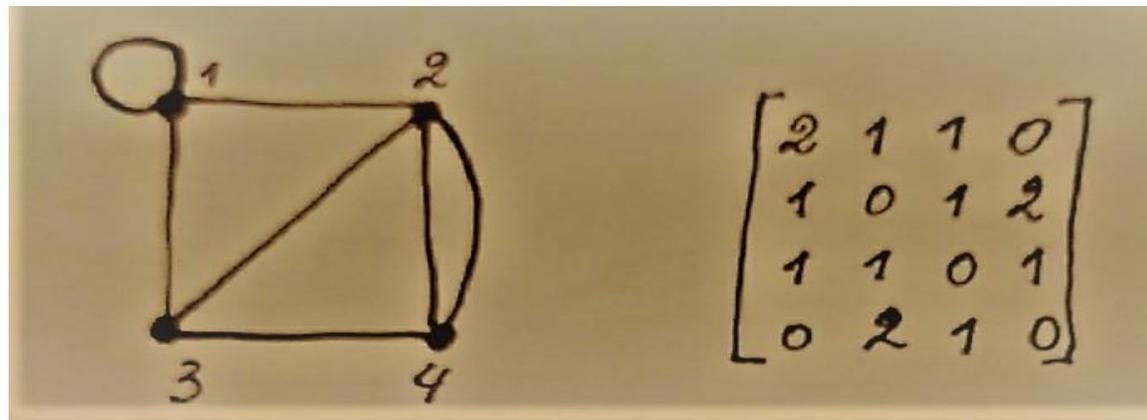


**МАТРИЦЫ,
АССОЦИИРОВАННЫЕ С ГРАФОМ**

Пусть G — произвольный n -граф. Упорядочим множество вершин графа
 $VG = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$.

Граф, у которого множество занумеровано натуральными числами от 1 до n , где n — число вершин графа, называется *помеченным графом*.

Определим *матрицу смежности* $A = A(G) = (\alpha_{ij})_{n \times n}$ графа G , полагая α_{ij} равным числу ребер, соединяющих вершины v_i и v_j , причем при $i = j$ каждую петлю учитываем дважды.



n

$\sum_{j=1}^n \alpha_{ij} = \deg v_i$ для любого i и матрица смежности обыкновенного графа бинарна.

$j=1$

Для данного графа имеется, вообще говоря, несколько матриц смежности, отвечающих различным его упорядочениям.

Одна матрица смежности графа получается из другой его матрицы смежности с помощью некоторой перестановки строк и точно такой же перестановки столбцов.

Пусть σ — произвольная подстановка на множестве $\{1, 2, \dots, n\}$. Определим матрицу $S(\sigma) = (\sigma_{ij})_{n \times n}$, полагая

$$\sigma_{ij} = 1, \text{ если } \sigma(i) = j, \text{ и } \sigma_{ij} = 0, \text{ если } \sigma(i) \neq j.$$

Нетрудно проверить, что

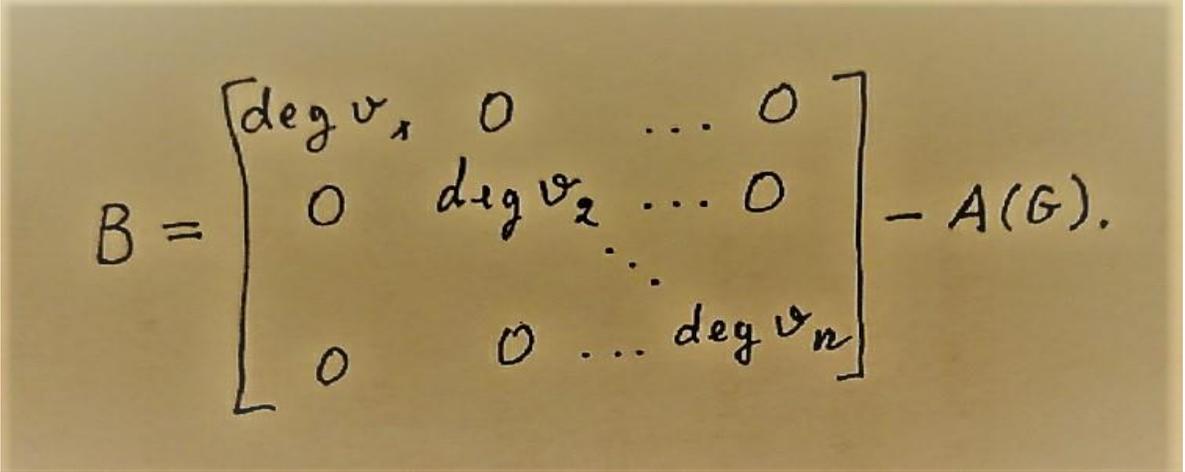
$$S(\sigma^{-1}) = S^{-1}(S) \text{ и } S^{-1}(S)AS(S) = S(\sigma^{-1})AS(\sigma).$$

Последняя матрица получается из матрицы A с помощью перестановки строк и перестановки столбцов, отвечающих подстановке σ . Таким образом, две матрицы смежности графа G подобны.

В силу этого корректно следующее определение. *Характеристическим многочленом* графа G называется характеристический многочлен любой из его матриц смежности. Совокупность всех корней характеристического многочлена, с учетом их кратности, называется *спектром* графа G .

Пусть G — произвольный обыкновенный граф. Упорядочим множество его вершин $VG = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$.

Определим *матрицу Кирхгофа* $B = B(G) = (\beta_{ij})_{n \times n}$, полагая


$$B = \begin{bmatrix} \deg v_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \deg v_2 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \deg v_n \end{bmatrix} - A(G).$$

Отметим, что обыкновенный граф G может иметь несколько различных матриц Кирхгофа, отвечающих различным упорядочениям графа G , и все эти матрицы подобны между собой.

Лемма 1. Алгебраические дополнения всех элементов матрицы Кирхгофа равны между собой.

Доказательство. Обозначим через $\mathbf{1}$ и $\mathbf{1}^\top$ соответственно столбец и строку длин n , состоящие из единиц.

Для матрицы Кирхгофа $B = (\beta_{ij})_{n \times n}$ выполняется

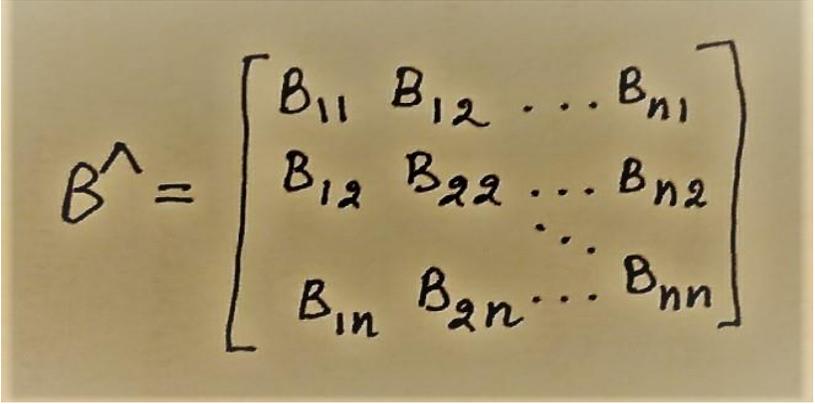
$$\sum_{j=1}^n \beta_{ij} = 0 \quad (i = 1, 2, \dots, n), \text{ т. е. } B \cdot \mathbf{1} = 0,$$

$$\sum_{i=1}^n \beta_{ij} = 0 \quad (j = 1, 2, \dots, n), \text{ т. е. } \mathbf{1}^\top \cdot B = 0.$$

Отсюда следует, что $\det B = 0$ и $\text{rank } B \leq n - 1$.

Если $\text{rank } B < n - 1$, то все алгебраические дополнения элементов матрицы B равны 0.

Пусть $\text{rank } B = n - 1$ и B^\wedge — присоединенная к B матрица, составленная из алгебраических дополнений B_{ij} элементов β_{ij} , т. е.

A photograph of a handwritten mathematical expression for the adjugate matrix B-hat. The matrix is enclosed in large square brackets and contains elements B_ij in a grid pattern. The first row shows B_11, B_12, an ellipsis, and B_n1. The second row shows B_12, B_22, an ellipsis, and B_n2. The third row shows B_1n, B_2n, an ellipsis, and B_nn. The handwriting is in black ink on a light-colored background.
$$B^\wedge = \begin{bmatrix} B_{11} & B_{12} & \dots & B_{n1} \\ B_{12} & B_{22} & \dots & B_{n2} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ B_{1n} & B_{2n} & \dots & B_{nn} \end{bmatrix}$$

В силу свойств матрицы B^\wedge получаем

$$BB^\wedge = B^\wedge B = (\det B)E = 0.$$

Так как $BB^\wedge = 0$, любой столбец X матрицы B^\wedge удовлетворяет системе $BX = 0$.

Эта система линейных уравнений имеет ранг $n - 1$ и дефект 1.

Так как $B \cdot \mathbf{1} = 0$, этой системе удовлетворяет столбец $\mathbf{1}$.

Следовательно, столбцы матрицы B^\wedge пропорциональны столбцу $\mathbf{1}$, откуда следует

$$B_{i1} = B_{i2} = \dots = B_{in} \quad (i = 1, 2, \dots, n).$$

Аналогично получаем

$$B_{1j} = B_{2j} = \dots = B_{nj} \quad (j = 1, 2, \dots, n).$$

Поэтому все элементы матрицы B^\wedge одинаковы.

Лемма доказана.

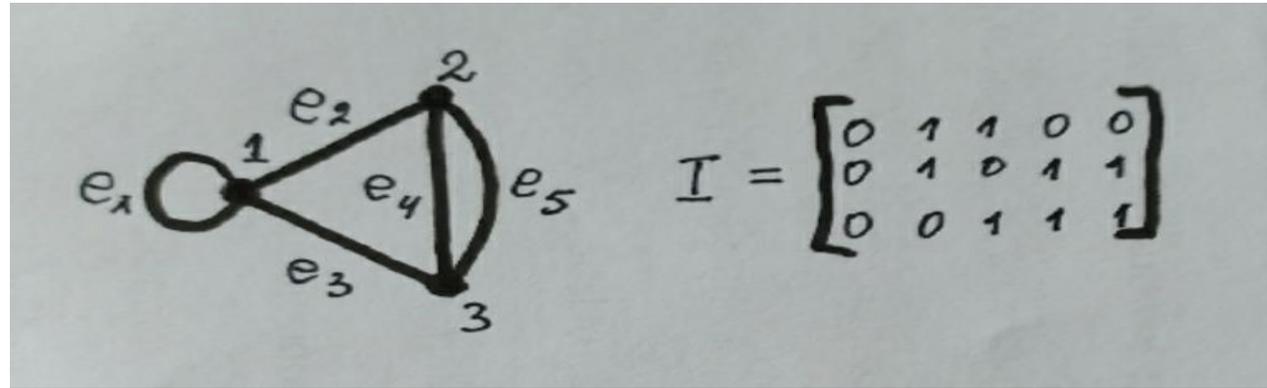
Пусть G — произвольный (n, m) -граф. Упорядочим его множества вершин и ребер.

$$VG = \{v_1, v_2, \dots, v_n\} \text{ и } EG = \{e_1, e_2, \dots, e_m\}.$$

Будем говорить, что граф является *дважды помеченным*.

Определим бинарную *матрицу инцидентности* $I = I(G) = (i_{ij})_{n \times m}$ графа G , полагая

- 1) $i_{ij} = 1$, если вершина v_i инцидентна ребру e_j и e_j не является петлей;
- 2) $i_{ij} = 0$ во всех остальных случаях.



Здесь вершинам отвечают строки, а ребрам — столбцы.

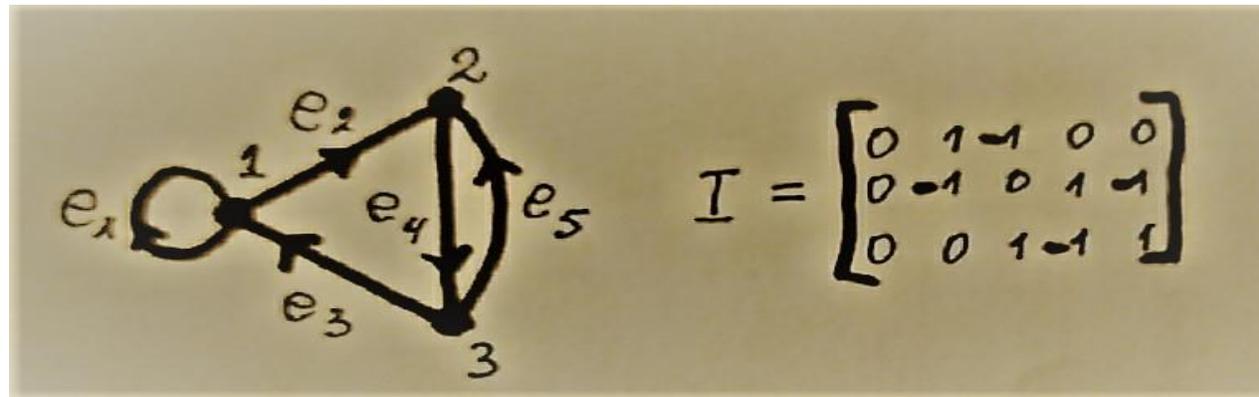
Заметим, что одна матрица инцидентности графа G получается из другой его матрицы инцидентности с помощью некоторой перестановки строк и некоторой перестановки столбцов.

Рассмотрим теперь произвольный (n, m) -орграф $G = (V, D)$. Упорядочим множества вершин и дуг орграфа

$$V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\} \text{ и } D = \{f_1, f_2, \dots, f_m\}.$$

Определим **матрицу инцидентности** $I = I(G) = (i_{ij})_{n \times m}$ **орграфа** G , полагая

- 1) $i_{ij} = 1$ если v_i начало дуги f_j и f_j не петля;
- 2) $i_{ij} = -1$ если v_i конец дуги f_j и f_j не петля;
- 3) $i_{ij} = 0$ во всех остальных случаях.



Здесь вершинам отвечают строки, а дугам — столбцы.

Пусть G — произвольный обыкновенный (n, m) -граф.

Превратим каждое его ребро в дугу, придав ребру одно из двух возможных направлений. Полученный орграф H на том же множестве вершин V будем называть *ориентацией* графа G .

Зафиксируем в G и H одинаковую нумерацию вершин и одинаковую нумерацию соответствующих ребер и дуг.

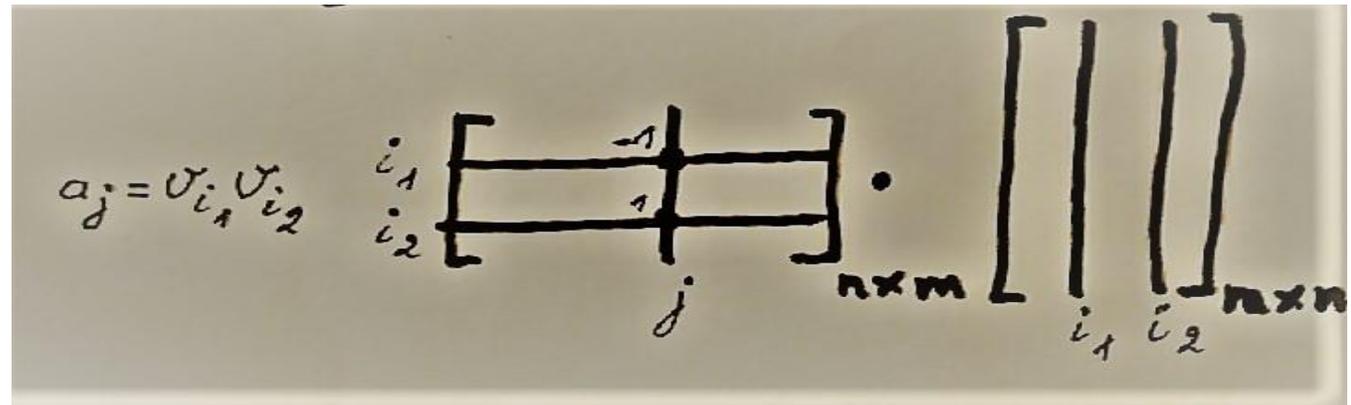
Лемма 2. Пусть $B = B(G)$ — матрица Кирхгофа обыкновенного графа G и $I = I(H)$ — соответствующая матрица инцидентности некоторой его ориентации H . Тогда

$$B = I \cdot I^T.$$

Доказательство.

Если умножить i -ю строку матрицы I на i -й столбец матрицы I^T , то получим сумму квадратов элементов i -й строки матрицы I , которая равна, очевидно, $\deg v_i$.

Пусть теперь i_1 -строка матрицы I умножается на i_2 -столбец матрицы I^T . Если имеется дуга из v_{i_1} в v_{i_2} или из v_{i_2} в v_{i_1} с номером j , то получим -1 . Если такой дуги нет, то получим 0 . Лемма доказана.



Заметим, что

1) матрица B является матрицей Грама, составленной из естественных скалярных произведений строк матрицы I ;

2) соотношение, указанное для обыкновенного графа в лемме 2, можно переписать в виде:

$$I \cdot I^T = \begin{bmatrix} \deg v_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \deg v_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & \deg v_n \end{bmatrix} - A.$$

Эта формула связывает матрицу смежности A обыкновенного графа с матрицей инцидентности I его ориентации.