



## *Основные понятия теории графов*

Лекции 11-12

Н.В. Белоус

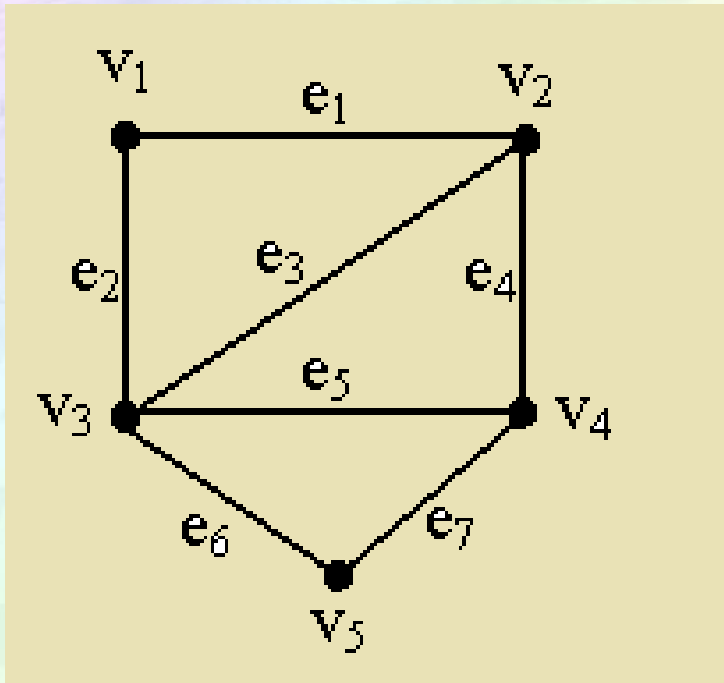
Факультет компьютерных наук

Кафедра ПО ЭВМ, ХНУРЭ



# Основные понятия

**Граф**  $G=(V,E)$  состоит из двух множеств: конечного множества элементов, называемых **вершинами**, и конечного множества элементов, называемых **ребрами**.



Граф  $G=(V, E)$

$$V=\{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5\};$$

$$E=\{e_1, e_2, e_3, e_4, e_5, e_6, e_7\}$$



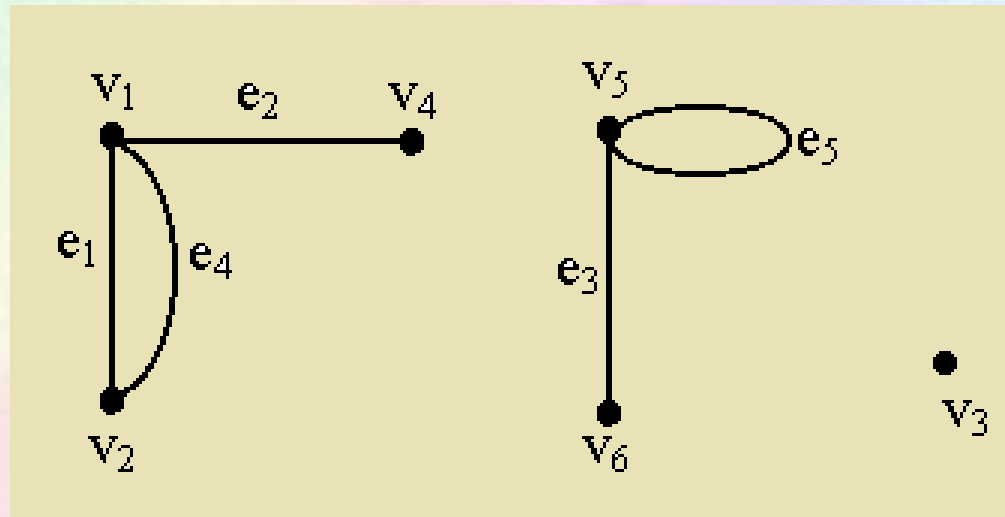
## Основные понятия

Вершины  $v_i$  и  $v_j$ , определяющие ребро  $e_k$ , называются **концевыми вершинами** ребра  $e_k$ .

Ребра с одинаковыми концевыми вершинами называются **параллельными** ( $e_1, e_4$ ).

**Петля** – замкнутое ребро ( $e_5$ ).

Ребро, принадлежащее вершине, называется **инцидентным** (ребро  $e_1$  инцидентно вершинам  $v_1$  и  $v_2$ ).



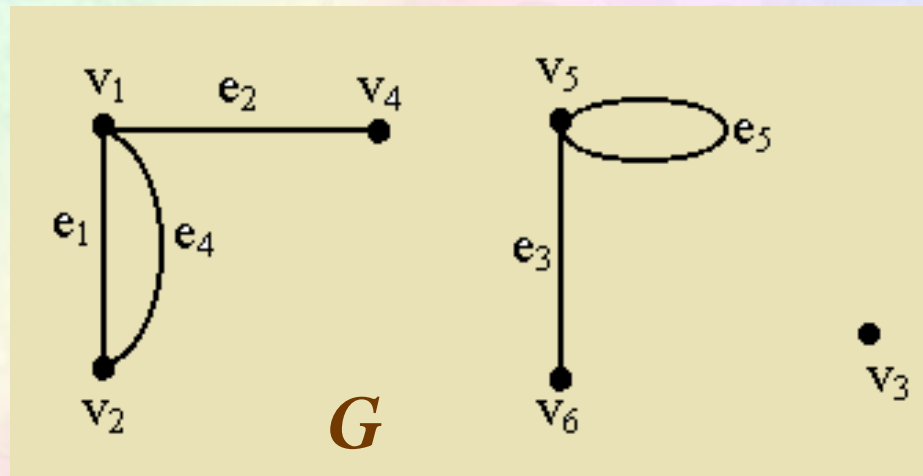


## Основные понятия

**Изолированная вершина** не инцидентна ни одному ребру ( $v_3$ ).

Две вершины **смежны**, если они являются концевыми вершинами некоторого ребра ( $v_1, v_4$ ).

Если два ребра имеют общую концевую вершину, они называются **смежными** ( $e_1, e_2$ ).

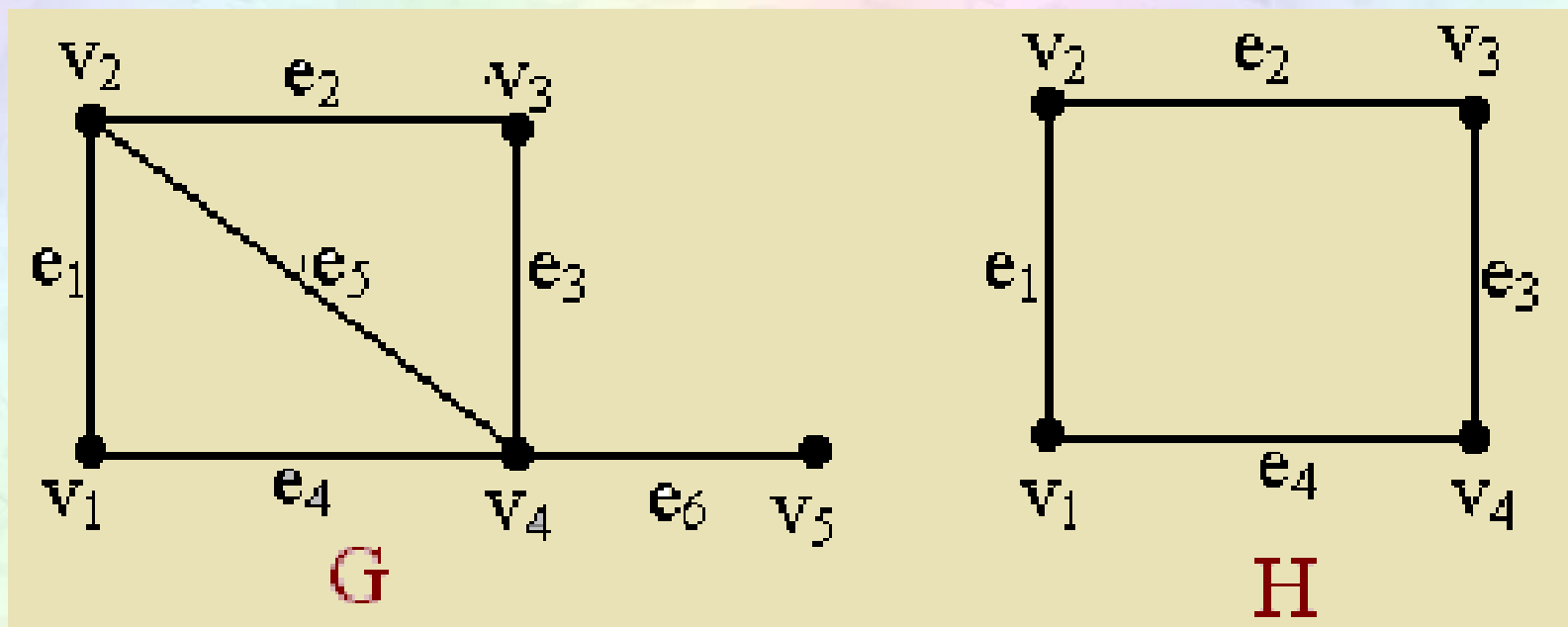


✓ Демонстрация



# Основные понятия

**Подграф** – любая часть графа, сама являющаяся графом.



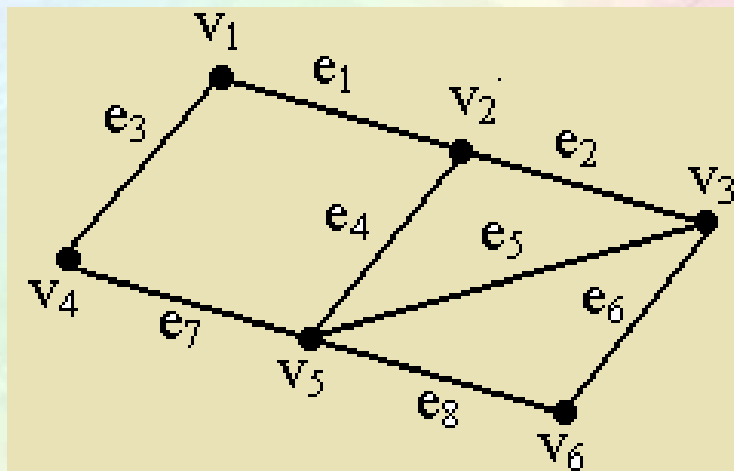
Подграф  $H$  графа  $G$



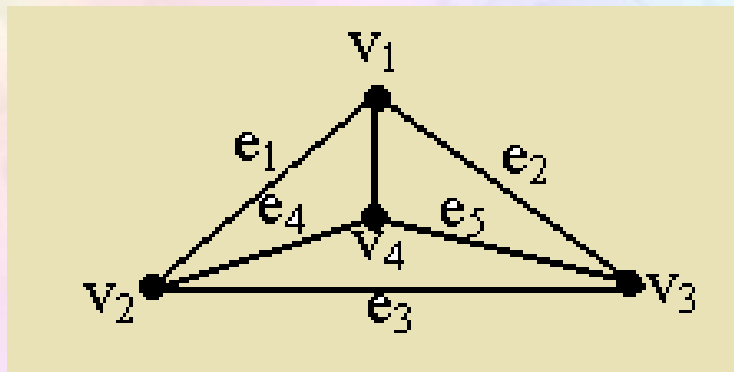


# Виды графов

Граф  $G=(V,E)$  называется **простым**, если он не содержит петель и параллельных ребер.



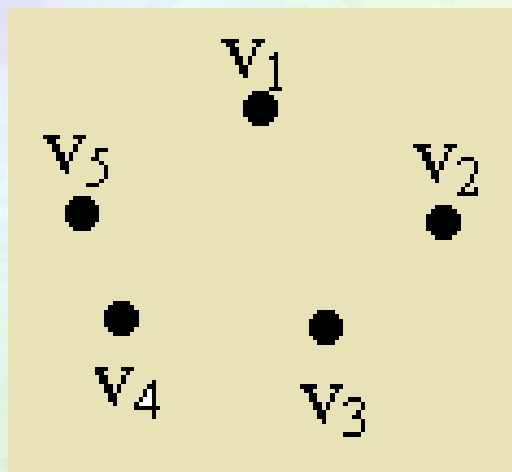
Граф  $G=(V,E)$  называется **полным**, если он простой и каждая пара вершин смежна.



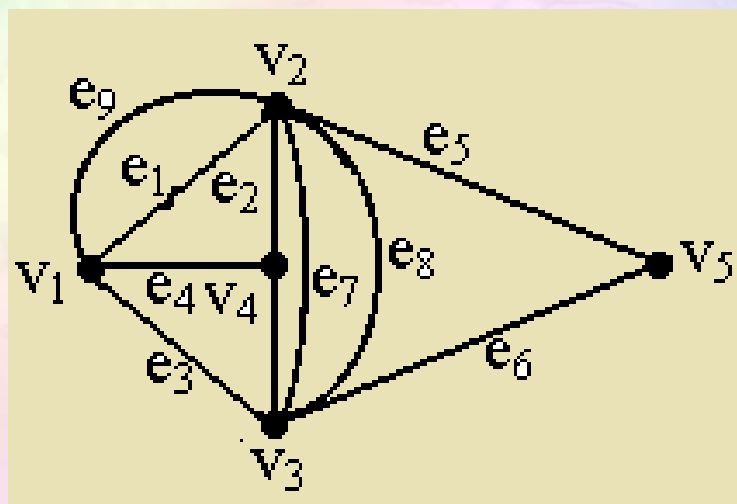


# Виды графов

**Ноль-граф** - граф, множество ребер которого пусто.



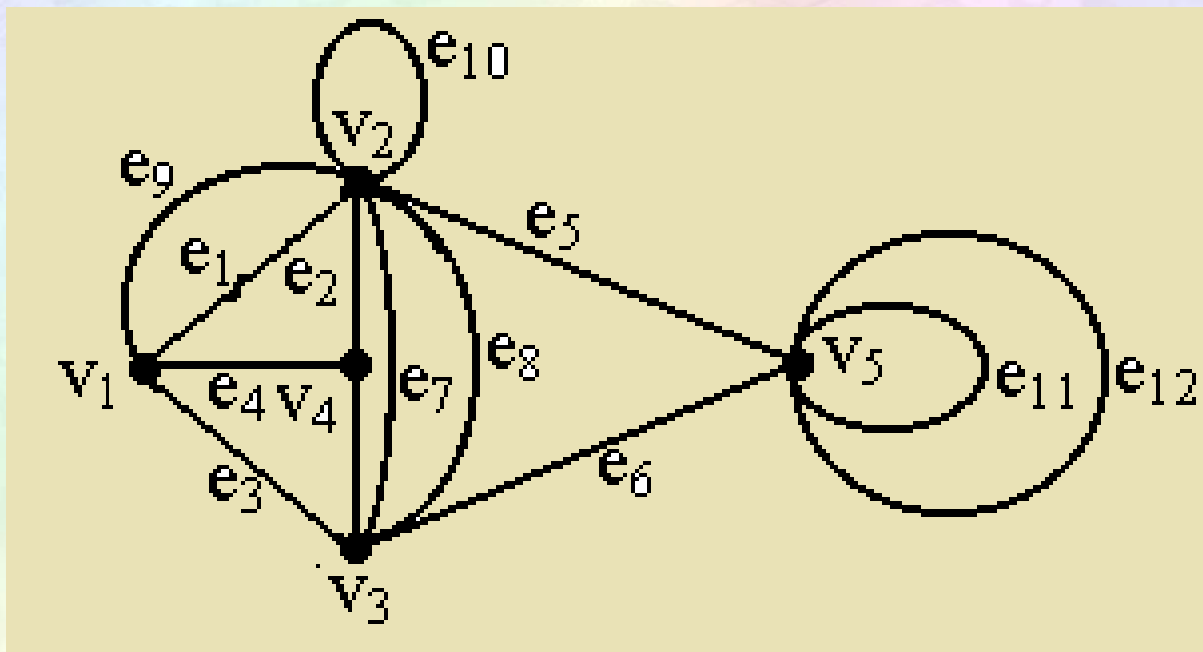
Граф  $G$  с кратными ребрами называется **мультиграф**.





# Виды графов

Граф  $G$  с петлями и кратными ребрами называется *псевдограф*.



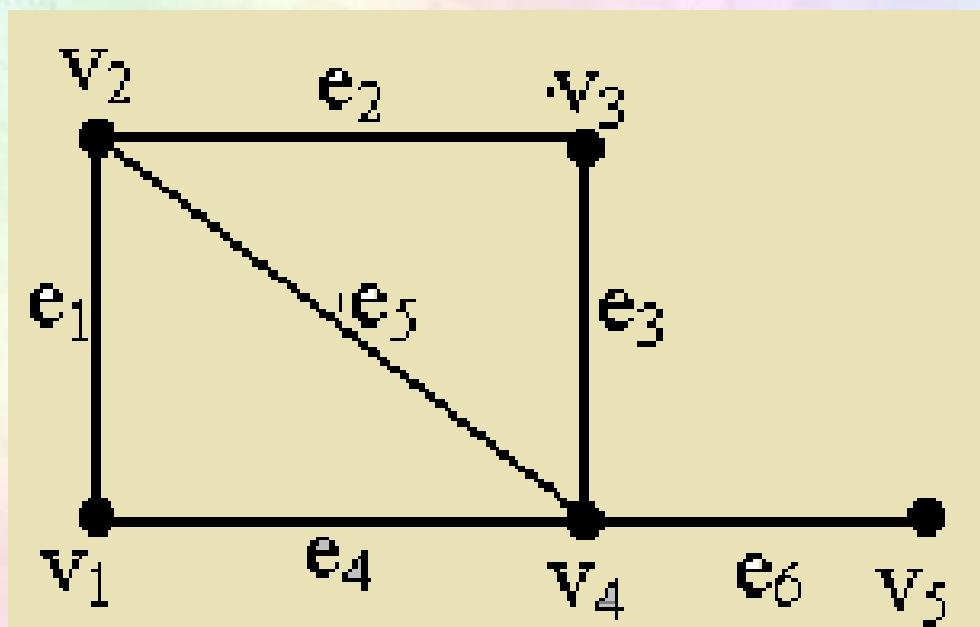
Демонстрация





# Неориентированный граф

Граф  $G$ , рёбра которого не имеют определённого направления, называется **неориентированным**.

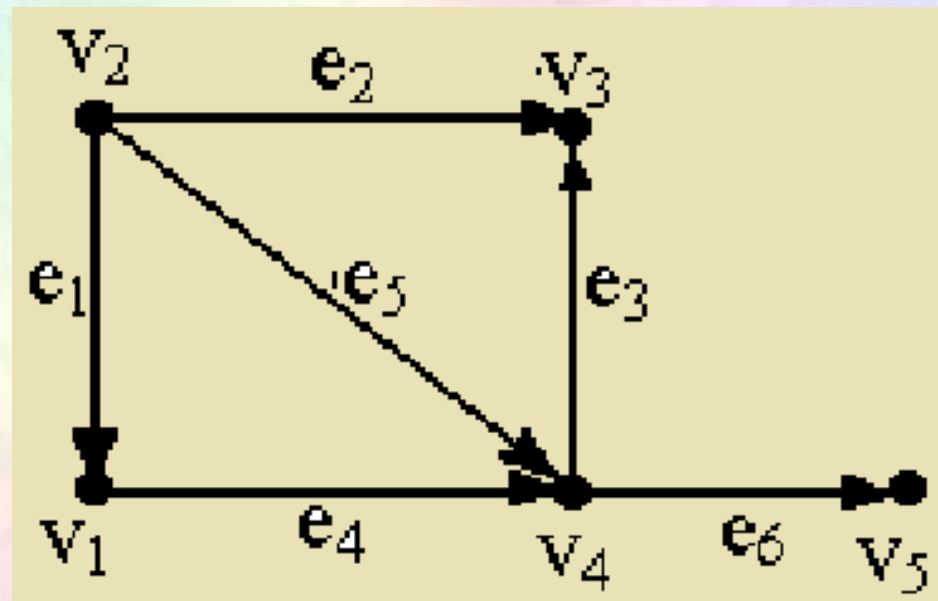




# Ориентированный граф

Граф  $G$ , имеющий определённое направление, называется **ориентированным графом** или **орграфом**.

Ребра, имеющие направление, называются **дугами**.



✓ Демонстрация



- 1) Явное задание графа как алгебраической системы.

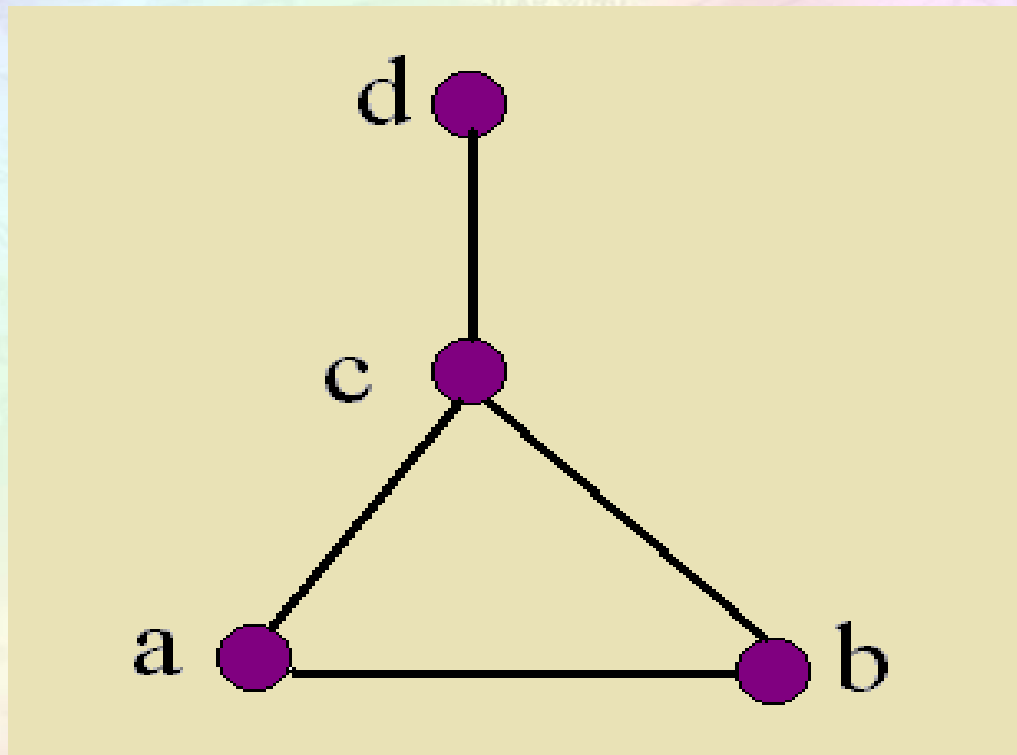
Чтобы задать граф, достаточно для каждого ребра указать двухэлементное множество вершин – его мы и будем отождествлять с ребром.

$$\{\{a,b\},\{b,c\},\{a,c\},\{c,d\}\}$$



# Способы задания графов

## 2) Геометрический.





## 3) Матрица смежности.

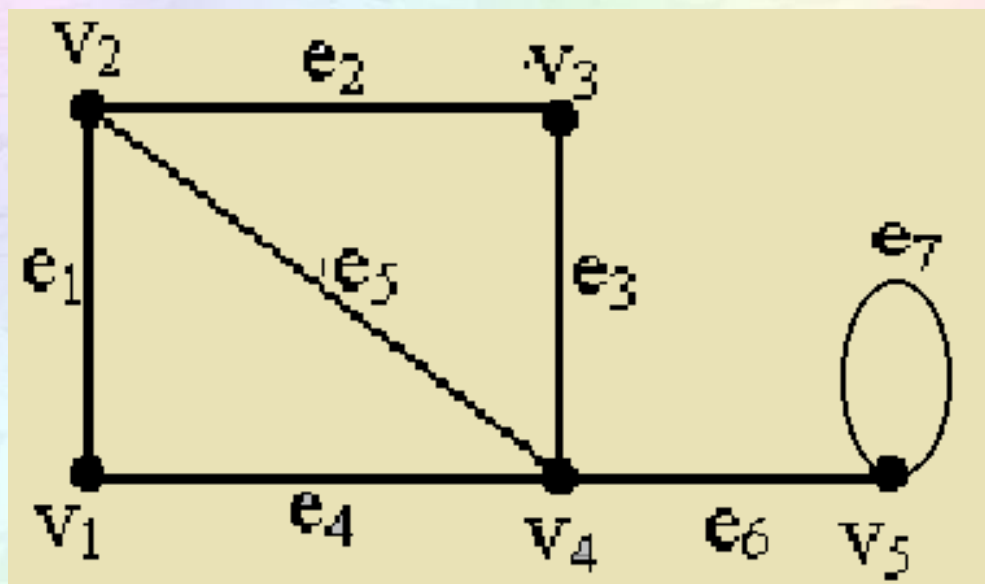
Элементы  $A_{ij}$  матрицы смежности  $A$  равны количеству ребер между рассматриваемыми вершинами.





# Матрица смежности неорграфа

Для неорграфа  $G$ , представленного на рисунке, матрица смежности имеет вид:

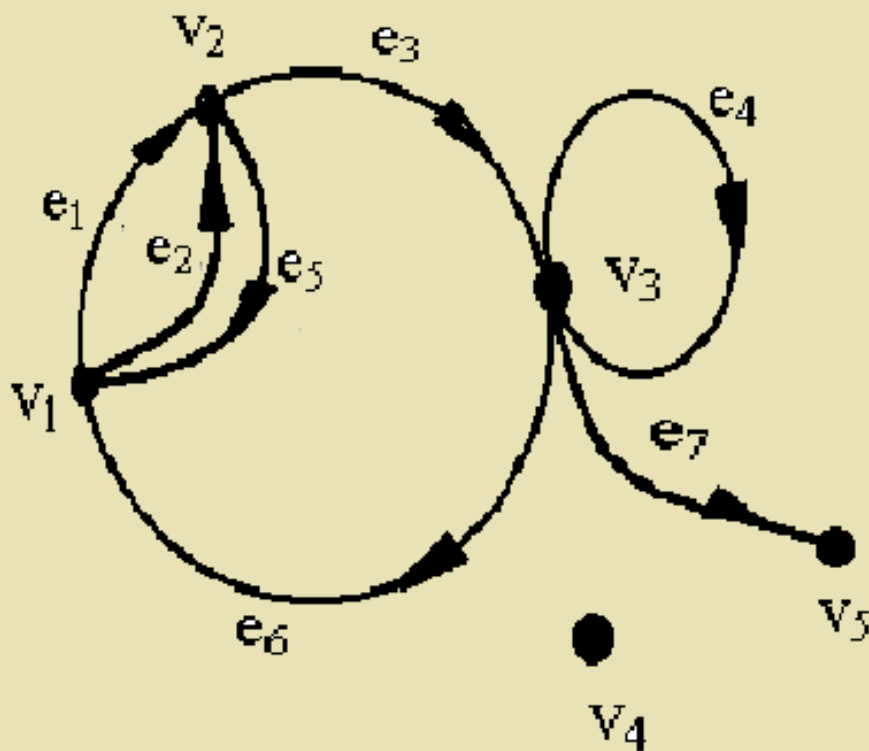


$$A = \begin{matrix} & \begin{matrix} v_1 & v_2 & v_3 & v_4 & v_5 \end{matrix} \\ \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \\ v_5 \end{matrix} & \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix} \end{matrix}$$



# Матрица смежности орграфа

Для орграфа  $G$ , представленного на рисунке, матрица смежности имеет вид:



$$A_0 = \begin{matrix} & \begin{matrix} v_1 & v_2 & v_3 & v_4 & v_5 \end{matrix} \\ \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \\ v_5 \end{matrix} & \begin{bmatrix} 0 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \end{matrix}$$



## 4) Матрица инцидентности.

**Матрица инцидентности  $B$**  –это таблица, строки которой соответствуют вершинам графа, а столбцы - ребрам.

Элементы матрицы определяются следующим образом:

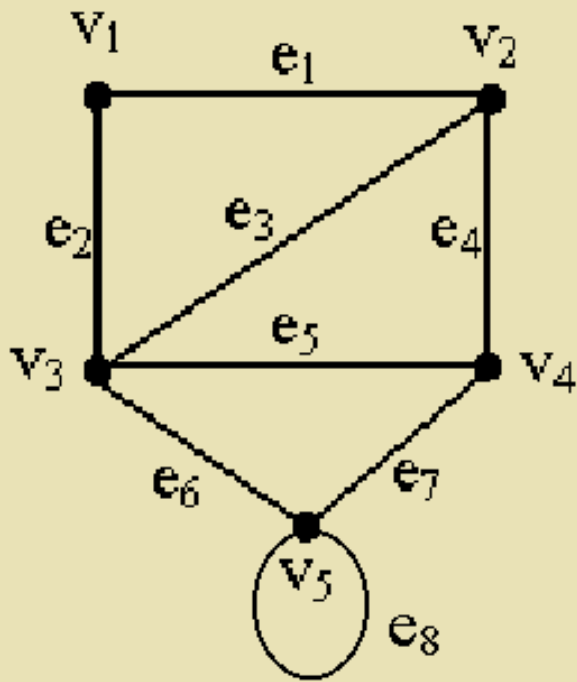
✓ Демонстрация



# Способы задания графов

1) для неорграфа

$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{если вершина } v_i \text{ инцидентна ребру } e_j; \\ 0, & \text{в противном случае} \end{cases}$$



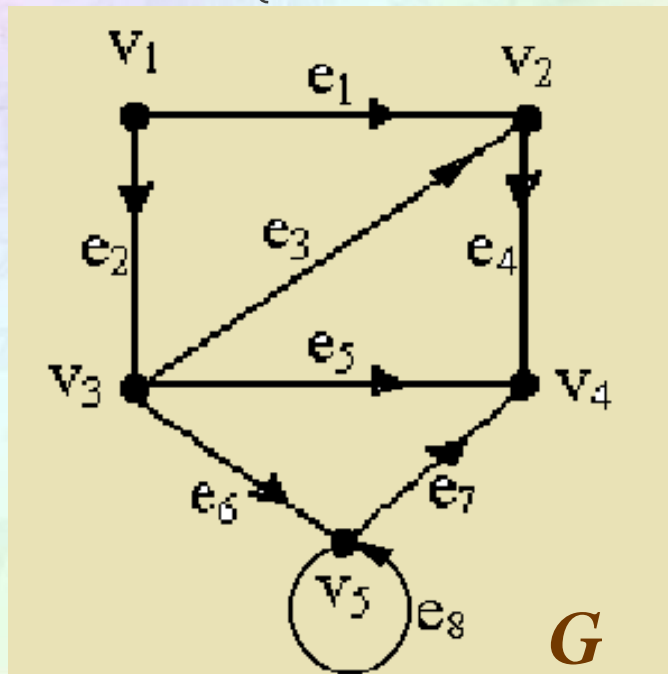
	$e_1$	$e_2$	$e_3$	$e_4$	$e_5$	$e_6$	$e_7$	$e_8$
$v_1$	1	1	0	0	0	0	0	0
$v_2$	1	0	1	1	0	0	0	0
$v_3$	0	1	1	0	1	1	0	0
$v_4$	0	0	0	1	1	0	1	0
$v_5$	0	0	0	0	0	1	1	1



# Матрица инцидентности орграфа

2) для орграфа

$$b_{ij} = \begin{cases} -1, & \text{если ребро } e_j \text{ входит в вершину } v_i; \\ 1, & \text{если ребро } e_j \text{ выходит из вершины } v_i; \\ 2, & \text{если ребро } e_j \text{ – петля из вершины } v_i; \\ 0, & \text{если } e_j \text{ и } v_i \text{ не инцидентны.} \end{cases}$$



	$e_1$	$e_2$	$e_3$	$e_4$	$e_5$	$e_6$	$e_7$	$e_8$
$v_1$	1	1	0	0	0	0	0	0
$v_2$	-1	0	-1	1	0	0	0	0
$v_3$	0	-1	1	0	1	1	0	0
$v_4$	0	0	0	-1	-1	0	-1	0
$v_5$	0	0	0	0	0	-1	1	2





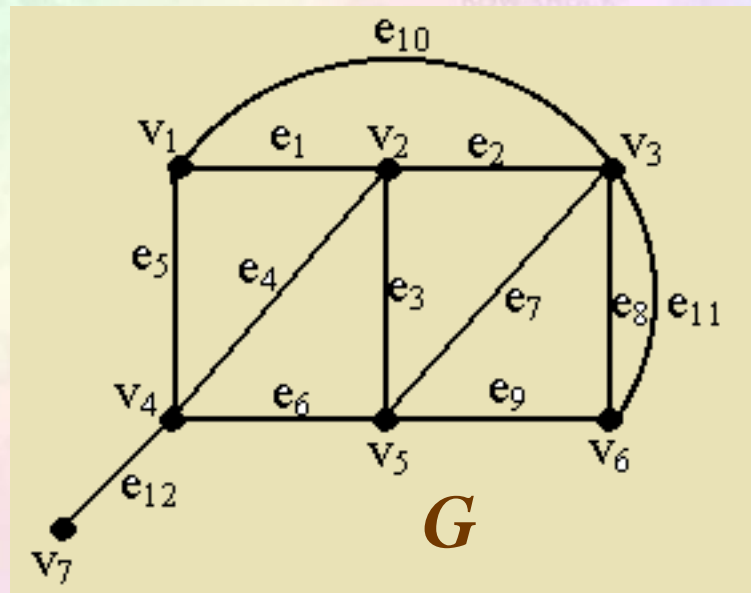
**Маршрут** в графе  $G=(V,E)$  — конечная чередующееся последовательность вершин и ребер  $v_0, e_1, v_1, e_2, \dots, v_{k-1}, e_k, v_k$  которая начинается и заканчивается на вершинах, причем  $v_{i-1}$  и  $v_i$  являются концевыми вершинами ребра  $e_i$ ,  $1 \leq i \leq k$ .



# Маршрут

Маршрут называется **открытым**, если его концевые вершины различны ( $v_1, e_1, v_2, e_2, v_3, e_3, v_6, e_9, v_5, e_7, v_3, e_{11}, v_6$ ).

Маршрут называется **замкнутым**, если его концевые вершины совпадают ( $v_1, e_1, v_2, e_2, v_3, e_7, v_5, e_3, v_2, e_4, v_4, e_5, v_1$ ).



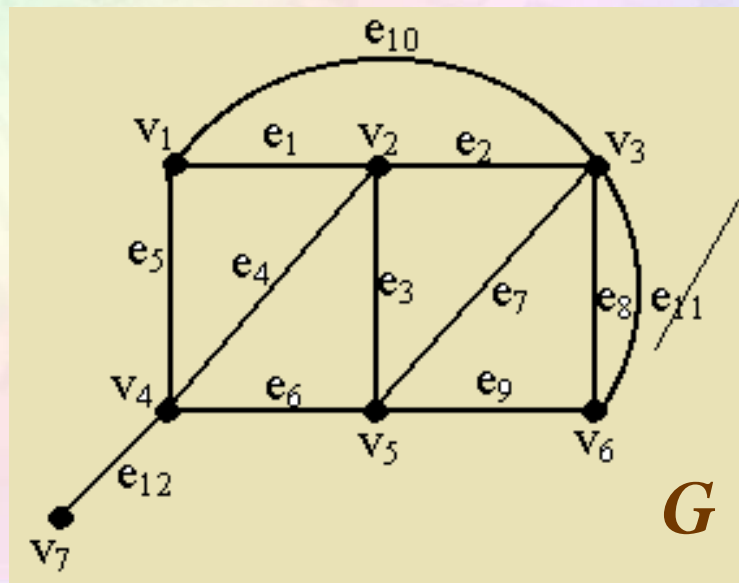


## Цепь

Маршрут называется **цепью**, если все его ребра различны.

Цепь называется **простой**, если ее концевые вершины различны ( $v_1, e_1, v_2, e_2, v_3, e_3, v_4, e_4, v_5$ ).

Цепь называется **замкнутой**, если ее концевые вершины совпадают ( $v_1, e_1, v_2, e_2, v_3, e_3, v_4, e_4, v_5, e_5, v_1$ ).



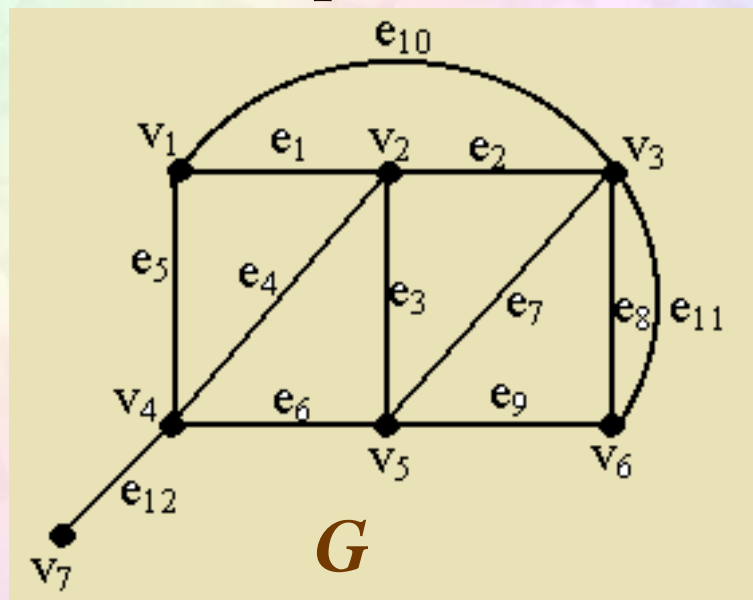


## Путь, цикл

Открытая цепь называется *путем*, если все ее вершины различны ( $v_1, e_1, v_2, e_2, v_3$ ).

*Цикл* – это замкнутая цепь ( *простой цикл*, если цепь простая) ( $v_1, e_1, v_2, e_2, v_3, e_3, v_4, e_4, v_1$ ).

Число ребер в пути называется *длиной пути*. Аналогично определяется *длина цикла*.







1. Степень каждой неконцевой вершины пути равна 2, концевые вершины имеют степень, равную 1.
2. Каждая вершина цикла имеет степень 2 или другую четную степень. Обращение этого утверждения, а именно то, что ребра подграфа, в котором каждая вершина имеет четную степень, образуют цикл, — неверно.
3. Число вершин в пути на единицу больше числа ребер, тогда как в цикле число ребер равно числу вершин.



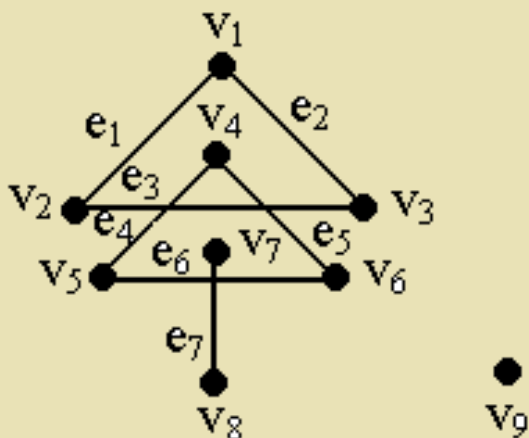


# Связность графов, компонента связности

Две вершины  $v_i$  и  $v_j$  называются **связанными** в графе  $G$ , если в нем существует путь  $v_i—v_j$ . Вершина связана сама с собой.

Граф называется **связным**, если в нем существует путь между каждой парой вершин.

**Компонента связности** – максимальный связный подграф в графе.



1 компонента связности:  $\{v_1, v_2, v_3, e_1, e_2, e_3\}$

2 компонента связности:  $\{v_4, v_5, v_6, e_4, e_5, e_6\}$

3 компонента связности:  $\{v_7, v_8, e_7\}$

4 компонента связности:  $\{v_9\}$

✓ Демонстрация

**G**



## Степень вершины

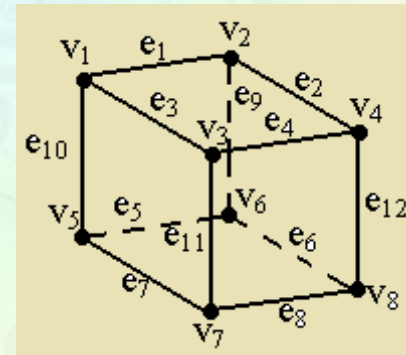
Степенью  $\deg(v_j)$  вершины  $v_j$  называется число инцидентных ей ребер, т. е. вершин в ее окружении.

Максимальная и минимальная степени вершин графа  $G$  обозначаются символами  $\Delta(G)$  и  $\delta(G)$  соответственно:

$$\Delta(G) = \max_{v \in V_G} \deg v$$

$$\delta(G) = \min_{v \in V_G} \deg v$$

Граф  $G=(V,E)$  называется **регулярным** или **однородным** (степени  $r$ ), если степени всех его вершин одинаковы. Степенью регулярного графа называется степень его вершин.





# Сумма степеней вершин графа

**Утверждение** («лемма о рукопожатиях»)

Сумма всех вершин графа – четное число, равное удвоенному числу ребер:

$$\sum_{v \in VG} \deg v = 2|EG|$$

Интерпретация леммы: поскольку в каждом рукопожатии участвуют две руки, то при любом числе рукопожатий общее число пожатых рук четно (при этом каждая рука учитывается столько раз, во скольких рукопожатиях она участвовала).

**Следствие**

В любом графе число вершин нечетной степени четно

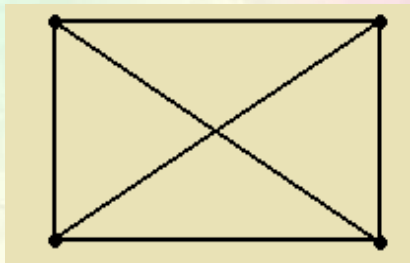


# Изоморфизм графов

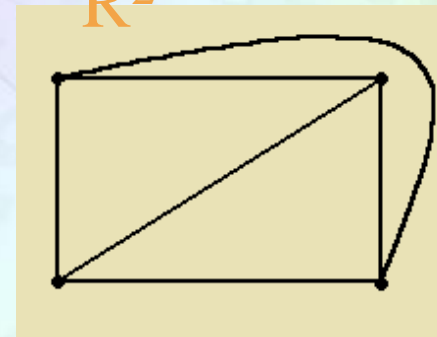
Два графа  $G_1$  и  $G_2$  **изоморфны**, если существует такое взаимно-однозначное отображение между множествами их вершин и ребер, что соответствующие ребра графов  $G_1$  и  $G_2$  инцидентны соответствующим вершинам этих графов.

Если граф  $G$  изоморфен геометрическому графу  $G'$  в  $R^n$ , то  $G'$  называется **геометрической реализацией** графа  $G$  в пространстве  $R^n$ .

$R^3$



$R^2$



Граф  $R^2$  является геометрической реализацией графа  $R^3$





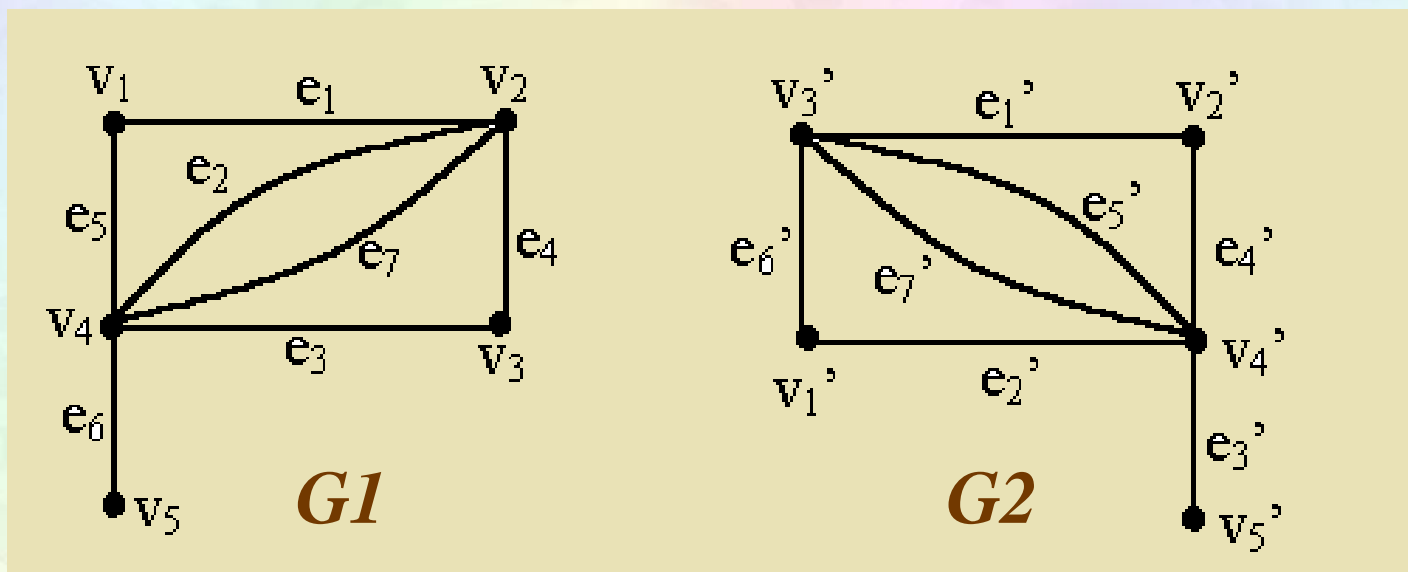
# Пример изоморфных графов

Соответствие вершин:

$$v_1 \leftrightarrow v_2', v_2 \leftrightarrow v_3', v_3 \leftrightarrow v_1', v_4 \leftrightarrow v_4', v_5 \leftrightarrow v_5';$$

Соответствие ребер:

$$e_1 \leftrightarrow e_1', e_3 \leftrightarrow e_2', e_5 \leftrightarrow e_4', e_2 \leftrightarrow e_5', e_4 \leftrightarrow e_6', e_6 \leftrightarrow e_3'.$$



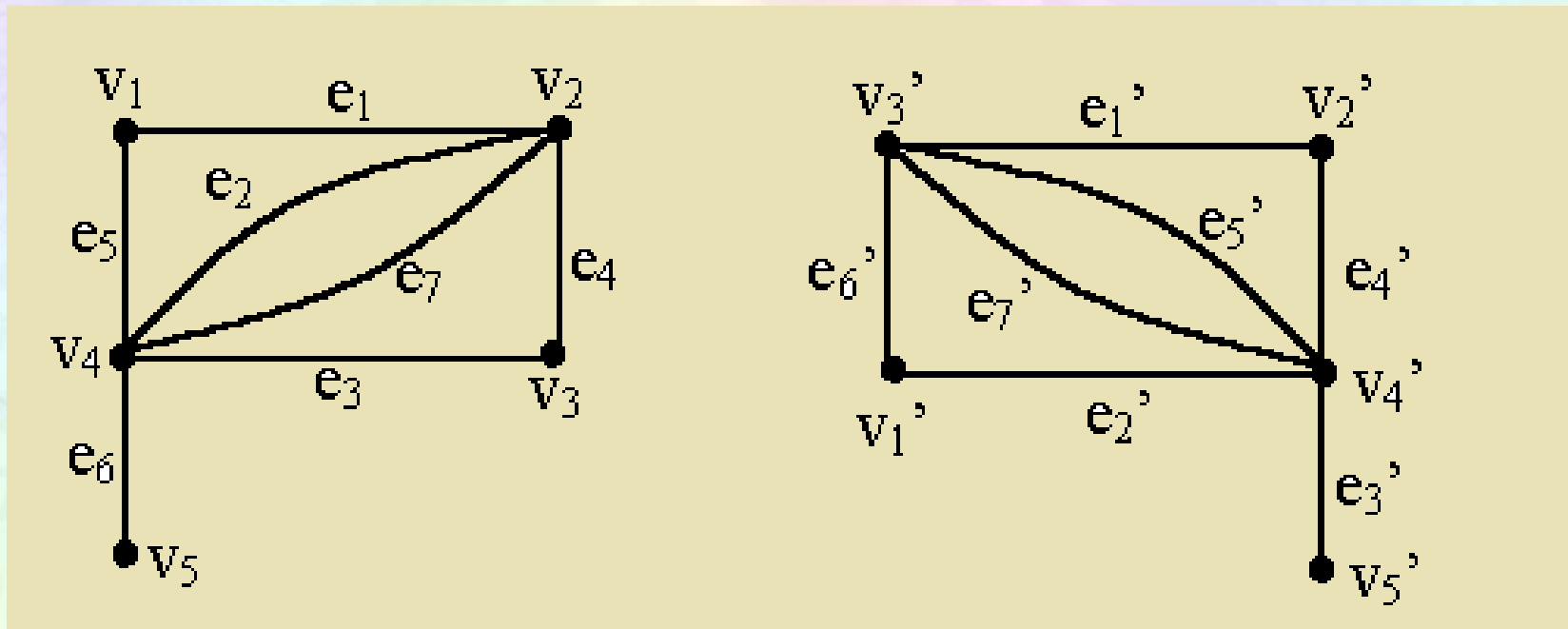
$G1$  и  $G2$  – изоморфные графы





# Изоморфизм как отношение эквивалентности на множестве графов

Отношение изоморфизма является эквивалентностью, т.е. оно симметрично, транзитивно и рефлексивно.





# Помеченный и абстрактный графы

Граф порядка  $n$  называется **помеченным**, если его вершинам присвоены некоторые метки (например номера  $1, 2, \dots, n$ ).

**Абстрактный** (или **непомеченный**) граф – это класс изоморфных графов.

Помеченные графы:

