



# آکادمی آنلاین تیزلاین قوی ترین پلتفرم آموزشی تیز هوشان

برگزار کننده کلاس های آنلاین و حضوری تیز هوشان ✓

و المپیاد از پایه چهارم تا دوازدهم

آزمون های آنلاین و حضوری ✓

مشاوره تخصصی ✓

با اسکن QR کد روبرو  
وارد صفحه اینستاگرام  
آکادمی تیزلاین شو و از  
محتوای آموزشی  
رایگان لذت ببر



برای ورود به صفحه اصلی سایت آکادمی تیزلاین کلیک کنید

برای دانلود دفترچه آزمون های مختلف برای هر پایه کلیک کنید

برای مطالعه مقالات بروز آکادمی تیزلاین کلیک کنید

به نام او

آزمون خلاقیت

دوره تابستانی المپیاد ریاضی، ۱۳۹۰

یکشنبه ۱۳۹۰/۶/۲۰

مدت امتحان ۷۵ دقیقه

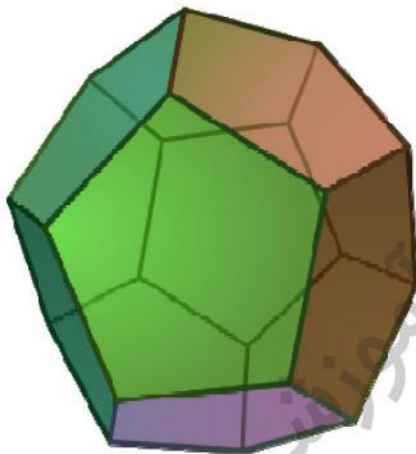
## ۱. دوازده وجهی منتظم

دوازده وجهی منتظم یک چند وجهی محدب است که وجوه آن پنج ضلعی منتظم اند. همان طور که در شکل دیده می شود دوازده وجهی منتظم بیست رأس دارد و از هر رأس سه ضلع خارج می شود.

فرض کنید ده رأس از بیست رأس یک دوازده وجهی منتظم را علامت زده ایم.

الف) نشان دهید می توان دوازده وجهی را با یک دوران بر مکان قبلی خود منطبق کرد طوری که حداکثر چهار رأس علامت دار در جایی قرار گیرند که قبلاً هم رأس علامت داری در آن مکان قرار داشته است.

ب) نشان دهید عدد چهار در قسمت قبل قابل تعویض با عدد سه نیست.



موفق باشید.

به نام او

آزمون خلاقیت

دوره تابستانی المپیاد ریاضی، ۱۳۹۰

یکشنبه ۱۳۹۰/۶/۲۰

مدت امتحان ۷۵ دقیقه

۲. چندجمله‌ای‌های ریشه‌ریش!

الف) ثابت کنید برای هر  $k$  و  $n$  طبیعی، چندجمله‌ای‌های تکین درجه  $n$ ، با ضرایب صحیح مانند  $P_1(x), \dots, P_k(x)$  وجود دارند که هیچ دوتایی عامل مشترک نداشته باشند و جمع هر چند تا از آن‌ها تمام ریشه‌هایش حقیقی باشد.

ب) آیا نامتناهی چندجمله‌ای تکین با ضرایب صحیح مانند  $P_1(x), P_2(x), \dots$  وجود دارد که هیچ دوتایی عامل مشترک نداشته باشند و جمع هر تعداد متناهی از آن‌ها تمام ریشه‌هایش حقیقی باشد؟

موفق باشید.

به نام او

آزمون خلاقیت

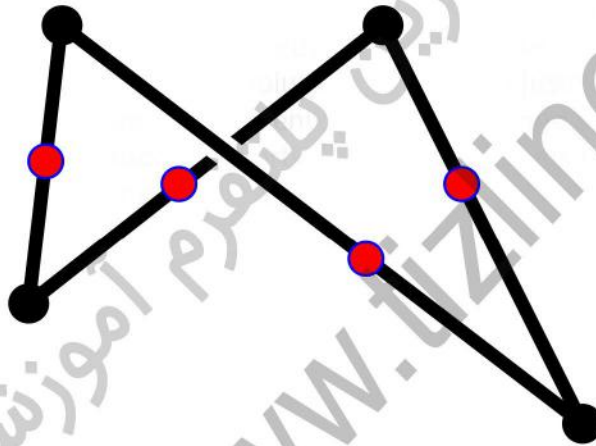
دوره تابستانی المپیاد ریاضی، ۱۳۹۰

یکشنبه ۹۰/۶/۲۰

مدت امتحان ۴۵ دقیقه

۳. چهارضلعی لق

چهار میله فلزی طوری به هم متصل شده‌اند که اولاً تشکیل یک چهارضلعی در فضا را داده‌اند و ثانیاً زاویه دو میله متصل آزادانه قابل تغییر است.



در حالتی که چهارضلعی کاملاً در یک صفحه نیست روی هر ضلع چهارضلعی نقطه‌ای را علامت می‌زنیم به نحوی که این چهار نقطه روی یک صفحه باشند. ثابت کنید با لق خوردن چهارضلعی، چهار نقطه علامت‌زده شده همیشه هم‌صفحه باقی می‌مانند.

موفق باشید.

به نام او

آزمون خلاقیت

دوره تابستانی المپیاد ریاضی، ۱۳۹۰

دوشنبه ۹۰/۶/۲۱

مدت امتحان ۶۰ دقیقه

۴. پله برقی هوشمند

پله برقی ایستگاه «جوان مرد قصاب» دارای این خاصیت است که اگر  $m$  نفر سوار آن باشند سرعت آن  $m^{-\alpha}$  است که  $\alpha$  عددی حقیقی، مثبت و ثابت است.

فرض کنید  $n$  نفر می‌خواهند از پله بالا روند و عرض پله‌ها به قدری است که همه می‌توانند هم‌زمان روی یک پله بایستند. اگر طول پله برقی  $l$  باشد کوتاه‌ترین زمان لازم برای این که همه  $n$  نفر به بالای پله برقی برسند چه قدر است؟ چرا؟

موفق باشید.



به نام او

آزمون خلاقیت

دوره تابستانی المپیاد ریاضی، ۱۳۹۰

دوشنبه ۹۰/۶/۲۱

مدت امتحان ۹۰ دقیقه

۵. اعداد اول طلایی

فرض کنید  $\alpha$  عددی حقیقی باشد و  $a_1 < a_2 < \dots$  دنباله‌ای اکیداً صعودی از اعداد طبیعی باشد که برای هر عدد طبیعی  $n$  داریم  $a_n \leq n^\alpha$ . عدد اول  $q$  را طلایی می‌نامیم اگر عدد طبیعی  $m$  وجود داشته باشد که  $q \mid a_m$ . فرض کنید  $q_1 < q_2 < q_3 < \dots$  همه اعداد طلایی دنباله  $\{a_n\}$  باشند.

الف) ثابت کنید اگر  $\alpha = 1/5$ ، آن‌گاه  $q_n \leq 1390^n$ . آیا می‌توانید کران بهتری برای  $q_n$  بیابید؟

ب) ثابت کنید اگر  $\alpha = 2/4$ ، آن‌گاه  $q_n \leq 1390^{2n}$ . آیا می‌توانید کران بهتری برای  $q_n$  بیابید؟

موفق باشید.

به نام او

آزمون خلاقیت

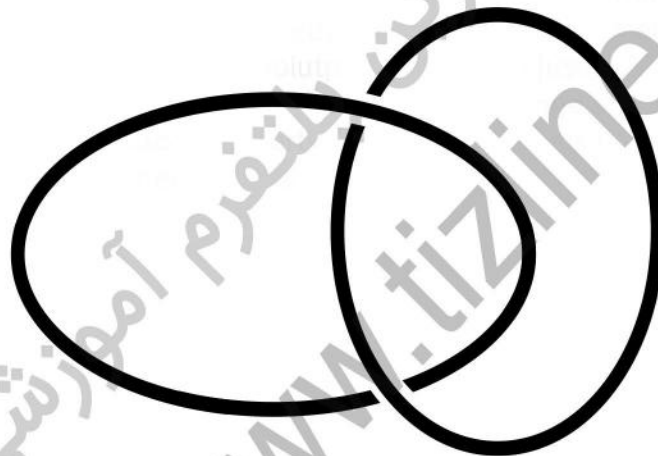
دوره تابستانی المپیاد ریاضی، ۱۳۹۰

دوشنبه ۹۰/۶/۲۱

مدت امتحان ۴۵ دقیقه

۶. دوایر درگیر

دو دایره در فضا را درگیر می‌گوییم هرگاه متقاطع باشند و یا در هم گیر کرده باشند.



در مورد چهار نقطه متمایز  $A, B, A', B'$  در فضا یک شرط لازم و کافی «مفید» بیابید برای این که هر دایره گذرنده از زوج  $A, B$  و هر دایره گذرنده از زوج  $A', B'$  درگیر باشند.

موفق باشید.

به نام او

آزمون خلاقیت

دوره تابستانی المپیاد ریاضی، ۱۳۹۰

سه‌شنبه ۹۰/۶/۲۲

مدت امتحان ۹۰ دقیقه

۷. تابع پیش‌گو

تابع  $f: \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \mathbb{N}$  و زیرمجموعه  $A$  از  $\mathbb{N}$  را در نظر بگیرید. تابع  $f$  را  $A$ -پیش‌گو می‌گوییم اگر مجموعه  $\{x \in \mathbb{N} \mid x \notin A, f(A \cup \{x\}) \neq x\}$  متناهی باشد. نشان دهید تابعی وجود دارد که برای هر زیرمجموعه  $A$  از اعداد طبیعی،  $A$ -پیش‌گو باشد.  
راهنمایی: ابتدا سعی کنید تابعی ارائه کنید که برای زیرمجموعه‌های متناهی پیش‌گو باشد.

(با این تابع می‌توان شعبده‌بازی غریبی ترتیب داد به این طریق که از فردی می‌خواهیم زیرمجموعه ثابتی از اعداد طبیعی انتخاب کند و سپس یک عدد به آن اضافه کند و مجموعه حاصل را به ما بگوید. ما با اعمال این تابع روی مجموعه‌ای که به ما داده است، عدد اضافه شده را تقریباً همیشه، یعنی حداکثر به ازای متناهی اشتباه برای هر  $A$ ، اعلام می‌کنیم!)

موفق باشید.



به نام او

آزمون خلاقیت

دوره تابستانی المپیاد ریاضی، ۱۳۹۰

سه‌شنبه ۹۰/۶/۲۲

مدت امتحان ۶۰ دقیقه

۸. دنباله‌های پوشاننده

دنباله  $d_1, \dots, d_n$  از اعداد طبیعی، نه لزوماً متمایز، را پوشاننده گوئیم هر گاه تصاعدهایی با قدر نسبت‌های  $d_1, \dots, d_n$  وجود داشته باشند که هر عدد طبیعی در دست‌کم یکی از آن‌ها آمده باشد. این دنباله را کوتاه می‌نامیم هر گاه نتوان هیچ یک از  $d_1, \dots, d_n$  را حذف کرد که دنباله حاصل هم‌چنان پوشاننده بماند.

الف)  $d_1, \dots, d_n$  را یک دنباله پوشاننده کوتاه بگیرد و فرض کنید اعداد طبیعی را با تصاعدهایی با قدر نسبت  $d_1, \dots, d_n$  و عضو ابتدایی  $a_1, \dots, a_n$  پوشانده باشیم. هم‌چنین  $p$  را یک عدد اول بگیرد که  $d_1, \dots, d_k$  را می‌شمارد اما  $d_{k+1}, \dots, d_n$  را نمی‌شمارد. ثابت کنید باقی‌مانده‌های  $a_1, \dots, a_k$  بر  $p$ ، تمام اعداد  $1, \dots, p-1$  را شامل می‌شوند.

ب) در مورد دنباله‌های پوشاننده و هم‌چنین دنباله‌های پوشاننده کوتاه در حالتی که هر یک از  $d_1, \dots, d_n$  تنها یک عامل اول داشته باشد هر چه می‌توانید ثابت کنید.

موفق باشید.

## راه حل آزمون خلاقیت ۱۳۹۰

### سؤال شماره ۱. دوازده وجهی منتظم

الف. ابتدا تعداد دوران‌های مختلفی که یک دوازده وجهی منتظم را به روی خودش منطبق می‌کند می‌شماریم. به دلیل تقارن یک دوازده وجهی می‌توان هر کدام از ۱۲ وجه آن را به وجه پایینی برد (فرض کنید ۱۲ وجهی در حالتی در فضا قرار گرفته باشد که یک وجه آن افقی باشد). ضمناً با توجه به این که همه‌ی وجوه به شکل ۵ ضلعی هستند، این وجه به ۵ طریق مختلف می‌تواند روی وجه پایینی قرار بگیرد. بنابراین  $۱۲ \times ۵ = ۶۰$  دوران مختلف برای یک دوازده وجهی داریم. دقت کنید که یکی از این دوران‌ها، شکل را تغییر نمی‌دهد و همه‌ی رأس‌ها سر جای خود باقی می‌مانند، پس ۵۹ دوران داریم که وضعیت دوازده وجهی را تغییر می‌دهد. (البته می‌توان تعداد این ۶۰ دوران را با شمارش تعداد رأس‌ها و تعداد یال‌هایی که در هر رأس به هم می‌رسند و با توجه به این نکته که می‌توان با دوران هر رأس و یالی را به هر رأس و یال دیگری فرستاد هم محاسبه کرد).

در ادامه یک رأس علامت‌دار از چندوجهی را در نظر بگیرید. می‌خواهیم محاسبه کنیم که در چندتا از دوران‌ها یک رأس علامت‌دار بر این رأس منطبق می‌شود. دقت کنید که به ۱۰ طریق می‌توان یک رأس علامت‌دار از دوازده وجهی انتخاب کرد و هر کدام از این ۱۰ رأس هم می‌توانند به ۳ طریق مختلف روی این رأس مورد نظر قرار گیرند. اما باز هم در یکی از این حالت‌ها دوران مورد بحث هیچ تغییری در چندوجهی ایجاد نمی‌کند. پس در کل در  $۱۰ \times ۳ - ۱ = ۲۹$  حالت یک رأس علامت‌دار روی این رأس قرار می‌گیرد.

حال با توجه به این که ۱۰ رأس علامت‌دار داریم، در همه‌ی دوران‌ها ۲۹۰ بار دو رأس علامت‌دار روی هم قرار می‌گیرند. بنا به اصل لانه کبوتری و با توجه به این که در کل ۵۹ دوران مختلف و نابدیهی داریم، دورانی وجود دارد که تعداد این منطبق شدن‌ها در آن از  $\frac{۲۹۰}{۵۹}$  بیش‌تر نیست. از آن‌جا که  $۵ < \frac{۲۹۰}{۵۹}$ ، دورانی وجود دارد که تعداد این انطباق‌ها در آن حداکثر ۴ است و این همان حکم مسئله است.

ب. کافی است مثالی بزنیم که در آن نتوان دورانی یافت که با انجام آن، حداکثر سه نقطه‌ی علامت‌دار روی سه نقطه‌ی علامت‌دار قرار بگیرد. برای این منظور رئوس واقع بر دو وجه رو به روی هم را علامت می‌زنیم. فرض کنید دورانی از این شکل باشد که حداکثر سه رأس علامت‌دارش با رئوس علامت‌دار اولی منطبق باشد. در این صورت باید با هر دوران شکل یکی از دو وجه علامت‌دار شکل جدید حداکثر یک نقطه‌ی علامت‌دار از شکل اولیه را شامل باشد (چون اگر هر کدام از وجه‌ها حداقل دو رأس علامت‌دار را شامل باشند، حداقل چهار انطباق اتفاق افتاده است).

اما دقت کنید یک جفت از وجه‌های روبه‌رو به هم در دوازده وجهی، حتماً یا شامل وجه پایینی و یا یکی از وجه‌های مجاور آن است. پس حداقل دو انطباق در وجه پایینی وجود دارد. با استدلال مشابه می‌توان نشان داد که حداقل دو انطباق هم در وجه بالایی داریم. بنابراین در هر دورانی چهار انطباق رئوس علامت‌دار اتفاق افتاده و اثبات حکم به اتمام می‌رسد.

## سؤال شماره ۲. چند جمله‌ای‌های ریش‌ریش!

الف. برای هر عدد طبیعی  $i \in \{1, 2, \dots, k\}$  تعریف می‌کنیم:

$$P_i(x) = (x - i)(x - (k + i)) \cdots (x - ((n - 1)k + i))$$

به وضوح ضرایب  $P_i(x)$  همه صحیح هستند و این چندجمله‌ای دقیقاً یک ریشه‌ی ساده بین  $\frac{1}{p}$  و  $k + \frac{1}{p}$  دارد، پس علامت‌های  $P_i(\frac{1}{p})$  و  $P_i(k + \frac{1}{p})$  متفاوت است. به همین ترتیب برای هر  $0 \leq j \leq n - 1$ ، علامت  $P_i(jk + \frac{1}{p})$  و  $P_i((j + 1)k + \frac{1}{p})$  مختلف هست.

بنابراین اگر  $Q(x)$  مجموع تعدادی از  $P_i$ ها باشد، با توجه به این که علامت  $P_i$ ها در دو سر بازه‌ی  $[\frac{1}{p}, (j + 1)k + \frac{1}{p}]$  برای هر  $0 \leq j \leq n - 1$  مختلف است، علامت  $Q$  هم در دو سر این بازه مختلف است و در نتیجه  $Q$  هم ریشه‌ای در درون این بازه دارد. در نهایت با توجه به این که درجه‌ی  $Q$  برابر  $n$  است و  $n$  بازه به شکل گفته شده داریم، همه‌ی ریشه‌های  $Q$  حقیقی هستند.

ب. بله، چنین خانواده‌ای از چندجمله‌ای‌ها وجود دارد.

نشان می‌دهیم می‌توان اعداد طبیعی مناسب  $c_1 < c_2 < \dots$  یافت که چندجمله‌ای‌های

$$P_n(x) = x^{2n+1} - c_n(x - 1)(x - 2) \cdots (x - 2n), \quad \forall n \geq 1$$

خاصیت‌های مورد نظر مسئله را داشته باشند.

$c_n$ ها را به صورت استقرایی تعریف می‌کنیم. ابتدا قرار می‌دهیم  $c_1 = 1$ . فرض کنید  $c_1, \dots, c_{n-1}$  مشخص شده باشند، به گونه‌ای که  $P_1, P_2, \dots, P_{n-1}$  عامل مشترکی نداشته باشند و برای هر  $A \subseteq \{1, 2, \dots, n - 1\}$  همه‌ی ریشه‌های  $\sum_{j \in A} P_j(x)$  حقیقی باشند. حال  $c_n$  را باید به گونه‌ای انتخاب کنیم که برای هر  $A \subseteq \{1, 2, \dots, n - 1\}$  در این جا می‌تواند تهی هم باشد، همه‌ی ریشه‌های چندجمله‌ی

$$f_A(x) = x^{2n+1} - c_n(x - 1)(x - 2) \cdots (x - 2n) + \sum_{j \in A} P_j(x)$$

حقیقی باشند.  $M_n > 0$  را عددی حقیقی بگیرید که برای هر  $x \in [0, 2n + 1]$  و هر  $1 \leq j \leq n - 1$ ،  $|P_j(x)| < M_n$ . ادعا می‌کنیم که اگر  $c_n$  به اندازه‌ی کافی بزرگ باشد، یعنی به طور دقیق‌تر اگر  $c_n > 2^{2n}((2n + 1)^{2n+1} + (n - 1)M_n)$  انتخاب شود، داریم:

$$f_A(\frac{1}{p}) < 0, f_A(\frac{5}{p}) < 0, \dots, f_A(2k + \frac{1}{p}) < 0, \dots, f_A(2n + \frac{1}{p}) < 0$$

$$f_A(\frac{3}{p}) > 0, f_A(\frac{7}{p}) > 0, \dots, f_A(2k + \frac{1}{p}) > 0, \dots, f_A(2n - \frac{1}{p}) > 0$$

در این صورت طبق قضیه‌ی مقدار میانی  $f_A$  در هر یک از بازه‌های  $(1 + \frac{1}{p}, 1 - \frac{1}{p})$ ،  $(2 + \frac{1}{p}, 2 - \frac{1}{p})$ ،  $\dots$  و  $(2n - \frac{1}{p}, 2n + \frac{1}{p})$  حداقل یک ریشه‌ی حقیقی دارد. پس  $f_A$ ها هر کدام حداقل  $2n$  ریشه‌ی حقیقی دارند. از آن جا که همه‌ی  $f_A$  درجه فرد هستند و تعداد ریشه‌های حقیقی یک چندجمله‌ای درجه فرد همیشه عددی فرد است، همه‌ی  $2n + 1$  ریشه‌ی  $f_A$  حقیقی خواهد بود.

برای اثبات ادعای بالا، توجه کنید که برای هر  $0 \leq k \leq n$ ، داریم:

$$f_A(2k + \frac{1}{p}) < 0 \Leftrightarrow (2k + \frac{1}{p})^{2n+1} - c_n(2k + \frac{1}{p} - 1)(2k + \frac{1}{p} - 2) \cdots (2k + \frac{1}{p} - 2n) + \sum_{j \in A} P_j(2k + \frac{1}{p}) < 0$$

$$\Leftrightarrow (2k + \frac{1}{p})^{2n+1} + \sum_{j \in A} P_j(2k + \frac{1}{p}) < c_n(2k + \frac{1}{p} - 1)(2k + \frac{1}{p} - 2) \cdots (2k + \frac{1}{p} - 2n)$$

## راه حل آزمون خلاقیت ۱۳۹۰

چون در حاصل ضرب  $(2k + \frac{1}{2} - 1)(2k + \frac{1}{2} - 2) \dots (2k + \frac{1}{2} - 2n)$  تعداد زوجی از پرانتزها منفی است، مقدار کل حاصل ضرب مثبت خواهد بود. پس نابرابری بالا معادل است با این که:

$$c_n > \frac{(2k + \frac{1}{2})^{2n+1} + \sum_{j \in A} P_j(2k + \frac{1}{2})}{|2k + \frac{1}{2} - 1| |2k + \frac{1}{2} - 2| \dots |2k + \frac{1}{2} - 2n|} \quad (*)$$

اما اگر  $c_n > 2^{2n}((2n+1)^{2n+1} + (n-1)M_n)$  باشد، از آن جا که:

$$(2k + \frac{1}{2})^{2n+1} < (2n+1)^{2n+1}$$

$$\sum_{j \in A} P_j(2k + \frac{1}{2}) \leq \sum_{j \in A} |P_j(2k + \frac{1}{2})| < (n-1)M_n$$

$$|2k + \frac{1}{2} - 1| |2k + \frac{1}{2} - 2| \dots |2k + \frac{1}{2} - 2n| > (\frac{1}{2})^{2n}$$

نابرابری (\*) نتیجه می‌گردد. اثبات این که  $f_A(2k + \frac{1}{2}) > 0$  نیز کاملاً مشابه است.

تنها باید نشان دهیم که می‌توان  $c_n$  را به گونه‌ای انتخاب کرد که  $P_n$  با هیچ یک از  $P_j$ ها برای  $j < n$  عامل مشترک نداشته باشد. برای این منظور لم ساده‌ی زیر را به کار می‌گیریم.

لم. اگر  $c$  و  $c'$  دو عدد حقیقی و متمایز باشند، آن گاه دو چندجمله‌ای زیر ریشه‌ی مشترک ندارند.

$$f(x) = x^{2n+1} - c(x-1)(x-2) \dots (x-2n), \quad g(x) = x^{2n+1} - c'(x-1)(x-2) \dots (x-2n)$$

اثبات. اگر  $x$  ریشه‌ی مشترک این دو چندجمله‌ای باشد، ریشه‌ی  $f(x) - g(x)$  نیز هست. یعنی

$$(c' - c)(x-1)(x-2) \dots (x-2n) = 0$$

حال چون  $c \neq c'$  باید  $x$  عضو مجموعه‌ی  $\{1, 2, \dots, 2n\}$  باشد، اما هیچ یک از اعضای این مجموعه ریشه‌ی  $f(x)$  و یا  $g(x)$  نیستند. پس این دو چندجمله‌ای نمی‌توانند ریشه‌ی مشترک داشته باشند. □

با توجه به این لم چون تعداد ریشه‌های  $P_j$  برای  $j < n$  متناهی است، حداکثر برای متناهی مقدار  $c_n$ ،  $P_n$  تعریف شده با استفاده از  $c_n$  با یکی از  $P_j$ ها ریشه‌ی مشترک (عامل مشترک) دارد. پس می‌توان  $c_n$  را عددی غیر از این متناهی مقدار انتخاب کرد که ریشه‌ی مشترکی با  $P_j$ های قبلی نداشته باشد.

بنابراین دنباله‌ی  $P_j$ هایی که به این شکل به صورت استقرایی معرفی می‌شود، همگی تکین و با ضرایب صحیح هستند، دوجه‌دو عامل مشترکی ندارند و همه‌ی ریشه‌های هر مجموع متناهی از آنها حقیقی است. به این ترتیب اثبات حکم به پایان می‌رسد.

## سؤال شماره ۳. چهارضلعی لق

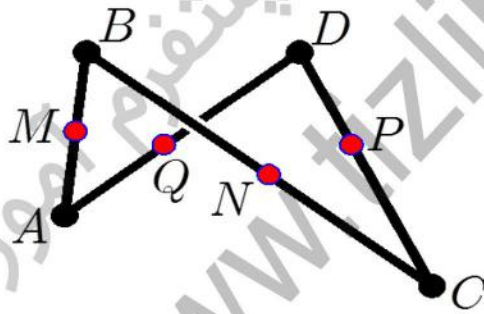
فرض کنید چهارضلعی که این چهار میله‌ی فلزی در فضا می‌سازند را با  $ABCD$  نمایش دهیم و نقطه‌های مشخص شده روی اضلاع  $AB, BC, CD, DA$  را به ترتیب  $M, N, P, Q$  بنامیم. صفحه‌ی گذرنده از این چهار نقطه را  $\pi$  می‌نامیم.  $a, b, c, d$  را به ترتیب فاصله‌ی  $A, B, C, D$  تا صفحه‌ی  $\pi$  بگیرید. به سادگی داریم:

$$\frac{AM}{MB} = \frac{a}{b}, \frac{BN}{NC} = \frac{b}{c}, \frac{CP}{PD} = \frac{c}{d}, \frac{DQ}{QA} = \frac{d}{a} \Rightarrow \frac{AM \cdot BN \cdot CP \cdot DQ}{MB \cdot NC \cdot PD \cdot QA} = 1$$

حال فرض کنید میله‌ها تغییر وضعیت بدهیم.  $\pi'$  را صفحه‌ای بگیرید که در این وضعیت جدید از نقطه‌های  $M, N, P$  عبور می‌کند. این بار فاصله‌ی  $A, B, C, D$  تا  $\pi'$  را به ترتیب با  $a', b', c', d'$  نمایش می‌دهیم. بنابراین مشابه بالا داریم:

$$\frac{AM}{MB} = \frac{a'}{b'}, \frac{BN}{NC} = \frac{b'}{c'}, \frac{CP}{PD} = \frac{c'}{d'}$$

با توجه به این که حاصل ضرب  $\frac{AM \cdot BN \cdot CP \cdot DQ}{MB \cdot NC \cdot PD \cdot QA}$  برابر ۱ است،  $\frac{DQ}{QA} = \frac{d'}{a'}$  خواهد بود و در نتیجه  $Q$  هم باید روی صفحه‌ی  $\pi'$  واقع باشد.



## سؤال شماره ۴. پله برقی هوش مند

در هر لحظه تعداد افرادی که در آن زمان روی پله برقی هستند را در نظر بگیرید. حال بازه های زمانی را مشخص کنید که در هر کدام از آن ها تعداد افرادی که در لحظه از آن بازه روی پله برقی هستند، مقدار ثابتی باشد. فرض کنید  $k$  بازه ی  $I_1, I_2, \dots, I_k$  دارای این خاصیت باشند. از نمادهای  $t_i$  و  $a_i$  به ترتیب برای نمایش طول بازه ی  $I_i$  و تعدادی افرادی که در بازه  $I_i$  روی پله برقی هستند، استفاده می کنیم. واضح است که زمان کل برای انتقال همه ی افراد  $\sum_{i=1}^k t_i$  است. هم چنین می دانیم:

$$\sum_{i=1}^k a_i^{1-\alpha} t_i = nl$$

چرا که هر فرد مسافت  $l$  را طی می کند، پس مجموع مسافت های طی شده توسط همه ی افراد از یک طرف برابر  $nl$  است. از طرف دیگر از آن جا که در بازه ی  $I_i$ ،  $a_i$  نفر هر کدام به اندازه ی  $t_i a_i^{-\alpha}$  جابه جا می شود، مجموع جابه جایی های همه ی افراد برابر سمت چپ عبارت بالا خواهد بود.

در ادامه دو حالت را در نظر می گیریم:

- $\alpha \geq 1$ . از آن جا که  $a_i$  ها طبیعی هستند (منطقی نیست که در یک بازه ی زمانی هیچ کسی روی پله برقی نباشد!)،  $a_i \geq 1$  و چون  $\alpha \geq 1$ ،  $a_i^{1-\alpha} \leq 1$  پس داریم:

$$nl = \sum_{i=1}^k a_i^{1-\alpha} t_i \leq \sum_{i=1}^k t_i$$

پس زمان مورد نیاز حداقل برابر  $nl$  است. برای رسیدن به این زمان باید افراد یکی یکی سوار پله برقی شوند ( $a_i = 1$ )، یعنی هر نفر به محض پیاده شدن نفر قبلی سوار شود.

- $\alpha < 1$ . چون  $a_i \leq n$  و  $\alpha < 1$ ،  $a_i^{1-\alpha} \leq n^{1-\alpha}$  و در نتیجه

$$nl = \sum_{i=1}^k a_i^{1-\alpha} t_i \leq n^{1-\alpha} \sum_{i=1}^k t_i \Rightarrow \sum_{i=1}^k t_i \geq n^\alpha l$$

پس در این حالت حداقل زمان برابر  $n^\alpha l$  است و برای رسیدن به این زمان باید همه ی  $n$  نفر، هم زمان سوار پله برقی شوند. (سرعت برابر  $n^{-\alpha}$  است و چون کل مسافت برابر  $l$  است، زمان لازم برابر  $n^\alpha l$  می شود.)

## سؤال شماره ۵. اعداد اول طلایی

الف.  $t$  را تعداد اعداد اول طلایی کمتر یا مساوی  $1390^n$  بگیرید. باید نشان دهیم  $t \geq n$  را مجموعه‌ی همه‌ی اعداد طبیعی کمتر یا مساوی  $1390^n$  بگیرید که همه‌ی عوامل اولشان در مجموعه‌ی  $\{q_1, q_2, \dots, q_t\}$  باشند. به وضوح هر عضو  $S$  می‌تواند به شکل  $a^2 b$  نوشته شود که  $a$  و  $b$  دو عدد طبیعی هستند و  $b$  خالی از مربع است. به وضوح  $a \leq \sqrt{1390^n} = 1390^{\frac{n}{2}}$ . در مورد  $b$  هم می‌دانیم که  $b = q_1^{\alpha_1} q_2^{\alpha_2} \dots q_t^{\alpha_t}$  که هر  $\alpha_i$  برابر ۰ یا ۱ است. پس  $a$  و  $b$  به ترتیب  $1390^{\frac{n}{2}}$  و  $2^t$  حالت دارند و بنابراین  $|S| \leq 2^t 1390^{\frac{n}{2}}$ .

از طرف دیگر برای هر  $i \in \mathbb{N}$  که  $1 \leq i \leq 1390^{\frac{n}{2}}$  داریم:

$$a_i \leq i^{1/5} \leq 1390^{\frac{n}{5}} = 1390^n$$

توجه کنید که تمام عوامل اول  $a_i$  عضو مجموعه‌ی  $\{q_1, q_2, \dots, q_t\}$  هستند و لذا برای هر  $1 \leq i \leq 1390^{\frac{n}{2}}$ ،  $a_i \in S$  و این یعنی  $S$  حداقل  $[1390^{\frac{n}{2}}]$  عضو دارد.

در نهایت به آسانی می‌توان دید:  $1 \leq 1390^{\frac{n}{2}} - 1 \leq 2 \times 1390^{\frac{n}{2}}$  و بنابراین

$$2^n \times 1390^{\frac{n}{2}} = (2 \times 1390^{\frac{1}{2}})^n \leq (1390^{\frac{1}{2}} - 1)^n \leq 1390^{\frac{n}{2}} - 1 \leq |S| \leq 2^t \times 1390^{\frac{n}{2}}$$

پس  $t \geq n$  و اثبات این قسمت به پایان می‌رسد.

ب. اثبات این قسمت هم بسیار شبیه به قسمت (الف) است. این بار  $t$  را تعداد اعداد اول طلایی کمتر یا مساوی  $1390^{2n}$  بگیرید. در این جا هم باید نشان دهیم  $t \geq n$ . باز هم مشابه قبل  $S$  را مجموعه‌ی همه‌ی اعداد طبیعی کمتر یا مساوی  $1390^{2n}$  بگیرید که همه‌ی عوامل اولشان طلایی و کمتر مساوی  $q_t$  باشند.

دقت کنید که هر عدد طبیعی را می‌توان به صورت  $a^2 b^2 c$  نوشت که  $a$  و  $b$  طبیعی و  $c$  دو عدد طبیعی و خالی از مربع باشند. در این جا برای  $a$  حداکثر  $\sqrt{1390^{2n}} = 1390^n$  و برای  $b$  و  $c$  هم حداکثر  $2^t$  حالت ممکن است (با استدلال شبیه به قسمت (الف)). پس  $|S| \leq 2^{2t} \times 1390^n$ .

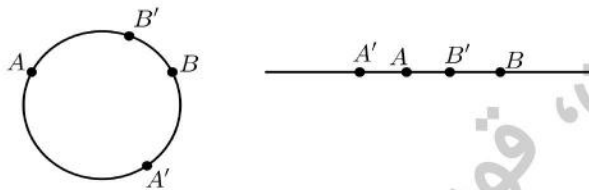
در این حالت اگر  $i$  عددی طبیعی و کمتر یا مساوی  $1390^{2n}$  باشد،  $a_i \leq i^{1/4} \leq 1390^{n/2} = 1390^n$ ، ضمناً همه‌ی عوامل اول  $a_i$ ها برای  $i \leq 1390^{2n}$  طلایی هستند و در نتیجه  $a_i \in S$  پس داریم:

$$2^{2n} \times 1390^n = (4 \times 1390^{\frac{1}{2}})^n \leq (1390^{\frac{1}{2}} - 1)^n \leq 1390^n - 1 \leq |S| \leq 2^{2t} \times 1390^n$$

که با توجه به این که  $1 \leq 1390^n - 1 \leq 4 \times 1390^{\frac{n}{2}}$ ، نابرابری‌ها برقرار هستند. این نابرابری‌ها نتیجه می‌دهند،  $t \geq n$  و اثبات این قسمت از مسئله هم به پایان می‌رسد.

## سؤال شماره ۶. دواير درگير

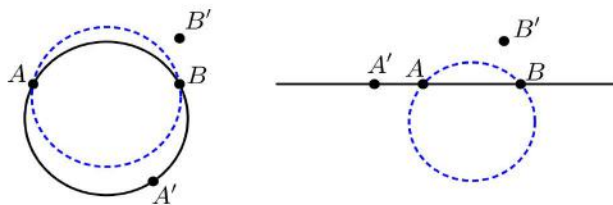
ادعا می‌کنیم که شرط لازم و کافی مفید (!) این است که هر چهار نقطه روی یک دایره و یا یک خط واقع باشند و به علاوه  $A$  و  $B$ ،  $A'$  و  $B'$  را روی این دایره و یا خط از هم جدا کنند.



برای اثبات لازم بودن این خاصیت، ابتدا نشان می‌دهیم که چهار نقطه باید در یک صفحه واقع باشند، سپس ثابت می‌کنیم که باید هم دایره و یا هم خط باشند و در انتها نشان می‌دهیم روی این دایره و یا خط باید  $A'$  و  $B'$  در یک طرف  $A$  و  $B$  نباشند.

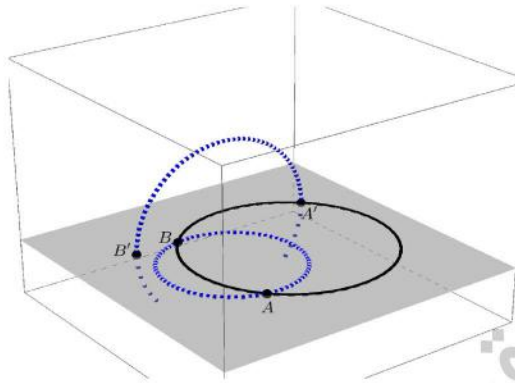
• اگر این چهار نقطه هم صفحه نباشند، خط گذرنده از  $AB$  و خط گذرا از  $A'B'$  متنافر هستند (مقاطع و یا موازی نیستند). بنابراین می‌توان صفحه‌ای گذرنده از  $A$  و  $B$  مثل  $\pi$  و صفحه‌ای گذرنده از  $A'$  و  $B'$  مثل  $\pi'$  یافت که  $\pi$  و  $\pi'$  با هم موازی باشند (یعنی در فضا اشتراکی نداشته باشند). به وضوح دو دایره یکی در صفحه‌ی  $\pi$  و دیگری در صفحه‌ی  $\pi'$  نمی‌توانند با هم درگیر باشند. پس این حالت امکان ندارد و چهار نقطه باید هم صفحه باشند.

• حال فرض کنید که چهار نقطه در یک صفحه واقع هستند و روی دایره‌ی محیطی مثلث  $ABA'$  قرار ندارد (اگر  $A$ ،  $B$  و  $A'$  هم خط باشند، به جای دایره‌ی محیطی خط گذرنده از این سه نقطه را در نظر می‌گیریم). در این حالت می‌توان دایره‌ی محیطی (یا خط واصل) را کمی تغییر داد و دایره‌ی جدیدی به دست آورد که هنوز از  $A$  و  $B$  بگذرد و وضعیت  $A'$  و  $B'$  نسبت به آن یکسان باشد؛ یعنی یا هر دو نقطه درون این دایره باشند و یا هر دو بیرون آن واقع باشند.



در این صورت این دایره‌ی تغییر یافته و دایره‌ی عمود بر صفحه‌ی گذرنده از نقطه‌ها و به قطر  $A'B'$  درگیر نیستند (دو دایره‌ی به صورت خط چین در شکل پایین) و این تناقض نشان می‌دهد که باید چهار نقطه هم دایره و یا هم خط باشند.





• فرض کنید روی این دایره (یا خط)  $A'$  و  $B'$  در یک سمت  $A$  و  $B$  واقع باشند. در این جا هم کاملاً مشابه قسمت قبلی این دایره (یا خط) گذرنده از نقطه‌ها را اندکی تغییر می‌دهیم تا دایره‌ی جدیدی به دست آید که از  $A$  و  $B$  بگذرد و هر دو  $A'$  و  $B'$  درون یا بیرون آن واقع باشند. شبیه قسمت قبل این دایره‌ی تغییر یافته و دایره‌ی عمود بر صفحه‌ی گذرنده از نقطه‌ها و به قطر  $A'B'$  درگیر نیستند.

در ادامه نشان می‌دهیم که شرط بیان شده کافی هم هست. برای این منظور فرض کنید چهار نقطه‌ی  $A, B, A', B'$  خواص یاد شده را دارا هستند و می‌خواهیم نشان دهیم که هر دو دایره‌ی گذرنده از  $A$  و  $B$  مثل  $C$  و هر دایره‌ی گذرنده از  $A'$  و  $B'$  مثل  $C'$  درگیر هستند. صفحات شامل  $C$  و  $C'$  را به ترتیب  $\pi$  و  $\pi'$  بنامید.

• اگر نقطه‌ها هم خط باشند، هر دوی  $\pi$  و  $\pi'$  شامل خط گذرنده از نقطه‌ها هستند.  $C \cap \pi'$  شامل یک نقطه درون  $C$  و یک نقطه بیرون  $C$  (در  $\pi$ ) است و بنابراین  $C$  و  $C'$  درگیر هستند.

• اگر نقطه‌ها روی یک دایره واقع باشند،  $M$  را محل تقاطع  $AB$  و  $A'B'$  و  $l$  را خط اشتراک  $\pi$  و  $\pi'$  بگیرید. در این صورت حتماً  $M \in l$  و  $MA.MB = MA'.MB'$ .  $M$  درون  $C$  است، پس خط  $l$  دایره‌ی  $C$  را در دو نقطه مثل  $X$  و  $Y$  قطع می‌کند که  $M$  بین  $X$  و  $Y$  قرار دارد. به طریق مشابه خط  $l$  دایره‌ی  $C'$  را در دو نقطه مثل  $X'$  و  $Y'$  قطع می‌کند که  $M$  بین  $X'$  و  $Y'$  هم واقع است. فرض کنید  $X$  و  $X'$  در یک طرف  $M$  باشند. داریم:

$$MX.MY = MA.MB = MA'.MB' = MX'.MY'$$

پس اگر  $MX \leq MX'$ ، آن گاه  $MY \geq MY'$  و بالعکس. بنابراین نقاط  $\{X', Y'\} = C' \cap \pi$  یا در دو طرف متفاوت  $C$  (در  $\pi$ ) قرار دارند و یا هر دو روی  $C$  واقع‌اند و این یعنی  $C$  و  $C'$  درگیر هستند.

## سؤال شماره ۷. تابع پیش‌گو

همان طور که در راه‌نمایی صورت سؤال اشاره شده است، ابتدا تابع  $f$  را برای زیرمجموعه‌های متناهی از اعداد طبیعی تعریف می‌کنیم. اگر  $A \subseteq \mathbb{N}$  مجموعه‌ای متناهی باشد،  $f(A)$  برابر بزرگ‌ترین عضو این مجموعه تعریف می‌کنیم. به راحتی می‌توان دید که این تعریف  $f$  شرط پیش‌گو بودن برای مجموعه‌های متناهی را برآورده می‌سازد (چرا که اگر  $x > \max_{a \in A} a$ ،  $f(A \cup \{x\}) = x$ ).

در ادامه سعی می‌کنیم این تابع  $f$  را به همه‌ی زیرمجموعه‌های اعداد طبیعی گسترش دهیم. برای این منظور یک رابطه‌ی هم‌ارزی روی زیرمجموعه‌های اعداد طبیعی به این صورت تعریف می‌کنیم که دو زیرمجموعه‌ی  $A, B \subseteq \mathbb{N}$  را "نزدیک به هم" می‌گوییم هرگاه با اضافه و یا کم کردن تعدادی متناهی عدد طبیعی بتوان از یکی به دیگری رسید. این تعریف معادل آن است که زیرمجموعه‌ی  $A \Delta B$  متناهی باشد.

با توجه به خواص زیر از تفاضل متقارن مجموعه‌ها ( $\Delta$ ) می‌توان دید که نزدیک بودن یک رابطه‌ی هم‌ارزی روی زیرمجموعه‌های اعداد طبیعی تعریف می‌کند.

$$\begin{cases} A \Delta A = \emptyset \\ A \Delta B = B \Delta A \\ A \Delta C \subseteq (A \Delta B) \cup (B \Delta C) \end{cases}$$

این رابطه‌ی هم‌ارزی زیرمجموعه‌های اعداد طبیعی را به کلاس‌های هم‌ارزی افراز می‌کنند. از هر کلاس هم‌ارزی این رابطه یک زیرمجموعه را انتخاب می‌کنیم.<sup>۱</sup> فرض کنید عنصر انتخاب‌شده از کلاس شامل  $A$  را با  $S_A$  نمایش دهیم.

برای هر  $A \neq S_A$ ، تعریف می‌کنیم  $f(A) = \max(A \Delta S_A)$ . توجه کنید که  $A \Delta S_A$  متناهی است، پس بزرگ‌ترین عضو برای آن وجود دارد.  $f(S_A)$  را هم برابر هر مقدار دل‌خواهی تعریف می‌کنیم.

ادعا می‌کنیم که این تابع جدید، برای هر زیرمجموعه‌ی  $A$  از اعداد طبیعی پیش‌گو است.  $x$  را یک عدد طبیعی بگیرید که  $x \notin A$  در این صورت  $A$  و  $A \cup \{x\}$  نزدیک به هم هستند و بنابراین در یک کلاس هم‌ارزی قرار دارند. پس  $S_A = S_{A \cup \{x\}}$  و لذا داریم:

$$f(A \cup \{x\}) = f(A \Delta \{x\}) = \max(A \Delta \{x\} \Delta S_A) = \max((A \Delta S_A) \Delta \{x\})$$

پس اگر  $x > \max(A \Delta S_A)$ ،  $f(A \cup \{x\}) = x$  و بنابراین اثبات ادعا به پایان می‌رسد.

(توجه کنید که اگر به عنوان نماینده‌ی کلاس هم‌ارزی زیرمجموعه‌های متناهی، مجموعه‌ی تهی را انتخاب کنیم،  $f(A) = \max(A \Delta \emptyset) = \max(A)$  و بنابراین این تابع گسترشی از تابعی است که در ابتدای راه‌حل برای زیرمجموعه‌های متناهی معرفی شد، خواهد بود.)

<sup>۱</sup> برای این کار از اصلی به نام اصل انتخاب استفاده می‌کنیم.

## سؤال شماره ۸. دنباله‌های پوشاننده

الف. تصاعدهای بیان شده در صورت مسئله را با  $S_1, S_2, \dots, S_n$  نمایش می‌دهیم ( $S_j = \{a_j + td_j : t = 0, 1, 2, \dots\}$ ). فرض کنید هیچ‌یک از  $a_1, \dots, a_k$  به پیمانه‌ی  $p$  با  $r$  هم‌نهشت نباشند. حال تصاعد حسابی  $S = \{r + tp : t = 0, 1, 2, \dots\}$  را در نظر بگیرید. این تصاعد با هیچ‌کدام از  $S_1, \dots, S_k$  اشتراکی ندارد و بنابراین با  $S_{k+1}, \dots, S_n$  پوشیده می‌شود. با استفاده از قضیه‌ی باقی‌مانده چینی می‌دانیم که  $S \cap S_{k+1}, \dots, S \cap S_n$  تصاعدهایی با قدر نسبت (به ترتیب)  $pd_{k+1}, \dots, pd_n$  هستند. حال تابع  $f : S \rightarrow \{0, 1, \dots\}$  را با ضابطه‌ی  $f(x) = \frac{x-r}{p}$  تعریف می‌کنیم. در این صورت مجموعه‌های  $f(S \cap S_{k+1}), \dots, f(S \cap S_n)$  تصاعدهایی حسابی با قدر نسبت  $d_{k+1}, \dots, d_n$  هستند. از آن‌جا که  $S$  با  $S_{k+1}, \dots, S_n$  پوشیده می‌شد و  $f$  تابعی پوشا است، این مجموعه‌ها هم  $\mathbb{N} \cup \{0\}$  را می‌پوشانند که با کوتاه‌بودن (مینیمال بودن)  $d_1, d_2, \dots, d_n$  تناقض دارد.

ب. فرض کنید  $p_1, \dots, p_k$  همه‌ی عوامل اول  $d_1, \dots, d_n$  باشند و تعریف کنید  $I_i = \{j : p_i | d_j\}$ . فرض کنید اعداد طبیعی با تصاعدهای  $S_j = \{a_j + td_j : t = 0, 1, 2, \dots\}$  پوشانده شده‌اند. ادعا می‌کنیم که حداقل یکی از خانواده‌های  $\Theta_i = \{S_j : j \in I_i\}$  را می‌پوشانند و این یعنی یکی از  $I_i$ ها خود دنباله‌ای پوشاننده است.

فرض کنید برای هر  $i$  تصاعدهای  $\Theta_i$  همه‌ی اعداد طبیعی را نپوشانند و  $r_i$  یافت شود که توسط تصاعدهای  $\Theta_i$  پوشیده نمی‌شود. تعریف کنید  $D_i = \prod_{p_i | d_j} d_j$ . طبق قضیه‌ی باقی‌مانده‌ی چینی عدد طبیعی مثل  $r$  وجود دارد که برای هر  $i$ ،  $r \equiv r_i \pmod{D_i}$ . بنابراین  $r$  با هیچ‌یک از تصاعدها پوشیده نمی‌شود که با پوشاننده بودن تناقض دارد. بنابراین ادعا به طور کامل ثابت شد.

بنابراین می‌توانیم فرض کنیم که  $d_i = p^{r_i}$ . ادعا می‌کنیم دنباله‌ی  $d_i$ ها یک دنباله‌ی پوشاننده است، اگر و تنها اگر  $\sum_i \frac{1}{d_i} \geq 1$  و به علاوه این دنباله‌ی پوشاننده، کوتاه (مینیمال) هم هست، اگر و تنها اگر  $\sum_i \frac{1}{d_i} = 1$ .

• فرض کنید اعداد طبیعی را طبق بالا با تصاعدهای  $S_i$  پوشانده‌ایم. برای هر  $N$  طبیعی،  $S_j$  حداکثر  $1 + \frac{N}{d_j}$  تا از اعداد  $\{1, 2, \dots, N\}$  را می‌پوشاند. پس اگر  $d$  بزرگ‌ترین عدد در بین  $d_j$ ها باشد،  $\sum_j \frac{N+d}{d_j} \geq N$  و لذا  $\sum_j \frac{1}{d_j} \geq \frac{N}{N+d}$  و چون  $N$  دل‌خواه است باید داشته باشیم  $\sum_j \frac{1}{d_j} \geq 1$ .

• حال برعکس فرض کنید  $\sum_j \frac{1}{d_j} \geq 1$ . با استقرا روی  $n$  نشان می‌دهیم که  $d_j$ ها تشکیل یک دنباله‌ی پوشاننده می‌دهند. اگر  $n = 1$  باشد که حکم واضح است. اگر  $n > 1$ ،  $n_j$  را برابر تعداد  $d_j$ ها در بین  $d_1, d_2, \dots, d_n$  تعریف کنید. فرض کنید  $n_s = 0$  (اگر  $n_s \neq 0$ ). عدد یک هم در بین  $d_i$ ها هست و لذا حتماً یک دنباله‌ی پوشاننده داریم. در این صورت حتماً قدر نسبتی مثل  $p^s$  وجود دارد که حداقل  $p$  بار در بین  $d_i$ ها ظاهر شده است  $m_s \geq p$  زیرا اگر چنین نباشد برای هر  $j$ ،  $n_j \leq p - 1$  و لذا

$$\sum_{j=1}^n \frac{1}{d_j} = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{n_k}{p^k} < (p-1) \left( \frac{1}{p} + \frac{1}{p^2} + \dots \right) = (p-1) \left( \frac{1}{p-1} \right) = 1$$

حال می‌توان  $p$  تا از  $p^s$ ها را از  $d_1, \dots, d_n$  حذف کرد و به جای آن یک  $p^{s-1}$  قرار داد. با این تغییر مجموع  $\sum \frac{1}{d_j}$  ثابت می‌ماند. پس طبق فرض استقرا می‌توان اعداد طبیعی را با تصاعدهای حسابی با این قدر نسبت‌های جدید پوشاند. اگر تصاعد با قدر نسبت  $p^{s-1}$  در میان این تصاعدها را به  $p$  تصاعد با قدر نسبت  $p^s$  تقسیم کنیم، تصاعدهایی با قدر نسبت‌های داده شده یافته‌ایم که اعداد طبیعی را پوشانده‌اند و حکم این بخش هم ثابت می‌شود.

• اگر  $d_i$ ها دنباله‌ای کوتاه نباشند به وضوح باید  $\sum \frac{1}{d_i} > 1$  زیرا با حذف یکی از آن‌ها باز هم مجموع بیش‌تر یا مساوی یک است.

• برای طرف دیگر فرض کنید  $d_1 \leq d_2 \leq \dots \leq d_n$  و  $\sum_{i=1}^n \frac{1}{d_i} > 1$  داریم  $\sum_{i=1}^n \frac{d_n}{d_i} > d_n$  و چون همه  $\frac{d_n}{d_i}$ ها اعداد طبیعی هستند، باید  $\frac{d_n}{d_i} \geq 1 + d_n$  و بنابراین

$$\sum_{i=1}^n \frac{d_n}{d_i} \geq 1 + d_n \Rightarrow \sum_{i=1}^n \frac{1}{d_i} \geq 1 + \frac{1}{d_n} \Rightarrow \sum_{i=1}^{n-1} \frac{1}{d_i} \geq 1$$

که طبق قسمت‌های قبلی این نتیجه می‌دهد  $d_1, \dots, d_{n-1}$  هم پوشاننده است و این یعنی می‌توانیم  $d_n$  را از اعضای دنباله حذف کنیم طوری که اعضای باقی‌مانده مجدداً پوشاننده باشند و بنابراین دنباله‌ی اولیه کوتاه (مینیمال) نبوده است.

# آکادمی آموزشی تیزلاین <

## تقویم آموزشی آکادمی تیزلاین

سال ۱۴۰۱-۱۴۰۰

#تیزلاینی\_شو

ترم دو  
دوره  
سالانه

آغاز ثبت نام: ۱ دی

شروع دوره: ۱ بهمن

پایان دوره: ۲۵ اردیبهشت

۱۵ جلسه

ترم یک  
دوره  
سالانه

آغاز ثبت نام: ۱ شهریور

شروع دوره: ۱۰ مهر

پایان دوره: ۱۸ دی

۱۵ جلسه

ترم  
تابستان

آغاز ثبت نام: ۱۰ خرداد

شروع دوره: ۱۲ تیر

پایان دوره: ۲۰ شهریور

۱۰ جلسه

آنلاین تخصص ماست

کلاس ، آزمون ، مشاوره ، تکلیف

ثبت نام در سایت رسمی آکادمی تیزلاین [www.Tizline.ir](http://www.Tizline.ir)

آزمون های هماهنگ از ۲۵ مهر تا ۱۱ اردیبهشت

@mathmovie6

Tizline.ir

[www.Tizline.ir](http://www.Tizline.ir)

@tizline

۰۹۳۳ ۳۸۴ ۰۲۰۲

۵۰۰۰۲۶۹۱۳۲۴

۰۲۱ ۴۴۱۳ ۶۹۷۵

مجری همایش کلاس و آزمون در سراسر کشور

با حضور اساتید برگزیده ی کشوری تیزهوشان و کنکور