

КРИТИЧЕСКИЕ ОРИЕНТИРОВАННЫЕ ГРАФЫ С ДАННЫМ ДИАМЕТРОМ

Л.С.Мельников

§ 1. Введение Типы диаметров

Рассматривается класс ориентированных графов $G(X, U)$ /в дальнейшем просто орграфов/ с множеством вершин $X(|X| = n)$ и с множеством дуг U , которое не содержит параллельных дуг и петель.

Расстоянием $d\langle x, y \rangle$ между парой упорядоченных вершин $\langle x, y \rangle$ называется длина кратчайшего ориентированного пути из x в y . В случае, если такой ориентированный путь из вершины x в y не существует, полагаем расстояние $d\langle x, y \rangle$ между этими вершинами равным ∞ . В [1] отмечалось, что функция $d\langle x, y \rangle$ — метрика, т.е. удовлетворяет всем аксиомам обычной метрики за исключением аксиомы симметрии.

Существует целый ряд возможностей определения функции расстояний на орграфе, удовлетворяющей всем аксиомам метрики, причем существенно использующих ориентацию графа. Например, функция $d_N(x, y) = \max [d\langle x, y \rangle, d\langle y, x \rangle]$ является метрикой для произвольного орграфа. Похожая на нее функция $d_m(x, y) = \min [d\langle x, y \rangle, d\langle y, x \rangle]$ является метрикой, но в более узком классе орграфов. А именно в классе орграфов $\Gamma(X', U')$, обладающих следующим свойством: $\langle x, z \rangle \in U' \& \langle y, z \rangle \in U' \Rightarrow d_m(x, y) \leq 2$. Более тонкое изучение структуры графов из этого класса в наши планы здесь не входит. Заметим только, что дезориентация графов Герца от искомого класса приводит к графам, в которых из существования циклов длины большей четырех вытекает существование циклов той же длины, но с хордами. Можно также определить метрику на произвольном орграфе, как функцию $d_+(x, y) = d\langle x, y \rangle + d\langle y, x \rangle$. Причем последнее определение имеет следующий содержательный смысл: $d_+(x, y)$ — длина минимального орцикла, проходящего через вершины x и y , причем если вершины x и y совпадают, то под орциклом понимается пустой орцикл, длина которого, очевидно, нуль, а если через вершины x и y орцикла не проходит, то в качестве длины его берется ∞ .

Вводя несколько типов функции расстояния на орграфе естественно ввести и несколько типов диаметра. Под диаметром $d(G), d_N(G), d_m(G), d_+(G)$ в орграфе G /в терминологии [1] d — это диаметр/ понимаем максимальное значение соответствующей функции на всевозможных упорядоченных парах вершин $\langle x, y \rangle$. В силу симметрии функций $d_N(x, y), d_m(x, y)$ и $d_+(x, y)$ достаточно ограничиться для них лишь неупорядоченными парами вершин. Именно благодаря этому отличию первый диаметр иногда называется упорядочен-

ным, а остальные неупорядоченными.

Для произвольного орграфа G , очевидно, $d(G) \leq d_n(G) < d_+(G)$.
А для орграфов G , на которых функция $d_m(x, y)$ является метрикой, $d_m(G) \leq d(G)$.

Заметим, что упорядоченный диаметр $d(G)$ и неупорядоченные $d_n(G)$ и $d_+(G)$ равны ∞ тогда и только тогда, когда существует упорядоченная пара вершин, одна из которых недостижима по ориентированному пути из другой, а для того чтобы неупорядоченный диаметр $d_m(G)$ равнялся бесконечности, необходимо и достаточно, чтобы существовала пара вершин, ни одна из которых недостижима по ориентированному пути из другой.

Две вершины x и y называются взаимно достижимыми, если как из x в y , так и из y в x идут ориентированные цепи. Две вершины x и y называются взаимно зацикленными, если существует ориентированный цикл проходящий через x и y . Очевидно, вершины x и y взаимно достижимы тогда и только тогда, когда они взаимно зациклены. Поэтому в дальнейшем будем говорить только об отношении взаимной достижимости.

Отношение взаимной достижимости, очевидно, является отношением эквивалентности. Поэтому множество вершин, на котором это отношение определено, разбивается на классы

$$X = X_1 \cup X_2 \cup \dots \cup X_k, X_i \cap X_j = \emptyset \text{ для } i \neq j.$$

Подграф, натянутый на множество X_i называется бикомпонентой. Если для орграфа G количество бикомпонент $k(G) = 1$, то он называется сильно связным или бисвязным.

Из выше сделанного замечания ясно, что оргграф имеет каждый из диаметров $d(G)$, $d_n(G)$ и $d_+(G)$ конечным тогда и только тогда, когда он бисвязный. Диаметр $d_m(G)$ также конечен тогда и только тогда, когда оргграф G односторонне связный в смысле [2], т.е. для произвольных двух вершин по крайней мере одна достижима из другой по ориентированной цепи. Так как на оргграфах, для которых $d_m(x, y)$ — метрика, из существования между двумя вершинами цепи из дуг без учета ориентации следует существование ориентированной цепи, то в этом классе орграфов все компоненты связности орграфа являются односторонне связными.

Оргграф G , обладающий данным свойством P , называется критическим в смысле добавления дуг /в дальнейшем просто критическим/, если добавление любой дуги нарушает свойство P .

Целью настоящей статьи является описание некоторых классов критических орграфов с данным диаметром и некоторыми дополнительными условиями. Аналогичная задача для неориентированных графов была поставлена и решена в [3]. Незнакомый с некоторыми используемыми понятиями и обозначениями читатель может обратиться к [1].

§ 2. Критические орграфы с бесконечным диаметром.

Рассмотрим класс орграфов $\{G(n, k, \infty)\}$ с данными числом вершин n , количеством бикомпонент k и бесконечным диаметром типа d , d_n или d_+ . Тогда $k \geq 2$. Опишем подкласс критических орграфов с описанными выше свойствами.

Очевидно, что независимо от типа диаметра каждая бикомпонента критического графа является полным симметрическим орграфом, и если $|X_i| = n_i$ ($i = 1, 2, \dots, k$), то число дуг в бикомпоненте $G_i(X_i, U_i)$ равно $n_i(n_i - 1)$. Естественно также, что если между вершинами двух бикомпонент критического орграфа существует хотя бы одна дуга, то существуют дуги между всевозможными парами вершин этих бикомпонент. Легко показать, что орграф Герца /орграфа бикомпонент/ от критического орграфа является полным антисимметрическим орграфом. Таким образом, между любыми двумя бикомпонентами критического орграфа существуют всевозможные дуги, идущие в одном направлении.

Т е о р е м а 1. Критический орграф $G(n, k, \infty)$ с возможными типами диаметра $-d, d_n, d_+$ является суммой не пересекающихся по дугам полного антисимметрического транзитивного орграфа на n вершинах и таких же транзитивных орграфов на соответствующих n_i вершинах ($i \geq 2$).

Согласно теореме 1, количество дуг в критическом орграфе $G(n, k, \infty)$ равно

$$\frac{n(n-1)}{2} + \sum_{i=1}^k \frac{n_i(n_i-1)}{2} \quad \text{или} \quad \frac{n^2}{2} - n + \frac{1}{2} \sum_{i=1}^k n_i^2, \quad \text{причем} \quad \sum_{i=1}^k n_i = n.$$

Известно, что эта величина достигает максимума при некотором $n_{i_0} = n - k + 1$ и $n_j = 1$, где $j \neq i_0$.

Итак, максимум числа дуг для критических орграфов $G(n, k, \infty)$ есть

$$\frac{n^2}{2} - n + \frac{1}{2}(k-1) + \frac{1}{2}(n-k+1)^2 = n^2 - nk + \frac{k(k-1)}{2}.$$

С л е д с т в и е 1.1. Если количество дуг в орграфе с n вершинами и k бикомпонентами больше, чем $n^2 - nk + \frac{k(k-1)}{2}$, то его диаметры d, d_n, d_+ конечны.

С л е д с т в и е 1.2. Если количество дуг в орграфе с n вершинами больше, чем $(n-1)^2$, то его диаметры d, d_n, d_+ конечны.

Перейдем теперь к случаю бесконечного диаметра вида d_m . Из сделанных в § 1 замечаний ясно, что орграф состоит из k компонент связности ($k \geq 2$), каждая из которых является односторонне связанной. То есть рассматривается класс орграфов $\{G(n, k, \infty = d_m)\}$

с n вершинами, k компонентами связности и диаметром $d_m = \infty$.

Так как при добавлении дуг, оба конца которых лежат в одной компоненте, односторонняя связность ее не нарушается, а количество компонент не изменяется, то мы в состоянии доказать следующий результат.

Т е о р е м а 2. Критический орграф $G(n, k, \infty)$ с диаметром d_m является объединением k компонент связности, каждая из которых является полным симметрическим орграфом на n_i вершинах $(\sum_{i=1}^k n_i = n, k \geq 2)$.

Согласно теореме 2, количество дуг в орграфе $G(n, k, d_m = \infty)$ равно

$$\sum_{i=1}^k n_i(n_i - 1) = \sum_{i=1}^k n_i^2 - n.$$

Аналогично ранее проведенному рассуждению максимум числа дуг для критических орграфов $G(n, k, d_m = \infty)$ есть

$$(n - k + 1)(n - k).$$

С л е д с т в и е 2.1. Если количество дуг в орграфе с n вершинами и k компонентами больше, чем $(n - k + 1)(n - k)$, и $d_m(x, y)$ на нем определена, то d_m конечен.

§ 3. Критические графы с конечными диаметрами d и d_m .

Перейдем теперь к случаю, когда диаметр конечен. Из сделанных выше замечаний ясно, что рассматриваются сильно связанные орграфы, $G(n, 1, d) \doteq G(n, d)$ и $G(n, 1, d_m) \doteq G(n, d_m)$. Добавление дуги к критическим орграфам $G(n, d)$ и $G(n, d_m)$ уменьшает их диаметр. Попытаемся дать описание таких критических орграфов.

Для малых значений диаметров примеры таких критических орграфов легко привести.

Если критический орграф имеет диаметр d или d_m , равный единице, то он есть полный симметрический орграф \bar{K}_n с n вершинами и $n(n-1)$ дугами. Если же $d=2$ или $d_m=2$, то критическим орграфом является орграф, полученный из \bar{K}_n удалением произвольной дуги.

Оказывается, что диаметры d и d_m равны на одном и том же орграфе G . Неравенство $d(G) \leq d_m(G)$ получено во введении, а обратное неравенство следует из того, что всегда можно взять две периферийные вершины для диаметра $d_m(G)$ в соответствующем порядке, чтобы показать, что $d(G) \geq d_m(G)$.

Таким образом, ясно, что и классы критических орграфов для этих двух определений диаметра совпадают. Поэтому в дальнейшем будем говорить о классе критических орграфов диаметра d , имея в виду, что точно так же можно сказать в случае диаметра d_m .

Когда диаметр орграфа равен d , то в нем существует пара вершин x_0, x_d , для которых кратчайший соединяющий их путь $P(x_0, x_d) = (x_0, x_1)(x_1, x_2) \dots (x_{d-1}, x_d)$ имеет, как это видно из записи, длину d . Обозначим через Y_i множество вершин, расположенных на расстоянии i от x_0 . $Y_0 = \{x_0\}$. Таким образом, имеем разбиение $X = Y_0 \cup Y_1 \cup \dots \cup Y_d$ с $n = n_0 + n_1 + \dots + n_d$, где $n_i = |Y_i|$. Рассматриваемый оргграф G состоит из подграфов $G_i(x_i, U_i)$ вместе с дугами вида

$$(y_{i-1}, y_i) = u_i, \quad \text{где } y_{i-1} \in Y_{i-1}, y_i \in Y_i.$$

соединяющими вершины y_{i-1} и y_i двух последовательных подграфов G_{i-1} и G_i , причем каждая $y_i \in Y_i$ является концом хотя бы одной дуги u_i .

Добавление дуги, соединяющей две вершины из одного орграфа $G_i(Y_i, U_i)$, не может уменьшить расстояния между x_0 и x_d , так как путь $P(x_0, x_d)$ остается неизменным. Следовательно, в критическом орграфе все подграфы, расположенные на расстоянии i , являются полными симметрическими n_i -вершинниками.

В критическом орграфе G множество Y_d одноэлементно. Действительно, в противном случае существуют вершины $x_d, x'_d \in Y_d$, а так как $G_d(Y_d, U_d)$ полный, то существует дуга (x'_d, x_d) , соединяющая эти вершины в G_d . Добавим дугу (x_{d-2}, x'_d) к оргграфу G . Это добавление, очевидно, не уменьшает расстояния от x_0 до x_d . Но так как оргграф G критический, то полученное противоречие доказывает, что Y_d — одноэлементный.

Заметим также, что добавление в $G(x, U)$ новых дуг, ведущих из множества Y_{i-1} в Y_i ($i = 1, 2, \dots, d$) или из множества Y_i в Y_j ($i > j$), не изменяет диаметра. Следовательно, между этими множествами в критическом орграфе существуют всевозможные дуги.

О п р е д е л е н и е. Оргграф $G(x, U)$, множество вершин которого разбито на классы $X = X_1 \cup X_2 \cup \dots \cup X_d$, называется односторонней тугой симплициальной цепью, если

$$(x, x') \in U \Leftrightarrow (x \in X_{i-1} \& x' \in X_i) \vee (x \in X_i \& x' \in X_j \& i > j).$$

Т е о р е м а 3. Оргграф G с диаметром d критический в том и только в том случае, если он является односторонней тугой симплициальной цепью с концевыми одноэлементными множествами X_0 и X_d .

Заметим, что эта теорема также верна и для бесконечных оргграфов с конечным диаметром.

§ 4. Максимальное количество дуг в орграфе с данным диаметром.

Благодаря определенной структуре критического орграфа G легко подсчитать количество дуг $m(G)$ в нем через величины n_i .

$$m(G) = \sum_{i=0}^{d-1} (n_i \cdot n_{i+1} + \frac{1}{2} n_{i+1} (n_{i+1} - 1)) + \frac{1}{2} n(n-1) =$$

$$= \sum_{i=1}^d (n_{i-1} \cdot n_i + \frac{1}{2} n_i^2) + \frac{(n-1)^2}{2}. \quad /I/$$

Число дуг в критических орграфах с диаметрами 2 и 3 равны, соответственно, $n^2 - n - 1$ и $(n-1)^2$, т.к. в первом случае $n_0 = n_2 = 1$, $n_1 = n-2$, а во втором случае $n_0 = n_3 = 1$, $n_1 + n_2 = n-2$. Для больших значений d число дуг в критическом орграфе зависит от выбора n_i . Определим для данного $d \geq 4$ все критические орграфы с максимальным количеством дуг.

Пусть $n_{i-1} \geq 2$ и n_i — два последовательных числа. Заменяем их на $n_{i-1} - 1$ и $n_i + 1$, соответственно. Члены в /I/, содержащие n_{i-1} и n_i ,

$$n_{i-2} \cdot n_{i-1} + \frac{1}{2} n_{i-1}^2 + n_{i-1} \cdot n_i + \frac{1}{2} n_i^2 + n_i \cdot n_{i+1},$$

заменяются на

$$n_{i-2} \cdot (n_{i-1} - 1) + \frac{1}{2} (n_{i-1} - 1)^2 + (n_i - 1)(n_i + 1) + \frac{1}{2} (n_i + 1)^2 + n_{i+1}(n_i + 1).$$

Если первое выражение вычесть из второго, то их разность $\Delta =$
 $= n_{i+1} - n_{i-2}$. Таким образом, если $n_{i+1} > n_{i-2}$, это изменение приводит нас к критическому орграфу с тем же самым диаметром, но с большим числом дуг. Следовательно, если $n_{i-2} = 1$, то должно быть $n_{i+1} = 1$ или $n_{i-1} = 1$. Согласно этому следствию, существует лишь два типа последовательностей $\{n_i\}$, отличных от единицы.

/I/ Пусть $n_{i-1} = n_{i+1} = 1$, $n_i > 1$. Согласно формуле /I/ в куске односторонней тугой симплициальной цепи от x_{i-1} до x_{i+1} число содержащихся дуг равно

$$(n_i + 2)(n_i + 1) - 1.$$

Предположим, что существует другой такой кусок типа /I/ $n_{j-1} = n_{j+1}$, $n_j > 1$. Общее число дуг в них равно

$$(n_i + 2)(n_i + 1) + (n_j + 2)(n_j + 1) - 2.$$

Без ограничения общности можно считать $n_j \geq n_i$. Тогда произведем замену n_i и n_j соответственно на $n_i - 1$ и $n_j + 1$. Общее число дуг в результате такой замены возрастает. Следовательно, в односторонней тугой симплициальной цепи не существует больше одного куска типа /I/.

/П/ Пусть $n_{i-2} = n_{i+1} = 1$, $n_{i-1} > 1$, $n_i > 1$.

Согласно ранее доказанному, число дуг в куске односторонней тугой симплициальной цепи от x_{i-2} до x_{i+1} равно

$$(n_{i-1} + n_i + 1)^2.$$

Предположим, что существует другой такой кусок типа /П/ $n_{j-1} = n_{j+1} = 1$, $n_{j-1} > 1$, $n_j > 1$. Общее число дуг в этих двух кусках равно

$$(n_{i-1} + n_i + 1)^2 + (n_{j-1} + n_j + 1)^2.$$

Без ограничения общности можно считать $n_{j-1} + n_j \geq n_{i-1} + n_i$. Тогда произведем замену n_i и n_j соответственно на $n_i - 1$ и $n_j + 1$. Тогда общее число дуг станет равным

$$(n_{i-1} + n_i)^2 + (n_{j-1} + n_j + 2)^2.$$

Разность же между вторым и первым числом равна

$$2(n_{j-1} + n_j - n_{i-1} - n_i) \geq 0$$

Число дуг в результате такой замены не убывает. Следовательно, в односторонней тугой симплициальной цепи не существует больше одного куска типа /П/.

Более того, если в цепи существует кусок типа /I/ и кусок типа /П/, то возможно увеличение дуг при некоторой замене.

Т е о р е м а 4. Произвольный оргграф $G(X, U)$ с данным диаметром d и максимальным числом дуг является односторонней тугой симплициальной цепью со всеми $n_i = 1$, за исключением единственной пары последовательных n_i /причем одно из этих чисел также может быть равным 1/ внутри цепи.

С л е д с т в и е 4.1. В произвольном оргграфе $G(X, U)$ с n вершинами и диаметром d для числа дуг верна следующая верхняя оценка:

$$m(G) \leq \frac{1}{2} [n(n-1) + (n-d-1)(n-d+4)] + d.$$

Заметим что эта оценка точна и достигается на графе, описанном в теореме 3. Обращением этой оценки можно получить известный результат Гуйя-Ури [4].

С л е д с т в и е 4.2. Пусть G — бисвязный оргграф с n вершинами и m дугами. Тогда для его диаметра имеем

$$d(G) \leq \begin{cases} n-1, & n \leq m \leq \frac{n(n+1)}{2} - 3 \\ n + \frac{1}{2} - \sqrt{2m - n^2 - n + \frac{17}{4}} \end{cases}$$

при

$$\frac{n(n+1)}{2} - 3 < m \leq n(n-1).$$

§ 5. Случай k - бисвязных оргграфов

Если о критическом оргграфе G с диаметром d известно еще, что он k - бисвязный, то о его структуре легко можно доказать следующий результат.

Т е о р е м а 5. k - бисвязный оргграф G с диаметром критический в том и только в том случае, если он является односторонней тугой симплициальной цепью с $|X_0| = |X_d| = 1$ и $|X_i| \geq$

для всех $0 < i < d$.

Методом, аналогичным примененному в доказательстве теоремы 4, получается.

Т е о р е м а 6. Произвольный k -бисвязный оргграф G с данным диаметром $d(G) = d$ и максимальным количеством дуг является односторонней тугой симплициальной цепью с $n_0 = n_d = 1$ и со всеми остальными $n_i = k$ за исключением единственной пары последовательных $n_i \geq k, n_{i+1} \geq k$ внутри цепи (причем одно из этих чисел также может быть равным $k-1$).

С л е д с т в и е 6.1. В произвольном k -бисвязном оргграфе $G(X, U)$ с n вершинами и диаметром d для числа дуг справедлива следующая верхняя оценка:

$$m(G) \leq \frac{1}{2}k^2d^2 - \frac{5}{2}k^2d + 2kd + n^2 + k^2 + 4kd - 3n - 6k + 3.$$

Далее возникает естественное желание обратить полученное неравенство для установления оценки на d . Для этого необходимо дать оценку d хотя бы членом, который стоит перед корнем в следующем следствии.

С л е д с т в и е 6.2. Пусть G k -бисвязный оргграф с n вершинами и m дугами. Тогда для его диаметра имеем

$$d(G) \leq \frac{n-2}{k} + \frac{5}{2} - \sqrt{\frac{2m}{k^2} - \frac{(n-1)(n+2k-1) + nk + 1}{k^2} + \frac{17}{4}}$$

при

$$n(n-1) \geq m \geq \left\lceil \frac{(n-1)(n+2k-1) + nk - 4}{2} \right\rceil.$$

Последнее следствие является обобщением результата Гуйя-Ури [4] на k -бисвязные оргграфы.

На основании простых соображений дадим точную оценку для d в классе n -вершинных, k -бисвязных оргграфов, лучшую той оценки, что была нам необходима для получения следствия 6.2.

Пусть G_n^k k -бисвязный оргграф с n вершинами. Так как он бисвязный, то диаметр его конечен. Допустим, вершины X, Y наиболее удаленные друг от друга. Рассмотрим все множество элементарных ориентированных путей, ведущих из X в Y . Так как G_n^k k -бисвязный, то полустепени для каждой его вершины $S^- \geq k$ и $S^+ \geq k$. Следовательно, $S^+(X) \geq k$. Пусть вершины X'_1, X'_2, \dots, X'_k суть концы дуг, идущих из X в элементарных путях из X в Y . Эти вершины образуют множество A_1 , чья мощность $k_1 \geq k$. Из вершин множества A_i ($i < d-1$) идут дуги, принадлежащие описанным элементарным путям. Их концы обозначим как множество A_{i+1} . Мощность множества A_i не меньше k , так как иначе, удаляя его, мы бы нарушили бисвязность оргграфа удалением менее чем k вершин.

В связи с тем, что расстояние между вершинами X и Y равно

$d(G)$, в орграфе необходимо должно быть, кроме двух выделенных вершин x и y , еще $d-1$ множеств A_1, A_2, \dots, A_{d-1} , мощность каждого из которых не меньше k . Поэтому

$$d(G) \leq \left\lfloor \frac{n-2}{k} \right\rfloor + 1.$$

Покажем достижимость этой оценки. Построим орграф O_n^k следующим образом: его вершины x_1, x_2, \dots, x_n соединим дугами $(x_i, x_{i+1}), (x_i, x_{i+2}), \dots, (x_i, x_{i+k})$, где все индексы берутся по модулю n . Две наиболее удаленные вершины в орграфе O_n^k — это x_{i+1} и x_i . Легко проверить, что

$$d(x_{i+1}, x_i) = \left\lfloor \frac{n-2}{k} \right\rfloor + 1.$$

Кроме того, орграф O_n^k обладает еще тем интересным свойством, что он является k -бисвязным с минимальным числом дуг nk .

В заключение автор выражает надежду, что описания классов критических орграфов с конечными диаметрами d_+ и d_m не слишком долго останутся открытыми задачами.

Поступила в редакцию 25.10.1970г.

Л и т е р а т у р а

1. А.А.Зыков. Теория конечных графов. Изд-во "Наука". Новосибирск. 1969.

2. F.Harary, R.Z.Norman, D.Cartwright. Structural Models, An Introduction to the Theory of Directed Graphs, John Wiley & Sons, Inc. New-York, London, Sydney 1965.

3. O.Ore. Diameters in Graphs. J. Combin. Theory., v5, N1 (1968) pp 75-81.

4. A. Ghouila-Houri. Un resultat relatif a la notion de diametre. C.r.Acad.Sci.Paris, 250(1960), N26, 4254-4256.