

① Пусть данное число равно  $N$ , а остаток от деления на 40 и 625 -  $t$ . Тогда  $(N-t):40$  и  $(N-t):625$  и также сразу заметим, что  $0 \leq t < 40$ . Получаем из крайности то, что  $(N-t):5000$ . Заметим, что числа, кратные 5000 имеют на конце три нуля, а в разряде тысяч может стоять либо 5, либо 0. Таким образом, последние четыре цифры числа  $(N-t)$  равны 5000 или 0000. Также заметим, что ни при каком допустимом значении  $t$  цифра в разряде тысяч числа  $N$  не отличается от цифр в том же разряде числа  $(N-t)$ , а значит, что и в числе  $N$  цифра в разряде тысяч равна 5 или 0.

Ответ: 5 или 0

② Заметим, что при  $x=-1$  и  $y=-1$ , мы имеем верное неравенство  $0 > -1$  и  $0 > -1$ , значит данные значения удовлетворяют условию, а их произведение имеет знак плюс. Покажем, что произведение  $xy$  знак минус иметь не может.

Возьмем числа  $a$  и  $b$  такие, что  $a > b > 0$ . Тогда пара чисел  $(x; y)$  может принимать следующие значения  $(a; -b)$ ,  $(-a; b)$ ,  $(b; -a)$ ,  $(-b; a)$  (Рассматриваем только случаи с отриц. произведением.) (a, -a)



Также заметим, что данная система неравенств симметрична относительно  $x$  и  $y$ , а тогда рассмотрим только два случая:  $(-a; b)$  и  $(a; -b)$

При  $x = -a$ ,  $y = b$  получаем:

$$\begin{cases} a^4 - b^4 > -a & (1) \\ b^4 - a^4 > b & (2) \end{cases}$$

П.к.  $a > b > 0$ , то  $b^4 < a^4$ , т.е.  $b^4 - a^4 < 0$  и из (2) получаем, что  $b < 0$ , что противоречит предположению, то есть такой случай невозможен.

При  $x = a$ ,  $y = -b$  получаем:

$$\begin{cases} a^4 - b^4 > a & (1) \\ b^4 - a^4 > -b & (2) \end{cases}$$

Сложим (1) и (2) и получим, что  $a - b < 0$ , то есть  $a < b$ , что опять противоречит предположению.

*7-ое предположение не проходит, если  $a = b$ .  
Случай  $(a; -a)$  можно рассмотреть отдельно.*

А так все случаи, при которых произведение  $xy$  меньше нуля невозможны, то  $xy$  может быть только больше нуля, то есть имеет знак плюс.

Ответ: только знак плюс



③ <sup>+</sup> Обозначим за ширину графика расстояние между точками пересечения с осью  $Ox$ .  
В данной задаче, принимая во внимание условие того, что графики касаются прямой  $y = -1$  мы можем утверждать, что любые два различных графика с одинаковой шириной имеют ровно одну общую точку, а графики с различной шириной имеют ровно 2 общие точки (за исключением тех, которые касаются прямой  $y = -1$  в одной точке, такие имеют ровно одну общую точку). Также заметим, что графиков с шириной 100 не больше одного (он пересекает  $Ox$  в точках 0 и 100).

Мы имеем 200 графиков, среди которых не более 100 с различной шириной. Имеем 19900 пар графиков, нам необходимо иметь ровно 101 пару графиков с ровно 1 общей точкой и все остальные с 2 общими точками, чтобы получить 39699.

Рассмотрим случай, когда мы имеем ровно 1 график шириной 100, ровно 3 графика шириной 1 и оставшиеся 196 графиков имеют ширину от 2 до 99 и каждая ширина ~~от~~ встречается ровно два раза.

Ведущий частный случай? Вместо 1

Минимум отката и максимум членов



Таким образом получаем 98 пар равной ширины (от 2 до 99), и тройку графиков шириной 1, в которых 3 пары графиков с одной шириной.

Получаем 101 пару ~~равных~~ графиков, имеющих равную ширину. Также заметили, что данное разбиение графиков на группы, образует нам количество пар. Но на прямой  $y = -1$  существует не более 199 точек, в которых графики из данной задачи могут касаться данной прямой. Тогда найдется хотя бы одна пара различных графиков, касающихся <sup>прямой  $y = -1$</sup>  в одной точке (графики с равной шириной не могут касаться прямой  $y = -1$  в одной точке, иначе они будут совпадать) и в таком случае появляется 102-я пара графиков, имеющих ровно 1 общую точку и максимальное достигнутое число, которое мог получить Олег - это 39698.

Ответ: не, не мог.



1 2 3 4 5 / 6  
7 7 7 0 0 2 7

6  
Разделим все числа на три группы по остаткам при делении на 3. Первая группа — числа от 1 до 79 с шагом 3, вторая — от 2 до 80 и третья — от 3 до 81 соответственно. Заметим, что числа каждой группы образуют последовательную непрерывную цепочку на клетках таблицы. Другими словами, шагая последовательно по числам одной группы (например, 3, 6, 9, 12, ..., 73, 76, 79), мы всегда будем ходить на соседнюю клетку.

В таблице 4 условные клетки, а значить обязательно найдется пара таких клеток, принадлежащая одной группе чисел, но есть числа в них будут давать одинаковый остаток при делении на 3, а значить разность этих чисел кратна 3.

Докажем кратность двум. Для этого раскрасим клетки таблицы в два цвета в шахматном порядке. Заметим, что при движении последовательно по числам одной группы, мы всегда меняем цвет клетки, а т.к. числа в группе идут с шагом 3, то и меняется четность чисел в последовательности, то есть мы докажем, что в ~~каждых~~ клетках одного цвета стоят числа одной четности.



Также заметим, что при шахматной раскраске в таблице с черными сторонами угловые клетки имеют одинаковый цвет, а значит, по выше доказанному, в них стоят числа одной четности, то есть их разность делится на 2.

Показав кратность 3 и 2, можно говорить о кратности 6.

Ответ: да, верно.

8) Докажем, что существует переставленное слово длины  $2n+1$ . Для иллюстрации возьмем  $n=6$ , тогда переставленным словом будет являться слово абсдефаабсдефа. Другими словами, если мы два раза подряд переставим весь алфавит, и в конце поставим первую букву алфавита, слово будет являться переставленным. Докажем это. Возьмем любые две одинаковые буквы данного слова мы можем заметить, что между ними будет находиться весь оставшийся алфавит, а значит, удалив все эти буквы, в слове останутся только буквы в единственном экземпляре, кроме взятых букв, значит мы не получили последовательности вида  $aa$  $bb$ , так как нужны две различные повторяющиеся буквы.

Пример.



Докажем, что хороших слов длиной  $2n+2$  и больше не существует. Очевидно, что если не существует <sup>хороших</sup> слов длиной  $2n+2$ , то и большей длины так же не существует. Т.е. одинаковые буквы не могут стоять рядом, ка-во одной буквы в слове не можем превышать  $n+1$  штук.

В таком случае можно говорить о том, что ~~сначала~~ <sup>рассмотрим случай, когда</sup> обязательно найдется две различные буквы, ка-во которых в слове не меньше трех. Обозначим эти буквы как А и В. Возьмем такую букву А, что с обеих сторон от нее будет еще хотя бы ~~одна~~ по одной букве ~~А~~ А. Так как букв В в слове не меньше трех, то обязательно найдутся такие две буквы В, которые будут стоять по одну сторону от выбранной буквы

А. В таком случае мы можем взять самые две буквы В, выбранную букву А и еще одну букву А со стороны, противоположной двум буквам В. Таким образом мы получили последовательность ААВВ или ВВАА. ~~А значит, любое слово~~

~~длиной  $2n+2$  и более хороших слов быть не может.~~

Это был первый случай. Если же кроме одной буквы (обозначим опять как А) все остальные встречаются не более 2 раз, то буква А встречается 4 раз не менее

Докажем, что в слове не более 1 буквы  $\Rightarrow$  3 раз



Пусть мы имеем  $k \geq 4$  букв  $A$  в слове, тогда мы можем разбить слово на  $k+1$  частей, границами которых будут буквы  $A$ .

В частях 1 и  $k+1$  букв быть не может, а в остальных должна быть хотя бы одна буква, т.к. рядом буквы  $A$  стоять не могут. Также пронумеруем буквы  $A$  слева направо от 1 до  $k$ . Становится ясно, что если справа от буквы  $A_2$  кроме  $A$  найдется две повторяющиеся буквы, мы получим последовательность  $A_1 A_2 B B$ , аналогично слева от  $A_{k-1}$  также буквы не могут повторяться. Таким образом, любая буква, находящаяся в блоках слова от 3 до  $k-2$  в слове встречается не более одного раза. Таких частей в слове  $k-3$ , в каждой не меньше 1 буквы и каждая такая буква единственна в слове. Остальные  $(n - (k-3) - 1)$  букв могут встречаться не более двух раз. Рассчитаем максимальную возможную длину такого слова

Количество букв, которые встр. 2 раза:  $n - (k-3) - 1$

Количество букв  $A$ :  $k$

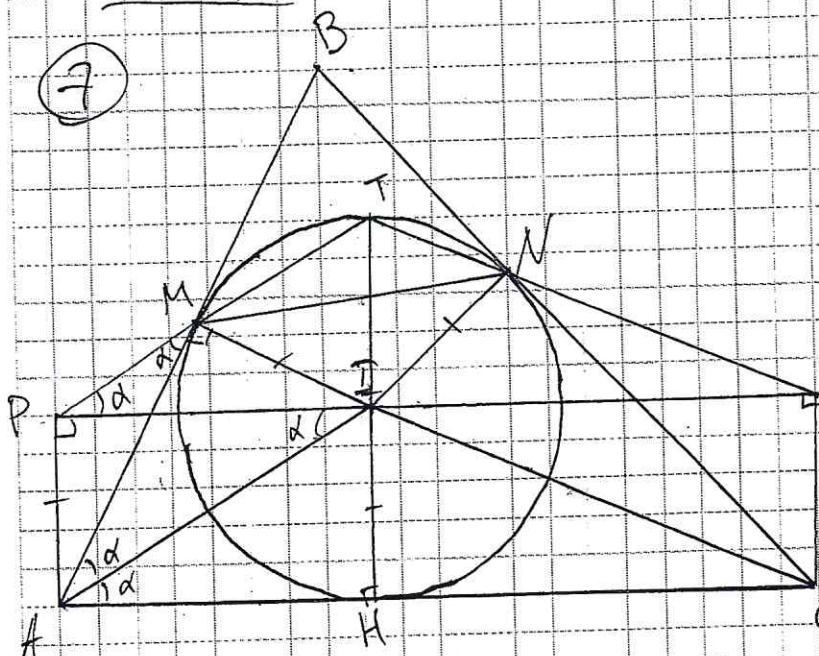
Количество букв, которые встр. 1 раз:  $k-3$

$$\begin{aligned} \text{Более всего букв в слове: } & (n - (k-3) - 1) \cdot 2 + (k-3) + k = \\ & = 2n - 2k + 6 - 2 + k + k - 3 = 2n + 1 \end{aligned}$$



А значит ~~сво~~ хорошего слова длиной  $2n+2$  не существует.

Ответ:  $2n+1$



Дано:  $I$  — центр вн. окр.  $\omega$

в  $\triangle ABC$   $\triangle ABC$  остроуг.

$M = AB \cap \omega$   $N = BC \cap \omega$

$l \parallel AC$ ,  $I \in l$ ,

$Q \in l$ ,  $AP \perp l$ ,

$C \in l$ ,  $CQ \perp l$

Требу.

Доказать:  $\{M, N, P, Q\} \in \omega_1$

Доказательство:

1. Проведем бисс.  $AI$  и обозначим угол, на который бисс. делит  $\angle A$  как  $\alpha$

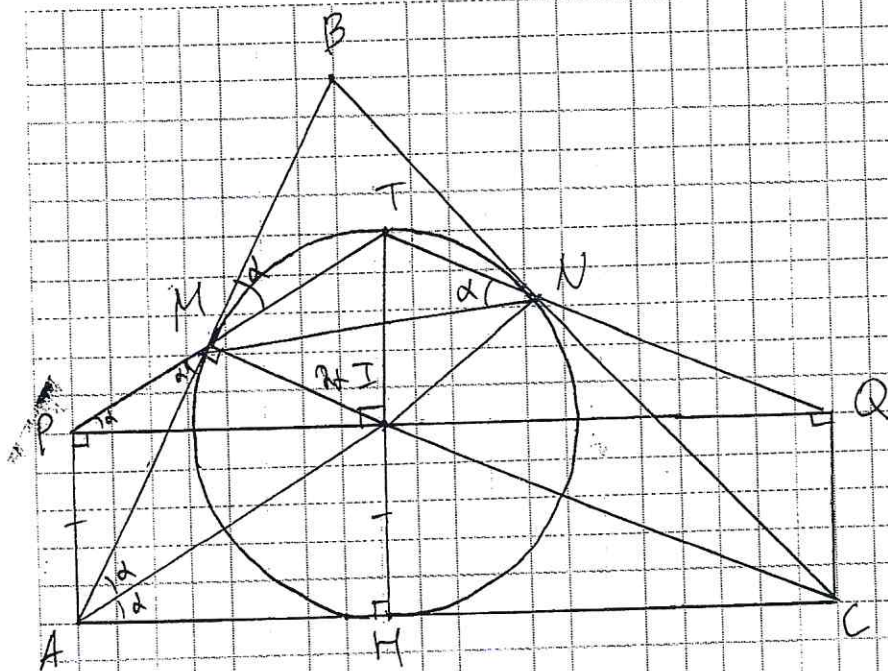
2.  $\angle API = 90^\circ$  из условия перпенд.  $AP \perp l$  и  $\angle AMI = 90^\circ$  т.к. радиус перпенд. касательной в точке касания. Из этого следует, что точки  $A, P, M$  и  $I$  лежат на одной окружности.  $\omega_1$

Из этого следует, что  $\angle MPI = \angle MAI = \alpha$

3.  $\angle PIA = \angle IAN = \alpha$  как внутр. накрест. лежащие при  $l \parallel AC$ . Также из окружности  $\omega_1$   $\angle PMA = \angle PIA = \alpha$

4. Проведем диаметр  $HT$  в  $\omega$ ,  $IT = IH$  как радиусы  $\omega$ . Тогда в  $\triangle PTI$   $\angle TPI = \alpha$ , т.к.  $\triangle PTI = \triangle ATH$





А так как  $\angle TPI = \alpha$  и  $\angle MPI = \alpha$ , то  $M \in PT$ , тогда  $\angle BMT = \alpha$ . В окр.  $\omega$   $\angle BMT$  является углом между касат. и хордой  $MT$ , тогда  $\angle MIT = 2 \cdot \angle BMT = 2\alpha$ . А тогда  $\angle MTN = \frac{1}{2} \angle MIT = \alpha$

5. Тот же факт, что  $N$  лежит на прямой  $TQ$  доказывается аналогично тому, как доказывается, что  $M$  лежит на  $PT$  (через равные треугол.  $\triangle HIC$  и  $\triangle ITQ$  и равные углы  $\angle TQI$ ,  $\angle NQI$  и  $\angle ICH$ )

Тогда, если  $\angle TNQ = 180^\circ$ , то  $\angle MNQ = 180^\circ - \angle TUM = 180^\circ - \alpha$

6. Рассмотрим четырехугольник  $PMNQ$  и противоположные углы  $\angle MPQ = \alpha$ ,  $\angle MNQ = 180^\circ - \alpha$ . А если у четырёхугольника сумма противоположных углов равна  $180^\circ$ , то он является вписанным. Доказано!