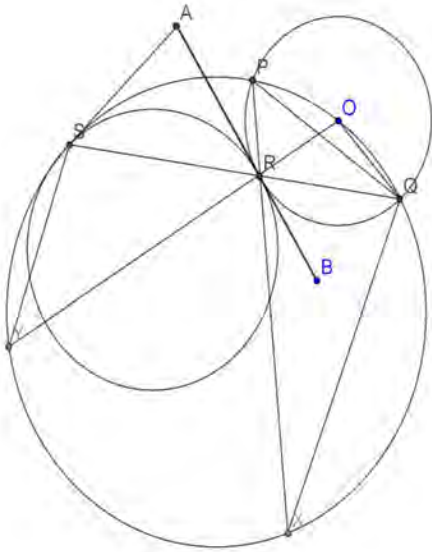


به نام او

راه حل سؤالات مرحله دوم بیست و نهمین دوره المپیاد ریاضی، ۱۳۹۰

۱. راه حل اول. برای اثبات موازی بودن  $QX$  و  $SY$  باید ثابت کنیم کمان های  $XY$  و  $SPQ$  روی دایره  $C_1$  برابرند. برای این کار مماس بر دایره  $C_1$  در نقطه  $S$  را رسم می کنیم و محل تلاقی آن با مماس مشترک دایره های  $C_2$  و  $C_3$  در نقطه  $R$  را  $A$  می نامیم. حال با توجه به شکل روابط زیر برقرار است:

$$\begin{aligned} \widehat{ASQ} &= \widehat{SPQ} = \widehat{SR} \\ \widehat{ASQ} &= \widehat{ARS} = \widehat{BRQ} = \widehat{RQ} \\ \Rightarrow \widehat{SPQ} &= \widehat{SR} = \widehat{RQ} \quad (1) \end{aligned}$$



هم چنین روابط زیر نیز برقرار است:

$$\begin{aligned} \overset{(2)}{\frac{1}{2}\widehat{QX}} &= \widehat{QPX} = \frac{1}{2}\widehat{RQ} = \frac{1}{2}\widehat{YOQ} = \frac{1}{4}\widehat{YXQ} = \frac{1}{4}(\widehat{QX} + \widehat{XY}) \\ \Rightarrow \frac{1}{4}\widehat{QX} &= \frac{1}{4}\widehat{XY} \Rightarrow \widehat{QX} = \widehat{XY} \quad (3) \\ \overset{(2),(3)}{\Rightarrow} \widehat{QX} &= \widehat{XY} = \widehat{RQ} \quad (4) \end{aligned}$$

حال با توجه به روابط (۱) و (۴) داریم:

$$\widehat{SPQ} = \widehat{RQ} = \widehat{XY}$$

و حکم ثابت می شود.

نکته:

- قسمت (۳) که برابری  $\widehat{XY} = \widehat{QX}$  را ثابت می‌کند به صورت های مختلفی قابل بیان است . به طور مثال می‌توان استدلال زیر را به کار برد:

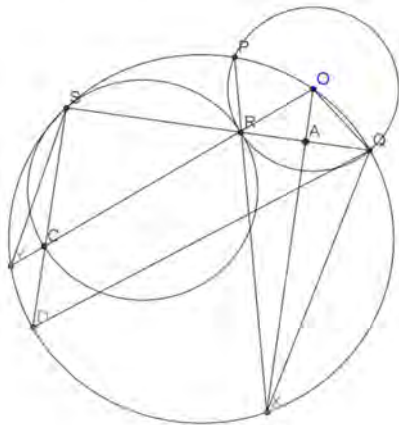
$$OP = OQ \Rightarrow \widehat{OP} = \widehat{OQ} \quad (I)$$

$$OP = OR \Rightarrow \widehat{OPR} = \widehat{ORP} \Rightarrow \frac{1}{2}(\widehat{OP} + \widehat{XY}) = \frac{1}{2}(\widehat{OQ} + \widehat{XQ}) \stackrel{(I)}{\Rightarrow} \widehat{XQ} = \widehat{XY}$$

- اثبات رابطه (۱) به وسیله بیان تجانس دایره‌های  $C_1$  و  $C_3$  و همین‌طور دایره‌های  $C_2$  و  $C_3$  نیز قابل بیان است.

راه‌حل دوم. داریم

$$\begin{aligned} OP = OQ &\Rightarrow \widehat{OP} = \widehat{OQ} \\ OP = OR &\Rightarrow \widehat{OPR} = \widehat{ORP} \\ &\Rightarrow \frac{1}{2}(\widehat{OP} + \widehat{XY}) = \frac{1}{2}(\widehat{OQ} + \widehat{XQ}) \Rightarrow \widehat{XQ} = \widehat{XY} \\ &\Rightarrow \widehat{ROX} = \widehat{QOX} \stackrel{OQ=OR}{\Rightarrow} \widehat{OAR} = 90^\circ \quad (1) \end{aligned}$$



هم‌چنین چون  $C_2$  و  $C_3$  در نقطه  $R$  مماس هستند،  $OR$  از مرکز دایره  $C_2$  نیز عبور می‌کند. پس مرکز دایره  $C_3$  روی خط  $RC$  واقع است (محل برخورد  $RY$  و دایره  $C_3$  است) در نتیجه (۲)  $\widehat{CSR} = 90^\circ$ .

از (۱) و (۲) نتیجه می‌شود (۳)  $SD \parallel OX$ .

هم‌چنین با توجه به این که  $S$  مرکز تجانس  $C_1$  و  $C_2$  است، پس  $DQ$  و  $YQ$  موازی هستند (محل برخورد امتداد  $SC$  با دایره  $C_1$  است). در نتیجه  $\widehat{YD} = \widehat{OQ}$ . پس (۴)  $\widehat{YSD} = \widehat{QXO}$ .

حال با توجه به (۳) و (۴) نتیجه می‌شود که  $QX$  و  $SY$  نیز موازی‌اند و حکم ثابت می‌شود.

۲. آرایشی از اعداد ۱ تا  $n$  با خاصیت مطلوب را یک آرایش مجاز می‌نامیم. آرایش‌هایی را که با یک دوران به هم تبدیل می‌شوند یکی فرض می‌کنیم.

برای  $n = 3$  فقط دو آرایش مجاز و برای  $n = 4$  نیز فقط دو آرایش مجاز (اعداد به ترتیب ساعت‌گرد یا پادساعت‌گرد) وجود دارد. حال با استقرا ثابت می‌کنیم که برای اعداد زوج بزرگ‌تر از ۳ دو آرایش و برای اعداد فرد بزرگ‌تر از ۳، چهار آرایش مجاز وجود دارد.

لم. در یک آرایش مجاز ۱ تا  $n$ ، مجموع دو عدد مجاور  $n$  برابر با  $n$  است و اگر  $n$  را حذف کنیم به آرایشی مجاز برای ۱ تا  $n - 1$  می‌رسیم. برعکس، اگر در آرایشی مجاز برای ۱ تا  $n - 1$ ، عدد  $n$  را بین دو عدد که مجموعشان  $n$  است قرار دهیم، آرایشی مجاز برای ۱ تا  $n$  به دست می‌آید.

اثبات. اگر دو عدد مجاور  $n$ ،  $a$  و  $b$  باشند، داریم

$$n \mid a + b, \quad a + b \leq 2n - 3$$

پس:

$$a + b = n$$

حال اگر دو عدد مجاور  $a$  و  $b$  (به غیر از  $n$ ) به ترتیب  $x$  و  $y$  باشند (یعنی حالت  $(x \ a \ n \ b \ y)$ ):

$$a \mid x + n \Leftrightarrow a \mid x + a + b \Leftrightarrow a \mid x + b$$

$$b \mid y + n \Leftrightarrow b \mid y + a + b \Leftrightarrow b \mid y + a$$

پس با حذف  $n$  به آرایش مطلوبی از اعداد  $1, 2, \dots, n - 1$  می‌رسیم و برعکس اگر در آرایشی مجاز برای ۱ تا  $n - 1$ ، عدد  $n$  را بین دو عدد که مجموعشان  $n$  است قرار دهیم، آرایشی مجاز برای ۱ تا  $n$  به دست می‌آید.

حال فرض می‌کنیم حکم استقرا برای عدد زوج  $n$  درست باشد، سپس حکم را برای  $n + 1$  و  $n + 2$  ثابت می‌کنیم.

بنابر فرض استقرا، تنها دو آرایش مجاز برای  $1$  تا  $n$  وجود دارد که عبارت‌اند از چینش اعداد  $1$  تا  $n$  به طور ساعت‌گرد و پادساعت‌گرد. حال باید  $n + 1$  را بین دو عدد مجاور از این دو آرایش که مجموعشان  $n + 1$  است، قرار دهیم. به راحتی معلوم می‌شود که این دو عدد فقط می‌توانند  $\{1, n\}$  یا  $\{\frac{n}{p}, \frac{n}{p} + 1\}$  باشند. پس برای عدد فرد  $n + 1$  چهار حالت صحیح وجود دارد که در دوتای آن اعداد به ترتیب دور دایره قرار گرفته‌اند (این دو حالت را حالات الف نام می‌گذاریم) و در دو حالت دیگر (که با حالات ب نام‌گذاری می‌کنیم) غیر از  $n + 1$  بقیه اعداد به ترتیب قرار گرفته‌اند. حال می‌خواهیم جواب مساله را برای عدد زوج  $n + 2$  بدست بیاوریم. باید عدد  $n + 2$  را بین دو عدد مجاور از آرایش‌های مجاز اعداد  $1, 2, \dots, n + 1$  قرار دهیم، که مجموع آن‌ها  $n + 2$  باشد. به راحتی معلوم می‌شود که در آرایش‌های الف  $n + 2$  فقط می‌تواند بین  $1$  و  $n + 1$  قرار گیرد. همچنین به راحتی معلوم می‌شود که در آرایش‌های ب مجموع هیچ دو عدد مجاور  $n + 2$  نمی‌شود. بنابراین برای عدد زوج  $n + 2$  نیز فقط دو آرایش مجاز وجود دارد. پس گام استقرا اثبات شد و اثبات کامل است.

- نکته: اگر تمامی مراحل اثبات درست گفته شده باشد ولی عدد  $n + 1$  را بدون دلیل به آرایش‌های مجاز  $n$  عدد اضافه کند، اثبات اشتباه است و نمره‌ای نخواهد داشت.
- اگر آرایش‌هایی که با یک دوران به هم تبدیل می‌شوند یکی گرفته نشوند جواب‌های بالا در  $n$  ضرب می‌شوند و باز هم مورد قبول است. همچنین اگر آرایش‌هایی که فقط جهت آن‌ها (ساعت‌گرد یا پادساعت‌گرد) با هم تفاوت دارد یکی گرفته شوند باز هم مورد قبول است.

راه حل دوم. حل مساله را با چند لم آغاز می‌کنیم:

لم. هیچ دو عدد زوجی در دایره کنار هم نیستند.

اثبات. واضح است اگر اعداد  $a_1$  و  $a_p$  و  $a_n$  و  $\dots$  به ترتیب دور دایره چیده شده باشند و  $a_1$  و  $a_p$  زوج باشند آن‌گاه  $a_p$  هم زوج است زیرا می‌دانیم  $a_p + a_1 \mid a_p$  و با تکرار این روند همه‌ی اعداد زوج می‌شوند که تناقض است.

لم. اگر  $n$  زوج باشد اعداد دور دایره یکی در میان زوج هستند و اگر  $n$  فرد باشد تنها دو عدد فرد کنار هم هستند و بقیه‌ی جفت‌های کنار هم زوج و فرد هستند.

اثبات. طبق لم ۱ اگر  $n$  زوج باشد چون تعداد اعداد زوج و فرد برابر است و هیچ دو عدد زوجی کنار هم نیستند پس اعداد یکی در میان زوج و فرد هستند و اگر  $n$  فرد باشد چون تعداد اعداد فرد یکی بیشتر است پس تنها دو عدد فرد کنار هم هستند و بقیه‌ی زوج‌های کنار هم زوج و فرد هستند.

حال برای اعداد زوج ثابت می‌کنیم که تنها یک چینش متوالی (بدون در نظر گرفتن جهت و چرخش) وجود دارند. یعنی اعداد ۱ تا  $n$  به همین ترتیب دور دایره چیده شده‌اند.

اثبات.

عدد  $n - 1$  فرد است پس طبق لم ۲ اعداد مجاور آن زوج هستند. پس مجموع دو عدد مجاور باید مضرب زوجی از  $n - 1$  باشد پس باید مجموع آن‌ها برابر  $2n - 2$  باشد (بیش‌تر از  $2n - 2$  نمی‌تواند باشد چون بزرگ‌ترین اعداد باقی‌مانده  $n$  و  $n - 2$  هستند که مجموعشان  $2n - 2$  است). پس قطعاً اعداد مجاور  $n - 1$  باید  $n$  و  $n - 2$  باشند. پس اعداد  $n$  و  $n - 1$  و  $n - 2$  به شکل متوالی قرار دارند. حال با استقرا نشان می‌دهیم همه‌ی اعداد به شکل متوالی قرار دارند.

فرض کنید اعداد  $n$  و  $n - 1$  و  $n - k$  ... به طور متوالی قرار گرفته‌اند ( $n - 2 > k > 2$ ) نشان می‌دهیم عدد بعدی  $n - k - 1$  است. فرض کنید عدد بعدی  $x$  باشد داریم  $n - k \mid x + n - k + 1$  که نشان می‌دهد  $n - k \mid x + 1$ . حال چون  $x$  کم‌تر از  $n - k$  است تنها عدد ممکن  $n - k - 1$  است که نشان می‌دهد عدد بعدی  $n - k - 1$  است که این روند متوالی بودن اعداد را اثبات می‌کند.

حال برای اعداد فرد  $n > 3$  ثابت می‌کنیم که تنها دو آرایش مجاز (بدون در نظر گرفتن جهت و چرخش) وجود دارند. یعنی اعداد حتماً باید به یکی از ترتیب‌های زیر باشند

$$1, 2, \dots, n$$

$$1, 2, \dots, \frac{n-1}{2}, n, \frac{n+1}{2}, \frac{n+3}{2}, \dots, n-1$$

لم. اگر  $n$  فرد باشد یکی از تنها دو عدد فرد متوالی عدد  $n$  است.

اثبات. مجموع اعداد مجاور  $n$  از  $2n$  کم تر است و چون باید مضرب  $n$  باشد باید برابر  $n$  باشد ولی اگر اعداد مجاور  $n$  دو عدد زوج باشند مجموع آنها نمی تواند  $n$  شود چون  $n$  فرد است. پس یکی از دو عدد فرد متوالی عدد  $n$  است.

اگر  $n = 5$  حکم به راحتی اثبات می شود پس فرض می کنیم  $n > 5$ .

حال به ادامه ی اثبات می پردازیم:

عدد  $n - 2$  فرد است پس طبق لم ۲ و لم ۳ هر دو عدد مجاور آن یا زوج هستند یا یکی از اعداد مجاور آن  $n$  است. اگر  $n$  مجاور  $n - 2$  باشد مجاور دیگر  $n - 2$  فقط می تواند  $n - 4$  باشد چون مجموع مجاورهای  $n - 2$  باید بر  $n - 2$  بخش پذیر باشد و این مجموع حداکثر می تواند  $2n - 1$  باشد که چون  $n > 5$ ،  $2n - 1 > 3n - 6$  پس باید  $2n - 4$  باشد. پس  $n$  و  $n - 2$  و  $n - 4$  مجاور هستند ولی طبق لم ۲ امکان ندارد ۳ عدد فرد کنار هم باشند. پس مجاورهای  $n - 2$  دو عدد زوج هستند. حال مانند اثبات برای اعداد زوج مجموع دو عدد مجاور باید مضرب زوجی از  $n - 2$  باشد پس قطعاً باید برابر  $2n - 4$  باشد (بیشتر از  $2n - 4$  نمی تواند باشد چون بزرگ ترین اعداد باقی مانده  $n$  و  $n - 1$  هستند که مجموعشان  $2n - 1$  است که کمتر از  $3n - 6$  است). پس اعداد مجاور  $n - 2$  باید  $n - 1$  و  $n - 3$  باشند.

تا اینجا دیدیم که  $n - 1$  و  $n - 2$  و  $n - 3$  متوالی هستند. حال اگر  $x$  مجاور  $n - 1$  باشد داریم  $x + n - 1 \mid n - 1$  پس دو حالت رخ می دهد:

حالت اول:  $x = n$ .

در این حالت مشابه اثبات اعداد زوج می توان نتیجه گرفت اعداد متوالی و به صورت  $1, 2, \dots, n$  هستند.

حالت دوم:  $x = 1$ .

فرض کنید  $k$  بزرگ ترین عددی است که اعداد  $n - 1$  و  $n - 2$  و  $\dots$  و  $n - k$  به طور متوالی قرار گرفته اند ( $n - 1 > k > 2$ ). نشان می دهیم  $k = \frac{n - 1}{2}$  و عدد بعدی آن  $n$  است.

عدد بعدی را  $y$  بنامید. داریم  $1 + n - k \mid y + n - k$  که نشان می دهد  $1 + n - k \mid y$ . از طرفی بنابر نحوه ی انتخاب  $k$ ،  $y$  با  $n - k - 1$  برابر نیست و چون  $1 + n - k < y$  پس  $y = n$ . حال اگر

عدد دیگر مجاور  $n$  را  $z$  بگیریم داریم  $n \mid z + (n - k)$ . ادعا می کنیم  $n - k \geq \frac{n + 1}{2}$ . زیرا در غیر

این صورت  $z$  و  $n - k$  هر دو کمتر از  $\frac{n}{2}$  خواهند بود که با  $n \mid z + (n - k)$  در تناقض است. پس

$n - k \geq \frac{n + 1}{2}$  و چون  $n - k \mid n + 1$  پس  $k = \frac{n - 1}{2}$ . حال چون مجموع اعداد مجاور  $n$  همان

$n$  است روشن است که عدد دیگر مجاور  $n$  باید  $\frac{n - 1}{2}$  باشد.

حال به طرز مشابه می توان ثابت کرد اعداد  $1$  و  $2$  و  $\dots$  و  $\frac{n - 3}{2}$  و  $\frac{n - 1}{2}$  متوالی می آیند پس آرایش

مورد نظر  $1, 2, \dots, \frac{n - 1}{2}, n, \frac{n + 1}{2}, \frac{n + 3}{2}, \dots, n - 1$  است.

- نکته: اثبات حتی درست نحوه ی زوج و فرد قرار گرفتن نمره ای ندارد.

۳. راه حل اول. فرض کنید  $t + 1 = q^\alpha s$  که  $q$  عددی اول است و  $(s, q) = 1$ . (در واقع  $\alpha$  بزرگترین توانی از  $q$  است که  $t + 1$  را می شمارد)

حال  $x_i$  را طوری انتخاب کنید که  $x_i \equiv 1 \pmod{q^{\alpha+1}}$  (به پیمانه  $q^{\alpha+1}$ ) و  $x_i > t$ . قرار دهید  $n = x_i^\alpha$ . ادعا می کنیم این  $n$  جواب مسئله است.

توجه کنید برای هر  $i$ ,

$$n^i + t \equiv 1 + t \pmod{q^{\alpha+1}} \text{ ولی } n^i + t \equiv 1 + t \pmod{q^\alpha} \text{ (به پیمانه ی } q^\alpha \text{)}$$

فرض کنید به ازای  $i$  ای  $n^i + t$  توان کامل شود. (فرض خلف) در نتیجه  $r$  ای وجود دارد که  $r > 1$  و

$n^i + t = y^r$  و چون نمای عدد اول  $q$  در تجزیه ی  $n^i + t$  به عوامل اول برابر با  $\alpha$  است، بر

$r$  بخش پذیر است. در نتیجه  $\alpha \geq 2$  و  $z^r + t = (x_i^{\frac{\alpha}{r}})^r + t = z^r + t$  از همین تساوی نتیجه می شود که  $y > z$ .

حال توجه کنید،

$$z^r + t < z^r + x_i \leq z^r + z \leq (z + 1)^r \leq y^r = z^r + t$$

که تناقض است. پس فرض خلف باطل است و این  $n$  کار می کند.

توجه کنید در اثبات نابرابری سوم از بسط دو جمله ای استفاده می کنیم که در آن،

$$(z + 1)^r = z^r + rz^{r-1} + \frac{r(r-1)}{2} z^{r-2} + \dots + rz + 1 \geq z^r + z$$

(نابرابری بالا برای  $r \geq 2$  درست است)

راه حل دوم. دو حالت در نظر بگیرید.

یک  $t + 1$  توان کامل نباشد. قرار دهید  $n = t(t + 1)^2 + 1$ . ادعا می کنیم این  $n$  کار می کند. فرض

کنید برای  $k$  ای  $n^k + t$  توان کامل شود. در نتیجه با تعریف  $y = t(t + 1)^2$ ،

$$(t(t + 1)^2 + 1)^k + t = y^k + ky^{k-1} + \dots + ky + t + 1 = (t + 1)(b(t + 1) + 1)$$

(به ازای  $b$  مناسبی)



به وضوح  $t + 1$  و  $b(t + 1) + 1$  نسبت به هم اول اند و ضربشان توان کامل است. پس بایستی هریک توان کامل باشند که خلاف فرض اولیه ما است.

(دو)  $t + 1$  توان کامل باشد. قرار دهید  $t + 1 = m^r$  که  $m$  توان کامل نیست. (برای این کار  $r$  را بیشترین توان ممکن انتخاب کنید) قرار دهید  $n_0 = t(t + 1)^2 + 1$  و  $n = n_0^r$ . همین  $n$  جواب مسئله است.

فرض کنید به ازای  $k, c, d$  ای  $n^k + t = c^d$ . مشابه روش کار در حالت (یک) نتیجه می‌گیریم  $t + 1$  توان  $d$  ام کامل است. پس با توجه به این که  $t + 1$  توان  $r$  ام کامل نیز هست و  $r$  بیشترین نمای ممکن است،  $r$  بر  $d$  بخش پذیر است. پس  $r = ld$  و

$$t = c^d - n^k = c^d - n_0^{kld} = (c - n_0) \left( c^{d-1} + c^{d-2} n_0^{kl} + \dots + n_0^{kl(d-1)} \right) \geq n_0 > t$$

که تناقض است.

مواردی که اثبات آن‌ها نمره ای در بر ندارد:

- اثبات برای حالت خاص  $t = 4k + 1$  یا  $t = 8k + 3$  و از این قبیل.
- اثبات برای حالت خاصی که  $t + 1$  عامل اولی مانند  $p$  داشته باشد که  $t + 1$  بر  $p^2$  بخش پذیر نباشد.

اشتباهات رایج:

- اثبات این که  $n$  ای وجود دارد که برای هر  $i$  ای،  $n^i + t$  توان  $i$  ام کامل نیست. در حالی که باید ثابت می‌شد  $t + n^i$  توان  $j$  ام کامل نیست حتی برای  $i \neq j$ .
- معرفی  $n$  بدون اثبات این که نسبت به  $t$  اول است.

۴. راه حل الف) با استفاده از برهان خلف نشان می دهیم چنین زیر مجموعه هایی یافت نمی شود. فرض کنید این طور نباشد و بتوان اعداد طبیعی را به زیرمجموعه های دو عضوی  $A_1, A_2, \dots, A_n$  ... افراز کرد طوری که حاصل جمع اعضای  $A_i$  برابر  $1391 + i$  باشد. اگر  $A_i = \{a_i, b_i\}$  باشد آنگاه چون  $a_i$  و  $b_i$  اعداد طبیعی اند و  $a_i + b_i = 1391 + i$  پس  $a_i, b_i < 1391 + i$  داریم:

$$i \leq 1391 \rightarrow a_i, b_i < 1391 + i \leq 1391 + 1391 = 2 \times 1391$$

پس همه ی اعضای  $A_1, A_2, \dots, A_n$  از  $1391 \times 2$  کمتر هستند، یعنی حداکثر  $1 - 1391 \times 2$  عدد را می توان در این 1391 مجموعه قرار داد که با فرض اولیه مبنی بر افراز به مجموعه های دو عضوی، که در نتیجه ی آن  $1391 \times 2$  عدد در این 1391 مجموعه قرار می گیرد، تناقض دارد. این تناقض نشان می دهد فرض اولیه نادرست بوده و اعداد طبیعی را نمی توان به زیرمجموعه های دو عضوی با شرایط خواسته شده ی مسئله افراز کرد.

ب) با ارائه ی روشی برای ساخت این مجموعه ها نشان می دهیم جواب مثبت است.

روش به این صورت است که در مرحله ی  $i$ -ام،  $a_i$ ، کوچک ترین عددی که تا به حال در هیچ مجموعه ای قرار نگرفته و  $b_i = 1391 + i^2 - a_i$  را در مجموعه ی  $A_i$  قرار می دهیم. در مراحل زیر نشان می دهیم مجموعه های حاصل شرایط مسئله را داراست.

آ. همه ی اعداد طبیعی در حداقل یکی از این مجموعه ها قرار می گیرد، در غیر این صورت، فرض کنید  $a$  کوچک ترین عددی باشد که در هیچ مجموعه ای نیامده و در مرحله ی  $i$ -ام همه ی اعداد کوچک تر از  $a$  انتخاب شده باشند، در این صورت طبق روش فوق در مرحله  $i$  عدد  $a$  انتخاب می شود. پس فرض اولیه نادرست بوده و همه ی اعداد طبیعی در این مجموعه ها پوشانده می شوند.

ب. در مراحل زیر ثابت می کنیم هیچ عددی در بیش از یک مجموعه نیامده و بدین ترتیب ثابت می شود خروجی این روش افرازی است که مورد نظر سوال است.

$$\text{لم. } a_i \leq 2i - 1.$$

اثبات. تا پیش از مرحله ی  $i$ -ام،  $2 - 2i$  عدد در مجموعه ها قرار گرفته اند، پس دست کم یکی از اعداد کمتر یا مساوی  $1 - 2i$  انتخاب نشده است در نتیجه  $a_i \leq 2i - 1$ .

۱. با توجه به اینکه در هر مرحله  $a_i$  کوچک‌ترین عددی است که تا به حال در هیچ مجموعه‌ای نیامده پس  $a_i$  با هیچ‌کدام از  $2i - 2$  عدد قبلی برابر نیست و همچنین  $a_i > a_j$  که  $j < i$  باشد.

$$b_i = 1391 + i^2 - a_i \geq 1391 + (i-1)^2 > 2i - 1 \geq a_i$$

۲. اگر  $i > j$  آنگاه:

$$b_i = 1391 + i^2 - a_i \geq 1391 + i^2 - 2i + 1 = 1391 + (i-1)^2 > b_j > a_j$$

بدین ترتیب ثابت شده است که هیچ دو عدد در یک مجموعه یا در مجموعه‌های متفاوت با یکدیگر برابر نیستند در نتیجه هر مجموعه دقیقاً دو عضوی است و هیچ عددی در بیش از یک مجموعه نیامده است.

۵. راه‌حل اول. ابتدا فرض کنید  $Q(b, d) = P(0, b, 0, d)$  در این صورت  $Q(b, d) \geq 0$  اگر و تنها اگر چندجمله‌ای  $x^4 + bx^2 + d$  دارای چهار ریشه‌ی حقیقی باشد و این مورد هم برقرار است اگر و تنها اگر  $x^2 + bx + d$  دارای دو ریشه حقیقی نامنفی باشد

(چرا که

$$x^2 + bx + d = (x - \alpha)(x - \beta) \Rightarrow x^4 + bx^2 + d = (x^2 - \alpha)(x^2 - \beta)$$

و  $x^2 - \alpha$  به عوامل خطی تجزیه می‌شود اگر و تنها اگر  $\alpha \geq 0$  حال ثابت می‌کنیم  $x^2 + bx + d$  دارای دو ریشه‌ی حقیقی نامنفی است اگر و تنها اگر  $0 \leq b \leq 0, d \geq 0, b^2 - 4d \geq 0$ .

فرض کنید  $\alpha, \beta \geq 0$  ریشه‌های  $x^2 + bx + d$  باشند در این صورت:

$$x^2 + bx + d = (x - \alpha)(x - \beta) = x^2 - (\alpha + \beta)x + \alpha\beta$$

و بنابراین  $b = -(\alpha + \beta) \leq 0, d = \alpha\beta \geq 0$  و چون چندجمله‌ای دارای ریشه بود پس  $b^2 - 4d \geq 0$ .

حال بر عکس فرض کنید  $0 \leq b \leq 0, d \geq 0, b^2 - 4d \geq 0$  بنابراین  $x^2 + bx + d$  دارای دو ریشه‌ی حقیقی است فرض کنید این ریشه‌ها  $\alpha, \beta$  باشند در این صورت مانند قبل  $b = -(\alpha + \beta), d = \alpha\beta$  حال  $d \geq 0$  بنابراین  $\alpha, \beta$  دارای علامت مخالف نیستند، بنابراین اگر  $\alpha < 0$  آن‌گاه  $\beta \leq 0$  و در نتیجه  $b = -(\alpha + \beta) > 0$  که خلاف فرض ماست پس داریم  $\alpha, \beta \geq 0$  و آن‌چه می‌خواستیم ثابت شد.

حال داریم

$$Q(b, d) \geq 0 \Leftrightarrow b^2 - 4d \geq 0, b \leq 0, d \geq 0 \quad (1)$$

حال برای هر  $b < 0$  چندجمله‌ای تک متغیره‌ی  $Q_b(y) = Q(b, y)$  که برای  $0 \leq y \leq \frac{b^2}{4}$  نامنفی و برای  $y < 0$  منفی است و چون هر چندجمله‌ای تابعی پیوسته است پس  $Q_b(0) = 0$  پس چندجمله‌ای  $L(b) = Q(b, 0)$  برای هر  $b < 0$  برابر صفر شده است و این یعنی این چندجمله‌ای دارای بی نهایت ریشه است و بنابراین همه جا صفر است و این یعنی  $L(1) = Q(1, 0) = 0$  بنابراین طبق (1) باید داشته باشیم  $0 \leq 1$  پس به تناقض رسیدیم پس حکم مسأله ثابت شد.

راه حل دوم. چندجمله‌ای‌های  $(x^2 + sx + t)(x^2 + ux + v)$  را در نظر بگیرید. این چندجمله‌ای دارای چهار ریشه‌ی حقیقی است اگر و تنها اگر هر یک از  $x^2 + ux + v$  و  $x^2 + sx + t$  دارای دو ریشه‌ی حقیقی باشند و این اتفاق می‌افتد اگر و تنها اگر  $u^2 - 4v \geq 0, s^2 - 4t \geq 0$ .

توجه کنید که

$$(x^2 + sx + t)(x^2 + ux + v) = x^4 + (s + u)x^3 + (t + su + v)x^2 + (sv + tu)x + tv$$

پس اگر  $P(a, b, c, d)$  چند جمله‌ای با خاصیت گفته شده در فرض موجود باشد داریم:

$$P(s + u, t + su + v, sv + tu, tv) \geq 0 \Leftrightarrow s^2 - 4t \geq 0, u^2 - 4v \geq 0.$$

پس اگر  $Q(s, t, u, v) = P(s + u, t + su + v, sv + tu, tv)$  آن‌گاه

$$Q(s, t, u, v) \geq 0 \Leftrightarrow s^2 - 4t \geq 0, u^2 - 4v \geq 0 \quad (1)$$

حال شبیه راه حل قبل عمل می‌کنیم:

اگر  $m^2 - 4n \geq 0$  در این صورت چندجمله‌ای تک متغیره  $Q_{m,n,k}(x) = Q(m, n, k, x)$  برای

$x \leq \frac{k^2}{4}$  نامنفی و برای  $x > \frac{k^2}{4}$  منفی است و بنابراین مثل راه حل قبل داریم

چندجمله‌ای  $m \neq 0$  اگر حال  $Q_{m,n,k}\left(\frac{k^2}{4}\right) = Q\left(m, n, k, \frac{k^2}{4}\right) = 0$ .

برای هر  $y \leq \frac{m^2}{4}$  برابر صفر شده است و بنابراین بی نهایت ریشه دارد،  $P_{m,k}(y) = Q\left(m, y, k, \frac{k^2}{4}\right)$

پس برای هر  $y$  حقیقی  $Q\left(m, y, k, \frac{k^2}{4}\right) = 0$  پس به طور مثال باید  $Q(1, 1, 0, 0) = 0$  پس طبق (۱) باید

$$0 \geq 1 - 4 = -3 \text{ که این ما را به تناقض می‌رساند و حکم مسأله ثابت می‌شود.}$$

راه حل سوم. رض کنید  $\alpha, \beta, \delta$  اعدادی حقیقی باشند در این صورت چندجمله‌ای

$$\varepsilon = 0 \text{ دارای چهار ریشه حقیقی نیست اما برای } \varepsilon \neq 0 \text{ دارای چهار ریشه حقیقی است پس اگر}$$

$$x^4 + ax^3 + bx^2 + cx + d = (x - \alpha)(x - \beta)((x - \delta)^2 + \varepsilon)$$

آن‌گاه  $P(a, b, c, d) < 0$  اگر  $\varepsilon \neq 0$  و  $P(a, b, c, d) \geq 0$  اگر  $\varepsilon = 0$  پس مانند قبل نتیجه

می‌گیریم که اگر  $x^4 + ax^3 + bx^2 + cx + d$  دارای چهار ریشه حقیقی باشد و یک ریشه‌ی

مضاعف در این صورت  $P(a, b, c, d) = 0$  حال راه حل را مانند راه حل قبلی می‌توانیم به اتمام برسانیم.

• توجه کنید که در واقع در راه حل قبل هم با اثبات  $Q\left(m, n, k, \frac{k^2}{4}\right) = 0$  برای  $m^2 - 4n \geq 0$

دقیقا همان حکم بالا را ثابت کرده بودیم.

۶. راه حل اول. ثلث  $BDT$  متساوی الساقین به رأس  $B$  است. بنابراین داریم  $\hat{BDT} = \frac{1}{2}\hat{B}$ . به طور مشابه

$$C\hat{DS} = \frac{1}{2}\hat{C} \text{ بنابراین}$$

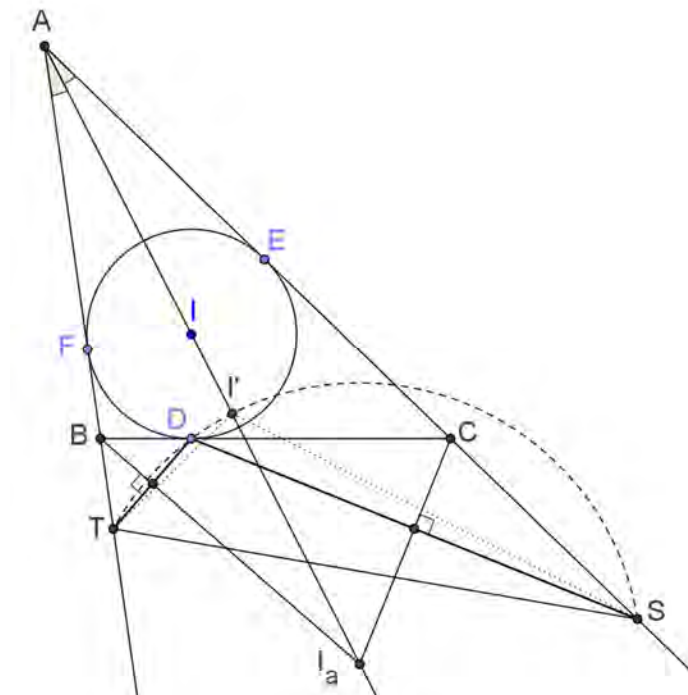
$$T\hat{DS} = 180^\circ - \frac{1}{2}\hat{B} - \frac{1}{2}\hat{C} = 90^\circ + \frac{1}{2}\hat{A}.$$

اگر مرکزهای دایره‌های محاطی داخلی مثلث‌های  $ABC$  و  $ATS$  را به ترتیب  $I$  و  $I'$  بنامیم، خواهیم داشت

$$\begin{aligned} I'TS &= \frac{1}{2}\hat{T}, \quad I'\hat{ST} = \frac{1}{2}\hat{S} \\ \Rightarrow T\hat{I}'S &= 180^\circ - \frac{1}{2}\hat{T} - \frac{1}{2}\hat{S} = 90^\circ + \frac{1}{2}\hat{A}. \end{aligned}$$

بنابراین  $T\hat{DS} = T\hat{I}'S$  و چون  $I'$  و  $D$  هر دو یک طرف خط  $TS$  هستند، چهارضلعی  $TDI'S$  محاطی است. مرکز دایره‌ی محیطی این چهارضلعی همان محل برخورد عمودمنصف‌های  $TD$  و  $SD$  است که همان نیم‌سازهای خارجی زوایای  $\hat{B}$  و  $\hat{C}$  از مثلث  $ABC$  هستند. پس مرکز این دایره همان مرکز دایره‌ی محاطی خارجی مثلث  $ABC$  متناظر با رأس  $A$  است که آن را  $I_a$  می‌نامیم.

اگر دایره‌ی به مرکز  $I_a$  و شعاع  $I_aD$  را  $\omega$  بنامیم،  $I'$  همان تقاطع  $\omega$  با خط  $AI_a$  است. هم‌چنین  $I_a$  و  $D$  در دو طرف  $TS$  قرار دارند (چون  $T\hat{DS} > 90^\circ$  و  $I_a$  مرکز دایره‌ی محیطی مثلث  $TDS$  است) در حالی که  $I'$ ،  $D$  و  $I$  در یک طرف  $TS$  قرار دارند. پس  $I'$  روی نیم‌خط  $I_aI$  است که خط‌المركزین دایره‌ی محاطی و  $\omega$  است. پس برای اثبات این که  $I'$  داخل یا روی دایره‌ی محاطی است، کافی است ثابت کنیم  $I_aI - r \leq I_aI' \leq I_aI + r$  که در آن  $r$  شعاع دایره‌ی محاطی داخلی مثلث  $ABC$  است. اما  $r = I_aD$  و  $I_aI' = I_aD$ . پس نامساوی‌های فوق تبدیل می‌شوند به  $I_aI - ID \leq I_aI' \leq I_aI + ID$  که همان نامساوی مثلث در مثلث  $I_aID$  است و حکم ثابت می‌شود.



راه حل دوم. فرض کنید  $E'$  نقطه‌ی تماس دایره‌ی محاطی داخلی مثلث  $ATS$  با ضلع  $AS$  باشد. با توجه به این که زاویه‌ی  $II'$  با ضلع  $AC$  برابر با  $\frac{A}{2}$  است، خواهیم داشت  $EE' = II' \cos\left(\frac{A}{2}\right)$ . پس کافی است ثابت کنیم  $EE' \leq r \cos\left(\frac{A}{2}\right)$  می‌دانیم.

$$AE = \frac{1}{2}(AB + AC - BC),$$

$$AE' = \frac{1}{2}(AT + AS - TS) = \frac{1}{2}((AB + BD) + (AC + CD) - TS).$$

توجه کنید که  $AE' > AE$ ، زیرا دایره‌ی محاطی داخلی مثلث  $ABC$  کاملاً داخل مثلث  $ATS$

است و بنابراین شعاع دایره‌ی محاطی داخلی  $ATS$  بیشتر از  $r$  است. بنابراین  $EE' = BC - \frac{1}{2}TS$

پس کافی است ثابت کنیم  $BC - \frac{1}{2}TS \leq r \cos\left(\frac{A}{2}\right)$ . اما اگر  $M$  را تقاطع  $EF$  با  $AI$  بگیریم، داریم

$$r \cos\left(\frac{A}{2}\right) = IE \sin \hat{MIE} = EM = \frac{1}{2}EF.$$

بنابراین کافی است ثابت کنیم  $BC - \frac{1}{2}TS \leq EF$  داریم.  $\overrightarrow{FE} + \overrightarrow{TS} = \overrightarrow{BC}$  زیرا

$$\overrightarrow{FE} + \overrightarrow{TS} = (\overrightarrow{FB} + \overrightarrow{BC} + \overrightarrow{CE}) + (\overrightarrow{TB} + \overrightarrow{BC} + \overrightarrow{CS})$$

و  $\overrightarrow{FB} + \overrightarrow{TB} = \overrightarrow{CE} + \overrightarrow{CS} = \vec{0}$  بنابراین

$$r_{BC} = |\overrightarrow{BC}| = |\overrightarrow{FE} + \overrightarrow{TS}| \leq |\overrightarrow{FE}| + |\overrightarrow{TS}| = FE + TS$$

و حکم ثابت می شود.

نکاتی که نوشتن آن‌ها نمره ندارد:

- حل مسئله در حالتی که  $AB = AC$ .
- تنها دو فرمول  $AE = p - a$  و  $AE' = p' - TS$ .
- معادل کردن حکم مسئله با یک نامساوی بر حسب شعاع دایره‌ی محاطی مثلث  $ATS$ .
- $CI \parallel SD$  و  $BI \parallel TD$ .
- $\hat{FDT} = \hat{EDS} = 90^\circ$ .
- اثبات این که  $I'$  داخل مثلث  $TDS$  نیست.
- نوشتن فرمولی برای  $AI$  و  $AI'$  بر حسب اضلاع و  $TS$  و  $\hat{A}$  و انجام کارهای مقدماتی روی این فرمول‌ها (از جمله جایگذاری کردن  $TS$  با مقدار آن با استفاده از قضیه‌ی کسینوس‌ها).