



Math-Net.Ru

Общероссийский математический портал

А. А. Миронов, О свойствах наборов степеней вершин обобщенных графов, *Докл. РАН*, 1992, том 324, номер 5, 959–963

Использование Общероссийского математического портала Math-Net.Ru подразумевает, что вы прочитали и согласны с пользовательским соглашением

<http://www.mathnet.ru/rus/agreement>

Параметры загрузки:

IP: 18.97.14.80

26 января 2025 г., 11:05:07



УДК 519.9

КИБЕРНЕТИКА И ТЕОРИЯ РЕГУЛИРОВАНИЯ

© А.А. МИРОНОВ

О СВОЙСТВАХ НАБОРОВ СТЕПЕНЕЙ ВЕРШИН ОБОБЩЕННЫХ ГРАФОВ

(Представлено академиком Н.Н. Моисеевым 6 II 1992)

Пусть $\Gamma_{Z, L}(c)$ и $\Gamma_Z(c)$ – классы неориентированных мультиграфов с петлями и без петель, $\Gamma_L(c)$ и $\Gamma(c)$ – классы неориентированных графов с петлями и без петель, кратность или вес ребер (петель) которых не превышает $c \geq 0$ ($\Gamma_{Z, L}(1)$, $\Gamma_Z(1)$ – классы графов с петлями и без петель). Элементы из $\Gamma[c] = \Gamma_{Z, L}(c) \cup \Gamma_Z(c) \cup \Gamma_L(c) \cup \Gamma(c)$ называются обобщенными графами. Степенью вершины обобщенного графа G из $\Gamma[c]$ называется количество или сумма весов ребер и петель, инцидентных этой вершине. Набор чисел $A = \{a_1, \dots, a_n\}$ называется реализуемым в обобщенный граф, если A – набор степеней вершин некоторого $G = G(A)$ из $\Gamma[c]$, называемого реализацией A .

При $n \geq 2$ обозначим $\bar{R}^n = \{A = \{a_1, \dots, a_n\} : a_i \geq a_{i+1}, 1 \leq i \leq n-1; a_n \geq 0\}$ и $\bar{Z}^n = \{A \in \bar{R}^n : a_i \in Z, 1 \leq i \leq n\}$. Если $c \geq 0$, то $\bar{R}_{r, L}^n(c)$ и $\bar{R}_r^n(c)$ – подмножества наборов чисел из \bar{R}^n , соответственно реализуемых во взвешенные графы из $\Gamma_L(c)$ и $\Gamma(c)$. Если $c \in Z, c \geq 0$, то $\bar{Z}_{r, L}^n(c)$ и $\bar{Z}_r^n(c)$ – подмножества наборов из \bar{Z}^n , реализуемых в мультиграфы из $\Gamma_{Z, L}(c)$ и $\Gamma_Z(c)$.

Для A из \bar{R}^n или \bar{Z}^n следующие утверждения очевидны: а) A реализуем в обобщенный граф с петлями: если $A \in \bar{R}_r^n(c)$ ($A \in \bar{Z}_r^n(c)$), то $A \in \bar{R}_{r, L}^n(a_1)$ ($A \in \bar{Z}_{r, L}^n(a_1)$); б) если $A \in \bar{R}_r^n(c)$ ($A \in \bar{Z}_r^n(c)$) при некотором c , то $A \in \bar{R}_r^n(a_1)$ ($A \in \bar{Z}_r^n(a_1)$). Пусть $S(A)$ – сумма чисел из A . С.Л. Хакими [1] показал: если $A \in \bar{R}^n$ (или $A \in \bar{Z}^n$ и $S(A) = 2q, q \in Z$), то $A \in \bar{R}_r^n(c)$ ($A \in \bar{Z}_r^n(c)$) при некотором c тогда и только тогда, когда $2a_1 \leq S(A)$.

Для $A \in \bar{R}^n, c \geq 0$ и $k \in Z, 1 \leq k \leq n-1$, построим две функции, значения которых определяют возможность реализуемости в мультиграф и взвешенный граф без петель и с петлями:

$$\begin{aligned}
 (1) \quad \delta_k(A, c) &= ck(k-1) - \sum_{\substack{i \leq k \\ a_i \leq ck - c}} (ck - c - a_i) - \sum_{\substack{i \geq k+1 \\ a_i \geq ck}} (a_i - ck) - \\
 &- \sum_{1 \leq i \leq k} a_i + \sum_{k+1 \leq i \leq n} a_i, \\
 (2) \quad \Delta_k(A, c) &= ck^2 - \sum_{\substack{i \leq k \\ a_i \leq ck}} (ck - a_i) - \sum_{\substack{i \geq k+1 \\ a_i \geq ck}} (a_i - ck) - \sum_{1 \leq i \leq k} a_i + \\
 &+ \sum_{k+1 \leq i \leq n} a_i.
 \end{aligned}$$

Лемма 1). а) Если $A \in \bar{R}^n$, то $A \in \bar{R}_{r,L}^n(c)$ или $A \in \bar{R}_r^n(c)$ тогда и только тогда, когда соответственно $\Delta_k(A, c) \geq 0$ и $\delta_k(A, c) \geq 0$ для всех k , $1 \leq k \leq n-1$.

б) Если $A \in \bar{Z}^n$, то $A \in \bar{Z}_{r,L}^n(c)$ или $A \in \bar{Z}_r^n(c)$ (при $S(A) = 2q$, $q \in Z$) тогда и только тогда, когда $\Delta_k(A, c) \geq 0$ и $\delta_k(A, c) \geq 0$ для всех k , $1 \leq k \leq n-1$.
Количество неравенств леммы 1 можно сократить [2].

Лемма 2. Пусть $X = \{x_1, \dots, x_n\} \in \bar{R}^n$ и $c > 0$.

а) Если $x_1 \leq cn$, то системы неравенства $\Delta_k(X, c) \geq 0$, $1 \leq k \leq x_k/c$, и $\Delta_k(X, c) \geq 0$, $x_{k+1}/c \leq k \leq n-1$, эквивалентны.

б) Если $x_1 \leq c(n-1)$, то системы неравенств $\delta_k(X, c) \geq 0$, $1 \leq k \leq (x_k + c)/c$, и $\delta_k(X, c) \geq 0$, $x_{k+1}/c \leq k \leq n-1$, эквивалентны.

Теорема 1. Для реализуемости в обобщенный граф в условиях леммы 1 при $c > 0$ необходимо и достаточно: для функции (2) выполнение $\Delta_k(A, c) \geq 0$ при всех k , $1 \leq k \leq a_k/c$, либо при всех k , $a_{k+1}/c \leq k \leq n-1$, и $a_1 \leq cn$; для функции (1) выполнение $\delta_k(A, c) \geq 0$ при всех k , $1 \leq k \leq (a_k + c)/c$, либо при всех k , $a_{k+1}/c \leq k \leq n-1$, и $a_1 \leq c(n-1)$.

Условия принадлежности множеств $\bar{R}_r^n(1)$ и $\bar{Z}_r^n(1)$ теоремы 1 получены в [3, 4]. Л. Эрдешем и Т. Галлаи (см. [5]) для $A \in \bar{Z}^n$ и $c = 1$ построена функция, отличающаяся от $\delta_k(A, 1)$, для которой справедлива леммы о принадлежности A к $\bar{Z}_r^n(1)$, но не выполняется лемма 2.

Определение 1. Весом набора чисел A из \bar{R}^n или \bar{Z}^n (если он существует) называется такое наименьшее значение c , при котором $A \in \bar{R}_{r,L}^n(c)$ ($\bar{R}_r^n(c)$, $\bar{Z}_{r,L}^n(c)$, $\bar{Z}_r^n(c)$): $c_L(A) = \min\{c: A \in \bar{R}_{r,L}^n(c)\}$, $c(A) = \min\{c: A \in \bar{R}_r^n(c)\}$, $c_{Z,L}(A) = \min\{c: A \in \bar{Z}_{r,L}^n(c)\}$, $c_Z(A) = \min\{c: A \in \bar{Z}_r^n(c)\}$.

Теорема 2. а) Если $A \in \bar{R}_{r,L}^n(c)$ (или $A \in \bar{R}_r^n(c)$) и $\Delta_m(A, c) = 0$ ($\delta_m(A, c) = 0$) для некоторого m , $1 \leq m \leq n-1$, то $c = c_L(A)$ ($c = c(A)$).

б) Если $A \in \bar{Z}_{r,L}^n(c)$ (или $A \in \bar{Z}_r^n(c)$), где $c \geq 1$, и $\Delta_m(A, c-1) < 0$ ($\delta_m(A, c-1) < 0$) для некоторого m , $1 \leq m \leq n-1$, то $c = c_{Z,L}(A)$ ($c = c_Z(A)$).

Определение 2. Функция $f(x, y)$, где $x, y \in N$, называется c -графом на N , если $0 \leq f(x, y) = f(y, x) \leq c$ при любых $x, y \in N$.

Определение 3. Функция $F(x)$, определенная на интервале $N = (a; b)$, называется реализуемой в c -граф, если существует c -граф $f(x, y)$ на N такой, что для любого $x \in N$ справедливо $F(x) = \int_N f(x, y) dy$ — степень x ; c -граф

$f(x, y)$ — реализация $F(x)$.

Если $F(x)$ реализуема в c -граф, то $0 \leq F(x) \leq c(b-a)$. Пусть $F(x)$ — монотонно невозрастающая, неотрицательная и ограниченная функция на интервале (следовательно, $F(x)$ интегрируема) $N = (a; b)$. Тогда $F(x)$ реализуема в c -граф $f(x, y)$, где

$$f(x, y) = F(x) \cdot F(y) / \int_N F(x) dx, \quad c = F^2(a+0) / \int_N F(x) dx.$$

Без ограничения общности положим $N = (0; \alpha)$. Пусть $M_\alpha = \{F = F(x): x \in N; F(x_1) \geq F(x_2), x_1 < x_2\}$ и $M_\alpha(c) = \{F \in M_\alpha; c \geq 0; F \text{ — реализуема в } c\text{-граф}\}$. Для $F \in M_\alpha$, $c \geq 0$ и t , $0 < t < \alpha$, разобьем $N = (0; \alpha)$ на подмножества:

$$N_1(t) = \{x: x \leq t, F(x) \geq ct\},$$

$$N_2(t) = \{x: x \leq t, F(x) < ct\},$$

$$N_3(t) = \{x: x > t, F(x) \geq ct\},$$

$$N_4(t) = \{x: x > t, F(x) < ct\}.$$

Положим

$$\gamma(t) = \begin{cases} \inf N_2(t), & F(t) < ct, \\ t, & F(t) \geq ct, \end{cases} \quad \beta(t) = \begin{cases} \sup N_3(t), & F(t) \geq ct, \\ t, & F(t) < ct. \end{cases}$$

Неотрицательность следующей функции является критерием реализуемости F из M_α в c -граф:

$$(3) \quad \Delta_t(F, c) = ct^2 - \int_{\gamma(t)}^t (ct - F(x)) dx - \int_t^{\beta(t)} (F(x) - ct) dx - \\ - \int_0^t F(x) dx + \int_t^\alpha F(x) dx.$$

Лемма 3. Если $F \in M_\alpha$, то $F \in M_\alpha(c)$ тогда и только тогда, когда $\Delta_t(F, c) \geq 0$ при любом t , $0 < t < \alpha$.

Лемма 4 [2]. Если $F \in M_\alpha$ и $c > 0$, то $F(\alpha - 0) \geq 0$ и $\Delta_t(F, c) \geq 0$ при всех t , $0 < t < F(t)/c$, тогда и только тогда, когда $F(0 + 0) \leq c\alpha$ и $\Delta_t(F, c) \geq 0$ при всех t , $F(t)/c \leq t < \alpha$.

Теорема 3. Пусть $F \in M_\alpha$ и $c > 0$. Для того чтобы $F \in M_\alpha(c)$, необходимо и достаточно, чтобы $F(\alpha - 0) \geq 0$ и $\Delta_t(F, c) \geq 0$ при всех t , $0 < t \leq F(t)/c$, либо $F(0 + 0) \leq c\alpha$ и $\Delta_t(F, c) \geq 0$ при всех t , $F(t)/c \leq t < \alpha$.

Определение 4. Весом F из M_α , где $F(\alpha - 0) \geq 0$, называется $c(F) = \min\{c: F \in M_\alpha(c)\}$.

Теорема 4. Если $F \in M_\alpha(c(F))$, то $\Delta_s(F, c(F)) = 0$ при некотором s . Функции (1)–(3) позволяют исследовать сами реализации.

Все n -вершинные обобщенные графы из $\Gamma[c]$ рассмотрим с фиксированными вершинами $U(n) = \{u_1, \dots, u_n\}$, полагая, если $G = G(A)$ – реализация набора чисел $A = \{a_1, \dots, a_n\}$, то $\deg_G u_i = \deg u_i = a_i$, $1 \leq i \leq n$. Пусть c_{ij} – кратность или вес ребра (петли при $i = j$) с вершинами $u_i, u_j \in U(n)$ обобщенного графа $G \in \Gamma[c]$. Тогда обобщенный граф $\bar{G} \in \Gamma[c]$, у которого $\bar{c}_{ij} = c - c_{ij}$ – кратность или вес ребра (петли, если $G \in \Gamma_L(c) \cup \Gamma_{Z, L}(c)$ и $i = j$) с вершинами $u_i, u_j \in U(n)$, называется c -дополнением G . Для количеств и сумм весов ребер и петель обобщенного графа $G \in \Gamma[c]$ и подмножеств вершин $V_1, V_2 \subset U(n)$, $V_1 \cap V_2 \neq \emptyset$, обозначим

$$E_G(V_1) = \sum_{u_i, u_j \in V_1, i < j} c_{ij}, \quad E(V_1, V_2) = \sum_{u_i \in V_1, u_j \in V_2} c_{ij},$$

$$L(V_1) = \sum_{u_i \in V_1} c_{ii}.$$

Пусть $A \in \bar{R}^n$, $G(A) \in \Gamma[c]$, $k \in Z$, $1 \leq k \leq n - 1$. Разобьем $U(n)$ на подмножества: если $A \in \bar{R}_r^n(c)$ и $G(A) \in \Gamma(c) \cup \Gamma_Z(c)$, то

$$U_1^k = \{u_i: i \leq k, a_i > ck - c\}, \quad U_2^k = \{u_i: i \leq k, a_i \leq ck - c\}, \\ U_3^k = \{u_i: i > k, a_i \geq ck\}, \quad U_4^k = \{u_i: i > k, a_i < ck\},$$

если $A \in \bar{R}_{r, L}^n(c)$ и $G(A) \in \Gamma_L(c) \cup \Gamma_{Z, L}(c)$, то

$$U_1^k = \{u_i: i \leq k, a_i > ck\}, \quad U_2^k = \{u_i: i \leq k \text{ и } a_i \leq ck\},$$

U_3^k, U_4^k описаны выше.

Если $f = f(x, y)$ — c -граф на N , то c -граф $\bar{f} = \bar{f}(x, y)$, у которого $\bar{f}(x, y) = c - f(x, y)$ при всех $x, y \in N$ называется c -дополнением f . Для c -графа f и интервалов $T_1, T_2 \subset N, T_1 \cap T_2 = \emptyset$ обозначим

$$E_f(T_1) = \iint_{x, y \in T_1, x \leq y} f(x, y) dx dy, \quad E_f(T_1, T_2) = \\ = \iint_{x \in T_1, y \in T_2} f(x, y) dx dy,$$

являющиеся аналогами сумм весов ребер (если интегралы существуют).

Функции (1)–(3) определяют количества или суммы весов ребер и петель для обобщенных графов из $\Gamma[c]$, c -графов и их c -дополнений на описанных выше подмножествах из $U(n)$ и N .

Теорема 5. а) Пусть $A \in \bar{R}_{r, L}^n(c)$ и $G = G(A) \in \Gamma_L(c) \cup \Gamma_{Z, L}(c)$. Тогда

$$(4) \quad 2E_{\bar{G}}(U_1^k) + L_{\bar{G}}(U_1^k) + E_{\bar{G}}(U_1^k, U_2^k) + E_{\bar{G}}(U_1^k, U_3^k) + E_G(U_2^k, U_4^k) + \\ + E_G(U_3^k, U_4^k) + L_G(U_4^k) + 2E_G(U_4^k) = \Delta_k(A, c), \quad 1 \leq k \leq n-1.$$

б) Пусть $A \in \bar{R}_r^n(c)$ и $G = G(A) \in \Gamma(c) \cup \Gamma_Z(c)$. Тогда

$$(5) \quad 2E_{\bar{G}}(U_1^k) + E_{\bar{G}}(U_1^k, U_2^k) + E_{\bar{G}}(U_1^k, U_3^k) + E_G(U_2^k, U_4^k) + \\ + E_G(U_3^k, U_4^k) + 2E_G(U_4^k) = \delta_k(A, c), \quad 1 \leq k \leq n-1.$$

в) Если c -граф $f(x, y)$ — произвольная реализация $F \in M_\alpha(c)$, то

$$(6) \quad 2E_{\bar{f}}(N_1(t)) + E_{\bar{f}}(N_1(t), N_2(t)) + E_{\bar{f}}(N_1(t), N_3(t)) + E_f(N_2(t), N_4(t)) + \\ + E_f(N_3(t), N_4(t)) + 2E_f(N_4(t)) = \Delta_t(F, c), \quad 0 < t < \alpha.$$

Уравнения (4)–(6) называются характеристическими. Заметим, что при конкретных значениях k и t характеристические уравнения (4)–(6) ((5) при $c = 1$ приведено в [3, 6, 7]) имеют более простой вид, так как одно из множеств U_2^k и U_3^k или из $N_2(t)$ и $N_3(t)$ является пустым. По количествам или суммам весов ребер и петель (4)–(6) позволяют исследовать любые обобщенные графы из $\Gamma[c]$ и любые c -графы — реализации монотонно не возрастающих функций. Для множеств U_i^k и $N_i(t)$, $1 \leq i \leq 4$, суммы левых частей (4)–(6) являются инвариантами "однотипных" реализаций фиксированного набора чисел из \bar{R}^n и реализацией фиксированной функции из M_α . Поэтому характеристические уравнения позволяют определять общие свойства всех реализаций с заданным набором степеней вершин или заданной монотонно не возрастающей функции.

В заключение отметим три направления в дальнейших исследованиях реализуемости из возможных.

Два набора чисел $A \in \bar{Z}^n$ и $B \in \bar{Z}^m$ называются реализуемыми в двудольный граф, если существует граф $G(A, B)$ с вершинами $U(n) \cup V(m)$ такой, что каждое ребро $G(A, B)$ инцидентно вершинам из разных множеств $U(n), V(m)$ и $\deg u_i = a_i, 1 \leq i \leq n, \deg v_i = b_i, 1 \leq i \leq m$. Можно обобщить следующую теорему для $\Gamma[c]$ и c -графов.

Теорема 6. A из \bar{Z}^n и B из \bar{Z}^m реализуемы в двудольный граф тогда и только тогда, когда $S(A) = S(B)$ и для всех $k \in Z, 1 \leq k \leq n$,

$$\sum_{1 \leq i \leq m} b_i - \sum_{b_i \geq k} (b_i - k) - \sum_{1 \leq i \leq k} a_i \geq 0.$$

Наборы чисел из \bar{R}^n и функции из M_α , для которых правые части (4)–(6) при всех k или t равны нулю, называются экстремальными. Экстремальные наборы чисел и функции заслуживают особого внимания. Следующее утверждение

является характеристическим для экстремальных наборов из $\bar{Z}_r^n(1)$ [4, 6, 8]: если $A \in \bar{Z}_r^n(1)$, то A экстремален тогда и только тогда, когда A реализуем в единственный граф без петель $G(A)$ с точностью до изоморфизма и каждое отображение вершин $G(A)$ на себя, сохраняющее степени вершин, является автоморфизмом $G(A)$.

Если $F(x)$ — непрерывная строго убывающая функция из M_α , $F(\alpha - 0) \geq 0$, то (см. (3)) $F(\gamma(t))/c = t$ при $N_2(t) \neq \phi$ и $F(\beta(t))/c = t$ при $N_3(t) \neq \phi$. Следовательно, пары функций $F(x)/c, \gamma(t)$, где $F(t) < ct$, и $F(x)/c, \beta(t)$, где $F(t) \geq ct$, являются взаимно обратными. Поэтому при исследованиях таких функций удобно применение аппарата дифференциального исчисления.

Московский авиационный
технологический институт
им. К.Э. Циолковского

Поступило
18 III 1992

ЛИТЕРАТУРА

1. *Хакими С.Л.* О реализуемости множества целых чисел степенями вершин графа. Киберн. сб. Нов. сер. М.: Мир, 1966, вып. 2. 222 с.
2. *Миронов А.А.* — Тр. МИИТА, 1979, вып. 640, с. 115–120.
3. *Миронов А.А.* — Там же, 1976, вып. 510, с. 66–77.
4. *Миронов А.А.* — УМН, 1977, т. 32, № 6, с. 231–232.
5. *Харари Ф.* Теория графов. М.: ИЛ, 1973. 312 с.
6. *Миронов А.А.* — Тр. Горьк. гос. ун-та, 1981, вып. 1, с. 76–97.
7. *Миронов А.А.* — Изв. АН СССР. ТК, 1990, № 4, с. 180–188.
8. *Миронов А.А., Цурков В.И.* — Там же, 1991, № 3, с. 148–155.