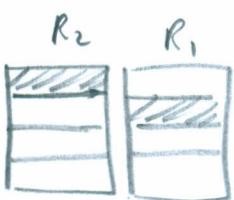
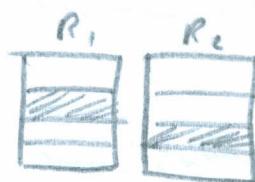
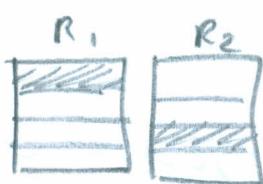
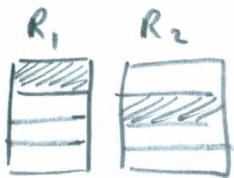
$$6 \times \overbrace{(3 \times 2 \times 1)}^{تعداد مسأله در آغاز} \times 3$$

تعداد مسأله در آغاز

$$= \frac{6 \times 18}{4! \times 4! e^{-1}} = \frac{3e}{16} \approx 0.508$$

متقارن ریز تر درست ۹ طبقه درجه حفظ آید و این دراست که متعاقب کردن قبل از

۵۰ بیان جزئیات کا موقع متعاقب درجه حفظ آید این متقارن بتواند به موقع  
موارد اثر کند چه دراست؟



$$\text{پسندیده بجز} = \frac{6 \times (3 \times 2 \times 1) \times 3}{4! \cdot 4!} = \frac{3e}{16} \approx 0.503$$