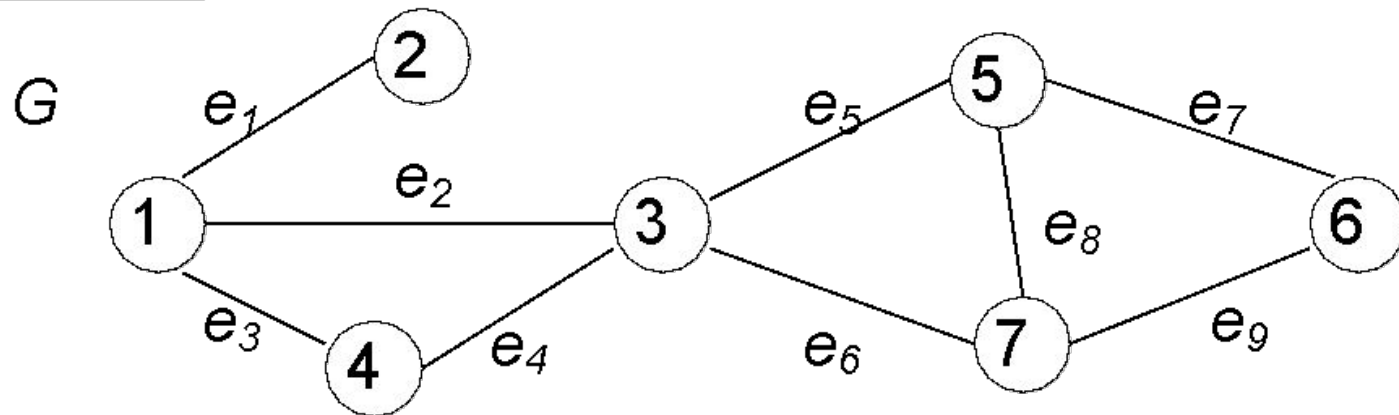


3.2. Элементы графов

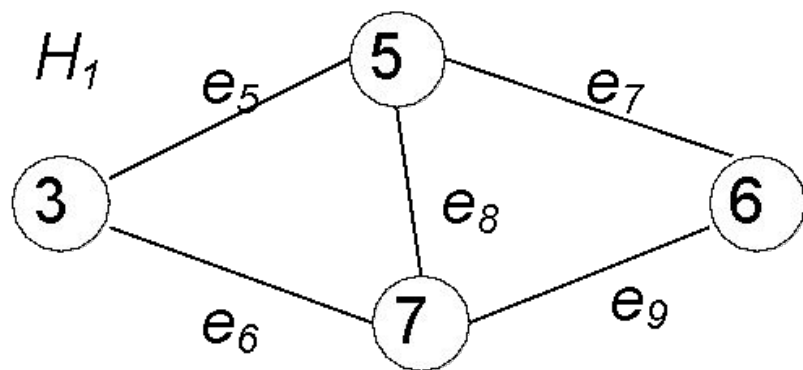
3.2.1. Подграфы

Граф H называется *подграфом* (или частью) графа G , если $V_H \subseteq V_G, E_H \subseteq E_G$.

Пример.

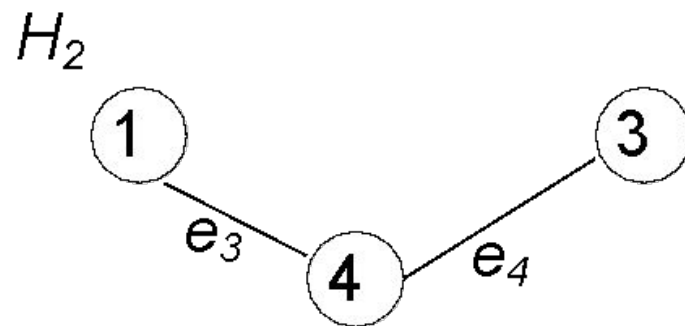


$$V_G = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}, E_G = \{e_1, e_2, e_3, e_4, e_5, e_6, e_7, e_8, e_9\}$$



$$V_{H_1} = \{3, 5, 6, 7\}$$

$$E_{H_1} = \{e_5, e_6, e_7, e_8, e_9\}$$



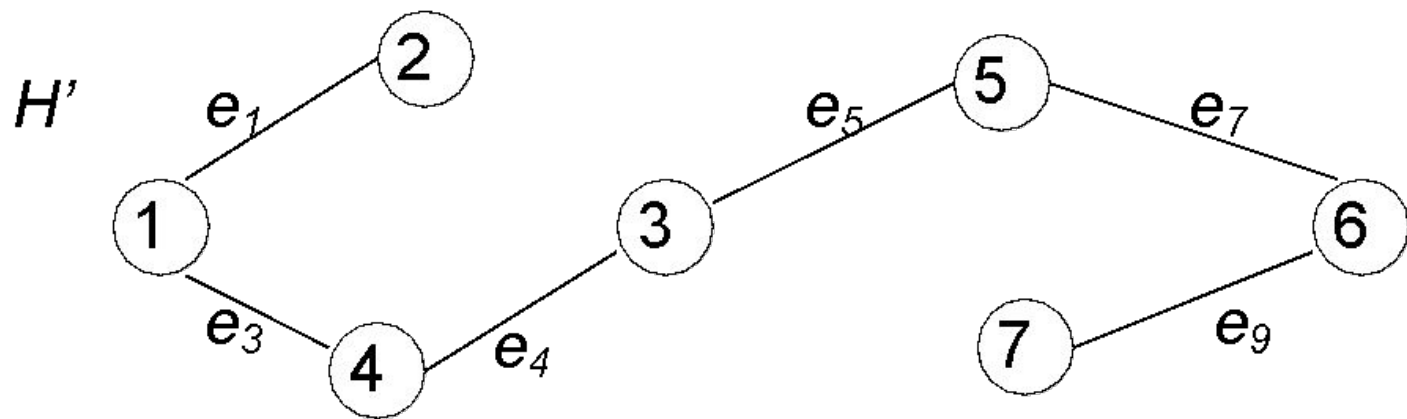
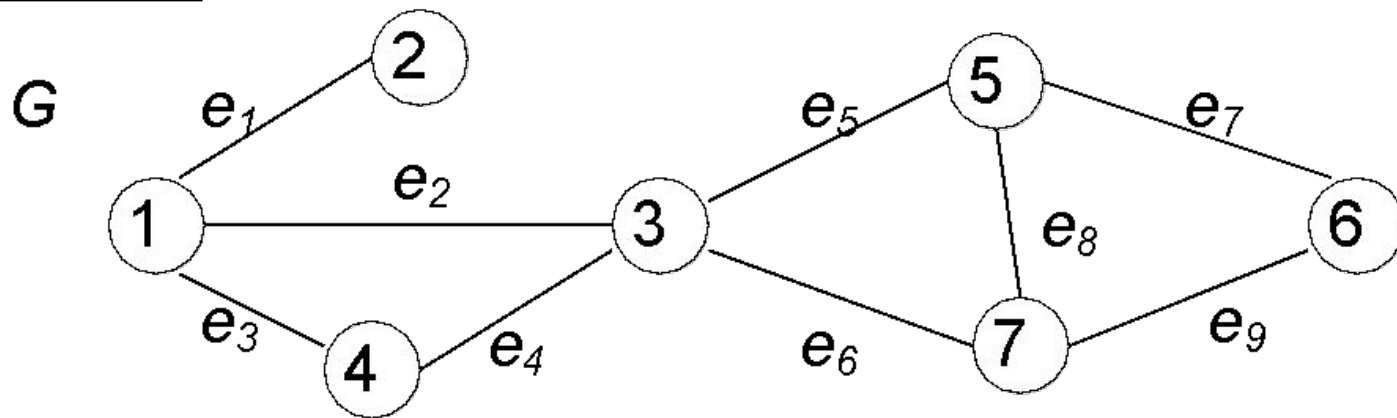
$$V_{H_2} = \{1, 3, 4\}$$

$$E_{H_2} = \{e_3, e_4\}$$

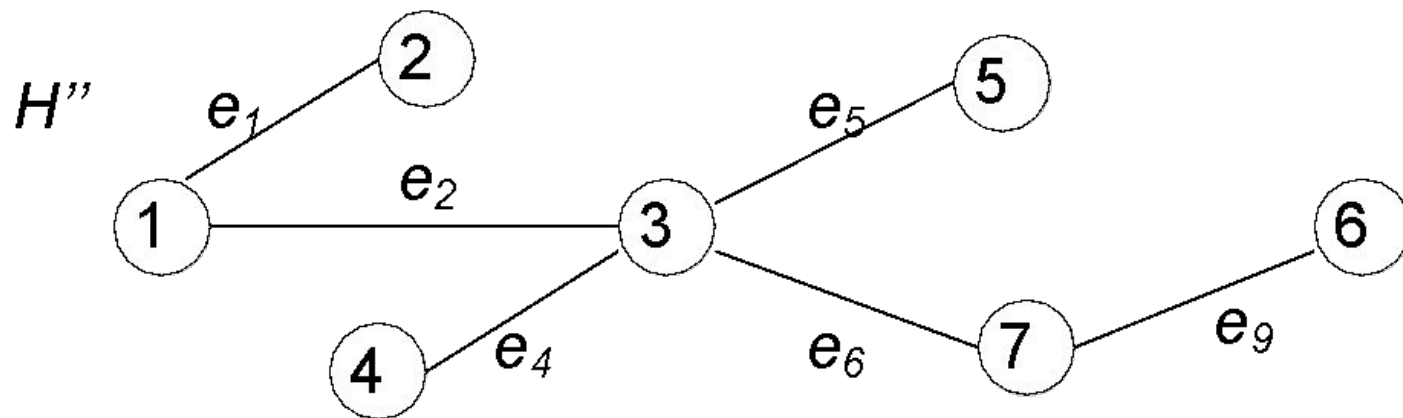
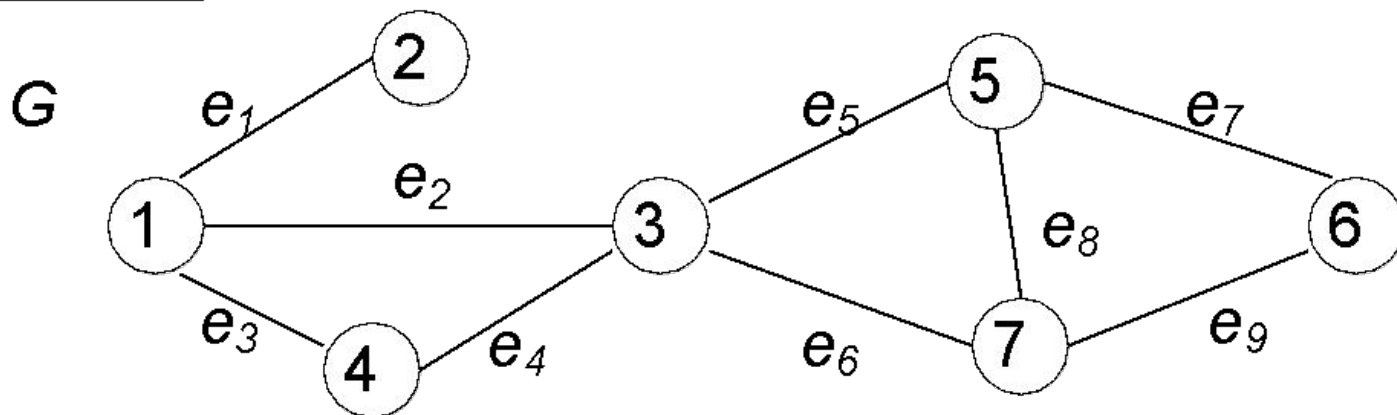
Подграф H называется *остовным подграфом*, если $V_H = V_G$; в нем нет циклов.

Остов H покрывает вершины неориентированного графа G , если любая вершина графа G инцидентна хотя бы одному ребру из H .

Пример.

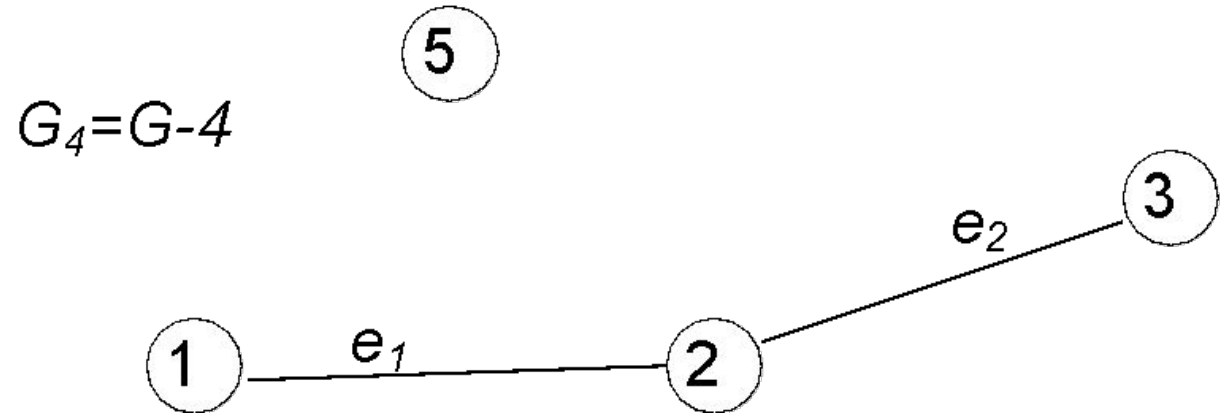
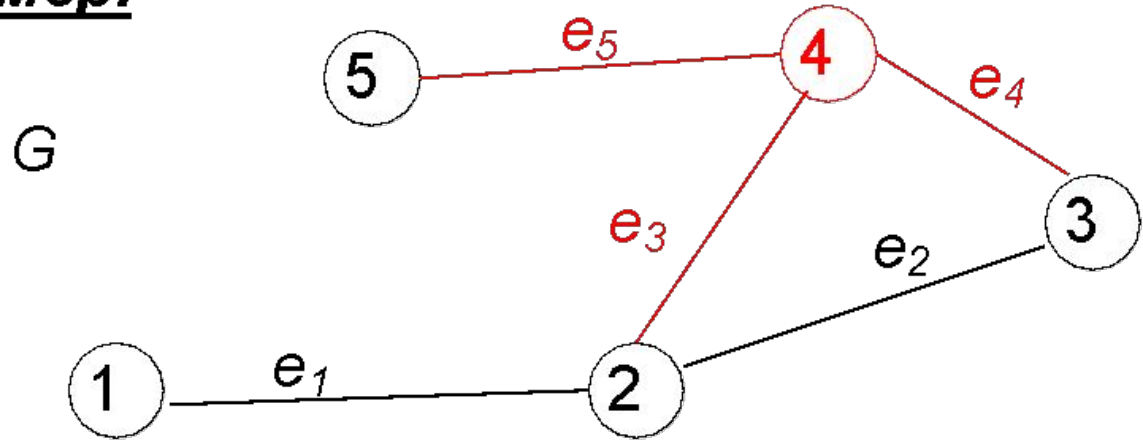


Пример.



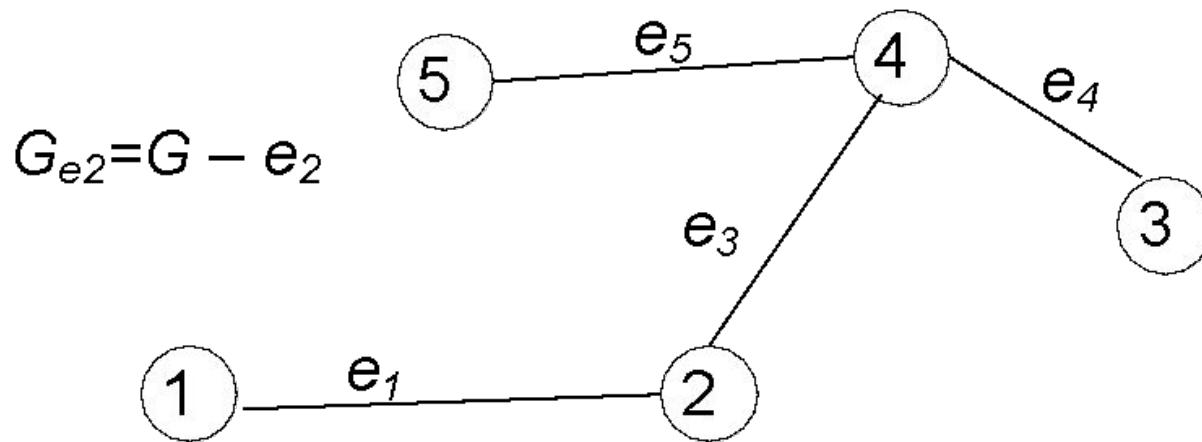
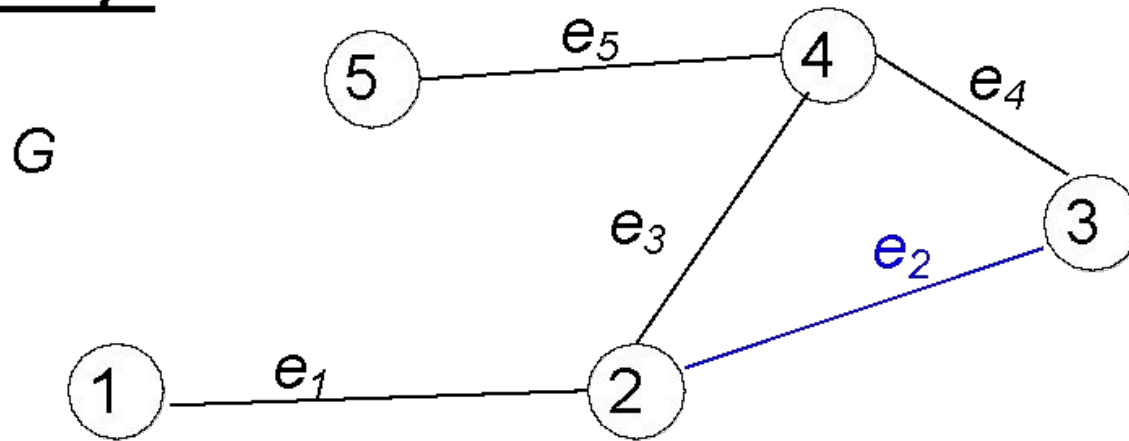
Пусть v – вершина графа G . Граф $G_v = G - v$ получается из графа G в результате удаления вершины v и всех инцидентных ей ребер.

Пример.



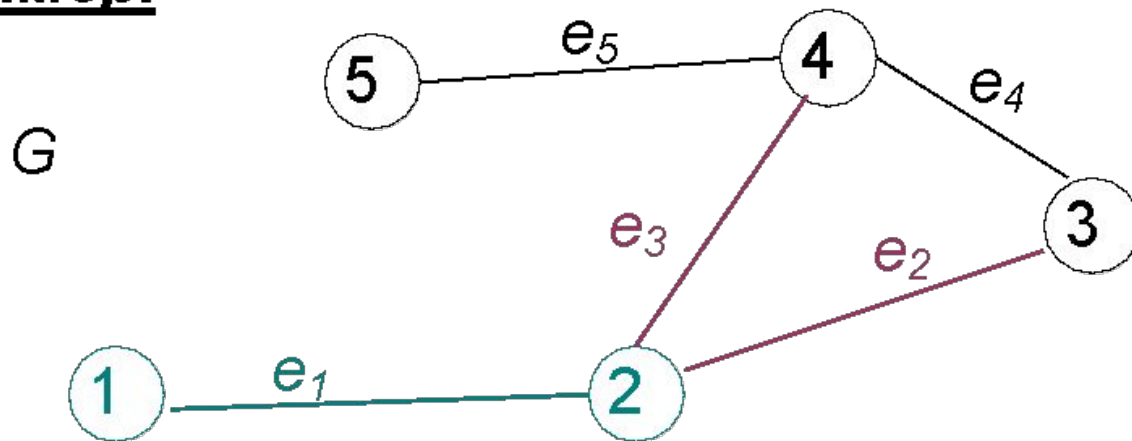
Пусть e – ребро графа G . Граф $G_e = G - e$ получается из графа G удалением ребра e , при этом концы ребра не удаляются.

Пример.

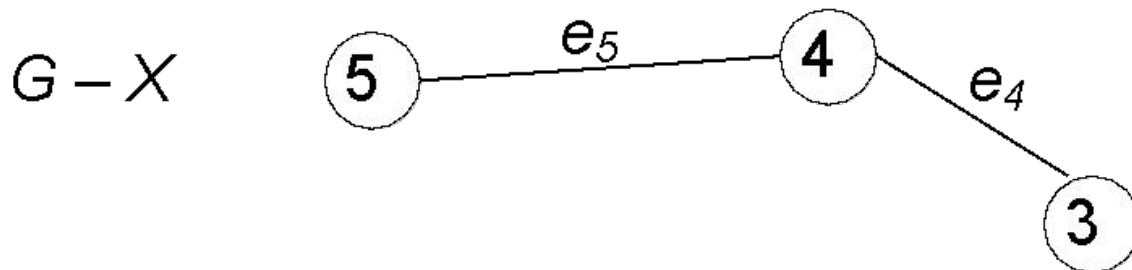


Пусть X – множество каких-либо элементов (вершин и ребер) графа G . Подграф $G - X$ получается удалением из G всех вершин и ребер, входящих в X , а также всех ребер, хотя бы один конец которых принадлежит X .

Пример.



$$X = \{1, e_1, 2\}$$



3.3.4. Связность в орграфах

Пусть $D(V, A)$ - орграф, v_1 и v_2 - его вершины. Тогда

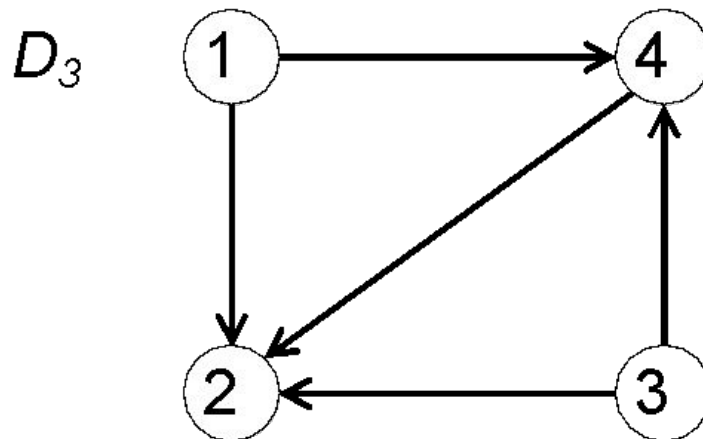
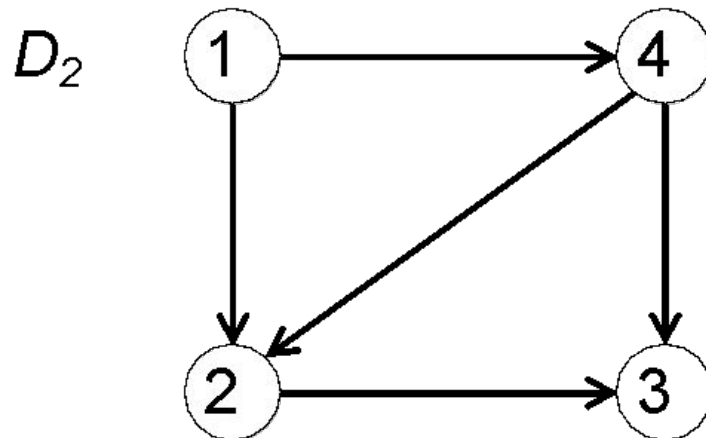
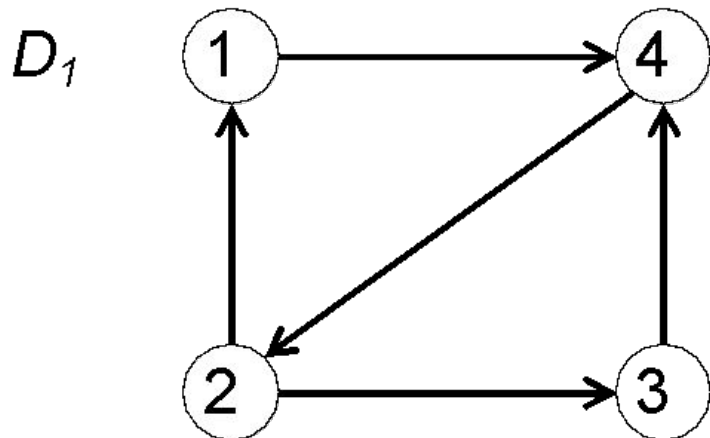
1) две вершины v_1 и v_2 *сильно связаны* в орграфе D , если существует путь (ориентированная цепь) из v_1 в v_2 **и** из v_2 в v_1 ;

2) две вершины v_1 и v_2 *односторонне связаны* в орграфе D , если существует путь (ориентированная цепь) **либо** из v_1 в v_2 , **либо** из v_2 в v_1 ;

3) две вершины v_1 и v_2 *слабо связаны* в орграфе D , если они **связаны в неориентированном графе** G , полученном из орграфа D путем отмены ориентации ребер.

Сильная связанность влечет одностороннюю связанность, которая влечет слабую связанность. Обратное неверно.

Пример.



Компонента сильной связности (КСС) орграфа D - это его максимально сильно связный подграф.

Каждая вершина графа принадлежит только одной КСС. Если вершина не связана с другими, то считается, что она сама образует КСС.

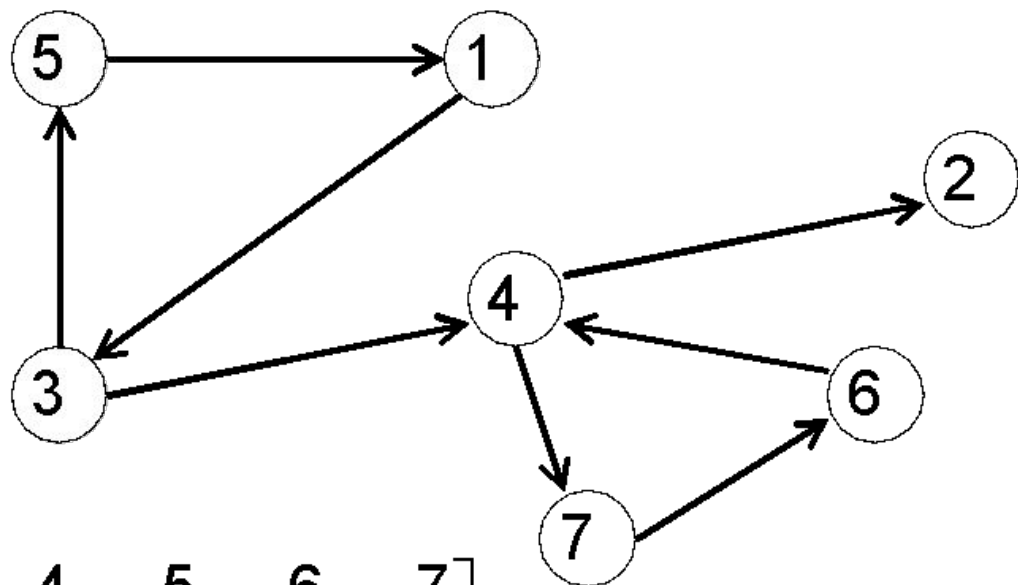
S – матрица компонент сильной связности (n -го порядка)

$$s_{ij} = \begin{cases} 1, & i \rightarrow j \text{ и } j \rightarrow i, \\ 0, & \text{иначе} \end{cases}$$

главная диагональ матрицы содержит 1.

Пример.

D


$$S_1 = \begin{bmatrix} & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 5 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 6 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 7 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$S_2 = \left[\begin{array}{c|cccc} & 2 & 4 & 6 & 7 \\ \hline 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 4 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 6 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 7 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{array} \right]$$

$$S_3 = \left[\begin{array}{c|c} & 2 \\ \hline 2 & 1 \end{array} \right]$$

Компоненты сильной связности:

{1, 3, 5}

{4, 6, 7}

{2}