

XXIII ВІДКРИТА ВСЕУКРАЇНСЬКА КОМПЛЕКСНА ОЛІМПІАДА З МАТЕМАТИКИ,
ФІЗИКИ ТА ІНФОРМАТИКИ «ТУРНІР ЧЕМПІОНІВ»

МАТЕМАТИКА. РОЗВ'ЯЗАННЯ ЗАДАЧ

Старша ліга

1. Многочлени $P(x)$ та $Q(x)$ однакових степенів з цілими коефіцієнтами називаються *схожими*, якщо вони отримуються один з одного перестановкою коефіцієнтів (наприклад, схожими є многочлени $2x^3 + x + 7$ та $x^3 + 2x^2 + 7x$). При якому найбільшому значенні k для будь-яких схожих многочленів $P(x)$, $Q(x)$ число $P(2016) - Q(2016)$ обов'язково ділиться на k ?

Відповідь. 2015.

Розв'язання. Зазначимо, що у схожих многочленів суми коефіцієнтів співпадають, тобто $P(1) = Q(1)$. Тоді 1 — корінь многочлена $P(x) - Q(x)$, тобто $P(x) - Q(x) = (x - 1) \cdot R(x)$, де $R(x)$ — також многочлен з цілими коефіцієнтами. Тоді $P(2016) - Q(2016) = 2015 \cdot R(2016)$. З іншого боку, поклавши $P(x) = x + 2$ та $Q(x) = 2x + 1$ бачимо, що більшого k не існує.

2. Знайти всі такі функції $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, для яких рівність $f(x^3 + y^3) = x^2 f(x) + y^2 f(y)$ виконується для всіх дійсних x та y .

Відповідь. $f(x) = cx$, $c \in \mathbb{R}$.

Розв'язання. Покладемо $y = 0$ і отримаємо $f(x^3) = x^2 f(x)$. Бачимо, що $f(0) = 0$.

Отже, $f(x^3 + y^3) = f(x^3) + f(y^3)$. В силу довільності чисел x та y отримуємо $f(a + b) = f(a) + f(b)$.

Подамо функцію $f(x)$ у вигляді $f(x) = g(x) + cx$. Легко перевірити, що якщо $f(x)$ — розв'язок вихідного рівняння, то і функція $g(x)$ є його розв'язком. Покладемо $c = f(1)$, тоді $g(1) = 0$. Крім цього, $g(0) = f(0) = 0$. Отримуємо:

$$g((x+1)^3) = g(x^3) + 3g(x^2) + 3g(x) + g(1);$$

$$g((x+1)^3) = (x+1)^2 g(x+1) = (x^2 + 2x + 1)g(x) = g(x^3) + 2xg(x) + g(x).$$

З цього слідує, що $3g(x^2) = 2xg(x) - 2g(x)$. В останню рівність замість x підставимо $-x$ і дістанемо, що

$$2xg(x) - 2g(x) = -2xg(-x) - 2g(-x). \quad (1)$$

Зазначимо, що підставивши $y = -x$ в рівність $g(x^3 + y^3) = x^2 g(x) + y^2 g(y)$ ми прийдемо до того, що $g(-x) = -g(x)$. Тоді рівність (1) набуде вигляду $-2g(x) = 2g(x)$, звідки $g(x) \equiv 0$.

Отже, $f(x) = cx$, $c \in \mathbb{R}$. Безпосередньою перевіркою пересвідчуємось, що функції такого вигляду задовольняють умову.

3. Нехай t — пряма, яка проходить через вершину A рівностороннього трикутника ABC , паралельно до сторони BC . На стороні AC довільно відмітили точку D . Бісектриса кута ABD перетинає пряму t у точці E . Доведіть, що $BD = CD + AE$.

Розв'язання. Зробимо рисунок до задачі (рис. 1).

Відкладемо на продовженні сторони AC , за точку C , відрізок $CE' = AE$. Оскільки $\angle BAE = 120^\circ = \angle BCE'$, то $\triangle BAE = \triangle BCE'$ (за двома сторонами і кутом між ними). З рівності цих трикутників випливає рівність відповідних кутів: $\angle ABE = \angle CBE'$. Тоді

$$\angle BE'D = \angle BE'C = \angle BEA = \angle CBE = \angle E'BD,$$

тобто $\angle BE'D = \angle E'BD$. А це означає, що трикутник BDE' — рівнобедрений. Таким чином,

$$BD = DE' = DC + CE' = DC + AE,$$

що і треба було довести.

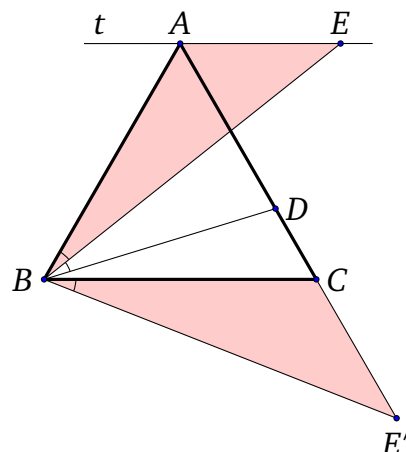


Рис. 1.

4. Доведіть, що рівняння $x^3 - y^2 = 2\,000\,000$ має хоча б два розв'язки в натуральних числах.

Розв'язання. Одним розв'язком рівняння є пара чисел $(300; 5000)$: $300^3 - 5000^2 = 2 \cdot 10^6$.

Інший розв'язок заданого рівняння шукатимемо у вигляді $(300 - t; 5000 - \lambda t)$:

$$(300 - t)^3 - (5000 - \lambda t)^2 = 2 \cdot 10^6.$$

Після розкриття дужок отримаємо кубічне рівняння відносно t , причому $t = 0$ — корінь рівняння, тобто рівняння зводиться до квадратного. Підбираючи λ , спробуємо перетворити в нуль коефіцієнт при t , щоб рівняння стало лінійним. Коефіцієнт при t дорівнює $10000\lambda - 3 \cdot 300^2$, звідки знаходимо, що $\lambda = 27$. Отримуємо $t = 900 - 27^2 = 171$, звідки отримуємо другу пару коренів: $x = 129, y = 383$.

5. Квадрат 8×8 розбито на 64 одиничних квадратики, кожний із яких повністю пофарбовано в білий або чорний колір, причому чорних одиничних квадратиків парна кількість. Дозволяється обрати довільні два одиничних квадратики «з'єднаних» ходом шахового коня та перефарбувати їх: чорний (чорні) — в білий колір, а білий (білі) — у чорний. Назвемо таку операцію *кроком*. Для довільного початкового розфарбування R (яке містить парну кількість чорних одиничних квадратів) означимо $S(R)$ як найменшу можливу кількість кроків, необхідну для перефарбування всіх одиничних квадратів в чорний колір (тобто ми бажаємо отримати копію відомої картини Малевича). Знайдіть найбільше можливе значення величини $S(R)$. Відповідь обґрунтуйте.

Розв'язання. Очевидно, що кожний крок збільшує кількість чорних одиничних квадратів не більше ніж на 2. Якщо з самого початку всі клітинки білі (тобто є 0 чорних квадратів, 0 — парне число), то потрібно не менше $64 : 2 = 32$ кроків, щоб вони всі стали чорними. Тобто для початкового розфарбування «всі білі» $S(R) \geq 32$, і тому $S = \max S(R) \geq 32$.

Доведемо, що для довільного початкового розфарбування R , яке містить парну кількість одиничних квадратів, $S(R) \leq 32$, тобто не більше ніж за 32 кроки, можна отримати всі чорні квадратики. Тоді $S = \max S(R) \leq 32$. Якщо спочатку всі квадратики чорні (64 — парне число), то $S(R) = 0 \leq 32$. Нехай початкове розфарбування містить $2N$ білих одиничних квадратиків, $1 \leq N \leq 32$. Розглянемо замкнений маршрут

шахового коня, який проходить через всі 64 клітинки (одиначних квадратики) по одному разу (на мові графів: якщо вершини графа — одиничні квадратики, а ребра з'єднують ті, і тільки ті вершини, що «з'єднані» ходом шахового коня, то ми розглядаємо гамільтонів цикл цього графа). Існування такого маршруту є відомим фактом (див., наприклад, малюнок). Введемо на маршруті орієнтацію (виберемо довільно одну із двох). Пронумеруємо спочатку білі клітинки послідовними номерами від 1 до $2N$: одну із них назвемо першою, а решту нумеруємо вздовж орієнтованого маршруту шахового коня. Білу клітинку з номером j позначимо B_j , $1 \leq j \leq 2N$. Для зручності введемо $B_{2N+1} = B_1$.

Позначимо через l_j кількість кроків коня (вздовж орієнтованого маршруту) із клітинки B_j в клітинку B_{j+1} . Як тільки кінь потрапляє в B_{j+1} , то далі не йде. Зазначимо, що якщо кінь за n кроків може потрапити із клітинки X в клітинку Y ($X \neq Y$), то використавши рівно n кроків, визначених в умові задачі, ми зможемо змінити колір клітинки X на «протилежний», колір клітинки Y на «протилежний», а колір решти клітинок не зміниться. Застосуємо це твердження до наших $2N$ білих клітинок. Клітинки B_1 та B_2 можна зробити чорними, не змінюючи колір решти клітинок за l_1 кроків. Після цього клітинки B_3 та B_4 можна зробити чорними за l_3 кроків, і так далі. В кінці клітинки B_{2N-1} та B_{2N} можна зробити чорними, не змінюючи колір решти клітинок, за l_{2N-1} кроків. Отже, всі клітинки можна зробити чорними за $l_1 + l_3 + \dots + l_{2N-1}$ кроків. Далі зауважимо, що клітинки B_2 та B_3 можна зробити чорними, не змінюючи кольору решти клітинок за l_2 кроків. Після цього змінюємо колір клітинок B_4 та B_5 за l_4 кроків і так далі. В кінці B_{2N} та B_{2N+1} можна зробити чорними за l_{2N} кроків. Отже, всі клітинки можна зробити чорними за $l_2 + l_4 + \dots + l_{2N}$ кроків. Оскільки $(l_1 + l_3 + \dots + l_{2N-1}) + (l_2 + l_4 + \dots + l_{2N}) = 64$ (для розглядуваного маршруту), то хоча б один із двох доданків не перевищує $64 : 2 = 32$, а описаний вище спосіб перефарбування всіх одиничних квадратиків в чорний колір, який відповідає цьому доданку, складається не більше, ніж з 32 кроків. Таким чином, для довільного початкового розфарбування R маємо, що $S(R) \leq 32$. Отже, ми довели, що $S(R) \leq 32$ та $S(R) \geq 32$, тобто $S = \max S(R) = 32$.

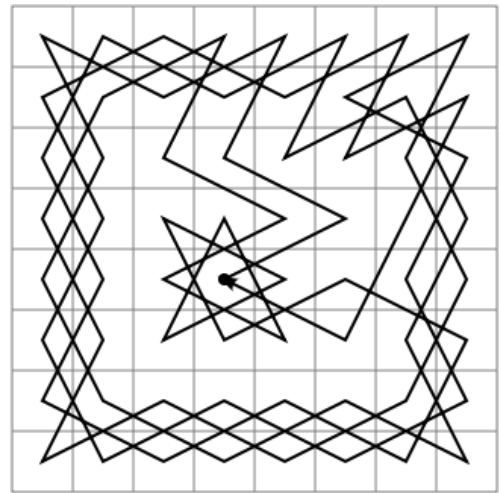


Рис. 2.