

Еще об одном применении латинских квадратов

Н.С. Большакова

*Мурманский государственный педагогический университет,
кафедра алгебры, геометрии и прикладной математики*

Аннотация. В работе показано применение латинских квадратов к вычислению числа пересечений полного l -дольного графа. Под псевдо ортогональными латинскими квадратами C, D порядка n автор подразумевает латинские квадраты, у которых любые две строки имеют в точности один общий элемент. Найдены условия существования семейств, состоящих из t псевдо ортогональных латинских квадратов порядка n . Доказано, что число пересечений полного l -дольного графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$ равно n^2 тогда и только тогда, когда существует семейство, состоящее из $l-2$ попарно псевдо ортогональных $n \times n$ латинских квадратов.

Abstract. The application of Latin squares for computation of an intersection number of complete l -partite graphs has been shown in the paper. The conditions of existence of families consisting of t pseudoorthogonal Latin squares of the n order have been found. It has been proved, that the number of complete l -partite graph $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$ intersections equals to n^2 when and only when the family consisting of $l-2$ mutually pseudoorthogonal $n \times n$ Latin squares exists.

1. Введение

Известно классическое применение латинских квадратов к конечным проективным плоскостям. В настоящее время латинские квадраты используются при планировании экспериментов, экономических расчетах, построении кодов, обнаруживающих и исправляющих ошибки (Чебраков, 1995). В данной работе на основе классической теории ортогональных латинских квадратов, изложенной в книге (Райзер, 1966), построена новая теория правильных латинских квадратов. Кроме того, показано новое применение правильных латинских квадратов к нахождению числа пересечений полного l -дольного графа с равными долями и числа клик, покрывающих такой граф.

2. Обозначения

Для любого конечного множества $U = \{u_1, u_2, \dots, u_n\}$ обозначим через 2^U множество всех его подмножеств.

Упорядоченное семейство $A = (A_1, A_2, \dots, A_n)$ подмножеств множества $U = \{u_1, u_2, \dots, u_n\}$ называется упорядоченным разделяющим семейством для множества U , если для любых двух элементов множества U найдется множество в семействе A , содержащее только один из этих двух элементов.

Для графов используется терминология, принятая в книге (Харари, 2003).

Граф $\Gamma = \Gamma(V, E)$ состоит из конечного множества V – множества вершин графа Γ и множества неупорядоченных пар E , называемых ребрами.

Пусть $\Gamma = \Gamma(V, E)$ – граф с непустым множеством вершин и множеством ребер. Граф Γ называется l -дольным графом, если множество его вершин V можно разбить на l непустых подмножеств D_1, D_2, \dots, D_l , называемых долями, таким образом, что каждое ребро графа Γ соединяет вершины из разных долей D_1, D_2, \dots, D_l .

Если граф $\Gamma = \Gamma(V, E)$ содержит все ребра соединяющие доли D_1, D_2, \dots, D_l , то он называется полным l -дольным графом. Обозначим через $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$ полный l -дольный граф, где

$$p_1 = |D_1|, p_2 = |D_2|, \dots, p_l = |D_l|.$$

Латинским квадратом порядка n с элементами из множества $U = \{u_1, u_2, \dots, u_n\}$ будем называть $n \times n$ -матрицу, каждая строка и столбец которой есть перестановка элементов множества U .

3. Покрытие графа полными подграфами

Подграфом графа Γ называется граф, у которого все вершины и ребра принадлежат Γ . Максимальный полный подграф графа Γ назовем кликом. Множество полных подграфов, покрывающих все ребра и вершины графа Γ , называется покрытием графа Γ полными подграфами.

Граф Γ называется графом пересечений множества U , если существует инъекция $\varphi: V \rightarrow 2^U - \emptyset$ такая, что $\{a, b\} \in E$ равносильно $\varphi(a) \cap \varphi(b) \neq \emptyset$ для всех $a, b \in V$. Инъекция φ – кодирование графа Γ , а $\varphi(a)$ – код вершины a .

Определим граф Γ – полный граф пересечений, т.е. граф, вершины которого кодируются всеми $2^U - \emptyset$, а для каждого $\{a, b\} \in E$ равносильно $\varphi(a) \cap \varphi(b) \neq \emptyset$, $a, b \in V$. Обозначим полный граф пересечений с n вершинами Int_n . Числом пересечений графа Γ называется наименьшее число n такое, что Γ – порожденный подграф графа Int_n (Weng Liangui et al., 2000). На рис. 1 показан полный граф пересечений для $n = 3$.

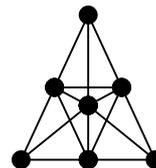


Рис. 1. Полный граф пересечений Int_3

Через $nin(\Gamma)$ обозначим число пересечений графа Γ .

Сформулируем один из первых результатов о графах пересечений (Marczewski, 1945).

Теорема 1. (Теорема Марчевского) Любой граф есть граф пересечений.

Число пересечений графа связано с наименьшим числом некоторых полных подграфов, покрывающих граф. Следующие теоремы, показывающие эту связь, доказаны в работах (Маренич, 2000; Маренич, 2004).

Теорема 2. Пусть $\Gamma = \Gamma(V, E)$ – граф. Число $n = nin(\Gamma)$ есть наименьшее натуральное число, для которого существует n -элементное семейство $\sigma = (G_1, G_2, \dots, G_n)$ непустых подмножеств множества V такое, что:

- 1) $G_1 \cup G_2 \cup \dots \cup G_n = V$;
- 2) σ разделяющее семейство для V ;
- 3) подграфы, порожденные подмножествами G_1, G_2, \dots, G_n – есть полные графы;
- 4) порожденные подграфы образуют покрытие графа Γ .

Теорема 3. Пусть граф $\Gamma = \Gamma(V, E)$ обладает свойством: для любых двух вершин a, b найдется третья вершина c такая, что или c соединена ребром с a и не соединена ребром с b , или c соединена ребром с b и не соединена ребром с a . Справедливы утверждения:

- 1) Число $nin(\Gamma)$ равно наименьшему числу полных подграфов, покрывающих граф.
- 2) Число $nin(\Gamma)$ равно наименьшему числу клик, покрывающих граф.

4. Правильные латинские квадраты

На основе классической теории ортогональных латинских квадратов, изложенной в книге (Райзер, 1966), построена теория правильных латинских квадратов.

Два латинских квадрата $A = \|a_{ij}\|$ и $B = \|b_{ik}\|$ порядка n с элементами из множества $U = \{1, 2, \dots, n\}$ называются ортогональными, если при наложении квадрата A на квадрат B получается матрица C , элементами которой являются все пары принадлежащие U^2 . Иными словами, каждый элемент из множества U^2 встречается в матрице C только один раз.

Два латинских квадрата $C = \|c_{ij}\|$ и $D = \|d_{i'k}\|$ порядка n с элементами из множества

$U = \{u_1, u_2, \dots, u_n\}$, где $n \geq 3$, назовем правильными, если для каждой строки i квадрата C и каждой строки i' квадрата D найдется единственный столбец k , такой что $c_{ik} = d_{i'k}$.

Семейство $\{A_1, A_2, \dots, A_t\}$ различных попарно правильных латинских квадратов назовем правильным. Семейство из одного латинского квадрата будем считать правильным.

Между отношением правильности и ортогональности есть следующая связь:

- 1) существуют латинские квадраты, являющиеся правильными и не являющиеся ортогональными (латинские квадраты A_1 и A_2);
- 2) существуют латинские квадраты, являющиеся ортогональными и не являющиеся правильными (латинские квадраты A_3 и A_4);
- 3) существуют латинские квадраты, являющиеся правильными и ортогональными (латинские квадраты A_5 и A_6).

$$A_1 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix} \text{ и } A_2 = \begin{pmatrix} 1 & 3 & 2 \\ 2 & 1 & 3 \\ 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}; \quad A_3 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \\ 3 & 1 & 2 \end{pmatrix} \text{ и } A_4 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix}; \quad A_5 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \\ 3 & 1 & 2 \end{pmatrix} \text{ и } A_6 = \begin{pmatrix} 1 & 3 & 2 \\ 2 & 1 & 3 \\ 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}.$$

Теорема 1. Пусть дано семейство из t правильных латинских квадратов $\{A_1, A_2, \dots, A_t\}$ порядка $n \geq 2$ с элементами из множества $U = \{1, 2, \dots, n\}$. Тогда $t \leq n - 1$.

Доказательство. Переставим строки каждого латинского квадрата так, чтобы первый столбец каждого из латинских квадратов состоял из чисел $1, 2, \dots, n$ именно в таком порядке. Это не нарушает правильности семейства A_1, A_2, \dots, A_n . Рассмотрим теперь t элементов, находящихся на месте (1,2) этих латинских квадратов. Эти t элементов должны быть различными. В противном случае мы получим, что первые строки двух или более латинских квадратов содержат в пересечении два одинаковых элемента, стоящих на местах (1,1), (1,2). Это противоречит правильности семейства A_1, A_2, \dots, A_n . Ни один из элементов, стоящих на месте (1,2), не равен единице. Следовательно, $t \leq n - 1$.

Теорема 2. Пусть $n = s^\alpha$, где s – простое, а α – натуральное число. Тогда для $n \geq 2$ существует множество из $n - 1$ правильного латинского квадрата порядка n с элементами из $GF(s^\alpha)$, где $GF(s^\alpha)$ – поле Галуа.

Доказательство. Рассмотрим квадратные матрицы

$$A_e = (a_{ij}^e), \text{ где } a_{ij}^e = ej + i \text{ и } e \neq 0, e, i, j \in GF(s^\alpha).$$

Докажем, что каждая матрица A_e является латинским квадратом. Если матрица A_e имеет два одинаковых элемента в одной и той же строке, т.е. $ej + i = ej' + i$, то $j = j'$. Матрица A_e не имеет два одинаковых элемента в одной и той же строке.

Если матрица A_e имеет два одинаковых элемента в одном и том же столбце, т.е. $ej + i = ej + i'$, то $i = i'$. Матрица A_e не имеет два одинаковых элемента в одном и том же столбце.

Таким образом, каждая матрица A_e – латинский квадрат.

Докажем, что латинские квадраты A_1, A_2, \dots, A_{n-1} являются правильными. Рассмотрим два квадрата A_e и A_f , где $f \neq e$. Покажем, что i -ая строка квадрата A_e имеет в пересечении с i' -строкой квадрата A_f единственный столбец, в котором элементы латинских квадратов A_e и A_f равны. Это равносильно уравнению $ej + i = fj + i'$, или $(e - f)j = i' - i$. Т.к. $f \neq e$, то $f - e \neq 0$ и данное уравнение имеет единственное решение.

Теорема 4. Пусть дано разложение произвольного натурального числа n по натуральным степеням α_i различных простых чисел s_i

$$n = s_1^{\alpha_1} s_2^{\alpha_2} \dots s_k^{\alpha_k} \text{ и } t = \min(s_i^{\alpha_i} - 1), i = 1, 2, \dots, k.$$

Тогда для $t > 2$ существует множество из t правильных латинских квадратов порядка n .

Возникает вопрос: существует ли хотя бы одна пара правильных латинских квадратов для $n = 6$? На языке программирования С++ была написана программа, которая показала, что для числа 6 пары правильных латинских квадратов не существует. Ведется работа по нахождению пары правильных латинских квадратов для других неясных случаев, например, для числа 10.

5. Полные l -долные графы $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$ с равными долями

Лемма 1. Пусть $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$ есть полный l -долный граф, где $p_1 = p_2 = \dots = p_l = n$ и $n \geq 2$. Тогда справедливо следующее неравенство: $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) \geq n^2$.

Лемма 2. Пусть $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$ есть полный l -долный граф, где $p_1 = p_2 = \dots = p_l = n$, $n \geq 3$, $l \geq 2$. Тогда равенство $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) = n^2$ равносильно тому, что существует семейство из $l-2$ правильных латинских квадратов A_1, A_2, \dots, A_{l-2} порядка n .

Пример 1. Рассмотрим семейство из 3 правильных латинских квадратов A_1, A_2, A_3 порядка 4, составленных из элементов множества $U_1 = \{1, 2, 3, 4\}$ и матрицу M .

$$A_1 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 1 & 4 & 3 \\ 3 & 4 & 1 & 2 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \end{pmatrix}, A_2 = \begin{pmatrix} 1 & 3 & 4 & 2 \\ 2 & 4 & 3 & 1 \\ 3 & 1 & 2 & 4 \\ 4 & 2 & 1 & 3 \end{pmatrix}, A_3 = \begin{pmatrix} 1 & 4 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 & 4 \\ 3 & 2 & 4 & 1 \\ 4 & 1 & 3 & 2 \end{pmatrix}, M = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 5 & 6 & 7 & 8 \\ 9 & 10 & 11 & 12 \\ 13 & 14 & 15 & 16 \end{pmatrix}.$$

Первая строка латинского квадрата $A_1(1, 2, 3, 4)$ задает код первой вершины первой доли полного пятидолного графа $K(4, 4, 4, 4, 4)$: из первого столбца матрицы M в код вершины записывается элемент матрицы M с номером 1 – это 1, из второго столбца матрицы M в код вершины записывается элемент матрицы M с номером 2 – это 6, из третьего столбца матрицы M в код вершины записывается элемент матрицы M с номером 3 – это 11, из четвертого столбца матрицы M в код вершины записывается элемент матрицы M с номером 4 – это 16. Аналогичным образом строятся остальные вершины доли D_1 .

Таким образом, получаем $D_1 = \{\{1, 6, 11, 16\}, \{5, 2, 15, 12\}, \{9, 14, 3, 8\}, \{13, 10, 7, 4\}\}$. Аналогично строятся доли $D_2 = \{\{1, 10, 15, 8\}, \{5, 14, 11, 4\}, \{9, 2, 7, 16\}, \{13, 6, 3, 12\}\}$ и $D_3 = \{\{1, 14, 7, 12\}, \{5, 10, 3, 16\}, \{9, 6, 15, 4\}, \{13, 2, 11, 8\}\}$. Доли $D_4 = \{\{1, 5, 9, 13\}, \{2, 6, 10, 14\}, \{3, 7, 11, 15\}, \{4, 8, 12, 16\}\}$ и $D_5 = \{\{1, 2, 3, 4\}, \{5, 6, 7, 8\}, \{9, 10, 11, 12\}, \{13, 14, 15, 16\}\}$ задаются соответственно столбцами и строками матрицы M . Таким образом, $K(4, 4, 4, 4, 4) = 16$.

Теорема 1. Пусть $n = s^\alpha$, где s – простое, а α – натуральное числа. Тогда справедливы утверждения:

1. Для полного l -долного графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$, где $p_1 = p_2 = \dots = p_l = n$, $n \geq 3$ и $2 \leq l \leq t+1$, выполняется $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) = n^2$.

2. Для полного l -долного графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$, где $p_1 = p_2 = \dots = p_l = n$, $n \geq 3$ и $l > n+1$, выполняется $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) > n^2$.

Доказательство. 1. По теореме 2 п.4 для $n = s^\alpha$, где s – простое, а α – натуральное числа, существует множество из $n-1$ правильного латинского квадрата порядка n и по лемме 2 $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) = n^2$. Если с помощью n^2 -элементного множества можно построить коды вершин для $n+1$ доли полного l -долного графа, то можно построить коды вершин и для l долей, где $2 \leq l < t+1$.

2. По теореме 1 п.4 максимальное число правильных латинских квадратов порядка n равно $n-1$, тогда по лемме 2 на основе $n-1$ правильного латинского квадрата можно построить $n-1$ долю полного l -долного графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$ и еще две доли. Таким образом, получаем, что для кодирования полного l -долного графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$, где $l > n+1$ не достаточно элементов множества $U = \{1, 2, \dots, n^2\}$, поэтому $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) > n^2$.

Теорема 2. Пусть дано каноническое разложение произвольного натурального числа n по натуральным степеням α_i различных простых чисел s_i

$$n = s_1^{\alpha_1} s_2^{\alpha_2} \dots s_k^{\alpha_k} \text{ и } t = \min(s_i^{\alpha_i} - 1), i = 1, 2, \dots, k \text{ и } t \geq 2.$$

Следующие утверждения справедливы:

1. Для полного l -дольного графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$, где $p_1 = p_2 = \dots = p_l = n$, $n \geq 3$ и $2 \leq l \leq t+2$, выполняется $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) = n^2$.

2. Для полного l -дольного графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$, где $p_1 = p_2 = \dots = p_l = n$, $n \geq 3$ и $l > t+2$, выполняется $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) > n^2$.

Доказательство. 1. По теореме 4 п.4 существует множество из t правильных латинских квадратов порядка n , тогда по лемме 2 $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) = n^2$. Если с помощью n^2 -элементного множества можно построить коды вершин для $t+2$ долей полного l -дольного графа, то можно построить коды вершин и для l долей, где $2 \leq l < t+2$.

2. По теореме 4 п.4 максимальное число правильных латинских квадратов порядка n равно t , тогда по лемме 2 на основе t правильных латинских квадратов можно построить t долей полного l -дольного графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$ и еще две доли. Таким образом, получаем, что для кодирования полного l -дольного графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$, где $l > t+2$ недостаточно элементов множества $U = \{1, 2, \dots, n^2\}$, поэтому $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) > n^2$.

Теорема 3. Пусть $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$ есть полный l -дольный граф, где $p_1 = p_2 = \dots = p_l = n$ и $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) = n^2$, $n \geq 3$, $l \geq 2$. Тогда справедливы утверждения:

1. Наименьшее число полных подграфов, покрывающих граф $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$, равно n^2 .

2. Наименьшее число клик, покрывающих граф $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$, равно n^2 .

Доказательство. 1. По теореме 2 п.3 семейство $\sigma = (G_1, G_2, \dots, G_k)$ непустых подмножеств множества V , обладающее свойствами 1-4, содержит n^2 элементов. Подграфы, порожденные множествами G_1, G_2, \dots, G_k , есть полные графы, образующие покрытие графа G . Их число равно n^2 .

Любые два ребра графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$, соединяющие вершины двух долей, не принадлежат одному полному подграфу, поэтому каждое из множеств G_1, G_2, \dots, G_k содержит l вершин.

2. Для графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$ выполняется условие теоремы 3 п.3, поэтому наименьшее число клик, покрывающих граф $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$, равняется $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) = n^2$.

Пример 2. Рассмотрим полный трехдольный граф $K(2, 2, 2)$. Его можно покрыть четырьмя кликами, которые являются треугольниками (см. рис. 2).

Пример 3. Из предыдущего пункта и леммы 2 следует, что $nin(K(6, 6, 6)) = 36$, а $nin(K(6, 6, 6, 6)) > 36$.

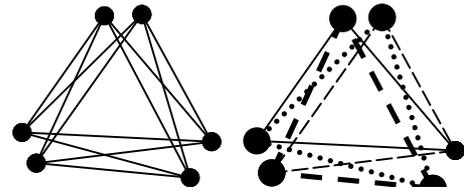


Рис. 2. Полный трехдольный граф $K(2, 2, 2)$ и его покрытие кликами

5. Заключение

В работе с помощью теории правильных латинских квадратов, построенной на основе классической теории ортогональных квадратов, изложенной в книге (Райзер, 1966), найдено число пересечений $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l))$ полного l -дольного графа $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$ с равными долями. Если n – степень простого числа, то $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) = n^2$ при $2 \leq l \leq t+1$. Если n представлено в виде канонического разложения

$$n = s_1^{\alpha_1} s_2^{\alpha_2} \dots s_k^{\alpha_k}, \quad t = \min(s_i^{\alpha_i} - 1) \text{ и } t > 2,$$

то $nin(K(p_1, p_2, \dots, p_l)) = n^2$ при $2 \leq l \leq t+2$. На основе числа пересечений полных l -дольных графов с равными долями найдено наименьшее число полных подграфов и клик, покрывающих граф $K(p_1, p_2, \dots, p_l)$. Рассмотрен первый неясный случай для $n = 6$ нахождения пары правильных латинских квадратов. Была написана компьютерная программа, которая показала, что для числа 6 пары правильных латинских квадратов не существует.

Литература

- Marzewski E. Sur deux propriétés des classes d'ensembles. *Fund. Math.*, v.33, p.303-307, 1945.
- Weng Liangui, Gu Yueling, Yao Tianxing. The strong intersecting number of graph. *J. Nanjing Univ. Math. Biquarterly*, v.17, N 2, p.288-233, 2000.
- Маренич Е.Е. О числе пересечений графа. *Сб. научных трудов "Алгебраическая комбинаторика". Мурманск, МГПИ*, с.52-58, 2000.
- Маренич Е.Е. О числе покрытия графа полными подграфами. *Сб. "Ученые записки МГПУ". Мурманск, МГПИ*, т.2, с.45-50, 2004.
- Райзер Г.Дж. Комбинаторика. М., Мир, с.84-99, 1966.
- Харари Ф. Теория графов. М., Мир, 269 с., 2003.
- Чебраков Ю.В. Магические квадраты. Теория чисел, алгебра, комбинаторный анализ. СПб, СПб. гос. техн. ун-т, 368 с., 1995.