

LVIII Міжнародна математична олімпіада

Георгій Шевченко

З 4 по 16 липня 2012 року у місті Мар-дель-Плата, Аргентина, проходила 53-тя міжнародна олімпіада школярів з математики. В олімпіаді взяли участь 548 учнів зі 100 країн.

Склад команди України було визначено на відбірково-тренувальних зборах. За результатами відбору до складу команди України увійшли такі шість учнів:

Богдан Ківва, випускник Києво-Печерського ліцею № 171 “Лідер”;

Максим Чаудхарі, випускник ліцею № 208 м. Києва;

Олександр Руденко, випускник Києво-Печерського ліцею № 171 “Лідер”;

Данило Хілько, учень 10 класу ліцею № 208 м. Києва;

Анна Мітрущенкова, випускниця загальноосвітнього спеціалізованого санаторного інтернатного закладу “Ерудит” для обдарованих дітей Донецької області;

Дмитро Матвеєвський, випускник Харківського фізико-математичного ліцею № 27.

Керівник команди — Андрій Вікторович Паньков, науковий співробітник Інституту інноваційних технологій і змісту освіти.

Науковий керівник команди — Георгій Михайлович Шевченко, докторант Київського національного університету ім. Тараса Шевченка.

Крім того, до складу команди України в якості помічника керівника команди входила Ольга Олександрівна Кравченко, директор юридичного департаменту МОНмолодьспорту України.



Команда України. Вгорі: М. Чаудхарі, Б. Ківва, О. Руденко, Д. Хілько, А. Мітрущенкова, внизу: Д. Матвеєвський

Бронзову медаль отримали учасники, які набрали 14–20 балів, срібну — 21–27 балів, золоту — 28 балів і більше. Усього було розіграно 51 золоту, 88 срібних та 138 бронзових медалей.

Учасники команди України показали такі результати:

Учасник	1	2	3	4	5	6	Сума балів	Нагорода
Олександр Руденко	7	7	0	3	7	0	24	Срібна медаль
Богдан Ківва	7	6	0	4	7	0	24	Срібна медаль
Данило Хілько	7	1	0	7	7	0	22	Срібна медаль
Максим Чаудхарі	7	0	0	7	4	0	18	Бронзова медаль
Дмитро Матвєєвський	7	1	0	6	3	0	17	Бронзова медаль
Анна Мітрущенко	7	1	0	3	0	0	10	Похвальна грамота



Команда України на символі м. Мар-дель-Плата — морському леві. Вгорі: керівник А.В. Паньков, під ним: Д. Матвєєвський,

науковий керівник Г.М. Шевченко, Б. Ківва, О. Руденко, внизу:
 М. Чаудхарі, Д. Хілько, А. Мітрощенкова. На задньому фоні
 ліворуч готель "Provincial", де проводилася олімпіада

У неофіційному командному рейтингу Україна посіла 19–21 місце, а перші 25 країн наведені у таблиці.

Країна	Медалі			Результати по задачах						Σ	Місце
	З	С	Б	1	2	3	4	5	6		
Південна Корея	6	0	0	42	42	21	39	42	23	209	1
Китай	5	0	1	42	40	14	31	38	30	195	2
США	5	1	0	42	40	33	38	23	18	194	3
Росія	4	2	0	42	35	21	41	29	9	177	4
Канада	3	1	2	42	32	9	39	24	13	159	5–6
Таїланд	3	3	0	42	42	4	39	30	2	159	5–6
Сингапур	1	3	2	42	35	11	32	27	7	154	7
Іран	3	2	1	42	29	6	39	34	1	151	8
В'єтнам	1	3	2	42	36	4	31	35	0	148	9
Румунія	2	3	1	40	36	7	36	20	5	144	10
Індія	2	3	0	36	36	4	23	35	2	136	11
КНДР	2	1	3	42	30	0	30	22	4	128	12–13
Туреччина	1	3	2	42	19	1	42	21	3	128	12–13
Тайвань	1	3	0	42	20	5	29	23	8	127	14
Сербія	1	2	1	42	21	7	26	26	4	126	15
Перу	0	3	2	42	29	3	34	17	0	125	16
Японія	0	4	1	42	15	4	27	28	5	121	17
Польща	0	2	4	40	22	10	25	22	0	119	18
Болгарія	1	2	2	42	22	7	38	4	3	116	19–21
Бразилія	1	1	3	42	23	3	33	14	1	116	19–21
Україна	0	3	2	42	16	0	30	28	0	116	19–21
Великобританія	1	1	4	36	12	9	41	11	6	115	22–23
Нідерланди	2	0	3	38	22	6	34	14	1	115	22–23
Білорусь	0	4	1	42	29	0	31	11	1	114	24
Греція	1	1	3	42	21	0	15	29	0	107	25

Повні результати Міжнародної математичної олімпіади 2012 року на офіційному сайті Міжнародних математичних олімпіад <http://www.imo-official.org>. Багато цікавої інформації можна знайти і на офіційному сайті Міжнародної математичної олімпіади 2012 року <http://oma.org.ar/imo2012/>.

Наводимо завдання Міжнародної математичної олімпіади 2011 року з розв'язаннями.

Умови задач 53-ої Міжнародної математичної олімпіади (в дужках вказано країну, що запропонувала задачу)

Задача 1. (Греція) Для трикутника ABC точка J є центром зовнівписаного кола, яке дотикається сторони BC у точці M та прямих AB , AC у точках K , L відповідно. Прямі LM та BJ перетинаються у точці F , а прямі KM та CJ перетинаються у точці G . Нехай S — точка перетину прямих AF і BC , а точка T — точка перетину прямих AG і BC . Довести, що точка M ділить відрізок ST навпіл.

Задача 2. (Австралія) Дано ціле число $n \geq 3$ і такі додатні дійсні числа a_2, a_3, \dots, a_n , що $a_2 a_3 \cdot \dots \cdot a_n = 1$. Довести, що

$$(1 + a_2)^2 (1 + a_3)^3 \cdot \dots \cdot (1 + a_n)^n > n^n.$$

Задача 3. (Канада) Два гравці A та B грають у гру “*Ти ж мене підманула*”. Правила цієї гри залежать від двох натуральних чисел k та n , які відомі обом гравцям.

На початку гри A обирає натуральні числа x і N , для яких $1 \leq x \leq N$. Гравець A зберігає число x у таємниці, а число N правдиво повідомляє гравцю B . Гравець B після цього намагається отримати інформацію про x , задаючи гравцю A запитання таким чином: перед кожним запитанням B обирає довільну множину S натуральних чисел (можливо, вже вказану в одному з попередніх запитань) та питає A , чи належить x множині S . Гравець B може задати стільки запитань, скільки він захоче. На кожне задане B запитання гравець A має одразу відповідати “*так*” чи “*ні*”, але їй дозволяється збрехати стільки разів, скільки вона забажає. Єдине обмеження — із будь-яких $k + 1$ послідовних відповідей принаймні одна має бути правдивою.

Після того, як B задав стільки запитань, скільки він уважав за потрібне, він має вказати множину X з щонайбільше n натуральних чисел. Якщо x належить X , то B перемагає; інакше він програє. Довести, що:

1. Якщо $n \geq 2^k$, то B має виграшну стратегію.
2. Для довільного достатньо великого k знайдеться таке ціле число $n \geq 1,99^k$, що B не має виграшної стратегії.

Задача 4. (Південна Африка) Знайти усі такі функції $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$, що для довільних цілих a, b, c , які задовольняють умову $a + b + c = 0$, виконується рівність

$$f^2(a) + f^2(b) + f^2(c) = 2f(a)f(b) + 2f(b)f(c) + 2f(c)f(a).$$

Задача 5. (Чехія) Нехай ABC — трикутник, у якому $\angle BCA = 90^\circ$, D — основа висоти, проведеної з вершини C . На відрізку CD взято точку X . Точка K на відрізку AX є такою, що $BK = BC$. Аналогічно, точка L на відрізку BX є такою, що $AL = AC$. Нехай M — точка перетину AL і BK . Довести, що $MK = ML$.

Задача 6. (Сербія) Знайти всі натуральні числа n , для яких існують такі невід’ємні цілі числа a_1, a_2, \dots, a_n , що

$$\frac{1}{2^{a_1}} + \frac{1}{2^{a_2}} + \dots + \frac{1}{2^{a_n}} = \frac{1}{3^{a_1}} + \frac{2}{3^{a_2}} + \dots + \frac{n}{3^{a_n}} = 1.$$

Розв’язання задач

1. З трикутника BFM маємо $\angle BFM = \angle CBJ - \angle BMF$. Оскільки BJ є зовнішньою бісектрисою трикутника ABC , то $\angle CBJ = \frac{1}{2}\angle KBM$. За властивістю дотичних, проведених до кола, $CM = CL$. Тому трикутник CML рівнобедрений, а отже

$$\angle BMF = \angle CML = \frac{1}{2}(\angle CML + \angle CLM) = \frac{1}{2}\angle ACB.$$

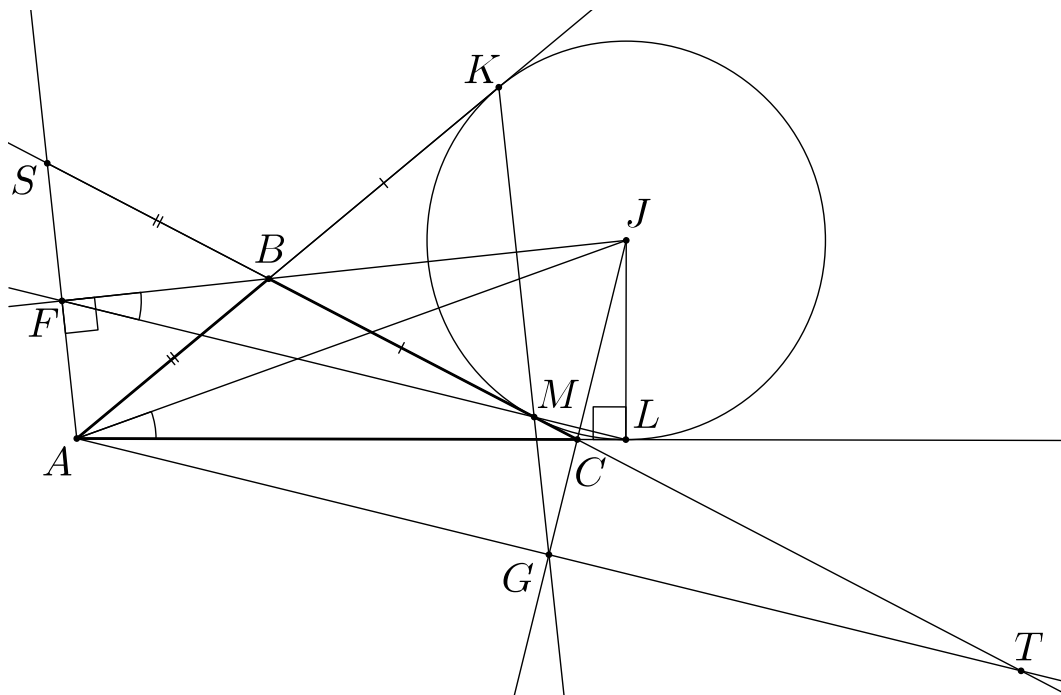
Звідси

$$\angle BFM = \frac{1}{2}(\angle KBM - \angle ACB) = \frac{1}{2}\angle BAC = \angle JAL$$

(оскільки AJ є бісектрисою кута BAC). Таким чином, чотирикутник $AFJL$ є вписаним, тому $\angle AFJ = 180^\circ - \angle ALJ = 90^\circ$. Тоді BF — бісектриса та висота трикутника BSA , отже цей трикутник рівнобедрений, звідки $BA = BS$ та

$$SM = BS + BM = BA + BK = AK.$$

Аналогічно $TM = AL$. Але за властивістю дотичних $AK = AL$, тому $SM = TM$, що й потрібно довести.



2. Для $k = 2, 3, \dots, n$ за нерівністю Коші маємо

$$(1 + a_k)^k = \left(\underbrace{\frac{1}{k-1} + \frac{1}{k-1} + \dots + \frac{1}{k-1}}_{k-1 \text{ разів}} + a_k \right)^k \geq \frac{k^k}{(k-1)^{k-1}} a_k. \quad (*)$$

Перемножаючи всі ці нерівності, дістанемо

$$(1 + a_2)^2 (1 + a_3)^3 \cdot \dots \cdot (1 + a_n)^n \geq \frac{2^2}{1^1} \cdot \frac{3^3}{2^2} \cdot \dots \cdot \frac{n^n}{(n-1)^{n-1}} a_2 a_3 \cdot \dots \cdot a_n = n^n. \quad (**)$$

Рівність у (***) можлива лише тоді, коли у кожній з нерівностей (*) досягається рівність, тобто при $a_2 = 1, a_3 = \frac{1}{2}, \dots, a_n = \frac{1}{n-1}$. Проте ці рівності не можуть виконуватись одночасно, оскільки $a_2 a_3 \cdot \dots \cdot a_n = 1$. Отже, у (***) має місце строга нерівність, що й потрібно довести.

3. Назвемо відповідь V на запитання “Чи належить x множині S ?” *несумісною* з числом y , якщо або ця відповідь негативна та $y \in S$, або ця відповідь позитивна та $y \notin S$.

1. Припустимо, що B визначив множину T розміру m , яка точно містить x . На початку ігри це виконано з $m = N$ та $T = \{1, 2, \dots, N\}$. Доведемо, що якщо $m > 2^k$, то B може точно визначити якесь число y , відмінне від x .

Оскільки важливою є лише кількість елементів $m > 2^k$ множини T , то надалі зручно вважати, що $T = \{0, 1, 2, \dots, 2^k, \dots, m - 1\}$. Спочатку B задає одне і те саме запитання: чи $x = 2^k$ (тобто чи належить x одноелементній множині $\{2^k\}$). Якщо A відповідає “ні” $k + 1$ разів поспіль, то одна з цих відповідей буде правдивою, тому можна буде взяти $y = 2^k$. Інакше B припиняє питати про 2^k після відповіді “так”, натомість задаючи такі запитання для $i = 1, 2, \dots, k$: чи дорівнює нулю i -та цифра в двійковому записі числа x . Визначимо тепер число $y \in \{0, 1, 2, \dots, 2^k - 1\}$ таким чином: для $i = 1, 2, \dots, k$ його i -та цифра в двійковому записі дорівнює 1, якщо A відповіла “так” на запитання про i -ту цифру числа x , інакше вона дорівнює 0. Очевидно, що число y несумісне з усіма $k + 1$ отриманими відповідями. Тому, оскільки хоча б одна з цих відповідей є правдивою, то $y \neq x$.

Отже, в будь-якому разі B може точно визначити відмінне від x число $y \in T$. Тоді він може зменшити множину T і, повторюючи цю процедуру, дійти до множини розміру $2^k \leq n$, яка точно містить x , тобто може гарантувати собі перемогу.

2. Доведемо, що якщо $1 < \lambda < 2$ та $n = [(2 - \lambda)\lambda^{k+1}] - 1$, то B не має виграшної стратегії. Тоді для завершення розв’язання достатньо буде зафіксувати $1,99 < \lambda < 2$ та зауважити, що при всіх достатньо великих k має місце нерівність

$$n = [(2 - \lambda)\lambda^{k+1}] - 1 > 1,99^k.$$

Розглянемо таку стратегію для A . Вона обирає $N = n + 1$ та довільне число $x \in \{1, 2, \dots, n + 1\}$. Для кожного числа $i = 1, 2, \dots, n$ позначимо k_i кількість несумісних з i відповідей поспіль на певний момент часу. Доведемо, що A може діяти таким чином, щоб вираз

$$\Lambda = \lambda^{k_1} + \lambda^{k_2} + \dots + \lambda^{k_{n+1}}$$

завжди залишався меншим за λ^{k+1} . Аби цього досягти, A має відповідати на кожне запитання так, щоб значення виразу Λ було якнайменшим. Таким чином, до першої відповіді $k_1 = k_2 = \dots = k_{n+1} = 0$ та $\Lambda = n + 1 = [(2 - \lambda)\lambda^{k+1}] < \lambda^{k+1}$. Далі, якщо перед черговим запитанням про деяку множину $S \subset \{1, 2, \dots, n + 1\}$ значення виразу дорівнювало

$$\Lambda = \lambda^{k_1} + \lambda^{k_2} + \dots + \lambda^{k_{n+1}} < \lambda^{k+1},$$

то після відповіді (яка є несумісною або з елементами множини S , або з елементами

iii доповнення) значення виразу дорівнюватиме

$$\Lambda = \min \left(\sum_{i \in S} \lambda^{k_i+1} + \sum_{i \notin S} 1, \sum_{i \in S} 1 + \sum_{i \notin S} \lambda^{k_i+1} \right) \leq \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{n+1} (1 + \lambda^{k_i+1}) < \\ < \frac{1}{2} (n+1 + \lambda^{k+2}) < \frac{1}{2} ((2-\lambda)\lambda^{k+1} + \lambda^{k+2}) = \lambda^{k+1}.$$

Отже, після кожної відповіді $\Lambda < \lambda^{k+1}$, зокрема, $k_i \leq k$ для кожного i , тобто для жодного числа не буде отримано понад k несумісних з ним відповідей поспіль. Більше того, стратегія A не залежить від x , тобто B не здобуде жодної інформації про x .

4. При $a = b = c = 0$ одержимо $3f^2(0) = 6f^2(0)$, тобто $f(0) = 0$.

При $c = 0, b = -a$ одержимо $f^2(a) + f^2(-a) = 2f(a)f(-a)$, звідки $f(-a) = f(a)$.

Тепер помітимо, що якщо $f(t) = 0$ для деякого $t \neq 0$, то при $a = x, b = -x - t, c = t$ одержимо $f^2(x) + f^2(x+t) = 2f(x)f(x+t)$ (ми врахували, що $f(-x-t) = f(x+t)$). Звідси $f(x+t) = f(x)$ для будь-якого $x \in \mathbb{Z}$, тобто функція $f \in t$ -періодичною.

Підставивши $a = x, b = -2x, c = x$, одержимо $2f^2(x) + f^2(2x) = 4f(x)f(2x) + 2f^2(x)$, звідки $f(2x)(f(2x) - 4f(x)) = 0$, тобто $f(2x) \in \{0, 4f(x)\}$. Отже, $f(2) \in \{0, 4f(1)\}$. Якщо $f(2) = 0$, то $f \in 2$ -періодичною, тобто

$$f(2k) = 0, f(2k+1) = s, \quad k \in \mathbb{Z}, \quad \text{де } s = f(1).$$

Неважко переконатися, що така функція задовольняє умову задачі. Справді, за умови $a + b + c = 0$ або усі числа a, b, c парні, або серед них рівно два непарних, а тому трійка чисел $(f(a), f(b), f(c))$ — це з точністю до перестановки $(0, 0, 0)$ або $(s, s, 0)$. Обидві трійки задовольняють вихідне рівняння.

Нехай тепер $f(2) \neq 0$, тоді $f(2) = 4f(1) \neq 0$. Маємо $f(4) \in \{0, 4f(2)\}$. Якщо $f(4) = 0$, то функція $f \in 4$ -періодичною. Оскільки $f(3) = f(-1) = f(1)$, дістаємо

$$f(4k) = 0, f(4k+1) = f(4k+3) = s, f(4k+2) = 4s, \quad k \in \mathbb{Z}, \quad \text{де } s = f(1).$$

Перебираючи остачі від ділення на 4, неважко переконатися, що така функція є розв'язком рівняння. Справді, за умови $a + b + c = 0$ трійка чисел $(f(a), f(b), f(c))$ — це з точністю до перестановки одна з трійок $(0, 0, 0)$, $(4s, 4s, 0)$, $(0, s, s)$ або $(4s, s, s)$. Усі ці трійки задовольняють вихідне рівняння.

Нарешті, нехай $f(4) = 4f(2) = 16f(1) \neq 0$. Доведемо індукцією за n , що

$$f(n) = sn^2, \quad n \in \mathbb{N}, \quad \text{де } s = f(1) \neq 0.$$

При $a = 1, b = 2, c = -3$ одержимо $17s^2 + f^2(3) = 10sf(3) + 8s^2$, тобто

$$f^2(3) - 10sf(3) + 9s^2 = 0.$$

Аналогічно при $a = 1, b = 3, c = -4$ дістаємо

$$f^2(3) - 34sf(3) + 225s^2 = 0.$$

6. Нехай $a = \max\{a_1, \dots, a_n\}$. Тоді

$$1 \cdot 3^{a-a_1} + 2 \cdot 3^{a-a_2} + \dots + n \cdot 3^{a-a_n} = 3^a.$$

Ліва частина цієї рівності має таку ж парність, як $1 + 2 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$, а права є непарною. Отже, $\frac{n(n+1)}{2}$ є непарним, звідки n дає остачу 1 або 2 при діленні на 4. Доведемо тепер, що всі n , які дають остачу 1 або 2 при діленні на 4, задовольняють умову задачі.

Назвемо набір b_1, b_2, \dots, b_n цілих чисел *припустимим*, якщо знайдуться такі невід'ємні цілі числа a_1, a_2, \dots, a_n , що

$$\frac{1}{2^{a_1}} + \frac{1}{2^{a_2}} + \dots + \frac{1}{2^{a_n}} = \frac{b_1}{3^{a_1}} + \frac{b_2}{3^{a_2}} + \dots + \frac{b_n}{3^{a_n}} = 1.$$

Нехай b_k — елемент припустимого набору, а u і v — такі цілі числа, що $u + v = 3b_k$. Тоді

$$\frac{1}{2^{a_k+1}} + \frac{1}{2^{a_k+1}} = \frac{1}{2^{a_k}} \quad \text{та} \quad \frac{u}{3^{a_k+1}} + \frac{v}{3^{a_k+1}} = \frac{b_k}{3^{a_k}},$$

тому набір $b_1, b_2, \dots, b_{k-1}, u, v, b_{k+1}, b_{k+2}, \dots, b_n$ також є припустимим. Іншими словами, якщо при заміні двох елементів припустимої послідовності u і v на елемент $\frac{u+v}{3}$ отримано припустиму послідовність, то й вихідна послідовність була припустимою.

Позначимо тепер α_n набір чисел $1, 2, \dots, n$. Аби довести, що такий набір є припустимим при $n \equiv 1, 2 \pmod{4}$, ми за допомогою перетворень вигляду $\{u, v\} \rightarrow \frac{u+v}{3}$ зведемо його до набору α_1 , для якого вказана властивість має місце з $a_1 = 0$. Помітимо, що $\{m, 2m\} \rightarrow \{m\}$, тому елемент $2m$ можна, якщо потрібно, видалити з набору.

Нехай $n \geq 16$. Ми покажемо, що α_n можна звести до α_{n-12} за 12 операцій. Нехай $n = 12k + r$, де $k \geq 1$, $r \in \{0, 1, \dots, 11\}$. Якщо $0 \leq r \leq 5$, то останні 12 членів набору можна розбити на такі групи: дві одноелементні $\{12k\}$, $\{12k-6\}$ та 5 двохелементних:

$$\{12k-6-i, 12k-6+i\}, \quad i = 1, 2, \dots, 5-r, \quad \{12k-j, 12k+j\}, \quad j = 1, 2, \dots, r.$$

Перші дві групи можна видалити, оскільки $6k$ та $6k-3$ є елементами α_n . Далі зробимо перетворення $\{12k-6-i, 12k-6+i\} \rightarrow 8k-4$, $\{12k-j, 12k+j\} \rightarrow 8k$, замінивши 5 двохелементних груп на 5 елементів $8k-4$ або $8k$, які також можна видалити, оскільки α_{n-12} містить як $4k-2$, так і $4k$. (Справді, перевіримо, що $4k \leq n-12 = 12k+r-12$, тобто $8k+r \geq 12$. При $k \geq 2$ або $k=1, r \geq 4$ це так, а принаймні одна з цих умов виконується, бо $n = 12k+r \geq 16$.) Таким чином ми одержимо α_{n-12} з α_n .

При $r \geq 6$ виділяємо одноелементні групи $\{12k\}$, $\{12k+6\}$ та двохелементні групи

$$\{12k+6-i, 12k+6+i\}, \quad i = 1, 2, \dots, r-6, \quad \{12k-j, 12k+j\}, \quad j = 1, 2, \dots, 11-r,$$

після чого аналогічними перетвореннями одержуємо α_{n-12} . (При цьому доведеться перевірити, що $4k+2 \leq n-12 = 12k+r-12$, тобто $8k+r \geq 14$, а це так, бо $k \geq 1$ та $r \geq 6$.)

Залишилося розглянути значення $n \leq 15$, тобто $n \in \{2, 5, 6, 9, 10, 13, 14\}$, оскільки $n \equiv 1, 2 \pmod{4}$. Випадки $n = 2, 6, 10, 14$ зводяться відповідно до $n = 1, 5, 9, 13$, оскільки останній член набору можна видалити. Для $n = 5$ потрібно зробити перетворення $\{4, 5\} \rightarrow 3$, $\{3, 3\} \rightarrow 2$, а потім двічі видалити 2 та одержати α_1 . Для $n = 9$ потрібно видалити 6 і 8, перетворити $\{5, 7\} \rightarrow 4$, $\{3, 9\} \rightarrow 4$, тричі видалити 4 та видалити 2. Нарешті, $n = 13$ зводиться до $n = 10$, якщо видалити 12, перетворити $\{11, 13\} \rightarrow 8$ та видалити 8.

Відповідь: $n \equiv 1 \pmod{4}$ або $n \equiv 2 \pmod{4}$.