

Liga Starszych - Rozwiązania

Zadanie 1. Znajdź wszystkie rzeczywiste rozwiązania równania:

$$2^x + 3^x + 6^x = x^2$$

Rozwiązanie: Dla $x < 0$ LHS jest funkcją rosnącą, a RHS malejącą. Zatem istnieje maksymalnie jedno rozwiązanie ujemne i jest nim $x = -1$. Rozważmy teraz $x \geq 0$. Udowodnimy, że $2^x > x$. Dla $x = 0$ nierówność jest spełniona.

Sposób 1: Niech $f(x) = 2^x - x$. Wtedy $f'(x) = 2^x \cdot \ln(2) - 1$. Oczywiście zachodzi $1 \leq 2^x < 2^x \cdot \ln(2)$ więc pochodna jest dodatnia dla $x \geq 0$. Zatem $f(x)$ jest również dodatnia.

Sposób 2: Niech s będzie rozwiązaniem nieujemnym. Wtedy $s^2 = 2^s + 3^s + 6^s \geq 3$, więc $s \geq \sqrt{3} > 1$. Stąd z nierówności Bernoulliego $2^s = (1+1)^s \leq 1+s < s$. Skoro $2^x > x$ to $4^x > x^2$. Stąd mamy $x^2 < 4^x \leq 6^x < 2^x + 3^x + 6^x$, więc nie ma rozwiązania dodatniego. ■

Zadanie 2. W grafie o n wierzchołkach istnieje $n-1$ wierzchołków o parami różnych stopniach. Jaki może być stopień pozostałego wierzchołka.

Rozwiązanie: Zauważmy, że jeśli graf G ma tę własność (że ma $n-1$ wierzchołków różnych stopni), to jego dopełnienie G' również. Spośród możliwych stopni od 0 do $n-1$ dokładnie jeden występuje dwa razy (ten, którego szukamy) i dokładnie jeden nie występuje ani razu. Wiemy, że tym drugim jest 0 lub $n-1$ (takie dwa naraz nie mogą istnieć); przypuśćmy, że nie ma wierzchołka stopnia $n-1$, ale jest wierzchołek stopnia 0. Wykażemy, że stopniem, który pojawia się dwukrotnie jest $\lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor$. Będzie to oznaczać, że odpowiedź na postawione w zadaniu pytanie to $\lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor$ lub $\lceil \frac{n-1}{2} \rceil$ (gdyż ten drugi stopień uzyskamy jako powtarzający się w dopełnieniu, czyli w takim grafie, w którym istnieje wierzchołek stopnia $n-1$). Dowód będzie indukcyjny.

Dla $n = 2$ oraz $n = 3$ teza zachodzi (dodatkowym stopniem jest odpowiednio 0 oraz 1). Gdy mamy graf n -wierzchołkowy z wierzchołkiem stopnia 0, to po usunięciu tego wierzchołka uzyskujemy graf $(n-1)$ -wierzchołkowy, w którym nie ma stopnia 0 i dokładnie jeden stopień się powtarza - z założenia indukcyjnego jest to $\lceil \frac{n-1}{2} \rceil$. Pozostaje zauważyć, że $\lceil \frac{n-1}{2} \rceil = \lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor$ dla każdej liczby całkowitej n . ■

Zadanie 3. Niech $n > 1$ będzie liczbą całkowitą. Udowodnij, że istnieje nieskończenie wiele liczb $k \geq 1$, że

$$\left\lfloor \frac{n^k}{k} \right\rfloor$$

jest nieparzysta.

Rozwiązanie: Dla n nieparzystego wystarczy wziąć $k = n^t$, $t \in \mathbb{N}$, co łatwo pokazać, że działa. Dla n parzystego weźmy $k = n^{2t}(n+1)$, $t \in \mathbb{N}$. Wiemy, że $n^{n^{2t}(n+1)} \equiv_{n+1} 1$, więc

$$\left\lfloor \frac{n^{n^{2t}(n+1)}}{n^{2t}(n+1)} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{n^{n^{2t}(n+1)-2t}}{n+1} \right\rfloor = \frac{n^{n^{2t}(n+1)-2t} - 1}{n+1}$$

2 nie dzieli licznika i mianownika, więc liczba jest nieparzysta. ■

Zadanie 4. Niech $PQRS$ będzie czworokątem cyklicznym, gdzie $\angle PSR = 90^\circ$ oraz H i K są rzutami punktu Q na proste PR i PS . Udowodnij, że prosta HK przecina odcinek QS w połowie.

Rozwiązanie Niech X będzie rzutem punktu Q na RS . Punkty K, X, H są współliniowe z twierdzenia o prostej Simsona. Czworokąt $KQXS$ jest prostokątem, bo wszystkie kąty są proste, więc odcinki XK i QS przecinają się w połowie, co daje tezę. ■

Zadanie 5. Niech a, b, c będą bokami trójkąta. Udowodnij, że

$$\sqrt[3]{(a^2+bc)(b^2+ca)(c^2+ab)} > \frac{a^2+b^2+c^2}{2}$$

Rozwiązanie:

Robimy podstawienie $a = y + z, b = x + z, c = x + y$. Wówczas x, y, z są dodatnie, bo są długościami stycznych poprowadzających z wierzchołków do okręgu wpisanego.

$$a^2+bc = (y^2+2yz+z^2)+(x^2+zx+xy+yz) > x^2+y^2+z^2+zx+xy+yz = \frac{(x+y)^2 + (x+z)^2 + (y+z)^2}{2}$$

Analogicznie otrzymujemy

$$b^2 + ac > \frac{(x+y)^2 + (x+z)^2 + (y+z)^2}{2}$$

$$c^2 + bc > \frac{(x+y)^2 + (x+z)^2 + (y+z)^2}{2}$$

Każda z tych nierówności jest dodatnia, więc można je wymnożyć stronami.

$$\sqrt[3]{(a^2+bc)(b^2+ac)(c^2+ab)} > \sqrt[3]{\left(\frac{(x+y)^2 + (x+z)^2 + (y+z)^2}{2}\right)^3} = \frac{a^2+b^2+c^2}{2}$$

■

Zadanie 6. Zygzak Michał i Zygzak Jan ścigają się ze sobą na nieskończonej płaszczyźnie podzielonej na kwadraty o równych bokach (w kratę).

Michał zaczyna. Ruch polega na zorientowaniu krawędzi o długości 1, z jednego punktu kratowego do innego. Jeśli w pewnym momencie skierowane segmenty utworzą cykl, to Jan ma tor, na którym może potrenować dojeżdżanie do mety i wygrywa. Czy Jan ma strategię, która zapewni trening dojeżdżania do mety?

Rozwiązanie: Odpowiedź negatywna: Michał ma strategię powstrzymującą Jana przed wygraną.

Powiemy, że dwie krawędzie tworzą *dolny-lewy róg* (*DL-róg*), jeśli mają ten sam wierzchołek taki, że dla jednej krawędzi jest to punkt położony najniżej, a dla drugiej jest to punkt położony najbardziej z lewej strony.

Podobnie definiujemy *górny-prawy róg* (*GP-róg*). Wspólny punkt dwóch krawędzi nazwiemy *łącznikiem*.

Ustalmy pionową linię na płaszczyźnie (złożoną z krawędzi kwadratów) i nazwijmy ją *linią środkową*.

Krawędzie jednostkowe zawarte w linii środkowej będziemy nazywać *krawędziami środkowymi*. Na prawo (lewo) od linii środkowej leżą *prawe* (*lewe*) *krawędzie*.

Wśród wszystkich lewych krawędzi wprowadzamy podział na DL-rogi, wśród prawych na GP-rogi.

Opiszemy teraz strategię Michała. Jego pierwszy ruch będzie zorientowaniem pewnej środkowej krawędzi w dowolny sposób. Przyjmijmy, że w pewnym ruchu Jan zorientuje krawędź s .

Jeśli s jest krawędzią środkową, Michał orientuje pewną niezorientowaną krawędź środkową w dowolny sposób. W przeciwnym wypadku, s tworzy róg (w podziale) z pewną inną krawędzią t .

Wówczas Michał orientuje t w taki sposób, że albo obie strzałki są skierowane do łącznika rogu albo przeciwnie do niego. Zauważmy, że po każdym ruchu Michała, każdy róg w podziale jest albo cały zorientowany albo cały niezorientowany; co oznacza, że Michał zawsze może wykonać żądany ruch.

Założmy, że po którymś ruchu Jan wygrał, to znaczy, że utworzył cykl C .

Niech X będzie najniżej leżącym spośród punktów znajdujących się po lewej stronie C , a Y najwyższym spośród punktów po prawej stronie C . Jeśli X leży (ściśle) po lewej stronie linii środkowej, to X jest łącznikiem pewnego rogu, którego obydwie krawędzie są zorientowane.

To daje sprzeczność: strategia Michała zapewnia, że krawędzie takie są zorientowane niezgodnie ze sobą, zatem nie mogą stworzyć cyklu.

Analogicznie dla Y , leżącego na prawo od linii środkowej. Wynika z tego, że Jan nigdy nie wygrywa. ■

Zadanie 7. Jeżeli graf planarny G nie ma cyklu długości 4 oraz j -ściany (ściana o j krawędziach) dla żadnego $5 \leq j \leq 9$, to można pokolorować wierzchołki tego grafu z użyciem 3 kolorów w taki sposób, że wierzchołki połączone krawędzią mają różny kolor.

Rozwiązanie: Udowodnimy najpierw następujący

Lemat:

Jeśli $\delta(G) \geq 3$, to pewne dwie 3-ściany mają wspólną krawędź, istnieje j -ściana dla $4 \geq j \geq 9$ lub istnieje 10-ściana, której wszystkie wierzchołki mają stopień 3.

Gdzie $\delta(G)$ to średni stopień wierzchołka w grafie G .

Dowód lematu:

Założmy przeciwnie, że nie istnieje żadna z opisanych konfiguracji oraz $\delta(G) \geq 3$.

Warunki początkowe: każdy wierzchołek v otrzymuje ładunek $6 - 2\deg(v)$, każda ściana f otrzymuje ładunek $6 - \text{len}(f)$. Łączny ładunek, na mocy wzoru Eulera:

$$\sum_v (6 - 2\deg(v)) - \sum_f (6 - \text{len}(f)) = 6n - 4m + 6k - 2m = 6(n - k + m) = 12$$

Reguły przejścia: Każda ściana daje +1 każdej sąsiedniej ścianie, Każda 10^+ -ściana f przekazuje ładunek 1 każdemu 4^+ -wierzchołkowi incydentnemu z pewną krawędzią między ścianą f i pewną 3-ścianą.

Analiza stanu końcowego:

- 3-wierzchołki pozostają z wyjściowym ładunkiem 0.
- Dla $j \geq 4$ j -wierzchołek przyjmuje ładunek co najwyżej $\lfloor \frac{2}{3}j \rfloor$, więc końcowy ładunek to co najwyżej $6 - \lceil \frac{4}{3}j \rceil$.
- Ściany trójkątne kończą z ładunkiem 0 (nie przyjmują dodatkowego od wierzchołków, bo żadne dwa trójkąty nie graniczą wierzchołkiem).
- Rozważmy ścianę f dla $j \geq 11$. Zyskuje ona +1 dla każdej ścieżki wzdłuż jej brzegu składającej się z boków sąsiednich trójkątów i mającej koniec stopnia 3 (jeśli koniec maksymalnej ścieżki ma stopień 4^+ to nie ma zysku netto). Łączny zysk to co najwyżej $\lfloor \frac{j}{2} \rfloor$, więc końcowy ładunek to co najwyżej $6 - \lceil \frac{j}{2} \rceil \leq 0$.
- Rozważmy 10-ścianę. Aby skończyć zadanie z ładunkiem dodatnim, musi ona zyskać co najmniej +5, co oznacza co najmniej 5 ścieżek na obwodzie typu jak w poprzednim punkcie, co implikuje, że wszystkie wszystkie wierzchołki incydentne z tą ścianą są stopnia 3.

Przejdźmy do rozwiązania zadania, rozważmy najmniejszy kontrprzykład G . Musi być 2-spójny oraz $\delta(G) \geq 3$. Skoro nie ma 4-cyklu, to żadne dwie ściany trójkątne nie mają wspólnej krawędzi. Z lematu wynika zatem, że G można zanurzyć w płaszczyźnie w taki sposób aby miał co najmniej jedną ścianę C o wszystkich wierzchołkach stopnia 3.

Poprawne 3-kolorowanie $G - V(C)$ rozszerza się do G . Każdy wierzchołek na C ma dokładnie jednego sąsiada poza C , więc dwa dostępne kolory, a parzyste cykle są 2-wybieralne, co daje sprzeczność. ■