

$\alpha_i > \beta_i$ дайх $i \in \overline{1, m}$ -ийн тоо \geq $\alpha_j < \beta_j$ дайх $j \in \overline{1, m}$ -ийн тоо байн (\leq дайсан 2 ялгагдана).

Хэр $\alpha_i > \beta_i$ бүрний хувьд гэр хайм нэр $\alpha_j < \beta_j$ зогсон байхад бүрнээр бүрнүүрээ хуваахаар бүрэн бүрний хувь дахь $\frac{\pi(\alpha+\delta)}{\pi(\beta+\delta)}$ харьцаа ≥ 1 болно. ($\alpha_j < \beta_j$ дайх хуваах бүрэн нэр, нэр бүрнээр орсон байна).

Хэр бүрний хувьд нийт үзүүдэл:

$\alpha_{j_1} < \beta_{j_1}$, $\alpha_{j_2} < \beta_{j_2}$, ..., $\alpha_{j_x} < \beta_{j_x}$, $\alpha_{i'_1} > \beta_{i'_1}$ гэсэн нийлүүлэлт бай:

Хэр $\max\left(\left[\frac{\alpha_{jk}}{\beta_{jk}-\alpha_{jk}}\right]+1 \mid k \in \overline{1, x}\right) = A$ бол. Тэрхэн (1)-ээ

$\frac{\alpha_{jk}+\delta_{jk}}{\beta_{jk}+\delta_{jk}} = \frac{(A-1)+k}{A+k}$, $k \in \overline{1, x}$ дайх δ_{jk} , $k \in \overline{1, x}$ олгоно.

Тэрхэн $\frac{\alpha_{j_1}+\delta_{j_1}}{\beta_{j_1}+\delta_{j_1}} \cdot \frac{\alpha_{j_2}+\delta_{j_2}}{\beta_{j_2}+\delta_{j_2}} \cdot \dots \cdot \frac{\alpha_{j_x}+\delta_{j_x}}{\beta_{j_x}+\delta_{j_x}} = \frac{A-1}{A+1} \cdot \frac{A+1}{A+2} \cdot \dots \cdot \frac{(A-1)+x}{A+x} = \frac{A}{A+x}$ ✓

Долох болгоо

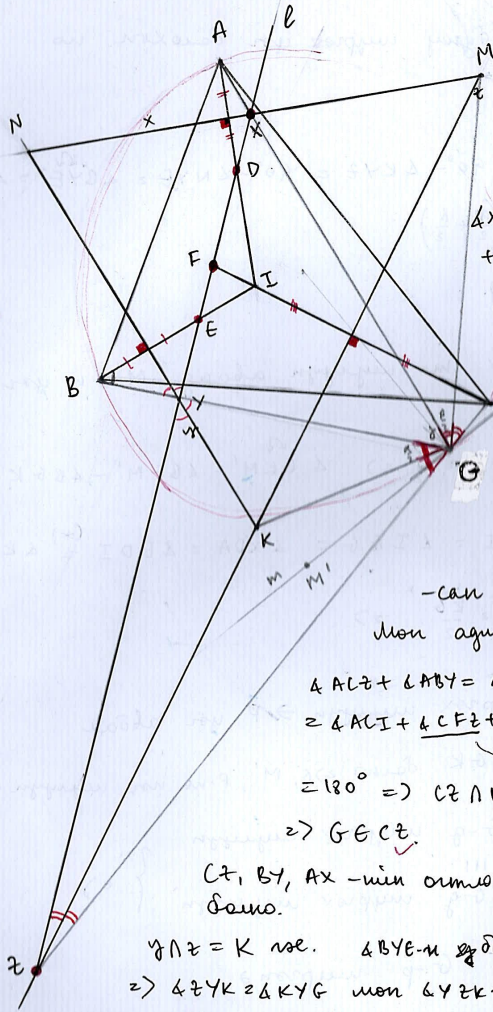
(2) -оо $\frac{\alpha'_i+\delta'_i}{\beta'_i+\delta'_i} \geq \frac{A+x}{A}$ дайхаар авах боломжтой. (A хангигдсан тал дүн бол A-ээс доош боломжтой).

Гэвч энэ бүрний $\frac{\pi(\alpha+\delta)}{\pi(\beta+\delta)} \geq 1$ байно.

Энэ үндэстний бүх бүрний хувьд хийгээг ≥ 1 болох боломжтой.

Бодлого АЗ.

Б. Доржиев.



ℓ, n шүүвэл ойтлохын
 X ,
 ℓ, y шүүвэл ойтлохын Y .
 ℓ, z шүүвэл ойтлохын Z
 цөөр талууд.

$$\begin{aligned} \angle XAB + \angle YBA &= \angle XAD + \angle DAB + \angle YBE + \angle EBA \\ &= \angle XDA + \angle IAB + \angle YEB + \angle IBA = \\ &= \angle IDE + \angle IAB + \angle IED + \angle IBA = \\ &= 180^\circ - \angle AIB + \angle IAB + \angle IBA = \\ &= 2(\angle IAB + \angle IBA) = \alpha + \beta. \end{aligned}$$

$\Rightarrow XA, YB$ -ийн ойтлохын цэгийг G гэвэл $\angle AGB = \gamma = \angle ACB \Rightarrow G$ нь $ABCD$ -г багтаах

-сан тойрон дээр оршино.

Мөн агулаар:

$$\begin{aligned} \angle ACZ + \angle ABY &= \angle ACF + \angle FCE + \angle ABE + \angle EBY = \\ &= \angle ACI + \angle CFE + \angle ABI + \angle BEY = \frac{\gamma}{2} + \frac{\beta}{2} + (180^\circ - \angle FIE) = \\ &= 180^\circ \Rightarrow CZ \cap BY \in \omega(\triangle ABC), BY \cap \omega(\triangle ABC) = G \Rightarrow \\ &\Rightarrow G \in CZ. \end{aligned}$$

CZ, BY, AX -ийн ойтлохын цэг G ба $G \in \omega(\triangle ABC)$ болно.

$\angle AZK = K$ нэв. $\triangle BYE$ -ийн биссектрис y шүүвэл \Rightarrow

$\Rightarrow \angle ZYK = \angle KYG$ мөн $\angle YZK = \angle KEG \Rightarrow K$ нь $\triangle YZG$ -ийн биссектрисийн ойтлохын цэг болно $\Rightarrow \angle YGK = \angle KGZ = \frac{\alpha + \beta}{2}$.

Мөн агулаар: x нь $\triangle AXD$ -ийн биссектрис $\Rightarrow \angle ZXD$ -ийн гадгаад бисс z X } \Rightarrow
 ~~z нь $\triangle XZD$ -ийн бисс~~

$\Rightarrow z \cap X = M$ нэвэл $\triangle XGE$ -ийн бисс нь GM байна. \Rightarrow

$$\angle XGM = \angle MGC = \frac{\alpha + \beta}{2} \Rightarrow \angle KGM = \frac{\alpha}{2} + \gamma + \frac{\beta}{2}$$

$X \cap Y = N$ нэвэл $N, (NM \cap AI), I, (NK \cap BI)$ - нэв тойрон \Rightarrow } \Rightarrow
 $\Rightarrow \angle MNK = 180^\circ - \angle AIB = \frac{\alpha + \beta}{2}$

$\Rightarrow \angle KGM + \angle MNK = 180^\circ \Rightarrow G \in \omega(\triangle KMN)$ дүгнэж $G \in \omega(\triangle ABC)$.

⇒ G нь $\omega(\triangle ABC)$ дотор $\omega(\triangle MNK)$ -ийн ортлогчын дотор нь
 байрлалтай.

Уг гурвалжны ортлогчийн дотор нь үүсэх үеэр доторх нь
 байрлалтай.

$$\angle MKG = \angle KEG + \angle KGE = 90^\circ - \angle KYE = 90^\circ - \angle NYE = \angle BYE = \angle DEI$$

мөн $\angle MGK = \angle DIE = 180^\circ - \left(\frac{\alpha}{2} + \frac{\beta}{2}\right)$ } e)

⇒ $\triangle MKG \sim \triangle DEI$. (*)

$\omega(\triangle ABC)$ -н G-г үүсгэх м үүсгэн авааг M'EM үеэр
 авъя. ⇒

$$\begin{aligned} \Rightarrow \angle BGM' &= \frac{\beta}{2} \quad \angle B GK = \frac{\alpha}{2} \Rightarrow \angle GKM' = \angle BGM' - \angle B GK = \\ &= \frac{\beta}{2} - \frac{\alpha}{2} = \angle BAG - \angle BAI = \angle IAG = \angle XDA = \angle EDI \stackrel{(*)}{=} \angle KMG = \\ &= \frac{\beta}{2} \Rightarrow \angle KGM' = \frac{\beta}{2} \Rightarrow \end{aligned}$$

$\omega(\triangle ABC)$ $\omega(\triangle O)$ -н G-г үүсгэх үүсгэн ⇒ P үеэр авъя

$$\angle PGK = \frac{\beta}{2} = \angle M'GK \text{ байна } \Rightarrow G, M', P \text{ нь нэг үүсгэн гээг}$$

оршмоо ⇒ $\omega(\triangle O)$ -н G-г үүсгэх үүсгэн } e)
 $\omega(\triangle ABC)$ -н G-г үүсгэх үүсгэн

⇒ $\omega(\triangle O)$ нь $\omega(\triangle ABC)$ -н G-р үүсгэн.

I - 7
 II - 0
 III - 7

 Мин 14

Бодлого Б1.

Б. Дэлгэрчим

А гургаарламт : Чингэс хийгчийн олноо нүүдэллүүдэд n -р нүүдэлд абаарил гараалаар хамгийн цуцны олон цуцны 1, сүүлээсээ дүн олон цуцны 2, ..., хамгийн түрүүнд олон цуцны n гэж гургаарламт.

i -р цуцны дээр А гургаарламтын дагуу j -р цуцны хэдэнхэн нүүдлийн тоо $m_{i,j}$ гэж тусгагдсан.

Хийм S нүүдэл цуцны хийсэн төлөв $i \in \overline{1,5}$, $j \in \overline{1,n}$.

$K_{\ell,j} = m_{i',j}$, ℓ нь $m_{i',j}$ -ийн тоо, $i' \leq i$ байх

$\forall j \in \overline{1,n}$ хувьд хийм $m_{i,j}$ -ийн тоо S_j байгаа төлөв $\ell \in \overline{1, S_j}$.

(1) $\forall j \in \overline{1,n}$ хувьд $m_{i,j} \leq j$.

А гургаарламтын дагуу j -р цуцныг арг дунд зүүн талд $j-1$ нь нүүдэл үедэн тус бүр бодлогын нөхцөл ёсоор илгээ j нүүдэл нүүрс.

(2) $\sum_{\ell=1}^{S_j} K_{\ell,j} \geq n$, $\forall j \in \overline{1,n}$.

А гургаарламтын дагуу j гургаарламт цуцны цуцны бүхийн гараа байлгах боломжтой хэргийг r арг нь ол $j-1$ нь цуцны үедэн байх ёстой үүр мөн j нь хийсэн j -ийн баруун талд байх боломжгүй. (Төлөв j цуцны мөн j -ийн зүүн талд байх болов) \Rightarrow хийм j -үүдийн түүгчлэх нүүдэл дор хэргийн байгаа.

$$n^2 = S_{1,1} + \dots + S_{m,1} + \dots + S_{s,n} + \dots + S_{s,n} \quad \text{ЭЗ}$$

ЭЗ $\forall j \in \overline{1,n}$ хувьд

$$n \leq K_{1,j} + K_{2,j} + \dots + K_{S_j,j} \stackrel{(1)}{\leq} S_j \cdot j \stackrel{(2)}{\Rightarrow}$$

$$\Rightarrow \frac{n}{j} \leq S_j \quad \text{байх ба}$$

$$S = S_1 + S_2 + \dots + S_n \geq \left\lceil \frac{n}{1} \right\rceil + \left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil + \dots + \left\lceil \frac{n}{n} \right\rceil \quad \text{байх байгалиар.$$

$$B1 - 1 + 6$$

$$B2 - 5$$

$$B3 - 2$$

$$\Sigma = 8 + 6 = 14$$

Бодлого Б2.

Тайрмийн талбай = $\pi r^2 = \pi$.

(1) Тайрмийн диаметр = 2 \Rightarrow ^{тайрам дагтах} ~~хувалтны~~ талууд ≤ 2 .

(2) Диаметрээр тавиа хийсэн ихдээ 2Δ байна \Rightarrow 2-оос дусад Δ-ийн талууд < 2 .

(3) Хэрэв Δ-ийн талууд Бодлогын нөхцөлүүдийн хангах, $P > a$ байх $\forall \Delta$ -ийн талбай $\geq S$, ~~$S \in \mathbb{R}^+$~~ , $S > 0$ бол тайрмийн талбай π нэвч хэвээр байх үед $n > \frac{\pi}{S}$ байх n -ийн хувьд 2-р нөхцөл дотроо дотроос ерөнхий үзүүр байх нь зөвхөн зөвхөнгөөс.

$P > t$ үед ~~гэ~~ бодлогын 2 нөхцөл биелдэг.

$\forall a, b, c$ тас бүхий Δ-ийн хувьд

$$S_{\Delta} = \sqrt{\frac{P}{2}(\frac{P}{2}-a)(\frac{P}{2}-b)(\frac{P}{2}-c)} \stackrel{(1)}{\geq} \sqrt{\frac{P}{2}(\frac{P}{2}-2)(\frac{P}{2}-2)(\frac{P}{2}-2)} > \sqrt{\frac{P}{2}(\frac{P}{2}-2)(\frac{P}{2}-2)(\frac{P}{2}-2)} \quad \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \dots \rightarrow 4 \text{ үед } t > 4 \text{ үед } \frac{t}{2} - 2 > 0, \frac{t}{2} > 0 \Rightarrow \sqrt{\frac{P}{2}(\frac{P}{2}-2)^3} > 0 \Rightarrow$$

\Rightarrow (3)-н ганц бодлогын нөхцөлийн хангамжийг болж зорилго хүртэ.

$t = 4$ үед (2)-ийн ганц 2-оос дусад Δ-ийн талууд 2-т хүрэхгүй

$$\Rightarrow S_{\Delta} > \sqrt{2 \cdot (2-a)(2-b)(2-c)} > 0 \text{ болж (3)-аар зорилго хүртэ.}$$

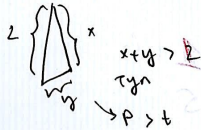
Мөнөөс $t < 4$.

Байнгын тас m



~~диаметр~~ диаметр мөн өөрхөн 2 нөхцөлийн ачааг зөвхөнгөөс нь A, B хэсэг дээр өөрхөн үзүүрээс ачааг Δ байх.

Δ-ийн т(диаметр)



Богуну б3.

б. Даражана.

$$\forall n \in \mathbb{Z}^+ \text{ xybtg } f(n+1) \mid f(n) + f(1) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \left. \begin{array}{l} (f(n+1), f(1)) \mid f(n) \\ (f(n+1), f(1)) \mid f(1) \end{array} \right\} \Rightarrow (f(n+1), f(1)) \mid f(n), f(1) \quad \checkmark$$

$$\Rightarrow H_0: (f(1), f(2)) : (f(1), f(3)) : (f(1), f(4)) : \dots$$

$$\text{Хэрэв } \min(f(1), f(m)) > 1, m \in \mathbb{Z}^+ \text{ дэл } c = \min(f(1), f(m))$$

байна.

Хэрвэл $\min(f(1), f(m)) = 1$ байх $m \in \mathbb{Z}^+$ эгээр ~~байх~~

Тэгвэл $\min M$ байгаа дэл $\forall m \geq M$ xybtg

$$(f(1), f(m)) = 1 \text{ байх } 2^x \geq M \text{ байх.}$$

$$f(1) : 2 \text{ yeg :}$$

$$2^x f(1) : 2^{x+1} f(2) : \dots : f(2^x) \Rightarrow 2^x f(1) : f(2^x), (f(1), f(2^x)) = 1$$

$$(2^x \geq M \text{ тгүл } \text{мон } \Rightarrow (2, f(2^x)) = 1 \text{ тгүл } f(2^x) = 1 \text{ байх дэл}$$

Зорилгыг хангана.

$$\text{Мөнөө } f(1) : 2 \text{ yeg } c > 1 \text{ - аргаар.}$$

✓
2