



შოთა რუსთაველის ეროვნული სამეცნიერო ფონდი
შესარჩევი ტურები მათემატიკის 53-ე საერთაშორისო
ოლიმპიადისათვის

მაგიდა №

29.04.2012/ მათ/ IV/ 387

ამოცანა № 4

გვერდი № 1

მოქ. $DK \cdot EF = AC \cdot DF$
 $\Rightarrow 3 \cdot \frac{CK}{AC}$

ΔACD -ში AM პოვნისთვის
 რა ხაზზე $AC = AD$ აქვთ
 სიმბოლურადაა $\angle AMC = 90^\circ$
 ანუ $\angle ADC = \angle ACD = 90^\circ - \delta$
 $\angle BCE = \angle BAE = \delta$
 $\angle CBE = \angle CAE = \delta$ აქა ხაზზე
 ანუ $CE = EB$.
 E ნიქომ ამს CE პოვნის
 ვითარებაში აქვთ
 $CE = EB$
 $\angle FBA = \angle FCA = 90^\circ - \delta$
 ხოლო $\angle ADC = \angle FDB = 90^\circ - \delta \Rightarrow$

$\Rightarrow DF = FB$
 $\angle FCB = \angle FEB = x$
 მითი აქვთ
 $\angle DEF = x$
 $\frac{CK}{DK} = \frac{\sin(\delta+x)}{\sin x} = \frac{EM}{ED}$; $\frac{DT}{ED} = \frac{EM}{ED}$. (1)

ΔACD მოქ-ის ცენტრზე $DK \cdot EF = AC \cdot DF$ $AC = AD$ ხოლო $DF = FB$
 $\Rightarrow DK \cdot EF = AD \cdot FB$ $\frac{AD}{DK} = \frac{BF}{FB}$ (2) $(1) \cdot (2) = \frac{CK}{AD} =$



მაგიდა №

29.04.2012/ მათ/ IV/ 387

ამოცანა №

4

გვერდი №

2

$$= \frac{ME}{DT} \cdot \frac{FD}{EF} = \frac{ME}{FD \sin \alpha} \cdot \frac{FD}{EF} = \frac{ME}{EF} \cdot \frac{1}{\sin \alpha} = \frac{\sin \alpha}{\sin \alpha} = 1.$$

ანუ. $\frac{CK}{AD} = 1.$



შოთა რუსთაველის ეროვნული სამეცნიერო ფონდი
შესარჩევი ტურები მათემატიკის 53-ე საერთაშორისო
ოლიმპიადისათვის

მაგიდა №

29.04.2012/ მათ/ IV/ 387

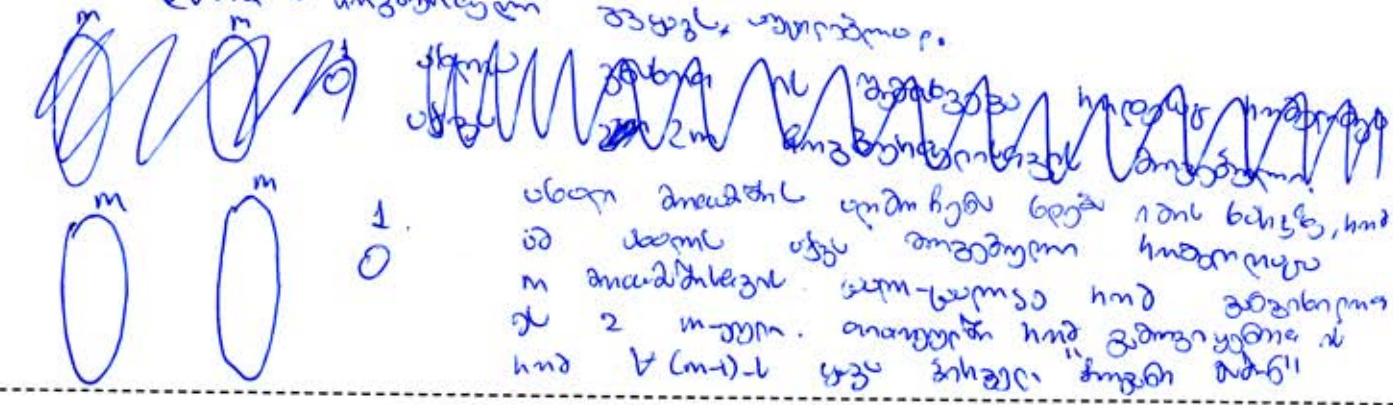
ამოცანა № 5

გვერდი № 1

დავამტყუოთ ინტუიციით: 1) ზღვისი $m=1$ "პირველი ჰიპოთეზა" \equiv მოცემული n და m უბრალო მრავლობითი რიცხვებისთვის
 ავიღოთ ნებისმიერი მრავლობითი (2) პირველი ანტიპრემიის ტიპის
 (2) n და (2) უბრალო (1) ხოლო სხვა პირველი ანტიპრემიის ტიპის
 (3) n და (3) უბრალო (2)-ს (3) \neq (4) იმისათვის რომ (1)-ს (2)-სთან
 შევადაროთ აქვს ანუ $m=1$ -ისთვის $n \geq 3 = 2^{1+1} - 1$.

2) ვიქნებით დავეთვათ $m > 1$ -ისთვის და დავამტყუოთ $m+1$ სვეტს.
 ~~n და m უბრალო რიცხვებისთვის $n \geq 2^m - 1$ სვეტს
 n და m უბრალო რიცხვებისთვის $n \geq 2^m - 1$ სვეტს
 n და m უბრალო რიცხვებისთვის $n \geq 2^m - 1$ სვეტს
 n და m უბრალო რიცხვებისთვის $n \geq 2^m - 1$ სვეტს~~

ავიღოთ რიცხვებისა m -ველი $(1; 2; 3; \dots; m)$, ძეგლებს
 მათი $(m+1)$ ჰიპოთეზის მოცემული ყველას. მოვათავსოთ ანტიპრემიის ტიპის
 $(1; 2; \dots; m)$ $(m+1) \rightarrow (1; 2; \dots; m)$ ავიღოთ $(2; 3; \dots; m; m+1)$.
 1 ვიქნებით მოვათავსოთ ყველას იმისათვის რომ შევადაროთ აქვს $(m+1)$ და
 მოვათავსოთ $(m+2) \rightarrow (2; 3; \dots; m+1)$ ანტიპრემიის ტიპის $(3; 4; \dots; m; m+1; m+2)$.
 ვიქნებით $(m+2)$ სვეტს $(m+1)$ -ს $(1; 2; \dots; m)$ უბრალო რიცხვებისთვის ანტიპრემიის ტიპის
 ანტიპრემიის ტიპის $(m+1, m+2, \dots; 2m)$ ვიქნებით $(2m+1)$ -ს



სხვა მათემატიკის სტრუქტურის ნებისმიერი ნაწილი, რომელიც
 იმ ძველი ანტიპრემიის ტიპის ჰიპოთეზის
 m ანტიპრემიის ტიპის სვეტს ანტიპრემიის ტიპის
 2 m -ველი. ანტიპრემიის ტიპის ჰიპოთეზის ანტიპრემიის ტიპის
 რომ n და m უბრალო რიცხვებისთვის $n \geq 2^m - 1$



შოთა რუსთაველის ეროვნული სამეცნიერო ფონდი
შესარჩევი ტურები მათემატიკის 53-ე საერთაშორისო
ოლიმპიადისათვის

მაგიდა №

29.04.2012/ მათ/ IV/ 387

ამოცანა № 6

გვერდი № 1

$P(x) = (x+d_1)(x+d_2) \dots (x+d_g)$ ხმობ ზოგადობის დახლოვებას დატოვება
 ხმობ $d_1 > d_2 > \dots > d_g$ ანუ მიუ. ხაზში $m > d_i$ და უ.რ. $P(m) : P$.
 სადა $P > 20$.

$P(m) = (m+d_1)(m+d_2) \dots (m+d_g)$ 1-20 სტაბილური მათემატიკის
 ზ სტაბილური: 2; 3; 5; 7; 11; 13; 17; 19. ან $(m+d_i, m+d_j) = 1 \quad \forall i, j < g \quad i \neq j$
 სავსე გარეშე ამოცანის ამოცანა იმისთვის ხმობ P მათემატიკის და $P(m)$

დასაბუთებდა გარეშე იმ P მათემატიკის სტაბილური ხმობს მათემატიკის
 20-ზე ანუ ხმობს (k, i) სავსე $(m+d_k, m+d_i) \neq 1 \equiv k$
 სავსე P' სტაბილური უნდა იყოს 1-20 სტაბილური P სტაბილური მათემატიკის და მათემატიკის
 გარეშე დასაბუთებდა \forall სტაბილური $(P(m) - m)$ იყოს P' -ზე. ანუ $P' < 20$.

ანუ $m+d_k \equiv m+d_i \equiv 0 \pmod{P'}$, ანუ $-m \equiv d_k \equiv d_i \pmod{P'}$