

Дз 3

1

Докажем по матиндукции:

БАЗА: для 1 подходит

Пусть для k подходит, докажем для $k + 1$

$$S = 1^2 + 2^2 + \dots + k^2 = \frac{k(k+1)(2k+1)}{6}$$

$$1^2 + 2^2 + \dots + k^2 + (k+1)^2 = S + (k+1)^2 = \frac{k(k+1)(2k+1) + 6(k+1)^2}{6} = \frac{(k+1)(k(2k+1) + 6k+6)}{6} = \frac{(k+1)(2k^2+7k+6)}{6} = \frac{(k+1)(k+2)(2k+1)+1}{6}$$

Доказано

2

Докажем по матиндукции:

БАЗА: для 2 подходит,

Пусть для k подходит, причем из i -того города можно доехать до любого, докажем для $k + 1$.

Если $(k + 1)$ -й город связан с i -тым в сторону $(k + 1)$ -го. То из i -го по прежнему можно приехать куда угодно.

Иначе, из $(k + 1)$ -го города можно приехать в i -тый, а оттуда во все остальные. Тогда из $(k + 1)$ -го города можно приехать куда угодно.

3

БАЗА : 1 подходит

Пусть для n подходит k , докажем что для $n + 1$ найдется m

$$1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{k} + \frac{1}{k+1} \dots + \frac{1}{m} > n + 1$$

$$n + \frac{1}{k+1} + \dots + \frac{1}{m} > n + 1$$

$$\frac{1}{k+1} + \dots + \frac{1}{m} > 1$$

Заметим что, для нечетных $m - k$,

$$\frac{1}{k} + \frac{1}{k+1} + \dots + \frac{1}{m} \geq \frac{m-k}{\frac{m+k}{2}}$$

Докажем тем, что для любого k

$$\frac{1}{n-k} - \frac{1}{n} \geq \frac{1}{n} - \frac{1}{n+k}$$

$$\frac{k}{n(n-k)} \geq \frac{k}{n(n+k)}$$

$$n(n-k) \leq n(n+k)$$

тогда вернемся к начальной задаче

$$\frac{1}{k+1} + \dots + \frac{1}{m} \geq \frac{m-k}{\frac{m+k}{2}} > 1$$

$$2(m-k) > m+k$$

$$2m - 2k > m + k$$

$$m > 3k$$

$$M(k) = 3k + 1$$

Доказано

4

Заметим что при возведении в квадрат последние две цифры становятся 01, а значит при умножении числа на 99 последние два числа станут 99, образуется цикл (99,01), в котором в четных степенях стоит 01, а в нечетных 99.

Ответ: 01

5

$$a^3 - k(a - b) = b^3 - q(a - b)$$

$$a^3 - b^3 = (a - b)(k - q)$$

$$(a - b)(a^2 + ab + b^3) = (a - b)(k - q)$$

$$(a^2 + ab + b^3) = (k - q)$$

Доказано

6

Дано : Рассмотрим все остатки деления m на 11, и какими должны быть остатки деления n на 11, чтобы $5m + 3n = 11k$

0. у n должно быть 0, тогда выполняется второе утверждение
1. у n должно быть 2, тогда выполняется второе утверждение
2. у n должно быть 4, тогда выполняется второе утверждение
3. у n должно быть 6, тогда выполняется второе утверждение
4. у n должно быть 8, тогда выполняется второе утверждение
5. у n должно быть 10, тогда выполняется второе утверждение
6. у n должно быть 1, тогда выполняется второе утверждение
7. у n должно быть 3, тогда выполняется второе утверждение
8. у n должно быть 5, тогда выполняется второе утверждение
9. у n должно быть 7, тогда выполняется второе утверждение
10. у n должно быть 9, тогда выполняется второе утверждение

При каждом остатке при делении m на 11, если выполняется 1 утверждение, то выполняется и второе

Доказано

7

$$a) \forall q \in [-M; M - 1], 0 \leq q + M < 2M \rightarrow \text{остаток}(q + m, 2M) = q + M \rightarrow I(q) = q + M - M = q$$

$$b) x = k_1 M + x'; y = k_2 M + y'$$

$$I(x' + y') = \text{остаток}(x' + y' + M, 2M) - M$$

$$I(x + y) = \text{остаток}(x' + y' + M(k_1 + k_2 + 1), 2M) - M$$

$$\text{если } (k_1 + k_2) \bmod 2 = 0, \text{ то } I(x + y) = I(x' + y'), \text{ иначе } I(x + y) = x' + y' - M = I(x' + y' - M)$$

$$I(I(x) + I(y)) =$$

1. если $k_1 \bmod 2 = 0$ и $k_2 \bmod 2 = 0$: $I(x' + y')$
2. если $k_1 \bmod 2 = 0$ и $k_2 \bmod 2 = 1$: $I(x' + y' - M)$
3. если $k_1 \bmod 2 = 1$ и $k_2 \bmod 2 = 0$: $I(x' + y' - M)$

4. если $k_1 \bmod 2 = 1$ и $k_2 \bmod 2 = 1$: $I(x' + y')$

Доказано

$$c) x = k_1 M + x'; y = k_2 M + y'$$

$$I(xy) = \text{остаток}((k_1 M + x')(k_2 M + y') + M, 2M) - M$$

$$\text{остаток}(k_1 k_2 M^2 + k_2 M x' + k_1 M y' + x' y' + M, 2M) - M$$

$$\text{остаток}(M(k_1 k_2 M + k_2 x' + k_1 y' + 1) + x' y', 2M) - M$$

$$\text{При четном } P = k_1 k_2 M + k_2 x' + k_1 y', I(xy) = I(x' y')$$

$$\text{При нечетном: } I(xy) = I(x' y' - M)$$

$$I(I(x)I(y)) =$$

1. если $k_1 \bmod 2 = 0$ и $k_2 \bmod 2 = 0$: $I(x' y')$. При таких k -шках P четно.

2. если $k_1 \bmod 2 = 0$ и $k_2 \bmod 2 = 1$: $I(x'(y' - M)) = I(x' y' - x' M)$. При четном x' , $I(x' y' - x' M) = I(x' y')$ и P четно, при нечетном $I(x' y' - x' M) = I(x' y' - M)$ и P нечетно

3. если $k_1 \bmod 2 = 1$ и $k_2 \bmod 2 = 0$: $I((x' - M)y') = I(x' y' - y' M)$. При четном y' , $I(x' y' - y' M) = I(x' y')$ и P четно, при нечетном $I(x' y' - y' M) = I(x' y' - M)$ и P нечетно

4. если $k_1 \bmod 2 = 1$ и $k_2 \bmod 2 = 1$: $I((x' - M)(y' - M)) = I(x' y' - y' M - x' M + M^2)$. При только x' четном или только y' четном или только M четном или при каждом из них четном: $I(x' y' - y' M - x' M + M^2) = I(x' y')$ и P четно. Иначе $I(x' y' - y' M - x' M + M^2) = I(x' y' - M)$ и P нечетно.

Доказано.

8

а) Для того чтобы результат функции был целочисленным, для каждого члена a остаток при делении на 2 должен быть одинаковым

$$f^1 : a_1 \bmod 2 = a_2 \bmod 2 = \dots = a_n \bmod 2$$

$$f^2 : ((a_1 + a_2)/2) \bmod 2 = \dots = ((a_n + a_1)/2) \bmod 2$$

$$f^3 : ((a_1 + 2a_2 + a_3)/4) \bmod 2 = \dots = ((a_n + 2 * a_1 + a_2)/4)$$

...

$$f^{n-1} : ((a_1 + 2a_2 + \dots + a_n)/2^{n-2}) \bmod 2 = \dots = ((a_n + 2a_1 + \dots + a_{n-1})/2^{n-2}) \bmod 2$$

уменьшим все части на $(a_1 + a_2 + \dots + a_n)/2^{n-2}$ и домножим на 2^{n-2}

$$(a_2 + \dots + a_{n-1}) \bmod 2 = (a_3 + \dots + a_n) \bmod 2 = \dots = (a_1 + \dots + a_{n-2})$$

Пусть $S = a_1 + a_2 + \dots + a_n$, тогда

$$(S - a_1 - a_n) \bmod 2 = (S - a_2 - a_1) \bmod 2 = \dots = (S - a_n - a_{n-1})$$

$$(a_n + a_1) \bmod 2 = (a_1 + a_2) \bmod 2 = \dots = (a_{n-1} + a_n) \bmod 2$$

что равнозначно f^2

б) Условие выполнения f^1 - все числа делятся на 2 с одинаковым остатком, f^2 - все числа делятся на 4 с одинаковым остатком ... f^n - все числа делятся на 2^n с одинаковым остатком. Все числа делятся на все степени двойки с одинаковым остатком. Значит все числа одинаковы.