

**ОБ ИЗОМОРФИЗМЕ
НАТУРАЛЬНЫХ
АРИФМЕТИЧЕСКИХ ГРАФОВ**

Числовые графы являются достаточно большим подклассом обычных графов. Они выделяются, прежде всего, способом представления. Существует достаточно обширная литература, в которой исследуются различные проблемы числовых графов [1-6].

Числовым графом $G = (X, U, F)$ называется совокупность непустого множества вершин $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\} \in N$, непустого множества образующих $U = \{u_1, u_2, \dots, u_m\} \in N$ и числовой функции смежности F , определенной на множестве всех пар из X . Две вершины x_i и x_j , принадлежащие X , называются смежными, если $F(x_i, x_j) \in U$.

В данной работе положено начало исследования проблемы изоморфизма на множестве числовых графов. Известно [7], что для обычных графов задача ИЗОМОРФИЗМ ГРАФОВ не может быть отнесена ни к классу NP-полных задач, ни к классу полиномиальных задач. Здесь высказывается гипотеза, что на числовых графах существует полиномиальный алгоритм распознавания изоморфизма двух графов.

Как и для обычных графов, изоморфизм – это взаимно однозначное отображение вершин графов, сохраняющее смежность. Однако ввиду того, что связность числовых графов определяется функцией смежности, возможно исследовать изоморфизм в числовых графах основываясь на особенностях функции смежности F .

Для натуральных арифметических графов (НА-графов) с одной образующей указываются признаки, позволяющие найти все множество изоморфных графов. Доказывается ряд утверждений, позволяющих конструктивно перечислить это множество.

Два числовых графа $G_1 = (X, U_1, F)$ и $G_2 = (X, U_2, F)$ называются изоморфными, если существует взаимно однозначное отображение φ множества X на себя такое, что справедливо соотношение

$$\{\forall x_i, x_j \in X | F(x_i, x_j) \in U_1\} \Leftrightarrow \{F(\varphi x_i, \varphi x_j) \in U_2\}. \quad (1)$$

Рассмотрим самые простейшие числовые графы – натуральные арифметические графы с одной образующей, то есть числовые графы у которых $X = N_n$, $U = \{u\}$, а $F(x_i, x_j) = x_i + x_j$. Для них вопрос об изоморфизме решает следующая

Теорема 1. В классе NA-графов с одной образующей каждому графу $G = (X, u)$ с образующей $u \leq n+1$ соответствует множество ему изоморфных, состоящее из

а) трех графов с образующими $u_1 = u - (-1)^u$, $u_2 = 2n + 2 - u$, $u_3 = 2n + 2 - u + (-1)^u$ для $u < n$;

б) из $3 - u \pmod{2}$ графов тех же типов, где граф u_3 может не существовать при $u = n$;

в) из $1 + (-1)^u$ графов первых двух типов, которые могут не существовать для $u = n+1$.

Доказательство. При распознавании изоморфных графов используются инварианты графа, среди которых наиболее важными являются 1) число вершин; 2) число ребер; 3) вектор степеней вершин $S = (s_1, s_2, \dots, s_n)$, выписанный в порядке неубывания $s_1 \leq s_2 \leq \dots \leq s_n$. Так как число вершин у рассматриваемых графов совпадает по условию, а степени вершин у NA-графов с одной образующей равны 0 или 1, то достаточно проверить совпадение у всех графов числа ребер.

Рассмотрим матрицу $A = (a_{ij})$ образующих n -вершинного полного NA-графа. В ней $a_{ii} = 0$, а $a_{ij} = i + j$, $(0 < i, j \leq n)$.

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 3 & 4 & 5 & \dots & n+1 \\ 3 & 0 & 5 & 6 & \dots & n+2 \\ 4 & 5 & 0 & 7 & \dots & n+3 \\ 5 & 6 & 7 & 0 & \dots & n+4 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ n+1 & n+2 & n+3 & n+4 & n+5 & 0 \end{pmatrix}. \quad (2)$$

Каждой образующей $u = i + j$ соответствует диагональ (линия) ортогональная основной диагонали, все элементы которой равны u . Исключение составляют четные u , линия которых пересекается с главной диагональю с нулевыми элементами. Обозначим $r(u)$ - число ребер, соответствующих образующей u . Раньше [3] было показано, что $r(u) = r(2n + 2 - u)$. Образующая $u' = 2n + 2 - u$ называется двойственной к u . Для $u \leq n+1$ справедливо

$$r(u) = \left\lfloor \frac{u-1}{2} \right\rfloor = k. \quad (3)$$

Если решить это уравнение относительно u , то получим

$$u \in \{2k+1, 2k+2\}. \quad (4)$$

Нетрудно убедиться, что элементы в скобках выражаются один через другой по формуле

$$u_i = u_j - (-1)^{u_j}, \quad j = 1, 2. \quad (5)$$

Таким образом, если НА-граф с одной образующей u имеет k ребер, то столько же ребер имеет и НА-граф с образующей $u - (-1)^u$. Если еще взять НА-графы с соответствующими двойственными образующими, то получим еще 2 графа с тем же количеством ребер. Все четыре графа имеют k ребер и $n - 2k$ изолированных вершин. Очевидно, что все они изоморфны, что и требовалось доказать.

Пусть $u = n$. Если $n \equiv 0 \pmod{2}$, то число ребер графа равно $\frac{n}{2} - 1$. Такое же число ребер дают и образующие $u_1 = n - 1$, $u_2 = 2n + 2 - n = n + 2$ и $u_3 = 3n + 2 - (n - 1) = n + 3$. В результате получим четыре изоморфных графа. Если $n \equiv 1 \pmod{2}$, то число ребер графа равно $\frac{n-1}{2}$. Такое же число ребер дает и образующая $u_1 = n + 1$. Но последняя образующая двойственна сама себе, поэтому добавляется только один изоморфный граф с образующей $u_3 = 2u + 2 - n = n + 2$, что в сумме дает только три изоморфных графа, а всего добавляется к исходному $3 - u \pmod{2}$ графов.

Осталось рассмотреть случай $u = n + 1$. Если $n \equiv 0 \pmod{2}$, то граф содержит $\frac{n}{2}$ ребра и ни одной изолированной вершины. Если уменьшить значение u , то число ребер уменьшится. Если увеличить u , то двойственная образующая уменьшится, то есть опять число ребер уменьшится. Так как $u = n + 1$ самодвойственная образующая, то ей будет соответствовать единственный граф. Если $n \equiv 1 \pmod{2}$, то этот случай сводится к $u = n$ и $n \equiv 1 \pmod{2}$, то есть получится всего три изоморфных графа. В общем случае к исходному графу добавляется $1 + (-1)^u$ изоморфных графов. Этим и завершается доказательство теоремы.

На рис. 1 приведен пример для НА-графа с $n = 10$ и $u = 8$.

Теорема 1 дает исчерпывающий ответ об изоморфизме НА-графов с одной образующей. Однако можно предположить, что НА-граф с одной образующей может быть изоморфным другому графу с несколькими образующими, если число ребер одного графа равно сумме ребер другого, а степени вершин обоих графов равны 0 или 1. Некоторые прояснения в этот вопрос вносит следующая

Лемма 1. НА-граф с одной образующей не может быть изоморфным НА-графу с числом образующих больше 2.

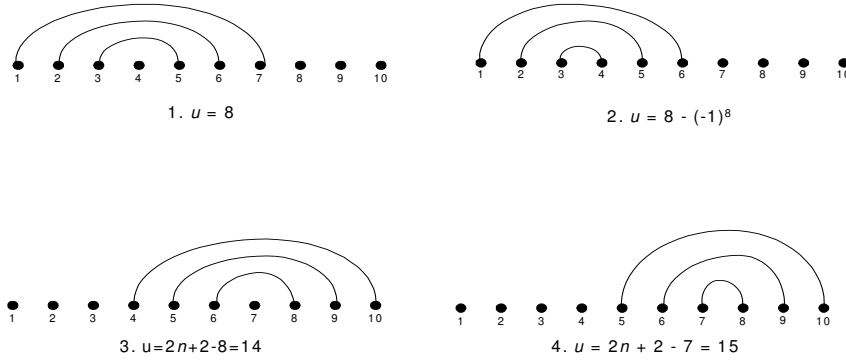


РИС. 1. Изоморфизмы НА-графа с $n = 10$, $u = 8$

Действительно, в этом случае во втором графе найдутся две образующие v_1 и v_2 , которые либо обе меньше $n + 2$, либо обе больше n . В первом случае существуют ребра $(1, v_1 - 1)$ и $(1, v_2 - 1)$, а во втором случае – ребра $(n, v_1 - n)$ и $(n, v_2 - n)$. Это означает, что во втором графе либо вершина 1, либо вершина n имеют степень, превышающую 1. А это противоречит тому, что первый граф таких вершин не имеет.

НА-графы с двумя образующими при определенных условиях могут иметь вершины степень которых не превышает 1. Как следствие леммы 1 можно считать, что для них $v_1 \leq n + 1$, а $v_2 \geq n + 1$.

Лемма 2. Необходимым и достаточным условиями того, что НА-граф с двумя образующими $V = \{v_1, v_2\}$ имеет степени вершин не больше 1, является

$$\text{а) } v_1 \leq n - 1; \quad \text{б) } v_2 \geq n + 3; \quad \text{в) } v_2 - v_1 > n - 1. \quad (6)$$

Первое условие вытекает из того, что если v_2 соответствует только одному ребру, то это ребро $(n - 1, n)$. Тогда максимальное значение v_1 соответствует ребру $(1, n - 2)$, то есть $v_1 \leq 1 + (n - 2) = n - 1$. Аналогично, если v_1 может представлять только одно ребро, а именно $(1, 2)$, то минимальное v_2 соответствует ребру $(3, n)$, откуда $v_2 \geq n + 3$. Максимальный номер для v_1 соответствует ребру $(1, v_1 - 1)$, а минимальный номер вершины для v_2 соответствует ребру $(v_2 - n, n)$. Чтобы ребра не были инцидентными, необходимо $v_2 - n > v_1 - 1$ или $v_2 - v_1 > n - 1$, что и требовалось доказать.

Пусть k – количество ребер в НА-графе с одной образующей u , то есть $k = \lfloor (u - 1) / 2 \rfloor$. На основании двух лемм можно доказать более сильный результат.

Теорема 2. В классе НА-графов $G = (X, V)$ с двумя образующими $V = \{v_1, v_2\}$ каждому НА-графу $G = (X, u)$ с одной образующей $5 \leq u \leq n+1$ соответствует множество ему изоморфных, состоящее из

а) $4(k-1)$ графов с образующими

$$V^{(1)} = \{2i+1, 2n-2k+2i+1\}, V^{(2)} = \{2i+1, 2n-2k+2i\},$$

$$V^{(3)} = \{2i+2, 2n-2k+2i+1\}, V^{(4)} = \{2i+2, 2n-2k+2i\},$$

$(i = 1, 2, \dots, k-1)$ для $u < n$;

б) $[4-u(\bmod 2)](k-1)$ графов тех же типов, где граф с $V^{(4)}$ может не существовать, для $u = n$;

в) $[2+(-1)^u](k-1)$ графов первых трех типов, где последние два типа могут не существовать, для $u = n+1$.

Доказательство. Пусть в НА-графе с одной образующей $u < n$, и по условию число ребер в нем $k \geq 2$. Это число можно разбить на $k-1$ сумму из двух чисел: $(1, k-1), (2, k-2), (3, k-3), \dots, (k-1, 1)$. Возьмем какую либо пару из этого разбиения $(i, k-i)$ и поставим в соответствие каждой составляющей две образующие v_1 и v'_2 , которые в точности соответствуют i ребрам и $k-i$ ребрам соответственно. Как было показано раньше, это может быть при условии $v_1 \in \{2i+1, 2i+2\}$ и $v'_2 \in \{2(k-i)+1, 2(k-i)+2\}$. При таких значениях $v_1, v'_2 \leq n+1$ и по лемме 2 граф с такими образующими не может быть изоморфным НА-графу с одной образующей. Для этого необходимо заменить v'_2 на двойственную образующую $v_2 = 2n+2-v'_2$, или $v_2 \in \{2n-2k+2i, 2n-2k+2i+1\}$. В этом случае полученный граф будет иметь степени вершин не более единицы, а число ребер будет равно k . Комбинируя значения v_1 и v_2 , получим для фиксированного значения i четыре различных изоморфных графа, а всего таких графов будет ровно $4(k-1)$.

Пусть $k = n$. В этом случае значения двух образующих могут не удовлетворять условиям (б). Легко проверяются условия а) и б), которые удовлетворяются. Рассмотрим последовательно все типы множеств образующих $V^{(j)}$ ($j = 1, 2, 3, 4$) и проверим для них условие в). При этом воспользуемся значениями

$k = \left\lfloor \frac{n-1}{2} \right\rfloor$ и $2k = n-2+n(\bmod 2)$. Получаем неравенства

$$\begin{aligned} j=1: \quad n+2-n(\bmod 2) > n-1; \quad j=2: \quad n+1-n(\bmod 2) > n-1; \\ j=3: \quad n+1-n(\bmod 2) > n-1; \quad j=4: \quad n-n(\bmod 2) > n-1. \end{aligned} \quad (7)$$

Как видно, первые три неравенства удовлетворяются всегда, а четвертое удовлетворяется лишь при $n \equiv 0(\bmod 2)$. Это означает, что из четырех типов изоморфных графов, приведенных в пункте а) один тип графа с множеством об-

разующих $V^{(4)}$ при нечетном n не существует. Общее количество изоморфных графов при фиксированном i в этом случае можно выразить как $4 - u(\text{mod } 2)$, что и требовалось доказать.

Пусть $u = n + 1$. Очевидно, что в этом случае трудностей с построением графов будет больше. Проверим условие (6,в) для каждого типа образующих $V^{(j)}$ ($j=1,2,3,4$). При этом подставим значения $k = \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$ и $2k = n - n(\text{mod } 2)$.

Получаем неравенства типа (7):

$$\begin{aligned} j=1: & \quad n + n(\text{mod } 2) > n - 1; & j=2: & \quad n + n(\text{mod } 2) - 1 > n - 1; \\ j=3: & \quad n + n(\text{mod } 2) - 1 > n - 1; & j=4: & \quad n + n(\text{mod } 2) - 2 > n - 1. \end{aligned} \quad (8)$$

Здесь четвертое неравенство не выполняется ни при каких n . Второе и третье неравенства выполняются лишь для $n \equiv 1(\text{mod } 2)$, а первое неравенство выполняется всегда. Это означает, что при четном n существует единственный изоморфный граф с множеством образующих $V^{(1)}$. При нечетном n таких графов уже 3, имеющих множества образующих $V^{(1)}, V^{(2)}$ и $V^{(3)}$ соответственно. В общем случае количество таких графов при фиксированном i равно $2 - (-1)^n$, что и завершает доказательство теоремы.

Рассмотрим пример на рис.2 для $n = 9, u = 8$.

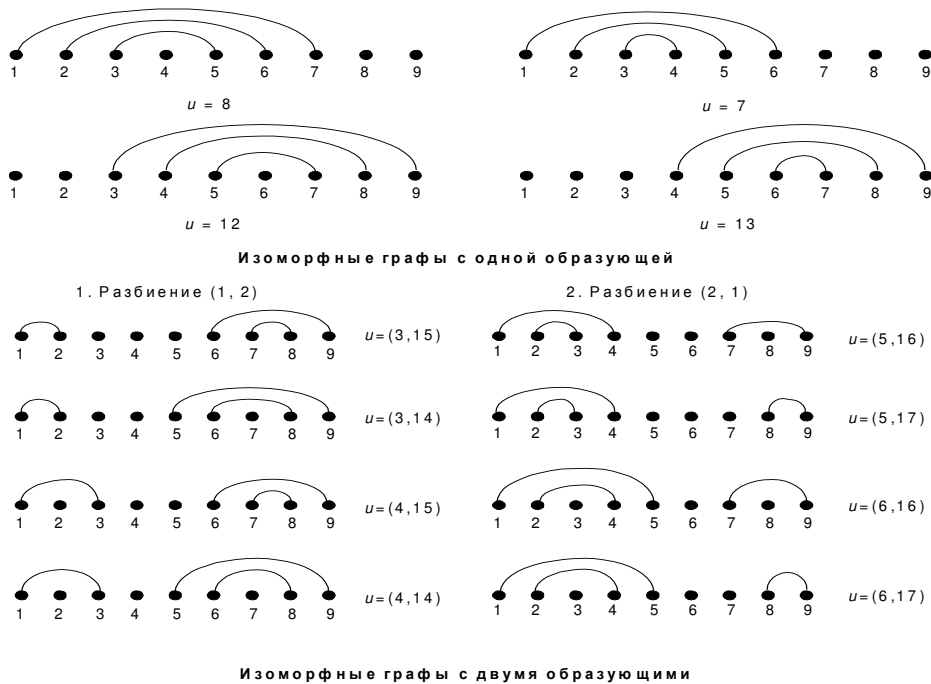


РИС. 2. НА-графы, изоморфные графу $G = (X, u)$, $u = 8$

Объединив теоремы 1 и 2, можно получить следующий вывод.

Следствие. Каждому NA-графу с одной образующей $u \leq n + 1$ соответствует множество изоморфных NA-графов, состоящее

- а) из $4k$ графов для $u < n$;
- б) из $[4 - u(\bmod 2)]k$ графов для $u = n$;

в) из $[2 - (-1)^n]k$ графов для $u = n + 1$, где $k = \left\lfloor \frac{u-1}{2} \right\rfloor$.

Очевидно, что алгоритм проверки изоморфизма для NA-графов с одной образующей является полиномиальным. В последующих работах будет показано что это можно распространить на все NA-графы.

Г.П. Донець, Г.О. Шулінок

ПРО ИЗОМОРФІЗМ НАТУРАЛЬНИХ АРИФМЕТИЧНИХ ГРАФІВ

Розглядається задача ІЗОМОРФІЗМ ГРАФІВ для одного підкласу числових графів – натуральних арифметичних графів (NA-графів). Для графів з однією твірною знайдено алгоритм конструктивного переліку всіх ізоморфних графів. Доведено ряд тверджень, які обґрунтовують цей алгоритм.

G.P.Donets, G.A.Shulinok

ABOUT ISOMORPHISM OF NATURAL ARITHMETIC GRAPHS

For natural arithmetic graphs (NA-graphs) with single generatrix the features to find complete set of isomorphic graphs was shown. A number of assertions to allow constructive enumeration of the set were proved.

1. *Донець Г.А.* О графах, задаваемых аналитическим способом // Теория оптимальных решений. – Киев: Ин-т кибернетики им. В.М.Глушкова АН УССР, 1987. – С. 20–27.
2. *Шулинок И.Э.* Об одном классе числовых графов // Теория и приложения методов оптимизации. – Киев: Ин-т кибернетики им. В.М.Глушкова НАН Украины, 1998. – С. 24–29.
3. *Донець Г.О., Неженцев Ю.І.* Арифметичні графи та їх представлення // Доп. АН УССР . Сер. А. – 1990. – № 11. – С. 5–8.
4. *Донець Г.А. Неженцев Ю. І.* Об оценке сложности алгоритмов в арифметических графах // Методы решения задач нелинейного и дискретного программирования. – Киев: Ин-т кибернетики им. В.М. Глушкова АН УССР, 1991. – С. 79–88.
5. *Донець Г.А. Шулинок И.Э.* Об оценке сложности алгоритмов для натуральных модульных графов // Теория оптимальных решений. – Киев: Ин-т кибернетики им. В.М.Глушкова НАН Украины, 2001. – С. 61–68.
6. *Шулинок И.Э.* О связности натуральных модульных графов // Кибернетика и системный анализ. – 1998. – С. 24–29.
7. *Гэри М., Джонсон Д.* Вычислительные машины и труднорешаемые задачи. – М.: Мир, 1982. – 416 с.

Получено 27.08.2003