

Задача №1

1	2	3	4	5	Σ
7	7	7	0	0	21

Пусть длины сторон первого Δ : 2, 70, 71, такой Δ существует т.к. $2 + 70 > 71$, $2 + 71 > 70$ и $70 + 71 > 2$, длины сторон второго Δ : 50, 100, 100, такой Δ существует т.к. $50 + 100 > 100$, $50 + 100 > 100$ и $100 + 100 > 50$. В таком случае пятый шаг скажут ся стороны длины 2, 50 и 70. Заметим, что из них нельзя составить Δ , т.к. $2 + 50 < 70$

Ответ: нет, не обязательно.

Задача №2

Пусть xy отрицательно, тогда x и y разных знаков, без ограничения общности можно считать, что $x < 0$, $y > 0$.
 $y > 0 \Rightarrow -y < 0 \Rightarrow y^2 - y < y^2$. $y^2 > y^2 - y$, $y^2 - y > x^2 \Rightarrow y^2 > x^2 \Rightarrow$
 $\Rightarrow |y| > |x|$. $y^2 - y > x^2$ и $x^2 - x > y^2$, если во 2 неравенстве заменить x^2 на $y^2 - y$, то левая часть увеличится \Rightarrow нерав-во останется верным.
 Итак $y^2 - y - x > y^2 \Rightarrow -y - x > 0 \Rightarrow x + y < 0$. Мы сложили положительное и отрицательное числа и получили результат меньше нуля \Rightarrow модуль отрицательного больше модуля положительного $|x| > |y|$. Получили, что $|y| > |x|$ и $|x| > |y|$, что невозможно $\Rightarrow xy$ не может быть отрицательно.

Пример когда xy положительно: $x = y = -1$, $(-1)^2 - (-1) > (-1)^2$,
 $(-1)^2 - (-1) > (-1)^2$, $xy = (-1) \cdot (-1) = 1$

Ответ: только положительный

Задача №3

Заметим, что т.к. $a, b \in \mathbb{N}$, то $a+b \geq 2 \Rightarrow \exists a+b$ хотя бы 2 натуральных делителя.

Пусть u $a+b$ ровно 2 нат. делителя, тогда $a+b$ - простое.

~~$$\frac{a^2+c^2}{a+b} = k \Rightarrow \frac{a^2+c^2}{a+b} = \frac{ka+bk}{a+b} \Rightarrow \frac{a^2+c^2}{a+b} < a \Rightarrow a^2+c^2 < a^2+ab \Rightarrow c^2 < ab \Rightarrow$$~~

\Rightarrow (т.к. $a, c \in \mathbb{N}$) $c < a$, следовательно $c < b$

$$\frac{a^2+c^2}{a+b} = k \Rightarrow a^2+c^2 = k(a+b) \Rightarrow a^2+c^2 - a^2 - ab = k(a+b) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow a(a+b) + (c+a)(c-a) = k(a+b), \text{ правая часть кратна } a+b, \text{ а } a(a+b)$$

тоже кратно $a+b \Rightarrow (c+a)(c-a)$ тоже кратно $a+b$, т.к. $a+b$ - простое,

то либо $c+a : a+b$, либо $c-a : a+b$, т.к. $c < b$, то $0 < c+a < a+b \Rightarrow$

$\Rightarrow c+a$ не может быть кратно $a+b$, т.к. $c > -b$, то $-a-b < c-a < 0 \Rightarrow$

$c-a$ не может быть кратно $a+b$ - противоречие $\Rightarrow \exists a+b$ не меньше

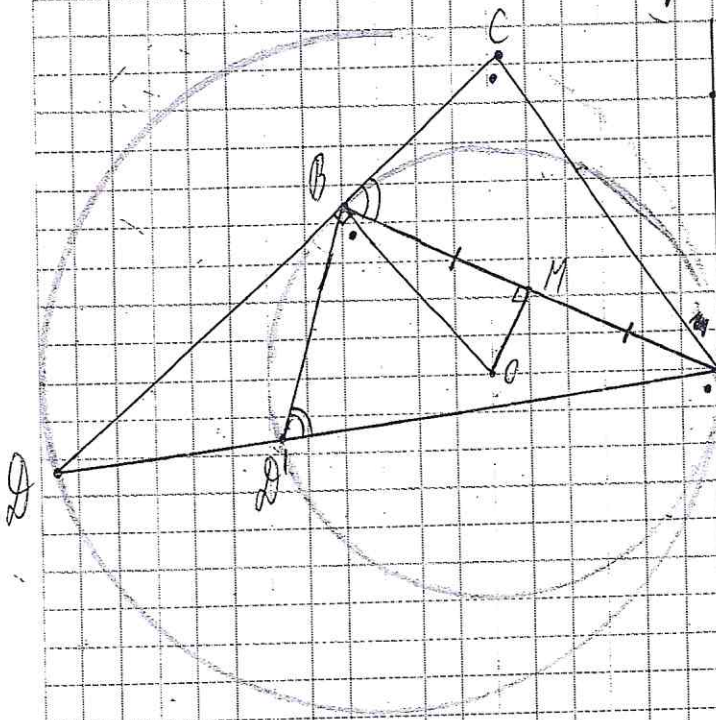
3 нат. делителей

Пример на 3 нат. делителя: $a=15, b=10, c=5, k = \frac{15^2+5^2}{15+10} = 7$, $k < a (7 < 15)$, $k < b (7 < 10)$, $\exists a+b=25$, у него 3 нат. делителя

Ля. 1, 5, 25

Ответ. 3 нат. делителя

Задача 14



1 Проведем AD и AD' , отметим $D' = AD \cap \omega$, проведем касательную KL к ω в точке A и отметим на ней точки K и L , как на рисунке.

2 KL - касательная к $\omega \Rightarrow \angle DAL = \angle D'BA$, KL - касательная к $\omega \Rightarrow \Rightarrow \angle D'AL = \angle DCA = \angle D'BA$

3 DC - касательная к $\omega \Rightarrow \angle D'BA = \angle DCA$

4 Проведем OM , OB , CD - касательная к ω , O - центр $\omega \Rightarrow \angle OBA = 90^\circ$, M - ср. хорды ω , O - центр $\omega \Rightarrow \angle OMB = 90^\circ$

Задача № 6

1	2	3	4	5	Σ
7	6	7	7	0	27

Заметим, что все цифры x в разряде единиц или чисел не могут оказаться четными, т.к. или y или z в разряде единиц четные, но y с окажется четная. ~~и за то, что четная~~
~~разряде единиц~~ Следовательно четных цифр не больше 29

Пример на 29 четных цифр: $a = b = 35555555557$, $c =$

$$\begin{array}{r}
 7111111114 \\
 + 355555557 \\
 + 355555557 \\
 \hline
 7111111114
 \end{array}$$

Ответ: 29 цифр

Задача № 7

Разобьем все числа в таблице на 3 цепи-цепочки. Цепочки-последовательности клеток, в которых каждые 2 соседние граничат по стороне. Цепочки будут следующими 1, 4, 7... 79; 2, 5, 8... 80; 3, 6, 9... 81, мы сможем так разбить исходя из условия задачи. По принципу удвоения т.к. условия клеток 4, а цепочек 3, то хотя бы в одной цепочке окажется хотя бы 2 условия клетки.

Рассмотрим любые 2 условия клетки в одной цепочке. Пусть в них стоят числа a и b , без ограничения общности можно считать, что $a < b$. Докажем, что $b - a : 6$ или, что $b = a + 6k$, для какого-то $k \in \mathbb{N}$

Возможно 2 принципиально разных случая.

I а и в стоят в соседних по стороне угловых клетках.

Без ограничения общности можно считать, что они стоят в верхних угловых клетках, т.к. можно повернуть таблицу и ничего не изменится.

П.к. $a < b$, то существует путь по нижней цепочке от а до в.

Без ограничения общности можно считать, что а стоит левее в, т.к. можно перевернуть таблицу и ничего не изменится. Будем

«шагать» по пути от а до в. Шаги называем переходом из клетки в соседнюю за ней в цепочке а и в. С каждым шагом число в клетке, в которой мы находимся увеличивается на 3, если мы шагнем, что от а до в шагать вправо n шагов, то мы к а прибавим $3n$ раз прибавили 3 и получили в, это будет означать, что $b - a = 3n$. Пусть мы сделали n шагов вправо и m шагов вниз, тогда мы сделали $n - 8$ шагов влево и m шагов вверх, т.к. в итоге должны быть передвинуты вправо на 8 клеток и вверх на 0 клеток \rightarrow всего мы сделали $2n + 2m - 8$ шагов - четное число n, m

II а и в стоят в противоположных угловых клетках. Без ограничения общности можно считать, что а стоит в верхней левой, а в в нижней правой, т.к. таблицу можно повернуть или перевернуть. Аналогично определим «шаги»: из а в в.

Пусть мы сделали n шагов вправо и m шагов вниз, тогда мы сделали $n - 8$ шагов влево и $m - 8$ шагов вверх, т.к. в итоге должны быть сдвинуты на 8 вправо и 8 вниз \rightarrow всего мы сделали $2n + 2m - 16$ шагов - четное число n, m

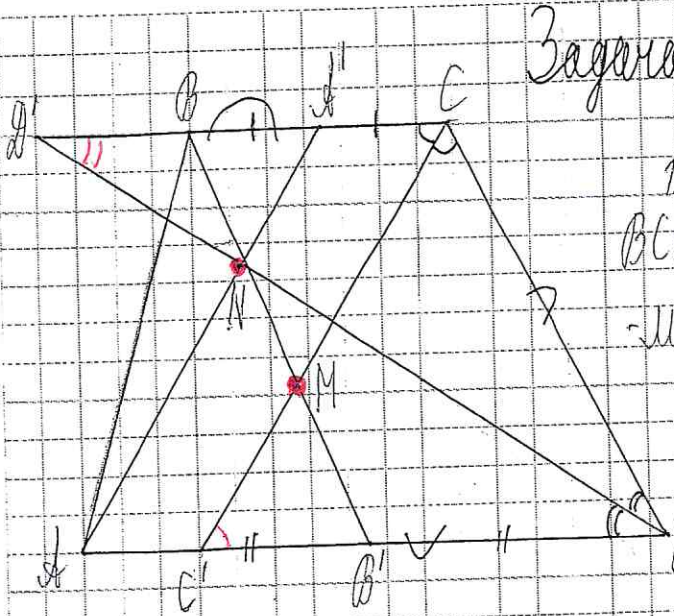
Ответ: верно

Задача 19

Обозначим буквы в алфавите за a_1, a_2, \dots, a_n . Допустим, что в короче слове не больше чем $3n-1$ букв. Допустим от/противополо, предположим в короче слове хотя бы $3n$ букв. Заметим, что если выкинуть ~~какую-то~~ последнюю букву, то ~~это~~ получится слово будет короче, т.е. в противном случае начальное тоже слово темным, выкинем столько букв, чтобы их осталось $3n$. Обозначим буквы в слове $a_1 a_2 \dots a_{3n}$. Рассмотрим первую повторяющуюся букву в слове, пусть это a_i разобьем слово на две части с a_1 по a_{i-1} включительно, по и с a_{i+2} по a_{3n} включительно. Пусть на месте a_i стоит буква a_j , а $a_1 a_2 \dots a_{i-1} a_{i+1} a_{i+2} \dots a_{3n}$ на месте a_{i+1} стоит буква a_k . Заметим, что $i \leq n+1$, т.е. если $i > n+1$, то среди первых $i-1 > n$ букв найдется 2 одинаковых по принципу Дирихле если бы не было, т.е. a_i - первая повторяющаяся. Заметим, что $a_j \neq a_k$, т.е. они стоят подряд. Рассмотрим вторую часть. Заметим, что в ней не может быть a_k , т.е. тогда можно оставить 2 a_j из первой части, a_k оттуда же и a_k из 2 части и получится последовательность $a_j a_j a_k a_k$. Также во 2 части не может быть повторяющаяся буква кроме a_j , т.е. если там есть две a_j то можно оставить их и 2 a_j из 1 части и получится $a_j a_j a_j a_j$. Т.е. в 2 части не больше $n+2$ букв, но во второй тоже бы $2n-2$, ~~из~~ которых кроме ~~этих~~ Т.е. во 2 части нет повторяющихся кроме a_j и нет a_k , то там не больше чем $n-2$ буквы, не считая a_j -не \Rightarrow a_j -ым тоже бы n , что невоз-

~~можно, т.к. по принципу Дирихле найдутся 2 ряда стоящие по-
лучше противоречие \Rightarrow наше предположение неверно \Rightarrow в короткой строке
Больше чем $3n-1$ буква~~

~~Пример на $3n-1$ буквы. $d_1 d_2 \dots d_{n-1} d_n d_{n+1} d_1 d_2 \dots d_{n-1} d_n d_{n+1}$
 $n+1$ буква $2n-2$ буквы~~



Задача 18

1 Пусть CC' , DD' - биссектрисы углов $\angle C$, $\angle D$, AA' - медиана $\triangle ABC$, BB' - медиана $\triangle ABD$, $M = BB' \cap CC'$, $N = AA' \cap DD'$

2 CC' - биссектриса $\Rightarrow \angle BCC' = \angle DCC' = \angle CDD' \Rightarrow CA = C'D$, аналогично, т.к. DD' - биссектриса $\Rightarrow CD = C'D$

3. BB' - медиана $\triangle ABD \Rightarrow B'D = \frac{1}{2} AD$, аналогично $A'C = \frac{1}{2} BC$

4. $\triangle CMB' \sim \triangle CMB$ т.к. $AA' \parallel BC$, (по условию т.к. M - точка пересечения биссектрисы CC' и медианы BB'), то M - точка пересечения медиан $\triangle ABD \Rightarrow BM : MB' = 2 : 1 \Rightarrow BC : C'B' = 2 : 1 \Rightarrow BC = 2C'B' = 2(DC' - B'D) = 2(CD - \frac{1}{2} AD) = 2CD - AD$

итак $BC = 2CD - AD \Rightarrow AD = 2CD - BC$

5. Аналогично $\triangle AND' \sim \triangle AND$, $AD = 2CD - BC = 2(DC' - \frac{BC}{2}) = 2AD' \Rightarrow$

\Rightarrow в подобии с коэф. 2 $\Rightarrow AN : ND' = 2 : 1 \Rightarrow N$ - точка утягивающая медиану $\triangle ABC$ в отношении 2 к 1, считая от вершины $\Rightarrow N$ - точка пересечения медиан $\triangle ABC$ и по построению лежит на CC' - бисс. $\angle C$ и на DD' - бисс. $\angle D$

Задача 19

~~Пример на $2n$: $a_1 a_2 \dots a_n$. Обозначим буквы a_1, a_2, \dots, a_n .~~

~~не пойдут буквы $a_1 a_2$ с $a_2 a_1$~~

Пример на $2n+1$: $a_1 a_2 \dots a_n a_{n+1} \dots a_n a_1$. Заметим, что слово хоро-
шее. Если мы хотим оставить 4 буквы выходящие a_1 , не выйдет т.к. 2
разных a_1 ставим бесмысленно, а до и после средней a_1 как повто-
ряющиеся букв. Оставим 4 буквы a_2 , также не получится т.к.
если мы хотим оставить a_2 и a_2 , то если мы оставим все a_2 , то
одна из всех 2 a_2 окажется между ними и ничего не выйдет.

$a_2 \dots a_2 \dots a_2$

Оценка на $2n+1$: Заметим, что если в слове есть хотя бы 2
буквы разных из которых хотя бы по 3, то это нехорошее. Рассмотрим
все перестановки этих букв, буквы не считая на отдельные буквы (об-
значив эти буквы за a и b): $aaa bbb$, $aababb$, $abbbab$, $abbbba$, $abaabb$,
 $a b a b a b$, $a b a b b a$, ~~$a b a b b a$~~ , ~~$a b b a a b$~~ , $abbaab$, $abbaab$, $abbbba$, ~~$a b a a b b$~~
и остальные 10 идентичны с точки зрения структуры a и b в слове, в каждой
из них можно оставить либо $aabb$, либо $bbba$. почему?

Заметим, что не может быть хорошего слов из больше
чем из $2n+1$ буквы. Заметим от противного

Предположим в хорошем слове хотя бы $2n+2$ буквы, заме-
тим, что если вычеркнуть несколько букв так, чтобы осталось $2n+1$, то
слово останется хорошим. Но доказано ранее, что в нем нет
2 разных букв разных из которых хотя бы по 3. Рассмотрим букву с на-
ибольшим кол-вом повторений в этом слове, пусть это a и она

встречается k раз, остальные буквы не больше чем по 2 каждой.
Докажем расположение букв с отстоями друг друга. Если
новые буквы слова краем с парами
 $c_1 \quad c_2 \quad c_3 \dots c_{k-1} \quad c_k$ повторяющиеся или их две и не-
повторяющаяся или она одна. Заметим, что в промежутке
между соседними буквами с c_{i-1} c_i может быть хотя бы одна буква,
т.к. с не могут стоять подряд. Пронумеруем буквы с с 1 по k -ую.
Заметим, что в промежутках $c_2c_3, c_3c_4, \dots, c_{k-2}c_{k-1}$ не могут стоять
повторяющиеся буквы. Допустим от противного пусть t - повторяющаяся
буква стоит в таком промежутке. Заметим, что тогда и справа и
слева от неё хотя бы 2 буквы с, тогда если вторая t стоит
слева первой, то можно написать tcc , а если правее, то можно оста-
вить cc t - противоречие. Следовательно неповторяющаяся буква ко-
гда бы, столько же сколько промежутков $c_2c_3, \dots, c_{k-2}c_{k-1}$ а их $k-3$.
Оценим ^{сверху} количество букв в нашем слове. Заметим, что чем больше
неповторяющихся, тем меньше букв в слове \Rightarrow макс. количество букв
в слове достигается при максимальном количестве повторяющихся. Пусть
в нашем слове m различных букв, тогда неповторяющихся не меньше
чем $k-3$, повторяющихся $(m - (k-3) - 1)$ и буквы с встречается k раз.
Всего букв получается $k + k - 3 + 2(m - k + 2) = 2m + 1$ что меньше чем $2n + 2$,
т.к. $m \leq n$ - противоречие \Rightarrow наше предположение верно и в нашем
слове не больше чем $2n + 1$ буквы.