

Конструкция первой из этих таблиц несложным образом обобщается: если A – серебряная таблица $n \times n$, то построим таблицу D размерами $2n \times 2n$ так: $D =$

$= \begin{pmatrix} A & B \\ C & A \end{pmatrix}$, где таблица B получена из A добавлением $2n$ к каждому ее элементу, а C получена из B заменой всех ее элементов, стоящих на главной диагонали, на $2n$. Таблица D будет серебряной. Действительно, пусть $i \leq n$ (другой случай разбирается аналогично). Рассмотрим i -й крест таблицы D . Он состоит из i -го креста A , i -й строки B и i -го столбца C ; i -й крест A содержит числа $1, 2, \dots, 2n - 1$, а i -я строка B и i -й столбец C содержат числа $2n, 2n + 1, \dots, 4n - 1$.

Замечания

1. Серебряные таблицы существуют для всех четных n .
 2. Приведем еще один способ построения серебряной таблицы $2^n \times 2^n$. Для целых неотрицательных чисел a и b обозначим через $a \oplus b$ число, полученное следующим образом: запишем a и b в двоичной системе счисления, добавив, если это необходимо, слева нули так, чтобы число разрядов совпадало; затем сложим числа «в столбик», но не учитывая переносов, т.е. поразрядно, а результат вновь запишем в десятичной системе. Например: $7 \oplus 9 = 14$, так как $7 = 111_2, 9 = 1001_2,$

$$\begin{array}{r} 0111_2 \\ 1001_2 \\ \hline 1110_2 \end{array}, \quad 1110_2 = 14.$$

Занумеруем числами от 0 до $2^n - 1$ строки и столбцы таблицы (сверху вниз и слева направо соответственно). Запишем в клетку, стоящую на пересечении i -й строки и j -го столбца число

$$a_{ij} = \begin{cases} i \oplus j + 1 & \text{при } j \leq i, \\ i \oplus j + 2^n & \text{при } j > i. \end{cases}$$

Полученная таблица будет серебряной.

M1629. Найдите все пары (a, b) целых чисел $a \geq 1, b \geq 1$, удовлетворяющих уравнению

$$a^{(b^2)} = b^a.$$

Из равенства $a^{b^2} = b^a$ следует, что $a = b^{a/b^2}$. Пусть $\frac{a}{b^2} = \frac{k}{l}$, где $(k, l) = 1$. Тогда $a = b^{kl/l}, (b^{kl/l})^{b^2} = b^{(b^{kl})}$,

$$b^{kb^2/l} = b^{b^{kl}}. \tag{1}$$

Если $b = 1$, то и $a = 1$. Если же $b > 1$, то из (1) вытекает, что $\frac{k}{l} b^2 = b^{kl}$, т.е.

$$\frac{k}{l} = b^{kl-2}. \tag{2}$$

1-й случай: $k - 2l \geq 0$. Тогда из (2) следует, что $\frac{k}{l}$ – целое, поэтому $l = 1$ (так как $(k, l) = 1$), т.е. $a = b^k$,

$$k = b^{k-2}. \tag{3}$$

Из неравенства $b^{k-2} \geq 2^{k-2} > k$ при $k \geq 5$ получаем, что (3) возможно лишь при $k < 5$. Перебором убеждаемся, что $k = 4, b = 2, a = 16$ или $k = 3, b = 3, a = 27$.

2-й случай. $k - 2l < 0$. Из (2) получаем, что $\frac{l}{k} = b^{2-k/l}$, где $2 - \frac{k}{l} > 0$, т.е. $k = 1$. Тогда $b = a^l, a^{a^{2l}} = a^a, a^{2l-1} = 1$, следовательно, $l \geq 2^{2l-1}$, что невозможно при $l \geq 2$.

Ответ: $\{(1, 1); (16, 2); (27, 3)\}$.

M1630. Для любого натурального числа n обозначим через $f(n)$ число способов представления числа n в виде суммы целых неотрицательных степеней числа 2. Представления, отличающиеся лишь порядком слагаемых, считаются одинаковыми. Например, $f(4) = 4$, так как число 4 может быть представлено следующими четырьмя способами: $4; 2 + 2; 2 + 1 + 1; 1 + 1 + 1 + 1$. Докажите, что для любого целого числа $n \geq 3$ $2^{n^2/4} < f(2^n) < 2^{n^2/2}$.

Если $n = 2k + 1$ – любое нечетное число, большее 1, то каждое его представление в требуемом по условию задачи виде содержит 1 в качестве слагаемого. Убрав эту единицу, мы получим представление числа $2k$. Верно, очевидно, и обратное. Следовательно,

$$f(2k + 1) = f(2k). \tag{1}$$

Если $n = 2k$ – любое четное число, то каждое его представление в требуемом виде принадлежит к одному из двух типов: либо оно содержит слагаемое 1, либо не содержит таких слагаемых. В первом случае, убрав одно слагаемое 1, мы получим представление числа $2k - 1$. Как и выше, легко заметить, что есть взаимно однозначное соответствие между всеми представлениями числа $2k - 1$ и представлениями числа $2k$ первого типа. Во втором случае мы можем разделить все слагаемые на 2 и получить представление числа k . Это соответствие также взаимно однозначно. Итак,

$$f(2k) = f(2k - 1) + f(k). \tag{2}$$

Обе полученные формулы выполнены для всех натуральных $k \geq 1$. Очевидно, что $f(1) = 1$. Пусть по определению $f(0) = 1$, тогда формула (1) выполнена и при $k = 0$. Заметим еще, что из (1) и (2) следует, что $f(n)$ не убывает.

Согласно (1), число $f(2k - 1)$ в (2) можно заменить на $f(2k - 2)$, откуда

$$f(2k) - f(2k - 2) = f(k) \text{ для } k = 1, 2, 3, \dots$$

Суммируя эти равенства от 1 до n , получаем, что

$$f(2n) = f(0) + f(1) + \dots + f(n), \quad n = 1, 2, 3, \dots \tag{3}$$

В правой части (3) каждое слагаемое не больше последнего, а так как $2 = f(2) \leq f(n)$ для $n \geq 2$, то

$$\begin{aligned} f(2n) &= 2 + (f(2) + \dots + f(n)) \leq 2 + (n - 1)f(n) \leq \\ &\leq f(n) + (n - 1)f(n) = nf(n) \text{ для } n = 2, 3, 4, \dots \end{aligned}$$

Следовательно,

$$\begin{aligned} f(2^n) &\leq 2^{n-1} \cdot f(2^{n-1}) \leq 2^{n-1} \cdot 2^{n-2} \cdot f(2^{n-2}) \leq \dots \\ &\dots \leq 2^{(n-1)+(n-2)+\dots+1} \cdot f(2) = 2^{\frac{n(n-1)}{2}} \cdot 2. \end{aligned}$$