

Из теоремы следует, что достаточно доказать два неравенства:

$$f(y) \geq 0 \tag{1}$$

и

$$f'(x) \geq 0 \text{ при } x > y. \tag{2}$$

Эти неравенства почти очевидны. В самом деле, (1), или

$$f_1(y) = y^4 - 4z^3y + 3z^4 \geq 0 \text{ при } y \geq z \geq 0, \tag{3}$$

можно переписать в виде

$$t^4 - 4t + 3 \geq 0 \text{ при } t \geq 1. \tag{4}$$

А теперь осталось разделить левую часть на $t - 1$:

$$(t^4 - 1) - 4(t - 1) = (t - 1)((t^2 + 1)(t + 1) - 4).$$

Неравенство доказано.

Можно поступить и по-другому: применить теорему еще раз, к неравенству (3) (либо (4)). Применим:

$$f_1(z) = 0 \text{ и } f_1'(y) = 4y^3 - 4z^3 > 0 \text{ при } y > z.$$

Теперь докажем неравенство (2), или (после очевидных упрощений)

$$f_2(x) = (y^6 + z^6 - 2y^3z^3)x^3 + 2y^4z^4x - y^3z^3(y^3 + z^3) \geq 0.$$

Поскольку $f_2(x)$ возрастает, то достаточно доказать $f_2(y) \geq 0$, или

$$f_3(y) = y^4 - 3z^3y + 2z^4 \geq 0 \text{ при } y \geq z \geq 0, \tag{5}$$

– что абсолютно аналогично доказательству (3).

Заметим еще, что (5) можно и не доказывать: поскольку $f_1(y) \geq 0$, то и

$$f_3(y) = f_1(y) + z^3y - z^4 \geq 0.$$

Ф.Шлейфер, В.Сендеров

M1835. Около четырехугольника можно описать окружность и в него можно вписать окружность. Через центр вписанной окружности проведена прямая, параллельная какой-либо стороне четырехугольника, две его противоположные стороны отсекают на ней отрезок. Докажите, что длина отсекаемого отрезка равна четверти периметра четырехугольника.

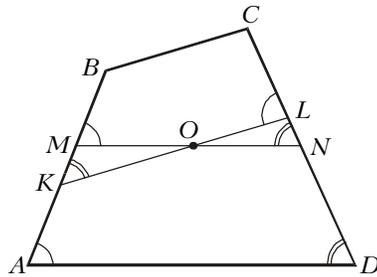


Рис. 2

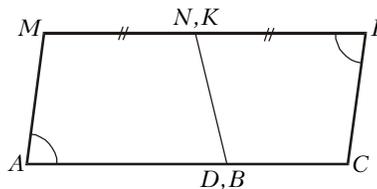


Рис. 2

Отрезок MN проходит через центр O вписанной в четырехугольник $ABCD$ окружности параллельно стороне AD , отрезок KL тоже проходит через O , но параллельно стороне BC (рис.1). Нам нужно показать, что $2MN = AD + BC$. Этого будет достаточно, ввиду того, что в четырехугольнике можно вписать окружность. Замечаем равенство $\angle OMB = \angle OLC$, а

значит, $OM = OL$. Далее, $\angle OKB = \angle ONC$, а значит, $OK = ON$. Таким образом, $MN = KL$.

Трапеции $AMND$ и $BCLK$ имеют равные высоты и $\angle ADN + \angle CBK = 180^\circ$. Значит, из трапеций можно сложить параллелограмм $AMLC$ (рис.2). Откуда следует, что $2MN = AD + BC$.

В.Произволов

M1836. Гидры состоят из голов и шей (любая шея соединяет ровно две головы). Одним ударом меча можно снести все шеи, выходящие из какой-то головы A гидры. Но при этом из головы A мгновенно вырастет по одной шее во все головы, с которыми A не была соединена. Геракл побеждает гидру, если ему удастся разрубить ее на две не связанные шеями части. Найдите наименьшее N , при котором Геракл сможет победить любую стошею гидру, нанеся не более чем N ударов.

Ответ: 10.

Перейдем к графу, в котором головы – вершины, шеи – ребра, а удар по шеем, выходящим из головы A , назовем инвертированием вершины A . Тогда если есть вершина X степени не больше 10, то достаточно инвертировать ее соседей, и она отделится, т.е. эта вершина не будет соединена с остальными вершинами графа. Если есть вершина, соединенная со всеми вершинами, за исключением n ($n \leq 9$), то нужно инвертировать сначала эту вершину, а затем те n вершин, с которыми она вначале не была соединена, и тогда эта вершина отделится. Если же для каждой вершины есть хотя бы 11 соединенных с ней вершин и хотя бы 10 не соединенных с ней, то всего вершин не меньше 22, а ребер не меньше $22 \cdot 11 > 100$.

Приведем пример гидры, которую нельзя разрубить за 9 ударов: две группы по 10 голов и 100 шей, соединяющих все пары голов из разных групп.

Действительно, пусть нанесено не более 9 ударов. Тогда в каждой группе осталось по неотрубленной голове, и поэтому есть шея из одной группы в другую. С другой стороны, каждая неотрубленная голова связана со всеми отрубленными в своей группе. Поэтому, если в каждой части отрублено хотя бы по голове, то гидра осталась связной. Легко видеть, что если отрублено 9 голов в одной части, то гидра тоже осталась связной.

Ю.Лифшиц

M1837. Докажите, что для любого натурального числа $n > 10000$ найдется такое натуральное число m , представимое в виде суммы двух квадратов, что $0 < m - n < 3\sqrt[4]{n}$.

Пусть x – наибольшее целое число, квадрат которого не превосходит n : $x^2 \leq n < (x + 1)^2$. Так как n – целое, $n - x^2 \leq 2x \leq 2\sqrt{n}$. Пусть, далее, y – наименьшее натуральное число, квадрат которого больше $n - x^2$:

$$(y - 1)^2 \leq n - x^2 < y^2.$$

Тогда

$$y = (y - 1) + 1 \leq \sqrt{n - x^2} + 1 \leq \sqrt{2\sqrt{n}} + 1 = \sqrt{2^4 n} + 1.$$

Ясно, что $m = x^2 + y^2 > n$, т.е. m представимо в виде суммы двух квадратов, и $m - n > 0$.