

XXVII MIĘDZYNARODOWEJ OLIMPIADZIE MATEMATYCZNEJ

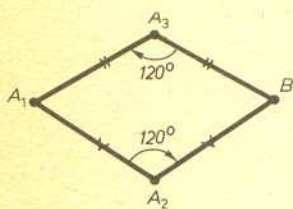
(Warszawa, 8—14 VII 1986)

Zadanie 1 (propozycja RFN). Niech d będzie dowolną dodatnią liczbą całkowitą różną od 2, 5 i 13. Udowodnić, że w zbiorze $\{2, 5, 13, d\}$ można tak wybrać dwa różne elementy a, b , by $ab - 1$ nie było kwadratem liczby naturalnej.

Rozwiązanie. Wystarczy dowieść, że co najmniej jedna z liczb $2d - 1, 5d - 1, 13d - 1$ nie jest pełnym kwadratem. Przy dzieleniu przez 16 każda liczba będąca kwadratem daje resztę 0, 1, 4 lub 9, natomiast co najmniej jedna z trzech napisanych wyżej liczb daje inną resztę — o czym przekonujemy się obliczając te reszty dla szesnastu możliwych wartości reszt z dzielenia d przez 16.

Zadanie 2 (Chiny). Na płaszczyźnie dany jest trójkąt $A_1 A_2 A_3$ i punkt P_0 . Definiujemy $A_s = A_{s-3}$ dla wszystkich $s \geq 4$. Konstruujemy ciąg punktów P_0, P_1, P_2, \dots tak, że P_{k+1} jest obrazem P_k przy obrocie wokół punktu A_{k+1} ($k = 0, 1, 2, \dots$) o 120° w kierunku wskazówek zegara. Udowodnić, że jeśli $P_{1986} = P_0$, to trójkąt $A_1 A_2 A_3$ jest równoboczny.

Rozwiązanie. Złożenie obrotów (o dowolnych środkach) o kąty, których suma jest wielokrotnością 360° , jest przesuńcieniem. Jeśli więc r_i oznacza obrót (w ustalonym kierunku) o 120° wokół A_i ($i = 1, 2, 3$), to $f = r_3 r_2 r_1$ jest przesuńcieniem o pewien wektor v . Zatem rozważane przekształcenie przeprowadzające P_0 na P_{1986} jest przesuńcieniem o wektor $(1986/3)v = 662v$, a ponieważ $P_{1986} = P_0$, więc $v = 0$ i f jest przekształceniem identycznościowym.



Stąd $A_1 = f(A_1) = r_3(B)$, gdzie $B = r_2 r_1(A_1) = r_2(A_1)$ (rysunek). Trójkąty $A_1 A_2 B$ i $B A_3 A_1$ są równoramienne, mają równe kąty ($\angle A_2 = \angle A_3 = 120^\circ$) i wspólny bok $A_1 B$ — są więc przystające. Wobec tego $A_1 A_2 B A_3$ jest rombem i $A_1 A_2 A_3$ jest trójkątem równobocznym.

Zadanie 3 (NRD). Każdemu wierzchołkowi pięciokąta foremnego przyporządkowana jest liczba całkowita w taki sposób, że suma wszystkich pięciu liczb jest dodatnia. Jeśli trzem kolejnym wierzchołkom przyporządkowane są odpowiednio liczby x, y, z i $y < 0$, to następująca operacja jest dopuszczalna: liczby x, y, z zastępujemy odpowiednio liczbami $x+y, -y, z+y$. Powtarzamy tę operację dopóty, dopóki co najmniej jedna z pięciu liczb jest ujemna. Rozstrzygnąć, czy ten proces koniecznie musi się zakończyć po skończonej liczbie kroków.

Rozwiązanie. Przypuścimy, że w pewnej chwili kolejnym wierzchołkom pięciokąta przyporządkowane są liczby u_1, \dots, u_5 i że któraś z nich jest ujemna (np. $u_j < 0$).

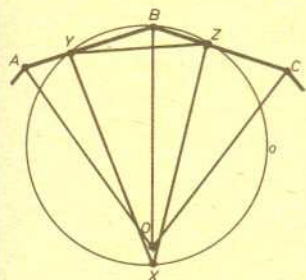
Niech $V = (v_1, \dots, v_5)$ będzie układem liczb otrzymanym z układu $U = (u_1, \dots, u_5)$ po wykonaniu opisanej w zadaniu operacji (dla $y = u_j$). Rozważmy funkcję $F(U) = \sum (u_{i+1} - u_{i-1})^2$ (numerycja cykliczna: $u_0 = u_5, u_6 = u_1$). Bezpośrednim rachunkiem sprawdzamy, że $F(V) - F(U) = 2u_j S$, gdzie $S = \sum u_i = \sum v_i > 0$; stąd $F(V) < F(U)$. Zatem wartości F w kolejnych krokach procedury tworzą malejący ciąg liczb

całkowitych nieujemnych. Ciąg taki musi być skończony.

Inna metoda (J. Keane, USA; nagroda specjalna). Przy oznaczeniach jak wyżej, niech $G(U) = \sum |u_i| + \sum |u_i + u_{i+1}| + \sum |u_i + u_{i+1} + u_{i+2}| + \sum |u_i + u_{i+1} + u_{i+2} + u_{i+3}|$. Gdy porównamy 20 składników definiujących $G(U)$ z 20 składnikami definiującymi $G(V)$, okaże się, że 19 składników ma tę samą wartość, a ten jeden, który pozostaje, jest większy w $G(U)$ niż w $G(V)$. Konkluzja jak w metodzie poprzedniej.

Zadanie 4 (Islandia). Niech A i B będą kolejnymi wierzchołkami n -kąta foremnego ($n \geq 5$) o środku O położonego na płaszczyźnie. Trójkąt XYZ , który jest przystający do OAB i który zajmuje początkowo pozycję OAB , porusza się na płaszczyźnie tak, że każdy z punktów Y, Z przebiega cały brzeg wielokąta, a X pozostaje wewnątrz wielokąta. Znaleźć miejsce geometryczne punktów X .

Rozwiązanie. Niech C będzie kolejnym za A, B wierzchołkiem wielokąta i przypuśćmy, że Y leży wewnątrz AB , a Z — wewnątrz BC .



Okrąg o opisany na XYZ przechodzi przez B , ponieważ $\angle XYZ + \angle YBZ = \angle AOB + \angle ABO + \angle OBC = 180^\circ$. Promień tego okręgu równa się $r = R/2\cos\alpha$, gdzie $\alpha = 180^\circ/n$, a $R = OA$ jest promieniem okręgu opisanego na wielokącie. Kąty $\angle XYZ$ i $\angle XBZ$ są równe jako wpisane oparte na tym samym łuku. Stąd $\angle OBZ = \angle OBC = \angle XYZ = \angle XBZ$, czyli punkty B, O, X leżą na jednej prostej. Cięciwa BX okręgu o największą długość ma wtedy, gdy jest średnicą. Zatem maksymalna długość odcinka OX wynosi $d = 2r - R = R((1/\cos\alpha) - 1)$. Szukaną figurą jest n -ramienna gwiazdka — suma n odcinków długości d leżących na przedłużeniach odcinków łączących punkt O z wierzchołkami wielokąta.

Zadanie 5 (Wielka Brytania). Znaleźć wszystkie takie funkcje f określone na zbiorze nieujemnych liczb rzeczywistych i o wartościach rzeczywistych nieujemnych, że

- $f(xf(y)) \cdot f(y) = f(x+y)$ dla wszystkich $x, y \geq 0$,
- $f(2) = 0$,
- $f(x) \neq 0$ dla $0 \leq x < 2$.

Rozwiązanie. Dla $z \geq 2$ mamy $f(z) = f((z-2)/2)f(2) = 0$. Zatem

$$f(z) = 0 \Leftrightarrow z \geq 2.$$

Dla $0 \leq y < 2$ zachodzą więc równoważności:

$$x \geq 2 - y \Leftrightarrow x + y \geq 2 \Leftrightarrow f(x+y) = 0$$

$$= 0 \Leftrightarrow f(xf(y))f(y) = 0 \Leftrightarrow f(xf(y)) = 0$$

$$\Leftrightarrow xf(y) \geq 2 \Leftrightarrow x \geq 2/f(y).$$

Znaczący to, że $2 - y = 2/f(y)$ dla $0 \leq y < 2$. Zatem f musi być dana wzorem

$$f(y) = \begin{cases} \frac{2}{2-y} & 0 \leq y < 2, \\ 0 & y \geq 2. \end{cases}$$

Pozostaje tylko sprawdzić, że funkcja ta istotnie spełnia warunki zadania.

Zadanie 6 (NRD). Na płaszczyźnie dany jest skończony zbiór punktów o współrzędnych całkowitych. Czy można pokolorować pewne punkty tego zbioru na czerwono, a pozostałe na białą, w taki sposób, że dla każdej prostej L równoległej do jednej z osi współrzędnych bezwzględna wartość różnicy pomiędzy liczbą punktów białych i czerwonych leżących na L jest nie większa niż 1? Uzasadnij swoją odpowiedź.

W końcu przecież udało się (a było to już dobrze po północy 6/7 lipca) ustalić kompromisowe sformułowania wszystkich zadań, praktycznie jednobrzmiące w czterech językach. Te teksty, przetłumaczone następnie przez poszczególnych jurorów na języki ojczyste, zostały powielone i w dniach zawodów rozdane uczniom.

Od chwili przybycia do Warszawy aż do zakończenia pisania w czwartek jurorzy nie mieli możliwości kontaktu ze swymi podopiecznymi; byli zakwaterowani na przeciwległym krańcu miasta i tam też obradowali. Jedyny krótkotrwały kontakt wzrokowy miał miejsce podczas uroczystości oficjalnego otwarcia MOM. Do sali, w której się to odbywało, Jury zostało wprowadzone innymi drzwiami niż uczniowie i zajęło wyznaczone miejsca w odrębnej części sali. „Drut kolczasty”, choć niematerialny, był wyraźnie wyczuwalny.

Zawody: dwa dni po trzy zadania. Dla zawodników — koniec wysiłku i zdenerwowania. Organizatorzy oferują im program turystyczny. A dla Jury? Rozwiązania zadań są napisane w ojczystych językach uczniów. Rozpoczyna się następny etap prac: koordynacja ocen. 32-osobowa ekipa koordynatorów (matematyków z różnych ośrodków w Polsce) została podzielona na sześć zespołów, do poszczególnych zadań konkursowych. Kto czytał w numerze 5/1986 *Delty* tekst pt. *Byłem koordynatorem*, ten wie, jak wyglądała koordynacja ocen w kameralnych warunkach XIV MOM. Przy obecnej liczbie uczestników tryb tej pracy musiał zostać usprawniony. Do k -tego zespołu koordynatorów podchodzi (według ustalonego „rozkładu jazdy”) reprezentant m -tego kraju w Jury ($k \leq 6, m \leq 37$) i przedstawia ocenie wstępnie przez siebie rozwiązane k -tego zadania wykonane przez swoich podopiecznych. Niektóre prace trzeba tłumaczyć słowo po słowie, inne wystarczy pokrótce zreferować. Ocenę ustala juror wraz z koordynatorami; zadaniem tych ostatnich jest baczyć, by jednakową miarą były mierzone prace wszystkich uczestników. Kontrowersje były nieliczne. Żadna z nich, na szczęście, nie trafiła na plenarne posiedzenie Jury; we wszystkich przypadkach udało się wynegocjować ocenę możliwą do przyjęcia dla obu stron. Niemala w tym zasługa Przewodniczącego Zespołu Koordynatorów profesora Tadeusza Figla, który pośrednicząc w negocjacjach kilkakrotnie wznosił się na wyżyny sztuki dyplomacji.

Tak więc końcowe posiedzenie Jury sprowadziło się do ustalenia barier punktowych dla poszczególnych rodzajów nagród oraz przyznania nagrody specjalnej (za pomysłowe rozwiązanie zadania nr 3). Decyzje Jury uwidocznione są w tabeli wyników u dołu strony. Warto nadmienić, że wśród laureatów nagród III stopnia znalazł się 10-letni Australijczyk Terence Tao (19 pkt) (a także trójka Polaków).

MOM jest oficjalnie rozgrywana tylko w konkurencji indywidualnej, ale kierownicy ekip pracowicie sumują punkty i tworzą nieoficjalną klasyfikację drużynową. W tym roku na czele znalazły się ex aequo Stany Zjednoczone i Związek Radziecki (po 203 punkty), a dalej RFN (196), Chiny (177), NRD (172), Rumunia (171). Ekipa polska (z 93 punktami) była siedemnasta, za Australią (117) i Kanadą (112), a przed Marokiem (90) i Tunezją (85). Najbardziej wyrównaną ekipę przysłała RFN; jej najsilniejszy zawodnik zdobył 36 punktów, a dwaj najsłabsi — po 30. Drużyna polska była jedyną, która nie zdobyła ani jednego punktu w zadaniu nr 4. Z drużyn o pełnych składach taki sam wynik miały dwie drużyny w zadaniu nr 6 i cztery w zadaniu nr 3. Natomiast komplet punktów zdobyło siedem drużyn w zadaniu nr 2 i po jednej w zadaniach 4 (!) i 5. Suma wszystkich ocen za rozwiązania zadań nr 1, 2, 3, 4, 5, 6 wyniosła odpowiednio: 800, 864, 176, 683, 881, 405. Widać, że najtrudniejsze było zadanie nr 3 (zresztą zgodnie z przewidywaniami). Ekipa radziecka zdobyła za to zadanie razem 22 punkty; ekipa amerykańska — 17 punktów; rumuńska — 16; chińska — 14 (inne mniej; np. polska — 1). Na marginesach podane są teksty zadań wraz ze szkieletowymi rozwiązaniami. Dysponując rozwiązaniami pochodzącymi od autorów zadań, od uczestników olimpiady i od matematyków, którzy rozwiązywali te zadania dla własnej satysfakcji, wybraliśmy rozwiązania najprostsze do skrótowego zapisania. Zaznaczmy jednak, że wszystkie zadania, oprócz 3, były przez olimpijczyków rozwiązywane na wiele innych sposobów. Na przykład zadanie nr 2 rozwiązuje się wygodnie przy użyciu liczb zespolonych. W zadaniu nr 6 poznaliśmy chyba z sześć istotnie różnych metod rozwiązania. Zachęcamy naszych Czytelników do popробowania własnych sił na tym polu. Namawiamy do tego przede wszystkim tych, którzy są jeszcze uczniami. Przecież za rok — XXVIII MOM. Na Kubie!

WYNIKI XXVII MOM

Nagrody I stopnia:

| | | |
|-------------------|---------|---------|
| Kós Géza | (Węgry) | } 42pkt |
| Władimir Roganow | (ZSRR) | |
| Stanisław Smirnow | (ZSRR) | |
| Fang Weimin | (Chiny) | } 41pkt |
| Jörg Jähnel | (NRD) | |
| Joseph Keane | (USA) | |

oraz 12 zawodników $z \geq 34$ pkt
(1 z Brazylii, 1 z Bułgarii, 2 z Chin, 1 z Francji, 2 z RFN, 2 z Rumunii, 2 z USA i 1 z Wietnamu)

Rozwiązanie. Pokolorowanie takie jest zawsze możliwe. Dla dowodu weźmy dowolną linię prostą L poziomą lub pionową przecinającą rozważany zbiór A i niech P_1, \dots, P_r będą punktami zbioru $A \cap L$, ponumerowanymi w kolejności wzrastania wolnej współrzędnej. Łączymy odcinkami P_1 z P_2, P_3 z P_4 itd. (na końcu może pozostać pojedynczy punkt). Tak samo postępujemy z punktami na każdej takiej prostej L . Otrzymujemy rodzinę odcinków; każdy punkt z A należy co najwyżej do dwóch odcinków. Suma wszystkich odcinków rozpada się na linie

Nagrody II stopnia:

41 zawodników z 20 krajów (≥ 26 pkt)

Nagrody III stopnia:

48 zawodników z 25 krajów (≥ 17 pkt) w tym trzech Polaków
Piotr Jędrzejewicz 23pkt
Tadeusz Pezda 20pkt
Stanisław Kasjan 17pkt

Nagroda specjalna:

Joseph Keane (USA)
(za oryginalne rozwiązanie zadania nr3)

łamane bez wspólnych wierzchołków, zamknięte lub nie. Wierzchołki każdej z nich malujemy naprzemiennie (biało, czerwono, białą itd.); jest to możliwe, bo łamane zamknięte mają parzystą liczbę wierzchołków. Jeśli pozostały punkty nie należące do żadnego z rozważanych odcinków, malujemy je całkiem dowolnie. Nietrudno sprawdzić, że otrzymane pokolorowanie ma wymaganą własność.
Czas rozwiązywania $4\frac{1}{2}$ godziny każdego dnia. Za rozwiązanie każdego zadania można było otrzymać 7 punktów.