

Паросочетания и факторы. Глава 2. K-факторы

Д. В. Карпов

10.2021

K-факторы регулярного графа

- Пусть $r, k \in \mathbb{N}$, $r \leq k$. Когда же k -регулярный граф имеет r -фактор?
- Если k и r четны, то по теореме Петерсена любой регулярный граф степени $2k$ имеет $2r$ -фактор.
- Остаются случаи, когда хотя бы одно из чисел r и k нечетно. В этих случаях имеет смысл рассматривать только регулярные графы с четным количеством вершин.

Определение

Назовем граф G *реберно k -нечетно связным*, если для любого множества $F \subset E(G)$, состоящего менее чем из k рёбер, все компоненты связности графа $G - F$ имеют четное число вершин.

- Очевидно, у реберно k -нечетно связного графа четное число вершин.
- Реберно k -связный граф с четным числом вершин является и реберно k -нечетно связным.

- Напомним результат главы 2.

Следствие 2.1

Граф G имеет f -фактор, если и только если для любой парв непересекающихся $D, S \subset V(G)$

$$o(f; D, S) + e_G(D, S) \leq \sum_{x \in D} f(x) + \sum_{x \in S} f'(x).$$

Теорема 1

(Т. Gallai, 1961.) Пусть k четно, а G — реберно n -нечетно связный регулярный граф степени k . Тогда G имеет r -факторы для всех таких нечетных r , что $\frac{1}{n} \cdot k \leq r \leq \frac{n-1}{n} \cdot k$.

Доказательство. • Тогда $k - r$ также нечетно.

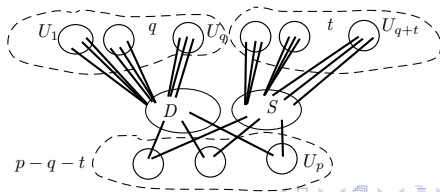
- Положим $f(x) = k - r$ для каждой вершины $x \in V(G)$.

Тогда $f'(x) = d_G(x) - f(x) = r$.

- Мы хотим доказать, что граф G имеет f -фактор.
- Пусть $D, S \subset V(G)$ — произвольные непересекающиеся подмножества. По Следствию 2.1 нам достаточно доказать, что выполняется неравенство

$$o(f; D, S) + e_G(D, S) \leq (k - r)|D| + r|S|. \quad (*)$$

- Пусть U_1, \dots, U_p — все $(f; D, S)$ -нечетные (а значит, по Лемме 2.3, все $(f'; S, D)$ -нечетные) компоненты связности графа $G - D - S$.
- Пусть $d_i = e_G(U_i, D)$ и $s_i = e_G(U_i, S)$.
- Так как U_i является $(f; D, S)$ -нечетной и $(f'; S, D)$ -нечетной, нечетно $r_{f;D,S}(U_i) = s_i + \sum_{x \in U_i} f(x) = s_i + r|U_i| \equiv_2 s_i + |U_i|$.
- Аналогично, $d_i + |U_i|$ нечетно.
- Если $|U_i|$ четно, то оба числа s_i и d_i нечетны, а значит, не менее 1.
- Пусть U_1, \dots, U_q (где $q \leq p$) несмежны с S , U_{q+1}, \dots, U_{q+t} несмежны с D , а остальные компоненты связности U_{q+t+1}, \dots, U_p смежны и с S , и с D .
- Из сказанного выше понятно, что все компоненты связности $U_1, \dots, U_q, U_{q+1}, \dots, U_{q+t}$ нечетны, поэтому все числа $d_1, \dots, d_q, s_{q+1}, \dots, s_{q+t}$ не менее, чем n (см. рис.).



- Оценим $e_G(D, V(G) \setminus (D \cup S)) = \sum_{i=1}^p d_i$:

$$k|D| - e_G(D, S) \geq \sum_{i=1}^p d_i \geq nq + p - t - q = p + (n-1)q - t. \quad (1)$$

- Оценим $e_G(S, V(G) \setminus (D \cup S)) = \sum_{i=1}^p s_i$:

$$k|S| - e_G(D, S) \geq \sum_{i=1}^p s_i \geq nt + p - q - t = p + (n-1)t - q. \quad (2)$$

Умножим неравенство (1) на $(k-r)$, а неравенство (2) на r и сложим:

$$\begin{aligned} k \cdot ((k-r)|D| + r|S| - e_G(D, S)) &= \\ (k-r) \cdot (k|D| - e_G(D, S)) + r \cdot (k|S| - e_G(D, S)) &\geq \\ (k-r)(p + (n-1)q - t) + r(p + (n-1)t - q) &\geq \\ kp + (k(n-1) - rn) \cdot q + (rn - k) \cdot t &\geq \\ kp = k \cdot o(f; D, S), & \end{aligned}$$

так как $p = o(f; D, S)$. Таким образом, мы доказали неравенство (*)

Теорема 2

(B. Bollobás, A. Saito, N. C. Wormald, 1985.) Пусть k нечетно, G — реберно n -нечетно связный регулярный граф степени k , а $n' = 2\lfloor \frac{n}{2} \rfloor + 1$ — наименьшее нечетное число, которое не менее n . Тогда G имеет r -факторы для четных $r \leq \frac{n'-1}{n'} \cdot k$ и для нечетных $r \geq \frac{1}{n'} \cdot k$.

Доказательство. • Достаточно доказать утверждение только для четных r .

- Действительно, дополнение графа G до r -фактора с четным r — это $(k - r)$ -фактор, а $k - r$ — нечетно. При этом, если $r \leq \frac{n'-1}{n'} \cdot k$, то $k - r \geq \frac{1}{n'} \cdot k$.

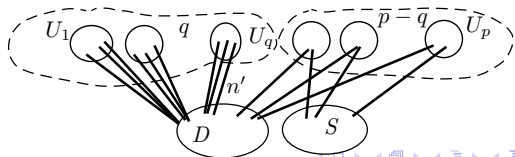
- Итак, пусть r четно, $r \leq \frac{n'-1}{n'} \cdot k$.

- Положим $f(x) = k - r$ для каждой вершины $x \in V(G)$. Тогда $f'(x) = d_G(x) - f(x) = r$. Мы хотим доказать, что граф G имеет f -фактор.

- Пусть $D, S \subset V(G)$ — произвольные непересекающиеся подмножества. По Следствию 2.1 нам достаточно доказать, что выполняется неравенство

$$o(f; D, S) + e_G(D, S) \leq (k - r)|D| + r|S|. \quad (*)$$

- Пусть U_1, \dots, U_p — все $(f; D, S)$ -нечетные (а значит, и все $(f'; S, D)$ -нечетные) компоненты связности графа $G - D - S$.
- Пусть $d_i = e_G(U_i, D)$ и $s_i = e_G(U_i, S)$.
- U_i является $(f'; S, D)$ -нечетной, если и только если нечетно $r_{f'; S, D}(U_i) = d_i + \sum_{x \in U_i} f'(x) = d_i + r|U_i| \equiv_2 d_i$.
- Таким образом, все числа d_1, \dots, d_p — нечетны, а следовательно, каждое из них не менее 1.
- Пусть компоненты связности U_1, \dots, U_q (где $q \leq p$) несмежны с S , а U_{q+1}, \dots, U_p смежны с S , то есть, $s_1 = \dots = s_q = 0$, а $s_{q+1}, \dots, s_p \geq 1$.
- Тогда U_1, \dots, U_q — компоненты связности графа $G - D$.
- Пусть $1 \leq i \leq q$. Так как степени вершин графа G нечетны, числа $|U_i|$ и d_i имеют одинаковую четность.
- Следовательно, U_i — нечетная компонента связности, а значит, по условию имеем $d_i \geq n$. Учитывая четность, получаем $d_i \geq n'$.



- Посчитаем $e_G(D, V(G) \setminus (D \cup S))$:

$$k|D| - e_G(D, S) \geq \sum_{i=1}^q d_i + \sum_{j=q+1}^p d_j \geq n'q + (p - q) = (n' - 1)q + p. \quad (1)$$

- Посчитаем $e_G(S, V(G) \setminus (D \cup S))$:

$$k|S| - e_G(D, S) \geq \sum_{j=q+1}^p s_j \geq p - q. \quad (2)$$

Умножим неравенство (1) на $(k - r)$, а неравенство (2) на r и сложим:

$$\begin{aligned} k \cdot ((k - r)|D| + r|S| - e_G(D, S)) &= \\ (k - r) \cdot (k|D| - e_G(D, S)) + r \cdot (k|S| - e_G(D, S)) &\geq \\ (k - r)((n' - 1)q + p) + r(p - q) &\geq kp + (k(n' - 1) - rn') \cdot q \geq \\ kp &= k \cdot o(f; D, S), \end{aligned}$$

так как $p = o(f; D, S)$. Таким образом, мы доказали неравенство (*)

Следствие 1

(F. Bähler, 1938.) Пусть G — n -нечетно-связный регулярный граф нечетной степени k , причем n четно. Тогда G имеет n -фактор и $(k - n)$ -фактор.

Доказательство. • Тогда $k - n$ нечетно. По Теореме 2 достаточно доказать, что $k - n \geq \frac{k}{n'} \geq \frac{k}{n+1}$, так как $n + 1$ — наименьшее нечетное число, которое не менее n .

Докажем это. Так как $n \leq k - 1$, мы имеем

$$k - n \geq \frac{k}{n+1} \iff (n+1)(k-n) \geq k \iff (k-1)n \geq n^2,$$

что верно ввиду $k \geq n + 1$. □

Определение

- Если граф G отличен от полного, то **жесткость** графа G — это

$$t(G) = \min_{S \subseteq V(G), c(G-S) \neq 1} \frac{|S|}{c(G-S)}.$$

- Будем говорить, что неполный граф G является **k -жестким**, если $t(G) \geq k$.

- Сначала выясним очевидные свойства k -жесткого графа.

Лемма 1

Пусть k — натуральное число, а G — неполный k -жесткий граф. Тогда $v(G) \geq 2k + 2$ и $\delta(G) \geq 2k$.

Доказательство. • Предположим, что $v(G) \leq 2k + 1$. Так как граф неполный, то в нем есть две несмежные вершины a и b . Пусть $X = V(G) \setminus \{a, b\}$.

- Тогда $c(G - X) = 2$, следовательно,

$$2k - 1 \geq |X| \geq c(G - X) \cdot t(G) \geq 2k,$$

противоречие. Значит, $v(G) \geq 2k + 2$.

- Предположим, что существует вершина $x \in V(G)$ с $d_G(x) \leq 2k - 1$.
- Из $v(G) \geq 2k + 2$ следует $c(G - N_G(x)) \geq 2$, а значит,

$$2k - 1 \geq |N_G(x)| \geq c(G - N_G(x)) \cdot t(G) \geq 2k,$$

противоречие. □

Теорема 3

(Н.Еномото, В.Джексона, Р.Катеринис, А.Сайто, 1985.) Пусть G — неполный граф с $v(G) \geq k + 1$, причем $k \cdot v(G)$ четно и $t(G) \geq k$. Тогда G имеет k -фактор.

Доказательство. • Предположим, что G не имеет k -фактора.

• Пока это возможно, будем добавлять в граф G рёбра так, чтобы не появился k -фактор. От этой процедуры, очевидно, не уменьшается $t(G)$.

• Так как $kv(G)$ четно, у полного графа на $v(G)$ вершинах есть k -фактор. Поэтому можно считать, что **граф G — неполный и не имеет k -фактора, но при добавлении любого ребра k -фактор появляется.**

• Положим $f(x) = k$ для любой вершины $x \in V(G)$.

Далее $k \geq 2$ (для $k = 1$ утверждение доказано в Теореме 1.7).

• Для доказательства теоремы мы проверим, что для любой пары непересекающихся множеств $D, S \subset V(G)$ выполняется условие теоремы Татта о факторе $\text{def}(f; D, S) \leq 0$, которое мы перепишем, учитывая явный вид функции f :

$$o(f; D, S) + k|S| \leq k|D| + \sum_{x \in S} d_{G-D}(x). \quad (*)$$

- Предположим, что это неравенство (*) выполнено не всегда и выберем из всех пар (D, S) с наибольшим f -дефицитом пару с минимальным S . Понятно, что $\text{def}(f; D, S) > 0$.
- Случай $D = S = \emptyset$ невозможен: по Лемме 1 граф G связан, в этом случае G — единственная компонента связности графа $G - \emptyset$, которая в силу $r(f; \emptyset, \emptyset) = kv(G)$ является четной.

Утверждение 1

Пусть $S \neq \emptyset$. Тогда $\Delta(G(S)) \leq k - 2$.

Доказательство. • Пусть $x \in S$. По выбору множества S мы имеем $\text{def}(f; D, S \setminus \{x\}) < \text{def}(f; D, S)$.

- Тогда из пункта 2 Теоремы 2.2 следует, что $d_G(x) - k = f'(x) < o(f'; S, D, x) + e_G(x, D) - \nu(f'; S, D, x)$.
- Из соображений четности левая часть меньше правой хотя бы на 2, что можно переписать в виде $d_G(x) - o(f'; S, D, x) - e_G(x, D) \leq k - 2 - \nu(f'; S, D, x)$.
- Так как $o(f'; S, D, x) \leq e(x, V(G - D - S))$, а $\nu(f'; S, D, x) \geq 0$,

$$d_{G(S)}(x) = d_G(x) - e_G(x, V(G - D - S)) - e_G(x, D) \leq d_G(x) - o(f'; S, D, x) - e_G(x, D) \leq k - 2. \quad \square$$

- Вернемся к доказательству Теоремы 3. Пусть $U = V(G - D - S)$, а U_1, \dots, U_p — все компоненты связности графа $G - D - S$.
- Отсутствие k -фактора эквивалентно невыполнению условия (*).
- Предположим, что вершина $a \in D$ несмежна хотя бы с одной вершиной $b \in V(G)$.
- В графах $G - D - S$ и $G + ab - D - S$ одни и те же $(f; D, S)$ -нечетные компоненты связности.
- Поэтому, в графе $G + ab$ левая и правая часть (*) такие же, как в G , значит, и этот граф не имеет k -фактора, что противоречит выбору G .
- Таким образом, каждая вершина множества D смежна со всеми остальными вершинами графа G .
- Предположим, что в графе G несмежны вершины $x, y \in U_i$.
- В графах $G - D - S$ и $G + xy - D - S$ одни и те же $(f; D, S)$ -нечетные компоненты связности. Поэтому, в графе $G + xy$ левая и правая часть (*) такие же, как в G , значит, и этот граф не имеет k -фактора, что противоречит выбору G .
- Таким образом, каждая компонента связности U_i — клика в графе G .

- Пусть S_1 — максимальное независимое множество вершин в графе $H = G(S)$, а $H_1 = H - S_1$.
- Для $i \geq 1$ пусть S_{i+1} — максимальное независимое множество вершин в графе H_i , а $H_{i+1} = H_i - S_{i+1}$.
- Из $\Delta(H) \leq k - 2$ следует, что $S = \cup_{i=1}^{k-1} S_i$. Пусть $V_i = V(H_i)$.
- Изучим свойства множеств S_1, \dots, S_{k-1} .

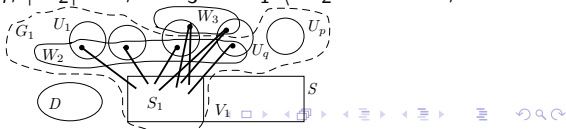
Утверждение 2

Можно выбрать множество S_1 так, чтобы
 $k|S_1| \leq |D| + |V_1| + e_G(U, S_1) - p$.

Доказательство. • Пусть W_1 — множество всех вершин из U , смежных с S_1 .

• Предположим, что U_1, \dots, U_q — все компоненты связности графа $G - D - S$, смежные с S_1 .

• Если в компоненте связности U_i существует вершина, смежная ровно с одной вершиной из S_1 , то выберем одну из таких вершин и обозначим через w_i . Пусть W_2 — множество из всех вершин w_i , $|W_2| = t$, а $W_3 = W_1 \setminus W_2$. Понятно, что $t \leq q$.



- Каждая из компонент связности U_1, \dots, U_q , не содержащая вершину из W_2 , содержит вершину, инцидентную хотя бы двум рёбрам из $E_G(U, S_1) = E_G(W_1, S_1)$. Поэтому в множестве W_1 не менее $q - t$ таких вершин.

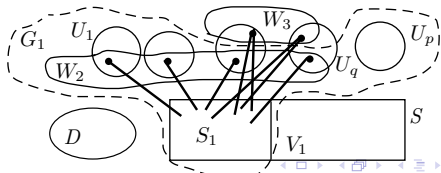
- Следовательно, $|W_1| \leq e_G(W_1, S_1) - (q - t)$, а значит,

$$|W_3| = |W_1| - t \leq e_G(W_1, S_1) - q = e_G(U, S_1) - q. \quad (1)$$

- Пусть $G_1 = G - (D \cup V_1 \cup W_3)$. Множество S_1 — независимое, и его вершины в графе G_1 смежны только с вершинами из независимого множества W_2 , причем каждая вершина из W_2 смежна только с одной вершиной из S_1 .

- Поэтому, вершины из S_1 принадлежат разным компонентам связности графа G_1 .

- Компоненты связности U_{q+1}, \dots, U_p графа $G - D - S$, вершины которых не смежны с S_1 , являются компонентами связности графа G_1 . Поэтому $c(G_1) \geq |S_1| + p - q. \quad (2)$



- Рассмотрим два случая.

Случай 1: $c(G_1) \geq 2$.

- Тогда из $t(G) \geq k$, $G_1 = G - (D \cup V_1 \cup W_3)$, неравенств (1) и (2) делаем вывод

$$|D| + |V_1| + e_G(U, S_1) - q \geq |(D \cup V_1 \cup W_3)| \geq k \cdot c(G_1) \geq k(|S_1| + p - q) \geq k|S_1| + p - q,$$

откуда непосредственно следует доказываемое утверждение.

Случай 2: $c(G_1) = 1$.

- В силу неравенства (2) мы имеем $|S_1| = 0$ или $|S_1| = 1$.
Рассмотрим два случая.

Случай 2.1: $|S_1| = 0$.

- Тогда $S = S_1 = \emptyset$, следовательно, $|V_1| = 0$ и $e_G(U, S_1) = 0$.
- Как сказано выше, тогда $D \neq \emptyset$. В этом случае Утверждение 2 эквивалентно неравенству $p \leq |D|$.
- Если $p = c(G - D) > 1$, то $p \leq \frac{|D|}{t(G)} \leq |D|$.
- Если же $p = 1$, то утверждение очевидно, так как $|D| \geq 1$.

Случай 2.2: $|S_1| = 1$.

- Пусть $S_1 = \{s_1\}$. Тогда S — клика в G , следовательно, все вершины из V_1 смежны с s_1 .
- По построению, все вершины множества D смежны с s_1 .
- Если $p = 1$, то по Лемме 1 мы имеем $d_G(s_1) \geq 2k$ и

$$k|S_1| = k < d_G(s_1) - p \leq |D| + |V_1| + e_G(U, s_1) - p,$$

что и требовалось доказать.

- Пусть $p \geq 2$. Тогда из $t(G) \geq k$ следует, что

$$|D| + |S| = |D \cup S| \geq k \cdot c(G - D - S) = kp \geq 2k.$$

- Из неравенства (2) следует, что $1 = c(G_1) \geq |S_1| + p - q$, откуда $p = q$.
- Значит $e_G(U, s_1) \geq q = p$. Тогда

$$\begin{aligned} |D| + |V_1| + e_G(U, s_1) - p &\geq |D| + |V_1| = \\ |D| + |V_1| + |S_1| - 1 &= |D| + |S| - 1 \geq 2k - 1 > k = k|S_1|, \end{aligned}$$

что и требовалось доказать.

Утверждение 3

Пусть $M_r = \cup_{j=1}^r S_j$. Тогда для $i \in [2..k-1]$ выполнено неравенство

$$k|S_i| \leq |D| + |V_i| + e_G(U, S_i) + e_G(M_{i-1}, S_i).$$

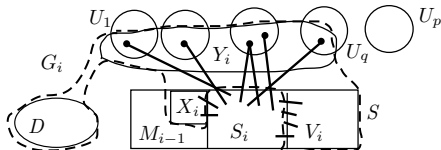
Доказательство. • Если $S_i = \emptyset$, то, очевидно, утверждение выполнено. Пусть $S_i \neq \emptyset$.

• Положим $X_i = N_G(S_i) \cap M_{i-1}$, $Y_i = N_G(S_i) \cap U$, $G_i = G - N_G(S_i)$ (см. рис.).

• $N_G(S_i) = D \cup X_i \cup Y_i \cup V_i$ (вершины множества V_i смежны со всеми вершинами из S_i по построению, а вершины множества D — по доказанному выше).

• Так как $|X_i| \leq e_G(M_{i-1}, S_i)$ и $|Y_i| \leq e_G(U, S_i)$,

$$|N_G(S_i)| \leq |D| + |V_i| + e_G(M_{i-1}, S_i) + e_G(U, S_i). \quad (3)$$



- Вершины множества S_i — изолированные в $G_i = G - N_G(S_i)$, следовательно, $c(G_i) \geq |S_i|$. Рассмотрим два случая.

Случай 1: $c(G_i) \geq 2$.

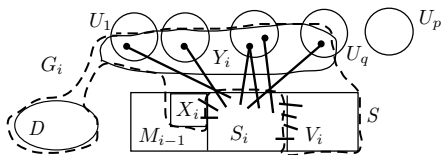
Тогда из $t(G) \geq k$ и неравенства (3) следует, что

$$|D| + |V_i| + e_G(M_{i-1}, S_i) + e_G(U, S_i) \geq |N_G(S_i)| \geq k \cdot c(G_i) \geq k|S_i|.$$

Случай 2: $c(G_i) = 1$.

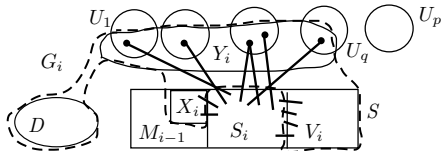
- В этом случае $|S_i| = 1$ и, кроме того, $V(G) = S_i \cup N_G(S_i)$.
- Тогда из $v(G) \geq 2k + 2$ следует $|N_G(S_i)| > k$.
- Теперь из неравенства (3) следует, что

$$|D| + |V_i| + e_G(M_{i-1}, S_i) + e_G(U, S_i) \geq |N_G(S_i)| > k = k|S_i|.$$



- Закончим доказательство теоремы. Положим $M_0 = \emptyset$.
- Заметим, что $e_G(S_i, V_i) \geq |V_i|$, так как S_i — максимальное независимое множество вершин в графе H_{i-1} , а $V_i = V(H_{i-1}) \setminus S_i$.
- Кроме того, $V(G) \setminus D = U \cup M_{i-1} \cup S_i \cup V_i$. Так как никакие две вершины множества S_i не смежны, мы имеем

$$e_G(S_i, V(G) \setminus D) = e_G(S_i, M_{i-1}) + e_G(S_i, U) + e_G(S_i, V_i) \geq e_G(S_i, M_{i-1}) + e_G(S_i, U) + |V_i|. \quad (4)$$



- Сложим неравенство из Утверждения 2 и неравенства из Утверждения 3 для всех $i \in [2, \dots, k-1]$, после чего перенесем p в левую часть. Учитывая неравенство (4), получим

$$k|S| + o(f; D, S) \leq \sum_{i=1}^{k-1} k|S_i| + p \leq$$

$$(k-1)|D| + \sum_{i=1}^{k-1} |V_i| + \sum_{i=1}^{k-1} e_G(U, S_i) + \sum_{i=2}^{k-1} e_G(M_{i-1}, S_i) =$$

$$(k-1)|D| + \sum_{i=1}^{k-1} \left(e_G(S_i, U) + e_G(S_i, M_{i-1}) + |V_i| \right) \leq$$

$$(k-1)|D| + \sum_{i=1}^{k-1} e_G(S_i, V(G) \setminus D) \leq k|D| + \sum_{x \in S} d_{G-D}(x).$$

- Тем самым неравенство (*) для множеств D и S выполнено, противоречие. Теорема доказана. □