



Шифр
5 2 9

Оноо
7

Хуудас/Sheet
1 2

2n оройтой аян өгнөт.

1). n-сэндой цэг

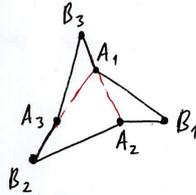
аян өгнөлтөө ял зурагдах орой дараалаар нь $A_1, B_1, A_2, B_2, \dots, A_n, B_n$ гэж тэмдэглэ. (аль ч орой нь ял хөрш бичигдсэн оройтойгоо л холбогдсон буюу аян өгнөлтийн 1 талын цурлт).

A_1, A_2, \dots, A_n дүрс нь зөв n өгнөлт

B_1, B_2, \dots, B_n дүрс нь зөв n өгнөлт

Энд $A_k, B_{k+\frac{n-1}{2}}, A_{k+\frac{n+1}{2}}$ дугаартай 3 орой нь 1 шүүрэн дээр оршидог байлаар авна. (A_t үзэг $t > n$ бол цурийн A_{t-n} гэж ойлгоно.)

n=3 цэг зурвал



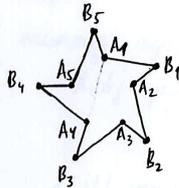
(B-к хувьд адил).

A_1, B_2, A_3 - 1 шүүрэн

A_2, B_3, A_1 - 1 шүүрэн

A_3, B_1, A_2 - 1 шүүрэн.

n=5 цэг зурвал



A_1, B_3, A_4

A_2, B_4, A_5

A_3, B_5, A_1

A_4, B_1, A_2

A_5, B_2, A_3

- 1 шүүрэн.

Этэрх зарлимаар зурагдах 2n аян өгнөлтийн авч үзье.

Эн аян өгнөлтийн тэнхүү оройтой 2 аян өгнөлтөд хувааж гадагх диагональ алддаг үзье. $B_i B_j, A_i A_j, B_i A_j$ хэлбэртэй байна. Тэнхүү диагональ нь

$B_i B_j$ үед: $B_i B_j$ гэрлийн дээр алар ч A_k үзэн оршидог байлаар B_1, \dots, B_n үзүүдэн сонгож гадна. ($A_k, B_{k+\frac{n-1}{2}}, A_{k+\frac{n+1}{2}}$ үзүүд л 1 шүүрэн орошиг хэрэгтэй

үзье B үзүүдэн маш алсад сонгож гадна).

Тэгэхээр $B_i B_j$ нь бүтнээрээ орошиг гаддаг бол $B_i A_{i+1} B_{i+1} \dots A_j B_j$, $B_j A_{j+1} B_{j+1} \dots A_i B_i$ гэж 2 аян өгнөлтөд хуваана. 1 нь $2k+1$ оройтой гэгдэ

$2k+1+2k+1 = 4k+2$ $B_i B_j$ үзүүдийн давцлын хэсгэл $4k$ орой болно. Гэвч $2n$ орой n нь сэндрой түү зорил үүрэг.



Шифр
5 2 9

Бодлого
A1

Хуудас/Нийт
2 2

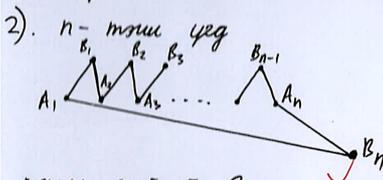
- $A_i A_j$ үед $B_i B_j$ -тай эл аднаар тэн, сонгойн зорги гарна.
($A_i A_j$ дээр оор ямар ч өгй оршиггүй нь тодорхой).
- $B_i A_j$ үед $j \neq i + \frac{n-1}{2}$ үед $B_i A_j$ хэрхэн дээр оор ямар ч өгй оршиггүй байхад өгйүүдэд тэнгэжсэн олон ойлгогчоо зурж гадна. $B_i A_j$ диагональраа олон ойлгогчоо хуваа.

$B_i A_{i+1}, B_{i+1} \dots A_j$ (1 олон ойлгогч нь)
 $A_j B_j A_{j+1} \dots A_i B_i$ (1 олон ойлгогч нь)

Энэ 1 олон ойлгогч нь $\frac{2n+2}{2} = n+1$ оройтой байна. Чухам $j = i + \frac{n-1}{2}$ болно.

Тэгвэл $A_i, B_{i+\frac{n-1}{2}}, A_{i+\frac{n+1}{2}}$ буюу A_i, B_j, A_{j+1} - 1 шугуун дээр оршино.

Тэгэхээр 2 олон ойлгогч нь $n, n+1$ оройнуудтай болж зорги гарна.



ийн $2n$ ойлгогчийн авч урв.
 A_1, A_2, \dots, A_n - 1 шугуун
 B_1, B_2, \dots, B_{n-1} - 1 шугуун.

тэнгүү оройтой 2 олон ойлгогчоо хувааа биди диагональ алддаг гэв. (Бүхлээрээ оршино).
 * Тэгвэл диагональ нь $-A_i A_j$ үед $j=i+1$ байхаас оор оршино.

Чир нь $j \geq i+2$ бол A_1, \dots, A_n - 1 шугуун дээр орших тун 2-с их дүрсэд хуваана.
 3,3 оройтой 2 олон ойлгогчоо хувааа $\Rightarrow 2n=4$

- $A_i B_j$ үед $j=i+1$ үед $j=i$ эсвэл $j=i-1$ байж болохгүй нь ойлгогчтой.
 Чир нь энэ үед $A_i B_j$ нь олон ойлгогчийн тал болно.

$j \neq n$ үед $A_i B_j$ нь бүхлээрээ олон ойлгогч дотор оршиггүй. (Зургаас ойлгогчтой)
 Чухам $j=n$ ба $A_i B_n$ - диагональ. $A_i B_i A_{i+1} \dots A_n B_n, B_n A_1, B_1 \dots A_{i-1} B_{i-1} A_i$ гэж 2 олон ойлгогч.
 1 нь $2k$ оройтой гэвэл $2k+2k=4k$ $A_i B_n$ - k давхцсан хэсвээ $4k-2$ оройтой болж n -тэнгүүн зоргиго.
 $4k-2 = 2(2k-1)$

- $B_i B_j$ үед (тэг нь олон ойлгогч дотор оршиггүй нь ойлгогчтой)
 Чухам $2n \neq 4$ үед бодлогын нөхцлийг хамгаалгүй. $2n=4$ буюу $n=2$ үед.
 (хэтэр үед) тэнгүү оройтой 2 олон ойлгогчоо хувааа, бүхлээрээ байршиг диагональ алддог.

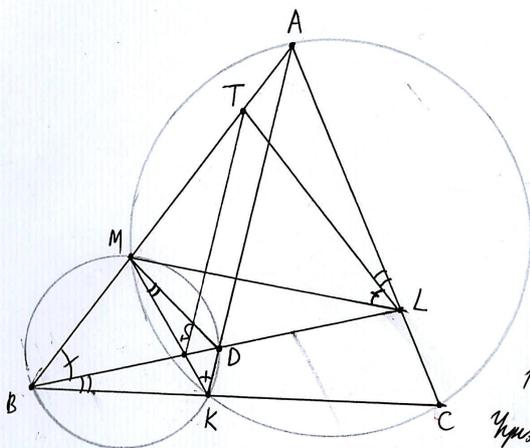


Гарцуу: $n=2$ гэж ганц шийдтэй.



Шинэ Огноо
529 7

Хуудас/Нийт
11



$\angle ALT = \angle CBL$ гэж олонсон.

M, B, K, D - 1 тойрог дээр орших тул $\angle MBD = \angle MKD$

A, M, K, C - 1 тойрог дээр орших тул $\angle MKA = \angle MCA \Rightarrow$

$\Rightarrow \angle MBL = \angle MKA = \angle MCA$

Буюу $\angle MBL = \angle MCL$ тул M, B, C, L нь 1 тойрог дээр оршино.

Чинээх $\angle MBC = 180^\circ - \angle MLC = \angle MLA$

$\angle MBC = \angle MBL + \angle LBC = \angle MLA = \angle MLT + \angle ALT \Rightarrow \angle MBL = \angle MLT$

B, M, D, K - 1 тойрог дээр орших тул $\angle AMD = \angle BKD$

M, K, C, A - 1 тойрог дээр орших тул $\angle BMK = \angle KCA$

\parallel
 $\angle BDK$

$\Rightarrow \angle BDK = \angle KCL$ тул

D, K, C, L - 1 тойрог дээр оршино.

Чинээх $\angle BKD = \angle BLC = \angle AMD$.

$\angle TLD + \angle TMS = \angle TLD + \angle AMD + \angle KMD = \angle TLD + \angle BLC + \angle ALT = 180^\circ \Rightarrow$

$\Rightarrow T, M, S, L$ - 1 тойрог дээр оршино. $\Rightarrow \angle TSM = \angle TLM \Rightarrow \angle TSM = \angle AKM$

Буюу $TS \parallel AK$ гэж батлагдав.



Шифр
5 2 9

Бодлого
A3 7

Хуудас/Нийт
11

$$\forall k \in \mathbb{N} : 7^k \mid 1^n + 2^n + 3^n \quad \exists n.$$

Лемма. $a \equiv b \pmod{7^k}$ бол $a^7 \equiv b^7 \pmod{7^{k+1}}$ байна.

Баталгаа. $a - b \equiv 0 \pmod{7^k} \Rightarrow a \equiv b \pmod{7}$ гэж болно.

$$a^7 - b^7 = (a - b)(a^6 + a^5b + a^4b^2 + a^3b^3 + a^2b^4 + ab^5 + b^6)$$

$a - b \equiv 0 \pmod{7^k}$ тунд 2 дахь хэсэгт хэсгийн дахь тоог 7-н хуваагдахыг батлахад хялалттай. $a^6 + a^5b + a^4b^2 + a^3b^3 + a^2b^4 + ab^5 + b^6 \equiv 7 \cdot b^6 \equiv 0 \pmod{7}$.

($a \equiv b \pmod{7}$)

Үүнтэй лемма батлагдвал.

Лемма - с ерөнхий тохиолдолд $a \equiv b \pmod{7}$ бол $a^{7^{k-1}} \equiv b^{7^{k-1}} \pmod{7^k}$ гэж гарна.

Одоо бодлого дунд $n = 3 \cdot 7^{k-1} + 1$ гэж авъя.

$$2^n = 2^{3 \cdot 7^{k-1} + 1} \quad 2^3 \equiv 1 \pmod{7} \text{ тунд лемма - с } 2^{3 \cdot 7^{k-1}} \equiv 1 \pmod{7^k} \text{ гэж гарна.}$$

$$2^n = 2^{3 \cdot 7^{k-1} + 1} \equiv 2 \pmod{7^k}$$

$$3^3 \equiv -1 \pmod{7} \text{ тунд лемма - с } 3^{3 \cdot 7^{k-1}} \equiv (-1)^{7^{k-1}} = -1 \pmod{7^k} \text{ гэж гарна.}$$

$$3^n = 3^{3 \cdot 7^{k-1} + 1} \equiv -3 \pmod{7^k}$$

Үүнтэй лемма $1 + 2^n + 3^n \equiv 0 \pmod{7^k}$ болж бодлого батлагдвал.

$$n = 3 \cdot 7^{k-1} + 1 \text{ үед } 7^k \mid 1 + 2^n + 3^n$$

$$k=1 \text{ үед } n=4 \quad 7 \mid 1 + 2^4 + 3^4 = 98$$

$$k=2 \text{ үед } n=22 \quad 49 \mid 1 + 2^{22} + 3^{22}$$

$$2^{22} \equiv 15^3 \cdot 16 \equiv 29 \cdot 49 \equiv 2 \pmod{49}$$

$$3^{22} \equiv 2^4 \cdot 9 \equiv 46 \pmod{49}.$$



Шифр
6 1 5 7

Хуудас/Нийт
1 2

$$0 \leq a_1, \dots, a_n \leq 1$$

$$(1) \frac{1 - a_1 a_2 \dots a_n}{n} \leq \frac{1}{1 + a_1 + \dots + a_n} \Rightarrow (1 + a_1 + \dots + a_n)(1 - a_1 \dots a_n) \leq n \text{ гэж батлахад}$$

$$1 + a_1 + \dots + a_n - (1 + a_1 + \dots + a_n) a_1 \dots a_n \leq n$$

$$a_1 + \dots + a_n \leq n - 1 + (1 + a_1 + \dots + a_n) a_1 \dots a_n$$

Хэрэв $a_1 + \dots + a_n \leq n - 1$ бол $(1 + a_1 + \dots + a_n) a_1 \dots a_n \geq 0$ тунг шууд гарна.

Чирээх $a_1 + \dots + a_n \geq n - 1$ гэж үзье.

Тэгвэл $(1 + a_1 + \dots + a_n) a_1 \dots a_n \geq n \cdot a_1 \dots a_n$ болно. \Rightarrow

$\Rightarrow a_1 + \dots + a_n \leq n - 1 + n a_1 \dots a_n$ (2) гэж батлахад хаклацтай.

$$n = 1 \text{ үед } (1) \text{ маань шууд гарна. } 1 - a_1 \leq \frac{1}{1 + a_1} \Rightarrow 1 - a_1^2 \leq 1 \quad \checkmark$$

Чирээх $n \geq 2$ гэж үзье. Илүүдэл ашиглая.

$$n = 2 \text{ үед } (2) \text{ нь } a_1 + a_2 \leq 1 + 2a_1 a_2 \Rightarrow 0 \leq a_1 a_2 + (1 - a_1)(1 - a_2) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow a_1 a_2 \geq 0$$

$$(1 - a_1)(1 - a_2) \geq 0 \text{ тунг дээрх тэгшитгэл биш нь үргэж.}$$

$n = n$ үед $a_1 + \dots + a_n \leq n - 1 + n a_1 \dots a_n$ (3) байдал үх.

$n = n + 1$ үед $a_1 + \dots + a_{n+1} \leq n + (n + 1) a_1 \dots a_{n+1}$ (4) гэж батлахад болно.

$a_1 + \dots + a_{n+1} \geq n$ тунг $a_1 + \dots + a_n \geq n - 1$ байна ($a_{n+1} \leq 1$).

~~Чирээх~~ Чирээх (4) дээрх a_1, \dots, a_n -н оронд (3) дээрх $a_1, \dots, a_n - 2$ оруулж болно. Тэгвэл (4)-г (3)-д хасъя.

$$a_{n+1} \leq 1 + a_1 \dots a_n ((n + 1) a_{n+1} - n) \text{ гэж батлахад шилжилт батлагдана.}$$

\Downarrow

$$a_{n+1} - 1 \leq a_1 \dots a_n ((n + 1) a_{n+1} - (n + 1)) + a_1 \dots a_n$$

$$\parallel$$

$$a_1 \dots a_n (a_{n+1} - 1)(n + 1) + a_1 \dots a_n$$

\Downarrow

$$(a_{n+1} - 1)(1 - a_1 \dots a_n (n + 1)) \leq a_1 \dots a_n$$



Шифр
615

Болого
B1

Хуудас/Нийт
22

$$a_{n+1} \leq 1 \text{ тус } a_{n+1} - 1 \leq 0.$$

Хэрэв $1 - a_1 \dots a_n (n+1) \leq 0$ бол $1 \leq a_1 \dots a_n (n+1) \Rightarrow \frac{1}{n+1} \leq a_1 \dots a_n$

Батлах гэж буй (4) нь $a_1 + \dots + a_{n+1} \leq n + (n+1) a_1 \dots a_{n+1} \Rightarrow$

$$\Rightarrow n + (n+1) a_1 \dots a_{n+1} \geq n + a_{n+1} \Rightarrow a_1 + \dots + a_{n+1} \leq n + a_{n+1} \text{ буюу}$$

$a_1 + \dots + a_n \leq n$ гэж батлах болно. Энэ нь $\forall i: a_i \leq 1$ үзгээ шууд гарна. Чухам $1 - a_1 \dots a_n (n+1) \geq 0$.

Тэгэхээр $a_{n+1} - 1 \leq 0$

$$1 - a_1 \dots a_n (n+1) \geq 0 \Rightarrow (a_{n+1} - 1)(1 - a_1 \dots a_n (n+1)) \leq 0 \text{ болно.}$$

$a_1 \dots a_n \geq 0$ байх нь ойлгомжтой тус

$$(a_{n+1} - 1)(1 - a_1 \dots a_n (n+1)) \leq a_1 \dots a_n \text{ бол илджийн шигшмт батлагдав.}$$

Чухам $a_1 + \dots + a_n \leq n - 1 + (1 + a_1 + \dots + a_n) a_1 \dots a_n$ нь үнэн болж $(1 + a_1 + \dots + a_n)(1 - a_1 \dots a_n) \leq n$

Тэгэхдээ хэрхэн нэгдэл нь $a_i = 0$ байх $\exists i \Rightarrow a_1 = 0$ үе.

$$\frac{1}{n} \leq \frac{1}{1 + a_2 + \dots + a_n}$$

$$1 + a_2 + \dots + a_n \leq n$$

$$1 + a_2 + \dots + a_n = n \Rightarrow a_2 = \dots = a_n = 1.$$

(эвч 1 нь 0-той, бусад нь 1-тэй тэнцүү).

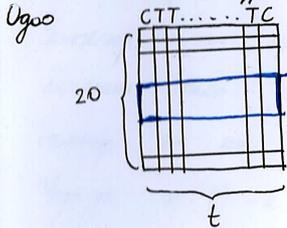


Шифр 615 Огноо 0+3=3 ТТ.

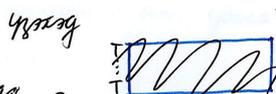
Хуудас/Нийт 12

20x20 хүснэгт. $\times \begin{matrix} y \\ \square \end{matrix}$ үүний $X \times Y$ хүснэгт гэе.

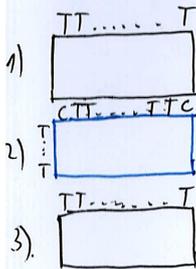
20x20 хүснэгтээ эхлэх нь 20x1-үүдэд хуваая. (20 ширхэг).
Дараа нь 20 ширхэг 20x1-үүдийг галж дээр нь тэдгээрт байлаа хар өнгөөр будагдсан нүднүүдийн тоо тэнцүү, сондгой юу гэдгийг танин мэднэ. Төвгөөр Т-тэнцүү С-сондгой гэе.
Эдгээр нэг будагдсан нүдтэй мөн Т будагдсан нүдтэй 20x1-д хуваалтын дүрс бүрт эл 2 будагдсан нүд байлаар бүрх хувааж гадна. Учир нь будагдсан нүднүүд X_1, \dots, X_{2k} -р мөрнүүд дээр байлаа тэдгээр үрж болно. Төвгөөр 20x1 дүрсээ $X_2 \times 1, (X_4 - X_2) \times 1, \dots, (X_{2k} - X_{2k-2}) \times 1$ гэж k ширхэг тэнцүү өнгөтөд хуваахаар тэнцүү өнгөт бүрт эл 2 хар нүд оршино. ($X_1 < X_2 < \dots < X_{2k}$).



Бүрх дээр нь C, T, T, ..., T, C гэж бүтэлдсэн хэсэг бүрх дараалсан хайр C-2 авч үзье. Мүрд орших \square хүснэгт бүрийн авч



20x t үрж нь дараах 3 хэсэг хуваалдана.



1, 3-р дүрсийн тэнцүүдүйнх нь хувьд эл 2 хар нүдтэй байлаар хувааж гадна (баламжид тэнц).

2-р дүрсийн мөрний тэнцүүдүйнх нь хувьд эл 2 хар нүдтэй байлаар хувааж гадна.

Энд Т нь хоосон бол нөгөө үүрэгтэй.



байлаар хуваахаар болно.

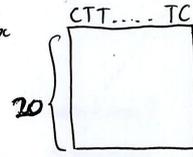


Шифр
6 1 5

Бодлого
B2

Хуудас/Нийт
2 2

Чирээг дараалсан хоёр C бүрийн хооронд оршиг



нүсгэлтийг хувааж тэнг өнгөт бүрт эл 2 хар нуг! байгаар хувааж гадна.

Эвэр C гэж бичигдсэн баганын тоо тэнг бэл дарааллаар нь 2,2-оор нь дээрх шил авааг хувааж бүрт эл 2 хар нуг байгаар хувааж гадна. Харин C гэж бичигдсэн баганын тоо сонгой бэл 2,2-оор нь зураамуураг авааг хуваасаар нэгт нь ганц C гэж багана үлдэж. Энэ баганын хар нуг оршиг мөрүүдийг дугаар x_1, \dots, x_{2k+1} гэвэл $x_2 \times 1, (x_4 - x_2) \times 1, \dots, (x_{2k} - x_{2k-2}) \times 1$ нуг хуваамааг ганц тэнг өнгөт x_{2k+1} гэж ганц хар нугтэй ~~нуг~~ оршиг.

Чирээг тэг үед нийт хар нугийн тоо нь C гэж бичигдсэн баганын тоо сонгой тус нийт сонгой хар нуг байна.

Тэгээр эл нх хар нугтэй тэнг өнгөт заавал олдоно.

Чирээг $n(P)$ -н хамгийн их угса нь 1.

Хариу: 1.



Шифр Оноо

6	1	5	0
---	---	---	---

Хуудас/Нийт

1	
---	--

