

Матричная теорема о деревьях

15.04.20
Лекция 10

G - граф

Остовное дерево: $G' \subset G$,

$V(G)$ - вершины

$$V(G) = V(G')$$

$E(G)$ - рёбра.

$$E(G') \subset E(G)$$

G' - дерево.

(G' связен и не имеет циклов)

Вопрос: найти
число остовных
деревьев $\kappa(G)$
данного графа G .

$$|V(G)| - 1 = |E(G')|.$$

В предыдущий раз: теор Кэли:

в полном графе на p вершинах —
 p^{p-2} остовных деревьев.

Следствие: аналог. результат для любого G .

Сопоставления:



можно



нельзя

$$|V(G)| = p$$

$$|E(G)| = q.$$

Данные о прилегающих вершинах и рёбрах:

1) Матрица смежности (adjacency matrix): $A(G) = \begin{pmatrix} 0 & a_{1j} \\ a_{ij} & 0 \end{pmatrix}$.

$A(G) \in \text{Mat}_{p \times p}(\mathbb{Z})$. $\begin{matrix} a_{ij} \text{ рѣбер.} \\ i \xrightarrow{\quad} j \end{matrix}$ $a_{ij} = a_{ji}$

2) Матрица инцидентности

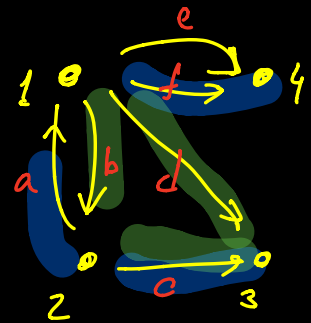
Пусть G - ориентированный граф.

$M(G) \in \text{Mat}(p \times q, \mathbb{Z})$

$M(G)_{ij} = \begin{cases} -1, & \text{если ребро } e_j \text{ входит в } v_i; \\ 1 & \text{если } e_j \text{ выходит из } v_i; \\ 0 & \text{иначе.} \end{cases}$

Пример:

$$M(G) = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 & -1 & -1 & -1 \\ -1 & 1 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$



3) Матрица Лапласа: забудем про стрелки

$L(G)_{ij} = \begin{cases} -a_{ij}, & i \neq j \\ \deg v_i, & i = j \end{cases}$

$$L(G) = \begin{pmatrix} 5 & -2 & -1 & -2 \\ -2 & 3 & -1 & 0 \\ -1 & -1 & 2 & 0 \\ -2 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}.$$

$\det L(G) = 0$: сумма всех
строк равна $(0 \dots 0)$.

Лемма. (a) $L = M \cdot M^t$.

(б) Пусть граф регулярен: все вершины
имеют степень d . [Тогда

$$L(G) = dI - A(G).$$

Если $\lambda_1, \dots, \lambda_p$ - собств. значения $A(G)$,
то собств. значения $L(G)$ равны
 $d - \lambda_1, d - \lambda_2, \dots, d - \lambda_p$.

D-60: (a) Пусть v_i, v_j - вершины.

$$(MM^t)_{ij} = \sum_{k \in E(G)} \underline{M_{ik}} \cdot \underline{M_{jk}}.$$

Пусть $i \neq j$. $M_{ik} M_{jk} = \begin{cases} -1, & \text{если } i \neq j \\ 0 & \text{иначе.} \end{cases}$

$i = j$: $M_{ik} M_{jk} = M_{ik}^2 = \begin{cases} 1, & \text{если } i = k \\ 0 & \text{иначе.} \end{cases}$

Предп., что G связен.

$M(G) \rightsquigarrow M_0(G)$ усеченная матрица
 $M_0(G) = M$ без последней строки. индуктивности:

$$M_0(G) \in \text{Mat}_{(p-1) \times q}(\mathbb{Z}) \quad \pm 1, 0.$$

Предп. Пусть $S \subset E(G)$, $M_0[S]$ -
 -соотв. подматрица
 размера $p-1$.

(i) Если S - остовное дерево,

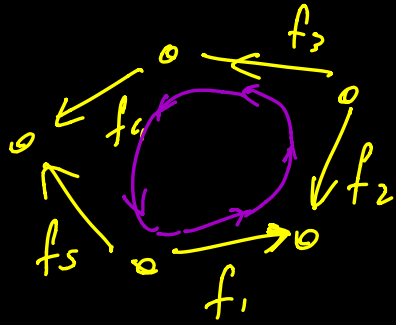
$$\text{то } \det M_0[S] = \pm 1.$$

(ii) В противном случае $\det M_0[S] = 0$.

Д.б.о. (ii) Если S - не остовное дерево,

то рассм. цикл $R \subset S$

$$f_1, f_2, f_3, \dots, f_r.$$



Сложим столбцы matr.
 $M_0[S]$ отв. входящим
 в цикл рёбрам,

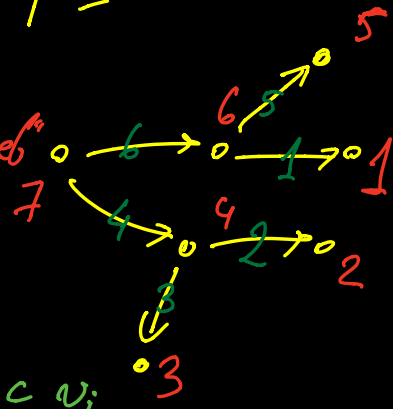
[Пример: $f_1 - f_2 + f_3 + f_4 - f_5 = 0$].

(i) Пусть S - остовное дерево.

Пусть u_1, u_2, \dots, u_p - вершины.

Пусть они пронумерованы

в порядке "опускающихся листьев"



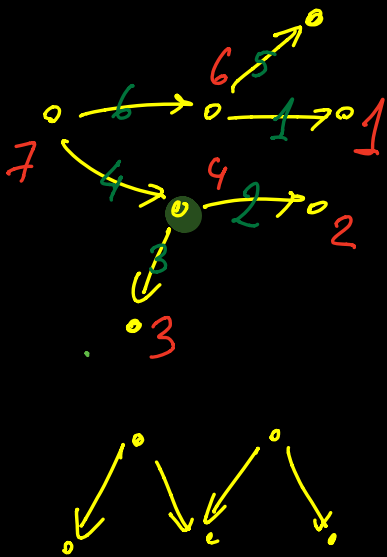
Перенумеруем рёбра так,
 чтобы i -е ребро было

единств. ребром, смежным с u_i

в графе $G \setminus \{u_1, \dots, u_{i-1}\}$.

Тогда $M_0[S]$ есть нижнетреугол. матрица
 с 1 на главной диагонали:

Значит, до перест. строк и столбцов
 $\det M_0[S] = \pm 1$.



$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & & & & & \\ 0 & 1 & & & & & \\ 0 & 0 & 1 & & & & \\ 0 & -1 & -1 & 1 & & & \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & & \\ -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & -1 & \end{bmatrix}$$

Теорема. (матричная теор. о деревьях).

Пусть G - связный граф без петель
 $L = L(G)$ - его матрица Лапласа.

L_0 - L без последней строки и столбца.

Тогда $\det L_0(G) = \chi(G)$
 есть число остовных деревьев.

Теорема (Binet-Cauchy)

$$\det AB = \sum_{S \subset \{1, \dots, n\}, |S|=m} \det(A_{(m), S}) \cdot \det(B_{S, (m)}).$$

$$L = M M^t \quad L_0 = M_0 M_0^t$$

Д-во матричной теор о деревьях

$$\det L_0 = \det M_0 M_0^t = \sum_{S \subseteq E(G)} \det M_0[S] \cdot \det M_0^t[S]$$

$$= \sum_{S \subseteq E(G)} \det^2 M_0[S] = \sum_{\substack{S \subseteq E(G) \\ S - \text{остовное дерево } G}} 1 = \chi(G). \quad \square$$

Лемма из мик. алгебры. Пусть $M \in \text{Mat}(p \times p)$

причем $\sum_i M_{ij} = \sum_j M_{ij} = 0$. Пусть M_0

получ. из M вычеркиванием последних строк и столбца. Тогда

$$\chi_M(t) = \det(M - tI) = (-1)^p t^p + \dots - p \cdot \det M_0 t.$$

Набросок д-ва. Свод. жеи $\chi_M(t)$ равен $\det M = 0$.

$$M - tI = \begin{pmatrix} m_{11} - t & m_{12} & & \\ m_{21} & m_{22} - t & & \\ \vdots & & \ddots & \\ m_{p1} & m_{p2} & \dots & m_{pp} - t \end{pmatrix}$$

Придем
строки с $1^{\text{й}}$ и
($p-1$)-ю и p -й:

Получим
$$\det \begin{pmatrix} M_0 - tI & \begin{pmatrix} m_{1p} \\ m_{2p} \\ \vdots \end{pmatrix} \\ -t & -t & -t & -t \end{pmatrix} = -t \cdot \det \begin{pmatrix} M_0 - tI & \begin{pmatrix} m_{1p} \\ \vdots \\ m_{p,p} \end{pmatrix} \\ 1 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

Найдём
$$\det(M_0 - tI)_{t=0} = \det \begin{pmatrix} m_{11} & m_{12} & \dots & m_{1p} \\ m_{21} & m_{22} & & m_{2p} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & \dots & & 1 \end{pmatrix} =$$

прибавим к посл. строке все предыдущие:

$$= \det \begin{pmatrix} m_{11} & m_{12} & \dots & m_{1p-1} & 0 \\ m_{21} & m_{22} & & & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 1 & 1 & \dots & 1 & p \end{pmatrix} = p \cdot \det M_0.$$

$$\chi_M(t) = \dots - p \cdot \det M_0 \cdot t.$$

Сл-е: Пусть G - связный граф с p верш.

Пусть собственные значения $\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_{p-1}, \mu_p = 0$.

$$\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_{p-1}, \mu_p = 0.$$

Тогда
$$\chi(G) = \frac{1}{p} \cdot \mu_1 \cdot \dots \cdot \mu_{p-1}.$$

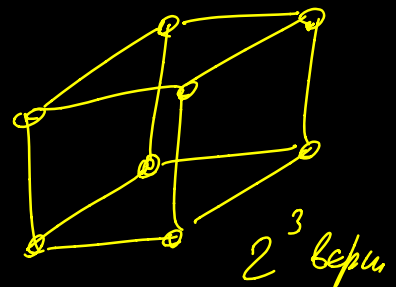
Д.во. $\chi_L(t) = \det(L - tI) =$
 $= (\mu_1 - t)(\mu_2 - t) \dots (\mu_{p-1} - t) \cdot (-t).$

Поэтому $-\mu_1 \mu_2 \dots \mu_{p-1} = -p \cdot \det L_0 =$
 $= -p \cdot \chi(G).$

Задача напроше: вывести теор. Кэли
из матр. теоремы о деревьях.

Набросок решения: G - полный граф.

$$\det \begin{pmatrix} p-1 & -1 & -1 & -1 & \dots \\ -1 & p-1 & -1 & \dots & \dots \\ -1 & -1 & \dots & \dots & \dots \\ \vdots & & & \ddots & \\ -1 & \dots & \dots & \dots & p-1 \end{pmatrix} = ?$$



Задача посложнее: пусть C_n - n -мерный куб. (на 2^n вершинах).
рез. ст. 3

$$\chi(C_n) = ?$$