

# ТРЕУГОЛЬНИК ПАСКАЛЯ И $p$ -ЛАТИНСКИЕ МАТРИЦЫ

**В.В. Карачик<sup>1</sup>**

Исследуются свойства специального класса матриц, возникающих при изучении распределения биномиальных коэффициентов по модулю простого числа. Получены формулы распределения элементов в строке треугольника Паскаля по модулю простого числа.

*Ключевые слова:* треугольник Паскаля, латинские матрицы, биномиальные коэффициенты.

## 1. Введение

Одним из эффективных методов вычисления строк треугольника Паскаля по модулю простого числа  $p$  является сведение этой задачи к решению определенной системы линейных рекуррентных уравнений. Этот подход был успешно применен Б.А. Бондаренко [1] при исследовании распределения биномиальных коэффициентов  $\text{mod } p$  для некоторых значений  $p$  и только для определенных строк треугольника Паскаля. Однако некоторые характерные свойства матриц полученных систем рекуррентных уравнений были отмечены и они привели к идее введения понятия  $p$ -латинской матрицы. Б.А. Бондаренко применял  $p$ -латинские матрицы и при исследовании других арифметических треугольников, отличных от треугольника Паскаля [2]. В данной статье получены новые свойства  $p$ -латинских матриц и на их основе исследован треугольник Паскаля по модулю простого числа  $p$ . Используя представление  $p$ -латинских матриц в удобном базисе (13) получено распределение элементов треугольника Паскаля  $\text{mod } p$  для произвольной строки (15). Подробно исследован случай  $p=7$ . Некоторые результаты по свойствам  $p$ -латинских матриц были получены автором в [3] и [4].

## 2. $p$ -латинские матрицы

Приведем определение  $p$ -латинской матрицы, как оно дано в [1] и [5].

**Определение 1.** Квадратная матрица порядка  $n$  называется латинским квадратом порядка  $n$  [5], если ее элементы принимают значения  $1, \dots, n$  таким образом, что каждое число встречается только один раз в каждом столбце и каждой строке.

**Определение 2.** Латинский квадрат порядка  $n$  называется  $p$ -латинским квадратом порядка  $n$ , если ни одна диагональ матрицы за исключением главной и побочной диагоналей ( $i+j=n+1$ ) не имеет равных элементов.

**Определение 3.**  $p$ -латинский квадрат порядка  $n$  называется нормализованным  $p$ -латинским квадратом порядка  $n$ , если его первая строка имеет вид  $(1, 2, \dots, n)$  и главная диагональ записана в форме  $(1, 1, \dots, 1)$ .

Построим такие квадраты для любого простого  $p$ . Введем матрицу вида  $P = (j/i)_{i,j=1, \overline{p-1}}$  порядка  $p-1$ , элементы которой будем считать из поля  $\mathbb{Z}_p$ .

**Пример 1.** Для  $p=7$  матрица  $P$  имеет вид

$$\begin{pmatrix} 1/1 & 2/1 & 3/1 & 4/1 & 5/1 & 6/1 \\ 1/2 & 2/2 & 3/2 & 4/2 & 5/2 & 6/2 \\ 1/3 & 2/3 & 3/3 & 4/2 & 5/3 & 6/3 \\ 1/4 & 2/4 & 3/4 & 4/4 & 5/4 & 6/4 \\ 1/5 & 2/5 & 3/5 & 4/5 & 5/5 & 6/5 \\ 1/6 & 2/6 & 3/6 & 4/6 & 5/6 & 6/6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 4 & 1 & 5 & 2 & 6 & 3 \\ 5 & 3 & 1 & 6 & 4 & 2 \\ 2 & 4 & 6 & 1 & 3 & 5 \\ 3 & 6 & 2 & 5 & 1 & 4 \\ 6 & 5 & 4 & 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}.$$

<sup>1</sup> Карачик Валерий Валентинович – доктор физико-математических наук, заведующий кафедрой дифференциальных уравнений и динамических систем, Южно-Уральский государственный университет.

E-mail: karachik@susu.ru

**Теорема 1.** Если  $p$  простое, то матрица  $P$  является нормализованным  $p$ -латинским квадратом порядка  $p-1$ .

*Доказательство.* Очевидно, что элементы матрицы  $P$ , находящиеся в одном столбце или в одной строке различны и принадлежат мультипликативной группе поля  $\mathbb{Z}_p$ . Значит, матрица  $P$  является латинским квадратом. Пусть  $j/i$  – элемент некоторой диагонали, параллельной главной, тогда любой другой элемент этой диагонали имеет вид  $(j+s)/(i+s)$ . Предположим, что один из этих элементов равен данному. Тогда  $js = is$  и значит  $j = i$  и рассматриваемый элемент должен находиться на главной диагонали. Аналогичная ситуация обстоит и с побочной диагональю:  $j/i = (j+s)/(i-s) \Rightarrow -j = i \Rightarrow j+i = p$  и значит элемент  $j/i$  лежит на побочной диагонали. В соответствии с определением 2 матрица  $P$  является  $p$ -латинским квадратом. Поскольку первая строка  $P$  имеет вид  $(1, 2, \dots, n)$ , главная диагональ записана в форме  $(1, 1, \dots, 1)$ , то  $P$  – нормализованный  $p$ -латинский квадрат.

**Определение 4.** Матрицы вида

$$\mathbb{N}_p = \left\{ \left( c_{p_{i,j}} \right)_{i,j=1, \overline{p-1}} : c_1, \dots, c_{p-1} \in \mathbb{C}, (p_{i,j}) = P \right\}$$

называются  $p$ -латинскими матрицами порядка  $p-1$ .

**Пример 2.** Пусть  $p = 7$ . В соответствии с примером 1 следующая матрица принадлежит  $\mathbb{N}_7$

$$\begin{pmatrix} c_1 & c_2 & c_3 & c_4 & c_5 & c_6 \\ c_4 & c_1 & c_5 & c_2 & c_6 & c_3 \\ c_5 & c_3 & c_1 & c_6 & c_4 & c_2 \\ c_2 & c_4 & c_6 & c_1 & c_3 & c_5 \\ c_3 & c_6 & c_2 & c_5 & c_1 & c_4 \\ c_6 & c_5 & c_4 & c_3 & c_2 & c_1 \end{pmatrix}.$$

**Лемма 1.** Если  $C, B \in \mathbb{N}_p$ , то  $CB \in \mathbb{N}_p$  и  $CB = BC$ .

*Доказательство.* Действительно, если  $C = (c_{i,j})$  и  $B = (b_{i,j})$ , то верны равенства

$$CB = \left( \sum_{k=1}^{p-1} c_{k/i} b_{j/k} \right)_{i,j=1, \overline{p-1}} = \left( \sum_{s=1}^{p-1} c_s b_{(j/i)/s} \right)_{i,j=1, \overline{p-1}},$$

где все операции над индексами производятся в  $\mathbb{Z}_p$ . Поэтому если обозначить  $a_k = \sum_{s=1}^{p-1} c_s b_{k/s}$ , тогда будем иметь  $CB = (a_{j/i})_{i,j=1, \overline{p-1}}$  и, следовательно,  $CB \in \mathbb{N}_p$ . Более того, аналогичные рассуждения дают

$$BC = \left( \sum_{s=1}^{p-1} b_s c_{(j/i)/s} \right)_{i,j=1, \overline{p-1}} = (a_{j/i})_{i,j=1, \overline{p-1}},$$

где использовалось равенство  $a_k = \sum_{s=1}^{p-1} c_{k/s} b_s$ . Следовательно,  $CB = BC$ . Лемма доказана.

Ниже мы докажем и другие свойства матриц из  $\mathbb{N}_p$ .

Обозначим через  $\Delta^{(1)}$  треугольник Паскаля по модулю простого  $p$  и пусть  $C(n, m)$  – его произвольный элемент. Обозначим также через  $\Delta_s^{(1)}$  конечный треугольник, содержащий только первые  $s$  строк треугольника  $\Delta^{(1)}$ . Рассмотрим другой бесконечный треугольник  $\Delta^{(k)} = k\Delta^{(1)}$ , элементы которого  $C_k(n, m)$  определяются равенствами  $C_k(n, m) = kC(n, m) \pmod{p}$ , и обозначим через  $\Delta_s^{(k)}$  конечный треугольник, содержащий только первые  $s$  строк треугольника  $\Delta^{(k)}$ . Очевидно, что  $\Delta_s^{(k)} = k\Delta_s^{(1)}$ .



рених сторон станут соседними только в строке  $i = 2p^n - 1$  и поэтому в строке  $i = 2p^n$  элемент с номером  $j = p^n$  будет равен  $2k$ . Кроме этого, элементы, стоящие на местах с номерами  $j = 0$  и  $j = 2p^n$  в строке  $i = 2p^n$  будут равны  $k$ , остальные же элементы этой строки нулевые, как элементы последних строк треугольников  $\Delta_{p^n}^{(k)}$ . Далее, элементы, находящиеся в строках с номерами  $p^n < i < 2p^n$  между правой стороной левого треугольника  $\Delta_{p^n}^{(k)}$  и левой стороной правого треугольника – нулевые, исходя из правила построения строк в  $\Delta_{mp^n}^{(k)}$ . Воспользуемся методом индукции. Пусть в строке с номером  $i = sp^n$ ,  $s = 2, \dots, m$  элементы с номерами мест не кратными  $p^n$  нулевые. Рассмотрим элементы, стоящие в этой строке на местах  $j = tp^n$  и  $j = (t+1)p^n$ . Пусть они равны  $r_1$  и  $r_2$ . Очевидно, что элементы правой стороны треугольника  $\Delta_{p^n}^{(r_1)}$  с вершиной в элементе с координатами  $i = sp^n$ ,  $j = tp^n$  и левой стороны треугольника  $\Delta_{p^n}^{(r_2)}$  с вершиной в элементе с координатами  $i = sp^n$  и  $j = (t+1)p^n$  будут соседними в строке  $i = (s+1)p^n - 1$  и поэтому дадут в строке  $i = (s+1)p^n$  элемент  $r_1 + r_2 \pmod{p}$ , стоящий на месте  $j = (t+1)p^n$ . Элементы же строки  $i = (s+1)p^n$ , стоящие на местах  $tp^n < j < (t+1)p^n$  и  $(t+1)p^n < j < (t+2)p^n$  будут нулевыми, как элементы последних строк треугольников  $\Delta_{p^n}^{(r_1)}$  и  $\Delta_{p^n}^{(r_2)}$ . Поэтому элемент  $r_1 + r_2 \pmod{p}$  «породит» треугольник  $\Delta_{p^n}^{(r_1+r_2 \pmod{p})}$ , т.е. из треугольников  $\Delta_{p^n}^{(r_1)}$  и  $\Delta_{p^n}^{(r_2)}$  возникает треугольник  $\Delta_{p^n}^{(r_1+r_2 \pmod{p})}$

$$\begin{array}{ccc} \Delta_{p^n}^{(r_1)} & \Delta_{p^n}^{(r_2)} & r_1 \quad r_2 \\ & \downarrow \quad \sim & \downarrow \\ \Delta_{p^n}^{(r_1+r_2 \pmod{p})} & & r_1 + r_2 \pmod{p} \end{array} .$$

Кроме этого, элементы треугольника  $\Delta_{mp^n}^{(k)}$ , находящиеся между соседними сторонами треугольников  $\Delta_{p^n}^{(r_1)}$  и  $\Delta_{p^n}^{(r_2)}$  будут также нулевыми в соответствии с правилом построения строк в  $\Delta_{mp^n}^{(k)}$ . Аналогичные рассуждения верны для всех  $t = 0, 1, \dots, s-1$ . Итак, строка  $i = sp^n$  порождает строку  $i = (s+1)p^n$  в соответствии с правилом построения строк в треугольнике Паскаля. Если теперь в строке  $i = sp^n$  отбросить элементы, стоящие на местах, номера которых не кратны  $p^n$  (они нулевые), то мы получим строку треугольника  $\Delta_m^{(k)}$  с номером  $i = s$ . Поскольку  $s$  произвольно и при  $s = 1, 2$  утверждение теоремы справедливо, то оно справедливо и при любом  $s$ . Утверждаемое доказано.

Доказанная теорема позволяет свести исследование треугольника  $\Delta^{(1)}$  к исследованию треугольников  $\Delta_p^{(k)}$  для  $k = 1, p-1$ . Детали будут даны в теореме 3.

Пусть для простоты изложения  $n \in \mathbb{N}_0 = \mathbb{N} \cup \{0\}$ , т.е. первую строку треугольника  $\Delta^{(k)}$  будем считать нулевой строкой и то же самое для треугольников  $\Delta_p^{(k)}$ .

**Определение 6.** Матрицей  $B_k$  при  $0 \leq k \leq p-1$  назовем такую квадратную матрицу порядка  $p-1$ , элемент  $b_{i,j}$  которой является числом элементов, равных  $j$  в  $k$ -й строке треугольника  $\Delta_p^{(i)}$ . Очевидно, что  $B_0 = \text{diag}(1, \dots, 1) \equiv E$ .

Обозначим через  $g_s^{(k)}(n, p)$  число элементов, равных  $s$  ( $1 \leq s \leq p-1$ ) по модулю  $p$  в  $n$ -й строке треугольника  $\Delta^{(k)}$ .

**Теорема 3.** Если  $n = (a_r, \dots, a_0)_p$  является  $p$ -арным представлением числа  $n$ , то

$$g_s^{(k)}(n, p) = (B_{a_r} \cdots B_{a_0})_{k,s}. \quad (1)$$

*Доказательство.* Используя теорему 2, запишем равенство

$$\Delta_{p^{r+1}}^{(1)} = \Delta_p^{(1)} * \Delta_{p^r},$$

которое означает, что  $n$ -я строка треугольника  $\Delta_{p^{r+1}}^{(1)}$  находится в  $a_r$ -й строке треугольника  $\Delta_p^{(1)}$ , состоящего из треугольников  $\Delta_{p^k}^{(k)}$ ,  $k = \overline{1, p-1}$  (см. пример 3). Если ввести обозначение  $n_{(k)} \equiv (a_{r-k}, \dots, a_0)_p$ , то из определения матриц  $B_k$  вытекает следующее векторное равенство:

$$\begin{pmatrix} g_s^{(1)}(n, p) \\ \vdots \\ g_s^{(p-1)}(n, p) \end{pmatrix} = B_{a_r} \begin{pmatrix} g_s^{(1)}(n_{(1)}, p) \\ \vdots \\ g_s^{(p-1)}(n_{(1)}, p) \end{pmatrix}.$$

Продолжая этот процесс, получаем равенство

$$\begin{pmatrix} g_s^{(1)}(n, p) \\ \vdots \\ g_s^{(p-1)}(n, p) \end{pmatrix} = B_{a_r} B_{a_r} \cdots B_{a_1} \begin{pmatrix} g_s^{(1)}(n_{(r)}, p) \\ \vdots \\ g_s^{(p-1)}(n_{(r)}, p) \end{pmatrix}.$$

Так как  $n_{(r)} = a_0$  и  $g_s^{(k)}(a_0, p) = (B_{a_0})_{k,s}$ , то мы получаем

$$\begin{pmatrix} g_s^{(1)}(n, p) \\ \vdots \\ g_s^{(p-1)}(n, p) \end{pmatrix} = B_{a_r} B_{a_r} \cdots B_{a_1} (B_{a_0})_s = (B_{a_r} B_{a_r} \cdots B_{a_1} B_{a_0})_s,$$

откуда сразу следует равенство (1). Здесь  $(B_k)_s$  обозначает  $s$ -й столбец матрицы  $B_k$ .

Используя теорему 3 мы можем свести вычисление  $g_s^{(1)}(n, p)$  для  $s = \overline{1, p-1}$  к нахождению произведения матриц  $B_k$ .

**Теорема 4.** Для  $k = \overline{0, p-1}$  верно включение  $B_k \in \mathbb{N}_p$ , т.е. матрицы  $B_k$   $p$ -латинские.

*Доказательство.* Пусть  $b_1^{(k)}, \dots, b_{p-1}^{(k)}$  элементы первой строки матрицы  $B_k$ . Докажем равенство

$$B_k = (b_{p_{i,j}}^{(k)})_{i,j=\overline{1,p-1}}, \quad (2)$$

где матрица  $(p_{i,j})_{i,j=\overline{1,p-1}} = P$  определена выше. Мы можем определить операцию сложения треугольников  $\Delta_p^{(k)}$  как операцию сложения между элементами этих треугольников, стоящих на одинаковых местах по модулю  $p$ , т.е.

$$\Delta_p^{(k_1)} + \Delta_p^{(k_2)} = k_1 \Delta_p^{(1)} + k_2 \Delta_p^{(1)} = (k_1 + k_2) \Delta_p^{(1)} = \Delta_p^{(k_1+k_2)},$$

где сложение в верхнем индексе треугольника производится в  $\mathbb{Z}_p$ . Например, верно равенство

$$\sum_{k=1}^s \Delta_p^{(1)} = \Delta_p^{(s)}, \quad (3)$$

для  $s = \overline{1, p-1}$ . Если обозначить элементы матрицы  $B_k$  через  $b_{i,j}^{(k)}$ , то, используя (3) и определение 6 матрицы  $B_k$ , можем записать  $b_{1,j}^{(k)} = b_{s,js}^{(k)}$  для каждого  $s = \overline{1, p-1}$ . Таким образом,  $b_{i,j}^{(k)} = b_{1,j/i}^{(k)}$  и значит, вспоминая определение матрицы  $P$ , убеждаемся в верности (2).

Пусть  $n_i$  обозначает число элементов, равных  $i$  в  $p$ -арном представлении числа  $n = (a_r, \dots, a_0)_p$ . В силу (1) с помощью следствия 1 можем записать

$$g_s^{(k)}(n, p) = \left( \prod_{i=1}^{p-1} B_i^{n_i} \right)_{k,s}. \quad (4)$$

Матрица  $B_0 = E$  здесь опущена. Теперь, чтобы вычислить значение  $g_s^{(k)}(n, p)$ , нам нужно исследовать дополнительные свойства матриц из  $\mathbb{N}_p$ .

### 3. Свойства матриц из $\mathbb{N}_p$

Ясно, что  $\mathbb{N}_p$  является подпространством в пространстве квадратных матриц порядка  $p-1$ . Кроме этого,

**Лемма 2.**  $\dim \mathbb{N}_p = p-1$  и

$$B \in \mathbb{N}_p \Rightarrow B = \sum_{k=1}^{p-1} b_k I_k, \quad (5)$$

где  $I_k \in \mathbb{N}_p$  и  $I_k = (\delta_{ki,j})_{i,j=\overline{1,p-1}}$ . Здесь  $\delta_{i,j}$  – символ Кронеккера и все операции над индексами производятся в  $\mathbb{Z}_p$ .

*Доказательство.* Действительно, в силу определения 4 элемент  $b_k$  матрицы  $B$ , стоящий в первой строке на  $k$ -м месте, будет стоять в  $i$ -й строке на месте с номером  $j$ , определяемом из равенства  $k = j/i \pmod{p} \Rightarrow j = ki \pmod{p}$ . Поэтому

$$B \in \mathbb{N}_p \Rightarrow B = \sum_{k=1}^{p-1} b_k (\delta_{ki,j})_{i,j=\overline{1,p-1}} = \sum_{k=1}^{p-1} b_k I_k.$$

Нетрудно видеть, что  $I_1 = E$ .

**Лемма 3.** Матрицы  $I_k$  при  $k = \overline{1, p-1}$  обладают свойством  $I_k I_m = I_{km}$ , где  $km$  приведено по  $\text{mod } p$ .

*Доказательство.* В самом деле,

$$I_k I_m = \left( \sum_{s=1}^{p-1} \delta_{ki,s} \delta_{ms,j} \right)_{i,j=\overline{1,p-1}}$$

и, следовательно, элемент матрицы  $I_k I_m$  с индексами  $i$  и  $j$  не равен нулю, если существует такое  $s \in \mathbb{Z}_p$ , что  $ki = s \pmod{p}$  и  $ms = j \pmod{p}$ . Значит  $j = kmi \pmod{p}$  и поэтому

$$I_k I_m = (\delta_{kmi,j})_{i,j=\overline{1,p-1}} = I_{km}.$$

**Определение 7.** Пусть  $\nu$  – корень уравнения  $x^{p-1} = 1$  в поле  $\mathbb{Z}_p$  такой, что для каждого  $k = \overline{1, p-2}$  верно неравенство  $\nu^k \neq 1$  (примитивный корень). Тогда обозначим  $J_k = (I_\nu)^k$ . Ясно, что  $J_{p-1} = (I_\nu)^{p-1} = E$ .

Пусть  $B \in \mathbb{N}_p$ . Если обозначить  $c_k = b_{\nu^k}$ , то равенство (5) перепишется в виде

$$B = \sum_{k=1}^{p-1} c_k J_k. \quad (6)$$

**Лемма 4.** Пусть  $\mu$  – собственное число матрицы  $B \in \mathbb{N}_p$ . Тогда существует  $\lambda$  – корень уравнения  $z^{p-1} = 1$  в  $\mathbb{C}$  такой, что верно равенство

$$\mu = \sum_{k=1}^{p-1} c_k \lambda^k, \tag{7}$$

где коэффициенты  $c_k$  определяются из (6). Кроме того, числа вида (7) где  $\lambda$  – произвольный корень уравнения  $z^{p-1} = 1$  являются собственными числами матрицы  $B$ .

*Доказательство.* Пусть  $a$  – некоторый вектор из  $\mathbb{C}^{p-1}$  и

$$b = \sum_{k=1}^{p-1} \lambda^{-k} J_k a.$$

Тогда верно равенство

$$J_s b = \sum_{k=1}^{p-1} \lambda^{-k} J_s J_k a = \sum_{k=1}^{p-1} \lambda^{-k} J_{s+k \pmod{p-1}} a = \lambda^s b$$

для любого  $s = \overline{1, p-1}$ . Поэтому, используя (6), запишем

$$Bb = \sum_{k=1}^{p-1} c_k J_k b = \sum_{k=1}^{p-1} c_k \lambda^k b = \mu b,$$

т.е.  $\mu$  – собственный вектор матрицы  $B$ . Остается доказать, что формула (7) задает все собственные значения матрицы  $B$ . Мы завершим это доказательство после леммы 9.

**Следствие.** Матрицы  $J_k$ , а значит и матрицы  $I_k$  являются невырожденными матрицами и  $\det I_k = \det J_k = 1$  для  $k = \overline{1, p-1}$ .

*Доказательство.* В силу леммы 4 числа  $\mu_i = \lambda_i^k$ , где  $\lambda_i$  – некоторый корень уравнения  $z^{p-1} = 1$  в  $\mathbb{C}$ , и только они являются собственными числами матрицы  $J_k$ ,  $k = \overline{1, p-1}$ . Если  $\lambda_i$ ,  $i = \overline{1, p-1}$  все корни уравнения  $z^{p-1} = 1$ , то

$$\det J_k = \prod_{i=1}^{p-1} \lambda_i^k = \mu^k,$$

где  $\mu = \lambda_1 \cdots \lambda_{p-1}$ . Используя равенство  $\sum_{k=1}^{p-1} k = 0 \pmod{p}$  мы получаем  $\mu = 1$  и значит  $\det J_k = 1$  для  $k = \overline{1, p-1}$ . Это означает, что и  $\det I_k = 1$ .

**Лемма 5.** Матрицы  $I_k$ , а значит и матрицы  $J_k$  ортогональны и  $J_k$  обладают свойством  $J_k J_m = J_{k+m}$ , где сумма  $k+m$  приведена по  $\text{mod}(p-1)$ .

*Доказательство.* Докажем, что  $I_k I_k^* = E$ , где  $(a_{i,j})^* = (\overline{a_{j,i}})$ , и черта означает комплексное сопряжение. Это немедленно следует из равенства

$$I_k^* = (\delta_{kj,i})_{i,j=\overline{1,p-1}} = (\delta_{i,kj})_{i,j=\overline{1,p-1}} = (\delta_{i/k,j})_{i,j=\overline{1,p-1}} = I_{1/k},$$

поскольку по лемме 3  $I_k I_{1/k} = I_1 = E$ . Далее  $J_k J_m = (I_V)^k (I_V)^m = (I_V)^{k+m} = J_{k+m \pmod{p-1}}$  и значит поскольку  $J_{p-1} = E$ , то  $J_k J_m = E \Rightarrow k+m = p-1 \Rightarrow m = p-k-1$  и значит для  $k = \overline{1, p-2}$

$$J_k^{-1} = J_k^* = J_{p-k-1}. \tag{8}$$

**Лемма 6.** Пусть матрица  $B$  принадлежит  $\mathbb{N}_p$  и записана в виде (6), тогда

$$B^* = \sum_{k=1}^{p-2} c_{p-k-1} J_k + c_{p-1} J_{p-1}.$$

*Доказательство.* Используя (8) и равенство  $J_{p-1}^* = E^* = E = J_{p-1}$ , мы немедленно получаем

$$B^* = \sum_{k=1}^{p-2} c_k J_k^* + \overline{c_{p-1}} J_{p-1}^* = \sum_{k=1}^{p-2} c_k J_{p-k-1} + \overline{c_{p-1}} J_{p-1} = \sum_{k=1}^{p-2} \overline{c_{p-k-1}} J_k + \overline{c_{p-1}} J_{p-1}.$$

Введем еще один класс матриц  $S_i$  при  $i = \overline{1, p-1}$  в виде

$$S_i = \frac{1}{p-1} \sum_{k=1}^{p-1} \lambda_i^{-k} J_k. \tag{9}$$

Здесь, как и раньше  $\lambda_i$  – один из корней уравнения  $z^{p-1} = 1$  в  $\mathbb{C}$ . Ясно, что матрицы  $S_i$  принадлежат  $\mathbb{N}_p$  как линейные комбинации матриц из  $\mathbb{N}_p$  и  $S_i \neq 0$ . Пусть  $\lambda$  – примитивный корень уравнения  $z^{p-1} = 1$  в  $\mathbb{C}$ , т.е. при  $k = \overline{1, p-2}$  имеем  $\lambda^k \neq 1$ . Поэтому в формуле (9) можно считать, что  $\lambda_i = \lambda^i$ . Поскольку  $\lambda_i^{-k} = \overline{\lambda_k^i}$ , то (9) можно переписать в виде

$$S_i = \frac{1}{p-1} \sum_{k=1}^{p-1} \overline{\lambda_k^i} J_k = \frac{1}{p-1} \sum_{k=1}^{p-1} \lambda_k^i J_k. \tag{9'}$$

**Теорема 5.** Следующие равенства

$$S_i S_j = \delta_{i,j} S_i \tag{10}$$

справедливы для  $i, j = \overline{1, p-1}$ .

*Доказательство.* Рассмотрим левую часть (10). Если положить  $J_0 = (I_p)^0 = E$ , то  $S_i = \frac{1}{p-1} \sum_{k=0}^{p-2} \lambda_i^{-k} J_k$  и с учетом  $\lambda_i^{-k} \lambda_j^k = \lambda_{i-j}^{-k}$ , после некоторых преобразований будем иметь

$$S_i S_j = \frac{1}{(p-1)^2} \left( \sum_{l=0}^{p-2} \lambda_j^{-l} J_l \sum_{k=0}^l \lambda_{i-j}^{-k} + \sum_{l=p-1}^{2(p-2)} \lambda_j^{-l} J_l \sum_{k=l-p+2}^{p-2} \lambda_{i-j}^{-k} \right),$$

откуда, заменяя  $l - p + 1 \rightarrow l$  во второй внешней сумме, с учетом равенства  $J_k = J_{k+p-1}$  получим

$$S_i S_j = \frac{1}{(p-1)^2} \left( \sum_{l=0}^{p-2} \lambda_j^{-l} J_l \sum_{k=0}^l \lambda_{i-j}^{-k} + \sum_{l=0}^{p-3} \lambda_j^{-l} J_l \sum_{k=l+1}^{p-2} \lambda_{i-j}^{-k} \right)$$

и значит, после объединения внутренних сумм будем иметь

$$S_i S_j = \frac{1}{(p-1)^2} \sum_{l=0}^{p-2} \lambda_j^{-l} J_l \sum_{k=0}^{p-2} \lambda_{i-j}^{-k}.$$

Исследуем полученное равенство. Используя равенство  $\lambda_{i-j} = \lambda_i / \lambda_j$ , где  $\lambda_i \neq \lambda_j$ , т.е.  $i \neq j$ , получаем

$$\sum_{k=0}^{p-2} \lambda_{i-j}^{-k} = \frac{\lambda_{i-j}^{1-p} - 1}{\lambda_{i-j}^{-1} - 1} = 0.$$

Следовательно (10) верно при  $i \neq j$ . Далее, при  $i = j$  имеем  $\lambda_{i-j} = \lambda^0 = 1$  и значит

$$\sum_{k=0}^{p-2} \lambda_{i-j}^{-k} = \begin{cases} 0, & i \neq j \\ p-1, & i = j \end{cases} \tag{11}$$

откуда получим  $S_i^2 = S_i$ . Доказательство завершено.

Обозначим матрицу, транспонированную к матрице  $A$ , через  $A^t = (a_{j,i})_{i,j=\overline{1,p-1}}$ .

**Лемма 7.** Матрицы  $S_i$  при  $i = \overline{1, p-1}$  эрмитовы, т.е.  $S_i^* = S_i$  и при  $i = \overline{1, p-2}$   $S_i^t = S_{p-i-1}$ .

*Доказательство.* Действительно, для  $i = \overline{1, p-1}$  с учетом того, что  $\overline{\lambda_i} = \lambda_{p-i-1} = \lambda_i^{-1}$ , и равенства (8) запишем

$$S_i^* = \frac{1}{p-1} \sum_{k=1}^{p-1} \lambda_i^k J_k^* = \frac{1}{p-1} \sum_{k=1}^{p-1} \lambda_i^{k-p+1} J_{p-k-1} = S_i.$$



Аналогично, можно получить

$$S_i^t = \frac{1}{p-1} \sum_{k=1}^{p-1} \lambda_i^{-k} J_k^* = \frac{1}{p-1} \sum_{k=1}^{p-1} \lambda_i^{p-k-1} J_{p-k-1} = \frac{1}{p-1} \sum_{k=1}^{p-1} \lambda_i^k J_k = \frac{1}{p-1} \sum_{k=1}^{p-1} \lambda_{p-i-1}^{-k} J_k = S_{p-i-1}.$$

**Теорема 6.** Для  $k = \overline{1, p-1}$  справедливы равенства

$$J_k = \sum_{i=1}^{p-1} \lambda_i^k S_i, \tag{12}$$

обратные к (9).

*Доказательство.* Используя определение (9) матриц  $S_i$ , равенства (11) и делая некоторые преобразования, получим

$$\sum_{i=1}^{p-1} \lambda_i^k S_i = \sum_{j=1}^{p-1} \left( \frac{1}{p-1} \sum_{i=1}^{p-1} \lambda_i^{k-j} \right) J_j = \sum_{j=1}^{p-1} \left( \frac{1}{p-1} \sum_{i=0}^{p-2} \lambda_{j-k}^{-i} \right) J_j = \sum_{j=1}^{p-1} \delta_{j,k} J_j = J_k.$$

Что и утверждалось.

В дополнение к лемме 7 следует отметить, что матрица  $S_{p-1}$  состоит из одних чисел  $\frac{1}{p-1}$  на всех местах и значит  $S_{p-1}^t = S_{p-1}$ . Это следует из следующих равенств:

$$S_{p-1} = \frac{1}{p-1} \sum_{k=1}^{p-1} J_k = \frac{1}{p-1} \sum_{k=1}^{p-1} I_k = \frac{1}{p-1} \left( \sum_{k=1}^{p-1} \delta_{ki,j} \right)_{i,j=\overline{1,p-1}} = \frac{1}{p-1} (1)_{i,j=\overline{1,p-1}},$$

если учесть, что  $\sum_{k=1}^{p-1} \delta_{ki(\bmod p),j} = 1$  для всех  $i, j = \overline{1, p-1}$ .

**Лемма 8.** Пусть  $B \in \mathbb{N}_p$ , тогда верно равенство

$$B = \sum_{i=1}^{p-1} \mu_i S_i, \tag{13}$$

где  $\mu_i$  – некоторые собственные числа матрицы  $B$ .

*Доказательство.* Действительно из формул (6) и (7) и теоремы 6 следует представление

$$B = \sum_{k=1}^{p-1} c_k J_k = \sum_{i=1}^{p-1} S_i \sum_{k=1}^{p-1} c_k \lambda_i^k = \sum_{i=1}^{p-1} \mu_i S_i,$$

где  $\mu_i = \sum_{k=1}^{p-1} c_k \lambda_i^k$ . Рассмотрим вектор вида  $b_i = S_i a$ . Для него по теореме 5 выводим

$$S_i b_i = S_i S_i a = S_i a = b_i, \quad S_j b_i = S_j S_i a = 0, \quad (i \neq j).$$

Поэтому

$$B b_i = \sum_{j=1}^{p-1} \mu_j S_j b_i = \mu_i b_i,$$

т.е.  $\mu_i$  – собственное число матрицы  $B$ , а  $b_i$  – собственный вектор, отвечающий ему.

Ясно, что матрицы  $S_1, \dots, S_{p-1}$  линейно независимы поскольку из равенства  $\alpha_1 S_1 + \dots + \alpha_{p-1} S_{p-1} = 0$  после умножения на  $S_i$  по теореме 5 вытекает, что  $\alpha_i S_i = 0 \Rightarrow \alpha_i = 0$ . Значит, по лемме 2  $S_1, \dots, S_{p-1}$  базис в  $\mathbb{N}_p$ . Используя этот базис, мы можем легко выписать произведение матриц из  $\mathbb{N}_p$ .

**Теорема 7.** Пусть  $\mu_1^{(i)}, \dots, \mu_{p-1}^{(i)}$  – собственные числа матриц  $B_i$  из теоремы 3. Если положим

$$\sigma_j = \prod_{i=1}^{p-1} \left( \mu_j^{(i)} \right)^{n_i}, \tag{14}$$

то справедливы равенства

$$g_s^{(k)}(n, p) = \left( \sum_{i=1}^{p-1} \sigma_i S_i \right)_{k,s}. \quad (15)$$

*Доказательство.* Нетрудно видеть, что, используя (13) и теорему 5, мы можем получить

$$B_i^2 = \left( \mu_1^{(i)} S_1 + \dots + \mu_{p-1}^{(i)} S_{p-1} \right)^2 = \left( \mu_1^{(i)} \right)^2 S_1 + \dots + \left( \mu_{p-1}^{(i)} \right)^2 S_{p-1} \Rightarrow B_i^{n_i} = \sum_{j=1}^{p-1} \left( \mu_j^{(i)} \right)^{n_i} S_j.$$

Поэтому, равенство (4) преобразуется в (15) и доказательство завершено.

Заметим, что из равенства (1) следует, что  $\sigma_j = \mu_j^{(a_r)} \dots \mu_j^{(a_0)}$ .

**Лемма 9.** Любой собственный вектор  $b_i$  матрицы  $B \in \mathbb{N}_p$ , отвечающий собственному значению  $\mu_i$ , может быть записан в виде

$$b_i = \sum_{(j), \mu_j = \mu_i} S_j c_j, \quad (16)$$

где  $c_j \in \mathbb{C}^{p-1}$  и суммирование ведется по таким  $j$ , что  $\mu_j = \mu_i$ .

*Доказательство.* Пусть  $b_i$  – собственный вектор матрицы  $B \in \mathbb{N}_p$ , отвечающий собственному значению  $\mu_i$ . Действуя матрицей  $S_s$  на равенство  $Bb_i = \mu_i b_i$ , используя (13) из леммы 8 и теорему 5, получим  $\mu_s S_s b_i = \mu_i S_s b_i$ . Если здесь  $\mu_s \neq \mu_i$ , то  $S_s b_i = 0$ . Теперь, используя равенство  $E = S_1 + \dots + S_{p-1}$ , которое следует из леммы 8, при  $B = E$  ( $\mu_i = 1$ ) получаем представление (16):  $b_i = E b_i = (S_1 + \dots + S_{p-1}) b_i = \sum_{(j)} S_j b_i$ .

Далее рассмотрим некоторый вектор  $c \in \mathbb{C}^{p-1}$ . В силу представления (13) имеем  $B S_i c = \mu_i S_i c$  и значит вектор  $S_i c$  – собственный вектор  $B$ , отвечающий собственному числу  $\mu_i$ , т.е. правая часть (16) при любых  $c_j \in \mathbb{C}^{p-1}$  – собственный вектор, отвечающий  $\mu_i$ .

*Продолжение доказательства леммы 4.* Возьмем  $c \in \mathbb{C}^{p-1}$  такое, что  $\forall k, S_k c \neq 0$ . Это возможно, например, для  $c = (1, 0, \dots, 0)$ . Выше мы видели, что вектор  $c_k = S_k c$  – собственный вектор матрицы  $B \in \mathbb{N}_p$ , отвечающий собственному числу  $\mu_k$ , определяемому из (7) при  $\lambda = \lambda_k$ . По выбору  $c$  он ненулевой. Докажем, что вектора  $c_k \neq 0$  при  $k = \overline{1, p-1}$  линейно независимы. Действительно, если числа  $\delta_1, \dots, \delta_{p-1} \in \mathbb{C}$  не все равные нулю и такие, что  $\delta_1 c_1 + \dots + \delta_{p-1} c_{p-1} = 0$ , то действуя на это равенство матрицей  $S_k$ , получаем  $\delta_k c_k = 0$  и значит  $\delta_k = 0$ . Противоречие. Значит вектора  $c_k \neq 0$  при  $k = \overline{1, p-1}$  образуют базис в  $\mathbb{C}^{p-1}$ . Если  $\mu \neq 0$  – некоторое собственное число матрицы  $B \in \mathbb{N}_p$ , а  $c$  – собственный вектор, то

$$c = \delta_1 c_1 + \dots + \delta_{p-1} c_{p-1} \Rightarrow \mu c = \delta_1 \mu_1 c_1 + \dots + \delta_{p-1} \mu_{p-1} c_{p-1} \Rightarrow c = \delta_1 \frac{\mu_1}{\mu} c_1 + \dots + \delta_{p-1} \frac{\mu_{p-1}}{\mu} c_{p-1}$$

и в силу единственности разложения  $c$  по базису при  $\delta_k \neq 0$  имеем  $\mu = \mu_k$ . Наконец, если  $\forall k, \mu_k \neq 0$ , то матрица  $B \in \mathbb{N}_p$  не может иметь собственное число  $\mu = 0$ , поскольку из формулы выше в этом случае следует, что  $Bc = 0 \Rightarrow c = 0$ .

**Лемма 10.** Если  $\mu_i \neq 0$  для  $i = \overline{1, p-1}$  (см. (7)), то матрица  $B \in \mathbb{N}_p$  имеет обратную, записываемую в виде

$$B^{-1} = \sum_{i=1}^{p-1} \mu_i^{-1} S_i.$$

*Доказательство.* Согласно лемме 8, теореме 5 и равенству  $E = S_1 + \dots + S_{p-1}$ , имеем

$$B \sum_{i=1}^{p-1} \mu_i^{-1} S_i = \sum_{i=1}^{p-1} \mu_i S_i \sum_{i=1}^{p-1} \mu_i^{-1} S_i = \sum_{i=1}^{p-1} S_i = E.$$

Лемма доказана.

Теперь мы можем применить полученные свойства матриц из  $\mathbb{N}_p$  к вычислению  $g_s^{(k)}(n, p)$  для  $p = 7$ . Следует отметить, что в [6] эта проблема была рассмотрена для  $p = 3$  и  $p = 5$ . Прежде чем сделать это докажем еще одно интересное свойство биномиальных коэффициентов, вытекающее из теоремы 2.

**Теорема 8.** [Люка] Пусть  $n \geq m \geq 0$  целые. Если  $n = (a_r, \dots, a_0)_p$  и  $m = (b_r, \dots, b_0)_p$  являются  $p$ -арным представлением чисел  $n$  и  $m$ , то верно равенство

$$C_n^m = C_{a_r}^{b_r} \dots C_{a_0}^{b_0} \pmod{p},$$

где следует считать, что  $C_i^j = 0$  при  $j > i$ .

*Доказательство.* Используя теорему 2, запишем равенство

$$\Delta_{p^{r+1}}^{(1)} = \Delta_p^{(1)} \equiv \Delta_p^{(1)} * \Delta_{p^r},$$

которое означает, что  $n$ -я строка треугольника  $\Delta_{p^{r+1}}^{(1)}$  находится в  $a_r$ -й строке треугольника

$\Delta_p^{(1)}$ , состоящего из треугольников  $\Delta_{p^r}^{(k)}$ ,  $k = \overline{1, p-1}$ , а элемент с номером  $m$  в этой строке находится на  $b_r$ -м месте в строке с номером  $a_r$  треугольника  $\Delta_p^{(1)}$  (см. пример 3). Нумерация строк начинается тоже с нуля. Таким образом, элемент в  $n$ -й строке, на  $m$ -м месте треугольника

$\Delta_{p^{r+1}}^{(1)}$ , обозначим его  $(n, m)$ , должен быть в треугольнике вида  $C_{a_r}^{b_r} \pmod{p} \cdot \Delta_{p^r}^{(1)}$  и находится там в строке с номером  $n_{(1)} = (a_{r-1}, \dots, a_0)_p$  на месте с номером  $m_{(1)} = (b_{r-1}, \dots, b_0)_p$ . Если окажется, что  $a_{r-1} < b_{r-1}$ , то элемент  $(n, m)$  попадет в пространство между соседними треугольниками вида

$\Delta_{p^r}^{(k)}$ , составляющими  $\Delta_p^{(1)}$ , которое заполнено нулями. Таким образом получим,

$(n, m) \in C_{a_r}^{b_r} \dots C_{a_{r-k+1}}^{b_{r-k+1}} \pmod{p} \cdot \Delta_{p^{r-k+1}}^{(1)}$  и находится там в  $n_{(k)}$ -й строке на  $m_{(k)}$ -м месте, где

$n_{(k)} \equiv (a_{r-k}, \dots, a_0)_p$  (это будет при  $a_{r-i} \geq b_{r-i}$ ), либо  $(n, m)$  попадет в пространство, заполненное нулями, и значит  $C_n^m = 0 \pmod{p}$ . Отсюда при  $k = r$  с учетом того, что элемент треугольника  $\Delta_p^{(1)}$

в  $a_0$ -й строке на  $b_0$ -м месте равен  $C_{a_0}^{b_0} \pmod{p}$ , получим доказываемую формулу.

**Пример 4.** Вычислим  $C_{68}^3 \pmod{7}$ . Нетрудно подсчитать, что  $68 = 7^2 + 2 \cdot 7 + 5 = (125)_7$ . Значит, по теореме 8 имеем  $C_{68}^3 = C_1^0 C_2^0 C_5^3 = 10 = 3 \pmod{7}$ .

#### 4. Вычисление $g_s^{(k)}(n, 7)$

Чтобы вычислить  $g_s^{(k)}(n, 7)$ , в соответствии с теоремой 7, необходимо исследовать треугольники  $\Delta_7^{(k)}$  для  $k = \overline{1, 6}$ . Треугольник  $\Delta_7^{(1)}$  имеет вид

$$\begin{array}{ccccccc} & & & & & & 1 \\ & & & & & & 1 & 1 \\ & & & & & & 1 & 2 & 1 \\ & & & & & & 1 & 3 & 3 & 1 \\ & & & & & & 1 & 4 & 6 & 4 & 1 \\ & & & & & & 1 & 5 & 3 & 3 & 5 & 1 \\ & & & & & & 1 & 6 & 1 & 6 & 1 & 6 & 1 \end{array}$$

Если мы умножим каждый элемент треугольника  $\Delta_7^{(1)}$  на  $k$  в  $\mathbb{Z}_7$ , то мы получим  $\Delta_7^{(k)}$ . Например треугольник  $\Delta_7^{(3)}$  имеет вид

$$\begin{array}{cccccc}
 & & & & & 3 \\
 & & & & & 3 & 3 \\
 & & & & & 3 & 6 & 3 \\
 & & & & & 3 & 2 & 2 & 3 \\
 & & & & & 3 & 5 & 4 & 5 & 3 \\
 & & & & & 3 & 1 & 2 & 2 & 1 & 3 \\
 & & & & & 3 & 4 & 3 & 4 & 3 & 4 & 3
 \end{array}$$

Теперь нам необходимо найти матрицы  $B_k$  для  $k = \overline{0,6}$ . Возьмем, например, 4-ю строку треугольников  $\Delta_7^{(k)}$ , которая дает нам матрицу  $B_4$  (нумерация начинается с нуля). 4-я строка треугольника  $\Delta_7^{(1)}$  имеет вид  $(1,4,6,4,1)$ . Поскольку числа 1 и 4 встречаются дважды, а число 6 встречается один раз, то первая строка матрицы  $B_4$  имеет вид  $(2,0,0,2,0,1)$ . Если мы хотим подсчитать 3-ю строку матрицы  $B_4$ , то надо взять 4-ю строку треугольника  $\Delta_7^{(3)}$ , которая дает нам желаемый результат  $(0,0,2,1,2,0)$ . Таким образом, мы можем подсчитать все матрицы  $B_k$  при  $k = \overline{0,6}$ . Чтобы записать наши вычисления воспользуемся матрицами  $J_k$ ,  $k = \overline{1,6}$ . Найдем матрицу  $J_1$ . В нашем случае  $\nu = 3$  потому, что для всякого  $k = \overline{1,5}$  верно неравенство  $3^k \neq 1 \pmod{7}$  (см. определение 7). Поэтому

$$J_1 = I_3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Теперь мы можем записать:

$$\begin{aligned}
 B_0 &= J_6, & B_1 &= 2J_6, & B_2 &= J_2 + 2J_6, & B_3 &= 2J_1 + 2J_6, \\
 B_4 &= J_3 + 2J_4 + 2J_6, & B_5 &= 2J_1 + 2J_5 + 2J_6, & B_6 &= 3J_3 + 4J_6.
 \end{aligned} \tag{17}$$

Используя обозначения теоремы 7, формулы (7) и (17), для каждого  $k = \overline{1,6}$  найдем:

$$\begin{aligned}
 \mu_k^{(1)} &= 2, & \mu_k^{(2)} &= \lambda_k^2 + 2, & \mu_k^{(3)} &= 2\lambda_k + 2, & \mu_k^{(4)} &= \lambda_k^3 + 2\lambda_k^4 + 2, \\
 \mu_k^{(5)} &= 2(\lambda_k + \lambda_k^5 + 1), & \mu_k^{(6)} &= 3\lambda_k^3 + 4.
 \end{aligned}$$

Предположим, что число  $k = \overline{1,6}$  содержится в записи числа  $(n)_7$  всего  $n_k$  раз. Тогда, согласно (14) имеем  $\sigma_k = (\mu_k^{(1)})^{n_1} \dots (\mu_k^{(6)})^{n_6}$  и значит, учитывая что  $\lambda_k = \exp(ik\pi/3)$  (здесь  $i^2 = -1$ ), будем иметь ( $\sigma_1$  вычислено подробно):

$$\begin{aligned}
 \sigma_1 &= 2^{n_1} \left( 2 - \frac{1}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2} \right)^{n_2} (2 + 1 + i\sqrt{3})^{n_3} (2 - 1 - 1 - i\sqrt{3})^{n_4} (1 + i\sqrt{3} + 1 - i\sqrt{3} + 2)^{n_5} \times \\
 &(-3 + 4)^{n_6} = 2^{n_1 - n_2} (3 + i\sqrt{3})^{n_2 + n_3} (-i\sqrt{3})^{n_4} 4^{n_5}, \\
 \sigma_2 &= 2^{n_1 - n_2} (3 - i\sqrt{3})^{n_2} (1 + i\sqrt{3})^{n_3} (2 + i\sqrt{3})^{n_4} (2\lambda_2 + 2\lambda_4 + 2)^{n_5} 7^{n_6}, \\
 \sigma_3 &= (-1)^{n_5} 2^{n_1 + n_5} 3^{n_2 + n_4} (2\lambda_3 + 2)^{n_3}, & \sigma_4 &= \overline{\sigma_2}, & \sigma_5 &= \overline{\sigma_1}, & \sigma_6 &= 2^{n_1} 3^{n_2} 4^{n_3} 5^{n_4} 6^{n_5} 7^{n_6},
 \end{aligned} \tag{18}$$

где черта означает комплексное сопряжение. Здесь, как нетрудно видеть,  $2\lambda_2 + 2\lambda_4 + 2 = 0$  и  $2\lambda_3 + 2 = 0$ . Если, например  $n_5 \neq 0$ , т.е. в записи числа  $(n)_7$  есть хотя бы одна пятерка, то  $\sigma_2 = 0$ .

Чтобы воспользоваться формулой (15) из теоремы 7 нам нужны матрицы  $S_k$  ( $k = \overline{1,6}$ ). В соответствии с (9') матрицы  $S_1$  и  $S_2$  имеют вид:

$$S_1 = \frac{1}{6} \begin{pmatrix} 1 & \overline{\lambda_2} & \overline{\lambda_4} & \lambda_2 & \lambda_4 & -1 \\ \lambda_2 & 1 & \lambda_4 & \overline{\lambda_2} & -1 & \overline{\lambda_4} \\ \lambda_4 & \overline{\lambda_4} & 1 & -1 & \lambda_2 & \overline{\lambda_2} \\ \overline{\lambda_2} & \lambda_2 & -1 & 1 & \overline{\lambda_4} & \lambda_4 \\ \overline{\lambda_4} & -1 & \overline{\lambda_2} & \lambda_4 & 1 & \lambda_2 \\ -1 & \lambda_4 & \lambda_2 & \overline{\lambda_4} & \overline{\lambda_2} & 1 \end{pmatrix}, \quad S_2 = \frac{1}{6} \begin{pmatrix} 1 & \lambda_2 & \overline{\lambda_2} & \overline{\lambda_2} & \lambda_2 & 1 \\ \overline{\lambda_2} & 1 & \lambda_2 & \lambda_2 & 1 & \overline{\lambda_2} \\ \lambda_2 & \overline{\lambda_2} & 1 & 1 & \overline{\lambda_2} & \lambda_2 \\ \lambda_2 & \overline{\lambda_2} & 1 & 1 & \overline{\lambda_2} & \lambda_2 \\ \overline{\lambda_2} & 1 & \lambda_2 & \lambda_2 & 1 & \overline{\lambda_2} \\ 1 & \lambda_2 & \overline{\lambda_2} & \overline{\lambda_2} & \lambda_2 & 1 \end{pmatrix}.$$

Далее, если обозначить  $k$ -ю строку матрицы  $S_3$  через  $(S_3)_k$ , тогда будем иметь

$$(S_3)_1 = (S_3)_2 = -(S_3)_3 = (S_3)_4 = -(S_3)_5 = -(S_3)_6 = \frac{1}{6}(1,1,-1,1,-1,-1).$$

Кроме этого из леммы 7 вытекает, что  $S_4 = S_2^t$ ,  $S_5 = S_1^t$ ,  $S_6 = 1/6(1)_{i,j=\overline{1,6}}$ . Теперь из (15), учитывая (18), легко получаем:

$$\begin{aligned} g_1^{(1)}(n,7) &= 1/6(2\operatorname{Re}(\sigma_1 + \sigma_2) + \sigma_3 + \sigma_6), \\ g_2^{(1)}(n,7) &= 1/6(2\operatorname{Re}(\lambda_4\sigma_1 + \lambda_2\sigma_2) + \sigma_3 + \sigma_6), \\ g_3^{(1)}(n,7) &= 1/6(2\operatorname{Re}(\lambda_5\sigma_1 + \lambda_4\sigma_2) - \sigma_3 + \sigma_6), \\ g_4^{(1)}(n,7) &= 1/6(2\operatorname{Re}(\lambda_2\sigma_1 + \lambda_4\sigma_2) + \sigma_3 + \sigma_6), \\ g_5^{(1)}(n,7) &= 1/6(2\operatorname{Re}(\lambda_1\sigma_1 + \lambda_2\sigma_2) - \sigma_3 + \sigma_6), \\ g_6^{(1)}(n,7) &= 1/6(2\operatorname{Re}(-\sigma_1 + \sigma_2) - \sigma_3 + \sigma_6), \end{aligned} \tag{19}$$

Полученные равенства справедливы только если  $n_3 = n_5 = 0$ , поскольку  $2\lambda_2 + 2\lambda_4 + 2 = 0$  и  $2\lambda_3 + 2 = 0$ . Если  $n_3 \neq 0$  и  $n_5 = 0$ , то в (19) надо считать  $\sigma_3 = 0$ . Если  $n_3 = 0$  и  $n_5 \neq 0$ , то в (19) надо считать, что  $\sigma_2 = 0$ . Наконец, если  $n_3 \neq 0$  и  $n_5 \neq 0$ , то  $\sigma_2 = \sigma_3 = 0$ . Во всех других случаях, кроме указанных выше, надо пользоваться формулами (18).

### 5. Заключение

Отметим три простых свойства чисел  $g_s^{(k)}(n,p)$ . Рассмотрим две строки треугольника Паскаля с номерами  $(n)_p$  и  $(m)_p$ . Первое, если числа  $(n)_p$  и  $(m)_p$  содержат в их записи одно и то же число цифр  $1, 2, \dots, p-1$  исключая 0, то  $g_s^{(k)}(n,p) = g_s^{(k)}(m,p)$  для всех  $s$  и  $k$ . Это так, поскольку в (4)  $B_0 = E$ . Второе, если число  $(n)_p$  содержит цифру 1 на  $l$  штук больше, чем число  $(m)_p$ , то  $g_s^{(k)}(n,p) = 2^l g_s^{(k)}(m,p)$  для всех  $s$  и  $k$ . Это так, поскольку в (4)  $B_1 = 2E$  для любого  $p$ . Третье, если число  $(n)_p$  в своей записи содержит только цифры 0 и  $p-1$ , то строка треугольника Паскаля с номером  $(n)_p$  не содержит чисел  $2, \dots, p-2$ , т.е.  $g_s^{(1)}(n,p) = 0$  при  $s = 2, \dots, p-2$ . Это так, поскольку в формуле (4) будет присутствовать только степень матрицы  $B_{p-1}$ , которая является суммой диагональной матрицы и косодиагональной матрицы:

$$B_{p-1} = \frac{p+1}{2}E + \frac{p-1}{2}\tilde{E}. \tag{20}$$

Поскольку  $\tilde{E}^2 = E$ , то степень матрицы  $B_{p-1}$  обладает такой же структурой, а значит  $(B_{p-1}^k)_{1,s} = 0$  при  $s = 2, \dots, p-2$ . Для доказательства (20) рассмотрим последнюю строку треугольника  $\Delta_{p-1}^{(1)}$ . Нетрудно получить равенство  $(k+1)C_{p-1}^{k+1} = (p-k-1)C_{p-1}^k$ , из которого следует,

что  $(k+1)(C_{p-1}^{k+1} + C_{p-1}^k) = 0 \pmod{p} \Rightarrow C_{p-1}^{k+1} + C_{p-1}^k = 0 \pmod{p}$ . Так как  $C_{p-1}^0 = 1$ , то  $C_{p-1}^1 = p-1$  и значит  $C_{p-1}^2 = 1$  и т.д. В последней строке треугольника  $\Delta_{p-1}^{(1)}$  идет чередование чисел 1 и  $p-1$ , причем единиц на одну больше. В последней строке треугольника  $\Delta_{p-1}^{(2)}$  будут только числа  $2 \cdot 1 = 2$  и  $2 \cdot (p-1) = p-2$  и значит на втором месте во второй строке  $B_{p-1}$  будет  $\frac{p+1}{2}$ , а в предпоследней строке  $\frac{p-1}{2}$  и т.д. Формула (20) доказана.

### Литература

1. Bondarenko, B.A. *Generalized Pascal Triangles and Pyramids: Their Fractals, Graphs and Applications* / B.A. Bondarenko; пер. с рус.; под ред. R.C. Bollinger. – Santa Clara, Calif: The Fibonacci Association, 1993.
2. Karachik, V.V. Distribution of Eulerian and Stirling numbers mod  $m$  in arithmetical triangles / V.V. Karachik, B.A. Bondarenko // Вопросы вычислительной и прикладной математики. – 1996. – Issue 102. – P. 133–140.
3. Karachik, V.V.  $p$ -latin matrices and Pascal's triangle modulo a prime / V.V. Karachik // The Fibonacci Quarterly. – 1996. – Vol. 34, № 4. – P. 362–372.
4. Карачик, В.В. Свойства нормализованных  $p$ -латинских матриц / В.В. Карачик // Узбекский журнал «Проблемы информатики и энергетики». – 1992. – № 5–6. – С. 9–14.
5. Denes, J. *Latin Squares and Their Applications* / J. Denes, A.D. Keedwell. – Budapest: Akad. Kiado, 1974. – 547 p.
6. Hexel, E. Counting Residues Modulo a Prime in Pascal's Triangle / E. Hexel, H. Sachs // Indian J. Math. – 1978. – Vol. 20, № 2. – P. 91–105.

Поступила в редакцию 17 апреля 2012 г.

## PASCAL'S TRIANGLE AND $p$ -LATIN MATRICES

V.V. Karachik<sup>1</sup>

Properties of a special class of matrices arising in the analysis of binominal coefficients distribution in terms of a prime number modulus are considered. Formulae of elements distribution in the row of Pascal's triangle in terms of a prime number modulus are obtained.

*Keywords:* Pascal's triangle, latin matrices, binominal coefficient.

### References

1. Bondarenko B.A. *Generalized Pascal Triangles and Pyramids: Their Fractals, Graphs and Applications*. Santa Clara, Calif: The Fibonacci Association, 1993.
2. Karachik V.V., Bondarenko B.A. Distribution of Eulerian and Stirling numbers mod  $m$  in arithmetical triangles. *Voprosy vychislitel'noi i ppikladnoi matematiki*. 1996. Issue 102. pp. 133–140. (in Russ.).
3. Karachik V.V.  $p$ -latin matrices and Pascal's triangle modulo a prime. *The Fibonacci Quarterly*. 1996. Vol. 34, no. 4. pp. 362–372.
4. Karachik V.V. Svoistva nopolizovannykh  $p$ -latinskikh matpits (Properties of Standardized  $p$ -Latin Matrices). *Uzbekskii zhurnal «Problemy informatiki i energetiki»*. 1992. no. 5–6. pp. 9–14. (in Russ.).
5. Denes J., Keedwell A.D. *Latin Squares and Their Applications*. Budapest: Akad. Kiado, 1974. 547 p.
6. Hexel E., Sachs H. Counting Residues Modulo a Prime in Pascal's Triangle. *Indian J. Math.* 1978. Vol. 20, no. 2. pp. 91–105.

<sup>1</sup> Karachik Valeriy Valentinovich is Dr. Sc. (Physics and Mathematics), Head of Differential equations and Dynamical Systems Department, South Ural State University.  
E-mail: karachik@susu.ru