

№1

$$0 \cdot 1 + 1 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + 3 \cdot 4 + \dots + (n-1)n = \frac{(n-1)n(n+1)}{3} \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

Мне лень придумывать что-то другое, поэтому докажем по индукции.

База: при $n = 1$ получим верное равенство $0 \cdot 1 = \frac{(1-1) \cdot 1 \cdot (1+1)}{3}$

Пусть равенство верно для $n \in \mathbb{N}$, тогда для $n+1$:

$$\begin{aligned} 0 \cdot 1 + 1 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + 3 \cdot 4 + \dots + (n-1)n + n(n+1) &= \frac{(n)(n+1)(n+2)}{3} \\ 0 \cdot 1 + 1 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + 3 \cdot 4 + \dots + (n-1)n &= \frac{(n)(n+1)(n+2)}{3} - \frac{3n(n+1)}{3} \\ 0 \cdot 1 + 1 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + 3 \cdot 4 + \dots + (n-1)n &= (n+1) \left(\frac{(n)(n+2)}{3} - \frac{3n}{3} \right) \\ 0 \cdot 1 + 1 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + 3 \cdot 4 + \dots + (n-1)n &= (n+1) \frac{n^2-n}{3} \\ 0 \cdot 1 + 1 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + 3 \cdot 4 + \dots + (n-1)n &= (n+1) \frac{n(n-1)}{3} \end{aligned}$$

Выполнив эти преобразования в обратном порядке (снизу вверх), получим, что из равенства для n следует равенство для $n+1$. Значит, по аксиоме индукции, равенство верно для любого натурального n .

№2

$$2^n > n \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

Индукция уже была, использовать её снова не интересно. Докажем более сильное утверждение с помощью матана:

$$2^x > x \quad \forall x \in \mathbb{R} \supset \mathbb{N}$$

Рассмотрим функцию $f(x) = 2^x - x$. Найдём её локальный экстремум, и покажем, что это минимум, он единственный и функция в этой точке положительна:

$$\begin{aligned} \frac{df(x)}{dx} &= \ln(2) \cdot 2^x - 1 = 0 \\ 2^x &= \frac{1}{\ln(2)} \\ x_{min} &= \log_2 \left(\frac{1}{\ln(2)} \right) = -\log_2(\ln(2)) \\ f(x_{min}) &= f(-\log_2(\ln(2))) = 2^{-\log_2(\ln(2))} + \log_2(\ln(2)) = \frac{1}{\ln(2)} + \log_2(\ln(2)) \\ \left. \begin{aligned} 2 < e &\Rightarrow \ln(2) < 1 \Rightarrow 1 < \frac{1}{\ln(2)} \\ e < 2^2 &\Rightarrow \frac{1}{2} < \ln(2) \Rightarrow -1 < \log_2(\ln(2)) \end{aligned} \right\} &\Rightarrow f(x_{min}) = \frac{1}{\ln(2)} + \log_2(\ln(2)) > 0 \end{aligned}$$

Экстремум единственный т.к. точка x_{min} задаётся явной формулой.

Вторая производная $\frac{d^2 f(x)}{dx^2} = \ln^2(2) \cdot 2^x > 0 \Rightarrow$ первая производная монотонно возрастает. Также первая производная непрерывна как сумма непрерывных функций. Следовательно, $\frac{df(x)}{dx} \leq 0$ при $x \leq x_{min}$ и $0 \leq \frac{df(x)}{dx}$ при $x_{min} \leq x \Rightarrow$ экстремум - минимум.

Функция $f(x)$ непрерывна, имеет единственный локальный минимум $0 < f(x_{min})$, убывает при $x \leq x_{min}$ и возрастает при $x \geq x_{min}$, следовательно, локальный минимум $0 < f(x_{min})$ является глобальным, следовательно

$$0 < f(x) = 2^x - x \quad \Rightarrow \quad 2^x > x$$

№3

Очевидно, что среди любых четырёх последовательных целых чисел встретиться ровно два чётных числа (ровно одно из которых при этом делится на 4) и как минимум одно число, делящееся на 3. Тогда произведение этих чисел делится на $2 \cdot 4 \cdot 3 = 24$.

№4

$$1 + \frac{1}{2^1} + \frac{1}{2^2} + \dots + \frac{1}{2^n} < 2 \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

Заметим, что слева стоит сумма первых $n+1$ членов геометрической прогрессии с первым членом $b = 1$ и знаменателем $q = \frac{1}{2}$:

$$\begin{aligned} 1 + \frac{1}{2^1} + \frac{1}{2^2} + \dots + \frac{1}{2^n} &= \frac{b(1-q)}{1-q^{n+1}} = \frac{\frac{1}{2}}{1-\frac{1}{2^{n+1}}} \\ \frac{\frac{1}{2}}{1-\frac{1}{2 \cdot 2^n}} < 2 &\Leftrightarrow \frac{1}{\frac{2 \cdot 2^n - 1}{2 \cdot 2^n}} < 4 \Leftrightarrow \frac{2^n}{2 \cdot 2^n - 1} < 2 \\ 2^n > n \quad \forall n \in \mathbb{N} &\Rightarrow 2^n > n \geq 1 \Rightarrow 2 \cdot 2^n > 1 \Rightarrow 2 \cdot 2^n - 1 > 0 \\ &\text{можно домножить неравенство на } 2 \cdot 2^n - 1 \\ 2^n < 4 \cdot 2^n - 2 &\Leftrightarrow 3 \cdot 2^n > 2 \Leftrightarrow 2^n > 1 > \frac{2}{3} \end{aligned}$$

Равносильными преобразованиями получено верное неравенство, значит исходное неравенство верно.

№5

Пусть $f(n)$ - количество частей, на которые разделят плоскость n окружностей.

Очевидно, что $f(1) = 2$ (одна окружность делит плоскость на две части). Пусть проведено n окружностей. Проведём ещё одну. Она пересечёт каждую из уже имевшихся окружностей ровно в двух точках, причём ни одна из новых точек пересечения не совпадёт ни с одной из старых т.к. иначе есть 3 окружности, проходящие через одну точку. Таким образом, новая окружность создаст $2n$ новых точек пересечения, которые разделят её на $2n$ дуг. Каждая дуга разобьёт некоторую область на две, т.е. появятся $2n$ новых областей.

Получаем рекуррентное соотношение $f(n+1) = f(n) + 2n$

Заметим, что $f(n) = 2 + 2 + 4 + 6 + 8 + 10 + \dots + 2(n-1) = 2 + 2(1 + 2 + 3 + \dots + n-1) = 2 + 2 \cdot \frac{(n-1)n}{2} = 2 + (n-1)n$

Действительно, $f(n+1) = 2 + n(n+1) = 2 + n^2 - n + 2n = 2 + (n-1)n + 2n = f(n) + 2n$

Таким образом, n окружностей разделят плоскость на $2 + (n-1)n$ частей.

№6

Построим поле из четырёх элементов :

$$\begin{aligned} p(x) &= x^2 + x + 1 - \text{неприводимый над } \mathbb{Z}_2 \text{ многочлен степени } 2 \\ &(\text{т.к. } p(0) \neq 0 \text{ и } p(1) \neq 0 \text{ его нельзя разложить на множители}) \\ \mathbb{F}_4 &\simeq \mathbb{Z}_2[x] / (x^2 + x + 1) \\ \phi : \mathbb{Z}_2[x] &\rightarrow \mathbb{Z}_2[x]_{<2}, \quad \phi(a) = a \bmod p \\ \phi(ab) &= ab \bmod p = (a \bmod p)(b \bmod p) \bmod p = \phi(a)\phi(b) \bmod p = \phi(a)\phi(b) \\ \phi(a+b) &= (a+b) \bmod p = (a \bmod p) + (b \bmod p) = \phi(a) + \phi(b) \\ &\text{т.е. } \phi - \text{гомоморфизм колец} \\ \text{Ker } \phi &= \left\{ a \in \mathbb{Z}_2[x] \mid a \vdots p \right\} = \{ a \in \mathbb{Z}_2[x] \mid \exists b \in \mathbb{Z}_2[x] \mid b \cdot p = a \} = (x^2 + x + 1) \\ \text{Im } \phi &= \mathbb{Z}_2[x]_{<2} \end{aligned}$$

По теореме о гомоморфизме колец:

$$\begin{aligned} \text{Im } \phi &= \mathbb{Z}_2[x]_{<2} \simeq \mathbb{Z}_2[x] / (x^2 + x + 1) \\ \mathbb{F}_4 &\simeq \mathbb{Z}_2[x]_{<2} \\ \mathbb{F}_4 &= \{0, 1, x, x+1\} \end{aligned}$$

Операции в \mathbb{F}_4 - сложение и умножение многочленов по модулю $x^2 + x + 1$

Докажем, что если p - простое число, то \mathbb{Z}_p - поле:

пусть $a \in \mathbb{Z}_p \setminus \{0\}$, найдём a^{-1}

$$\begin{aligned} p - \text{простое и } a < p &\Rightarrow \text{НОД}(a, p) = 1 \Rightarrow \exists m, n \mid ma + np = 1 \\ &\Rightarrow ma + np \equiv 1 \pmod{p} \Rightarrow ma \equiv 1 \pmod{p} \end{aligned}$$

Таким образом, $\mathbb{F}_5 = \mathbb{Z}_5$ с операциями сложения и умножения по модулю 5.

Поля из $6 = 2 \cdot 3$ элементов не бывает, потому что в конечном поле всегда p^n элементов, где p - простое, $n \in \mathbb{N}$