

**Материалы для проведения
заключительного этапа
XLIII ВСЕРОССИЙСКОЙ
МАТЕМАТИЧЕСКОЙ
ОЛИМПИАДЫ ШКОЛЬНИКОВ**

2016–2017 учебный год

Первый день

**Калининград,
24–30 апреля 2017 г.**

Сборник содержит материалы для проведения заключительного этапа XLIII Всероссийской олимпиады школьников по математике. Задания подготовлены Федеральной методической комиссией по математике Всероссийской олимпиады школьников.

Сборник составили: Н. Х. Агаханов, А. В. Антропов, Д. А. Белов, С. Л. Берлов, И. И. Богданов, С. Г. Волчёнков, М. А. Григорьев, М. А. Дидин, О. Ю. Дмитриев, В. Л. Дольников, С. А. Дориченко, Л. А. Емельянов, Г. К. Жуков, М. П. Каленков, Д. В. Карпов, К. А. Кноп, П. А. Кожевников, П. Ю. Козлов, С. О. Кудря, А. С. Кузнецов, Ю. В. Кузьменко, Е. Г. Молчанов, О. С. Нечаева, А. В. Пастор, О. К. Подлипский, И. С. Рубанов, К. А. Сухов, Д. А. Терёшин, С. И. Токарев, А. Д. Труфанов, Б. В. Трушин, М. А. Фадин, И. И. Фролов, А. И. Храбров, Д. Г. Храпцов, Г. Р. Челноков, В. З. Шарич. О. И. Южаков.

В скобках после каждой задачи указана фамилия её автора.

Компьютерный макет: И. И. Богданов.

Желаем успешной работы!

Авторы и составители сборника

**Запрещается публикация или размещение в сети Интернет
условий или решений задач олимпиады.**

© Авторы и составители, 2017
© И. И. Богданов, 2017, макет.

УСЛОВИЯ И РЕШЕНИЯ ЗАДАЧ

9 класс

- 9.1. В стране некоторые пары городов соединены односторонними прямыми авиарейсами (между любыми двумя городами есть не более одного рейса). Скажем, что город A *доступен* для города B , если из B можно долететь в A , возможно, с пересадками. Известно, что для любых двух городов P и Q существует город R , для которого и P , и Q доступны. Докажите, что существует город, для которого доступны все города страны. (Считается, что из города можно долететь до него самого.) (В. Дольников)

Первое решение. Перенумеруем все города страны как A_1, A_2, \dots, A_n . По условию, существует город B_2 , для которого доступны города A_1 и A_2 . Далее, города A_3 и B_2 доступны для какого-то города B_3 . Поскольку из B_2 можно добраться до A_1 и A_2 , они также доступны для B_3 . Продолжая такие же рассуждения, мы получим в конце, что существует город B_n , для которого доступны города A_n и B_{n-1} . Тогда для B_n будут доступны и города A_1, A_2, \dots, A_{n-1} , так как до них можно долететь с пересадкой в B_{n-1} .

Второе решение. Рассмотрим город A , для которого доступно наибольшее количество городов (если таких несколько — любой из них). Предположим, что некоторый город B недоступен для A . Тогда по условию существует город C , для которого и A , и B доступны. Но тогда для C доступны B , а также все города, доступные для A . Это противоречит выбору A ; значит, для A доступны все города.

- 9.2. Дана равнобокая трапеция $ABCD$ с основаниями BC и AD . Окружность ω проходит через вершины B и C и вторично пересекает сторону AB и диагональ BD в точках X и Y соответственно. Касательная, проведенная к окружности ω в точке C , пересекает луч AD в точке Z . Докажите, что точки X , Y и Z лежат на одной прямой. (А. Кузнецов)

Решение. Поскольку $BC \parallel AD$, а прямая ZC касается окружности ω , имеем $\angle ADB = \angle YBC = \angle YCZ$. Следовательно-

но, $\angle YDZ + \angle YCZ = 180^\circ$, то есть четырёхугольник $CYDZ$ — вписанный (см. рис. 1).

Значит, $\angle CYZ = \angle CDZ = \angle XBC = 180^\circ - \angle CYX$, где последние два равенства следуют из того, что трапеция $ABCD$ равнобокая, а четырёхугольник $XBCY$ вписан в ω . Таким образом, $\angle CYZ + \angle CYX = 180^\circ$, поэтому точки X , Y и Z лежат на одной прямой.

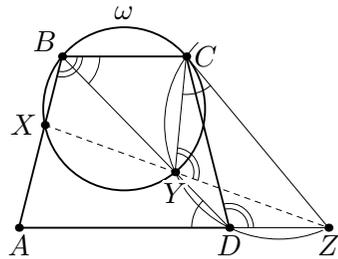


Рис. 1

- 9.3. Сто гномов, веса которых равны $1, 2, 3, \dots, 100$ фунтов, собрались на левом берегу реки. Плавать они не умеют, но на этом же берегу находится гребная лодка грузоподъемностью 100 фунтов. Из-за течения плыть обратно трудно, поэтому у каждого гнома хватит сил грести с правого берега на левый не более одного раза (грести в лодке достаточно любому из гномов; гребец в течение одного рейса не меняется). Могут ли все гномы переправиться на правый берег?

(А. Шаповалов, С. Усов)

Ответ. Нет.

Первое решение. Предположим, что переправа гномам удалась. Назовём рейсы лодки с левого берега на правый *прямыми*, а с правого на левый — *обратными*. Пусть было k обратных рейсов; тогда прямых рейсов было $k + 1$.

В k обратных рейсах гребли k разных гномов; значит, суммарный вес гномов, участвовавших в обратных рейсах, не меньше $1 + 2 + \dots + k = \frac{k(k+1)}{2}$ (здесь и далее все веса измеряются в фунтах). На любом прямом рейсе суммарный вес гномов не превосходит 100, так что в итоге суммарный вес гномов на левом берегу уменьшился не более, чем на $100(k+1) - \frac{k(k+1)}{2} = \frac{(200-k)(k+1)}{2}$. С другой стороны, этот вес уменьшился на $1 + 2 + \dots + 100 = \frac{100 \cdot 101}{2}$, откуда

$$(200 - k)(k + 1) \geq 100 \cdot 101, \quad \text{или} \quad (k - 100)(k - 99) \leq 0.$$

Это может случиться лишь если $k = 99$ или $k = 100$. При этом

неравенство обращается в равенство; это значит, что в k обратных рейсах участвовали только гномы весами $1, 2, \dots, k$ — каждый по одному разу, а на каждом прямом рейсе суммарный вес гномов был равен 100.

Ясно, что гном весом 100 совершал все свои рейсы (один рейс при $k = 99$ и три при $k = 100$) в одиночку; рассмотрим теперь только остальных (*обычных*) гномов и их рейсы (их ровно 99 прямых и 99 обратных в любом случае). В каждом из прямых рейсов участвовало хотя бы 2 обычных гнома; значит, общее количество обычных гномов на правом берегу увеличилось как минимум на $99 \cdot 2 - 99 = 99$. Это неравенство также обращается в равенство, так что на каждом прямом рейсе участвовало ровно два гнома. Но тогда гном веса 50 должен был плыть с гномом веса 50, а второго такого нет. Противоречие.

Замечание. На последнем шаге решения можно действовать и по-другому. Мы получили, что все гномы с весами $1, 2, \dots, 99$ совершили по два прямых рейса, и на каждом из них суммарный вес был равен 100. Это значит, что гном веса 99 оба прямых рейса совершал с гномом веса 1, гном веса 98 — с гномом веса 2, и т.д. Но тогда гному веса 50 не с кем было совершать свои прямые рейсы.

Второе решение. Мы также предполагаем противное. Воспользуемся терминологией, введённой в начале предыдущего решения.

Назовём гномов с весами $50, 51, 52, \dots, 100$ *тяжёлыми*, а остальных — *лёгкими*. Пусть тяжёлые гномы были гребцами в d обратных рейсах. Тогда эти d тяжёлых гномов совершили хотя бы по два прямых рейса, а остальные — хотя бы по одному. Поскольку два тяжёлых гнома не могли плыть одновременно, количество прямых рейсов было не меньше, чем $2d + (51 - d) = 51 + d$. Значит, обратных рейсов было не меньше, чем $50 + d$, то есть хотя бы в 50 из них гребцами были лёгкие гномы. Но лёгких гномов всего 49, так что один из них должен был дважды грести в обратном рейсе, что невозможно.

9.4. Существует ли такая бесконечная возрастающая последовательность a_1, a_2, a_3, \dots натуральных чисел, что сумма любых двух

различных членов последовательности взаимно проста с суммой любых трёх различных членов последовательности? (С. Берлов)

Ответ. Да, существует.

Решение. Построим пример такой последовательности. Положим $a_1 = 1$, $a_2 = 7$, $a_{n+1} = (3a_n)! + 1$. Для того, чтобы показать, что она удовлетворяет требованиям, нам придётся эти требования несколько усилить. Будем говорить, что пара (тройка) чисел *хорошая*, если все её элементы, отличные от единицы, различны (а единица может встретиться в ней несколько раз). Докажем следующее утверждение, из которого будет следовать, что построенная последовательность — требуемая.

Пусть (a_i, a_j) и (a_p, a_q, a_r) — хорошие пара и тройка элементов последовательности. Тогда

$$\text{НОД}(a_i + a_j, a_p + a_q + a_r) = \text{НОД}(a_i + a_j, a_p + a_q - a_r) = 1.$$

Доказательство проведём индукцией по наибольшему индексу m среди i, j, p, q и r . Если $m = 1$, утверждение тривиально. Для перехода предположим, что $m > 1$. Число a_m лежит либо только в паре (a_i, a_j) , либо только в тройке (a_p, a_q, a_r) , либо в обеих.

Случай 1. Пусть a_m — только элемент пары; скажем, $a_m = a_j$. Тогда, поскольку $0 < |a_p + a_q \pm a_r| \leq 3a_{m-1}$, число $a_m - 1 = (3a_{m-1})!$ делится на $a_p + a_q \pm a_r$, то есть $\text{НОД}(a_i + a_m, a_p + a_q \pm a_r) = \text{НОД}((a_i + 1) + (a_m - 1), a_p + a_q \pm a_r) = \text{НОД}(a_i + a_1, a_p + a_q \pm a_r) = 1$ по предположению индукции.

Случай 2. Пусть a_m — только элемент тройки; скажем, $a_m = a_q$. Аналогично, $a_m - 1$ делится на $a_i + a_j$, так что $\text{НОД}(a_i + a_j, a_p + a_m \pm a_r) = \text{НОД}(a_i + a_j, a_p + a_1 \pm a_r) = 1$ по предположению индукции.

Случай 3. Пусть a_m — элемент и пары, и тройки; скажем, $a_m = a_j = a_q$. Тогда $a_m - 1$ делится на $a_p - a_i \pm a_r$, так что $\text{НОД}(a_i + a_m, a_p + a_m \pm a_r) = \text{НОД}(a_i + a_m, (a_p + a_m \pm a_r) - (a_i + a_m)) = \text{НОД}(a_i + a_m, a_p - a_i \pm a_r) = \text{НОД}(a_i + a_1, a_p - a_i \pm a_r) = 1$ по предположению индукции. Переход индукции доказан.