



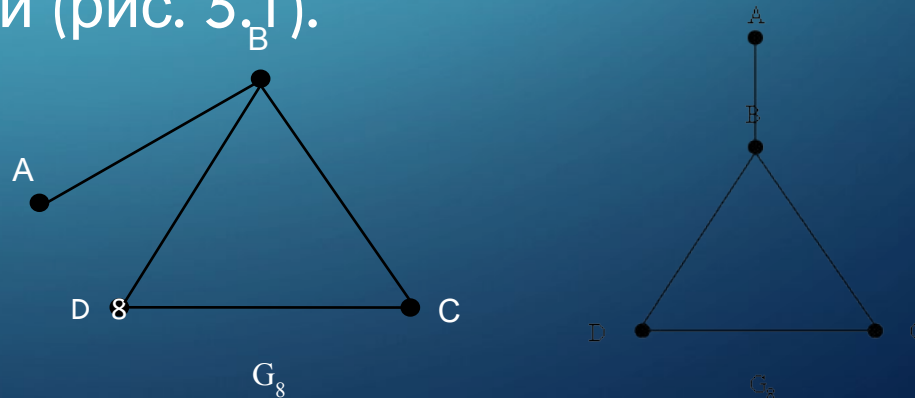
# ЛЕКЦИЯ 5

# ПЛОСКИЕ И ПЛАНАРНЫЕ ГРАФЫ

# ИЗОМОРФНЫЕ ГРАФЫ

- Графы  $G'$  и  $G''$  называются **изоморфными**, если существует взаимно –однозначное соответствие между их ребрами и вершинами, причем соответствующие ребра соединяют соответствующие вершины.
- Между названием вершины и ее номером различия нет. Можно так переобозначить вершины первого графа, что в новых обозначениях вершины и ребра будут совпадать со вторым графом, причем кратным ребрам первого  $G'$  должны соответствовать кратные ребра второго  $G''$  такой же кратности (рис. 5.1).

Рисунок 5.1 – Изоморфные графы



ДВА ГРАФА ИЗОМОРФНЫ ТОГДА И ТОЛЬКО ТОГДА, КОГДА ВЕРШИНЫ ОДНОГО ИЗ НИХ МОЖНО ПЕРЕНУМЕРОВАТЬ ТАК, ЧТОБЫ МАТРИЦА СМЕЖНОСТИ ЭТОГО ГРАФА СОВПАЛА С МАТРИЦЕЙ СМЕЖНОСТИ ВТОРОГО ГРАФА.

Пример. Если графы устроены достаточно сложно, то по рисунку бывает нелегко определить, изоморфны они или нет. Непохожие на вид графы  $G_1$  и  $G_2$ , изображенные на рисунке 5.2, изоморфны: если обозначить вершины этих графов так, как это сделано на рисунке 5.2, то отображение из множества  $V(G_1)$  на множество  $V(G_2)$ , сохраняющее номера вершин, является изоморфизмом. В самом деле, при такой нумерации вершин каждый из графов будет иметь матрицу смежности, приведенную на рисунке 5.2 справа.

Выяснение являются ли два данных графа изоморфными, в общем случае весьма сложен. Установим ряд свойств, которыми должны обладать изоморфные графы. Если пара графов  $G_1, G_2$  не удовлетворяет какому-нибудь из этих свойств, можно утверждать, что эти графы не изоморфны.

Пусть графы  $G_1$  и  $G_2$  изоморфны, тогда:

- $G_1$  и  $G_2$  содержат одинаковое число вершин;
- $G_1$  и  $G_2$  содержат одинаковое число ребер;
- $G_1$  и  $G_2$  имеют одинаковое распределение степеней вершин (из определения изоморфизма следует, что любая вершина графа  $G_1$  имеет ту же степень, что и ее образ при изоморфизме – вершина графа  $G_2$ );

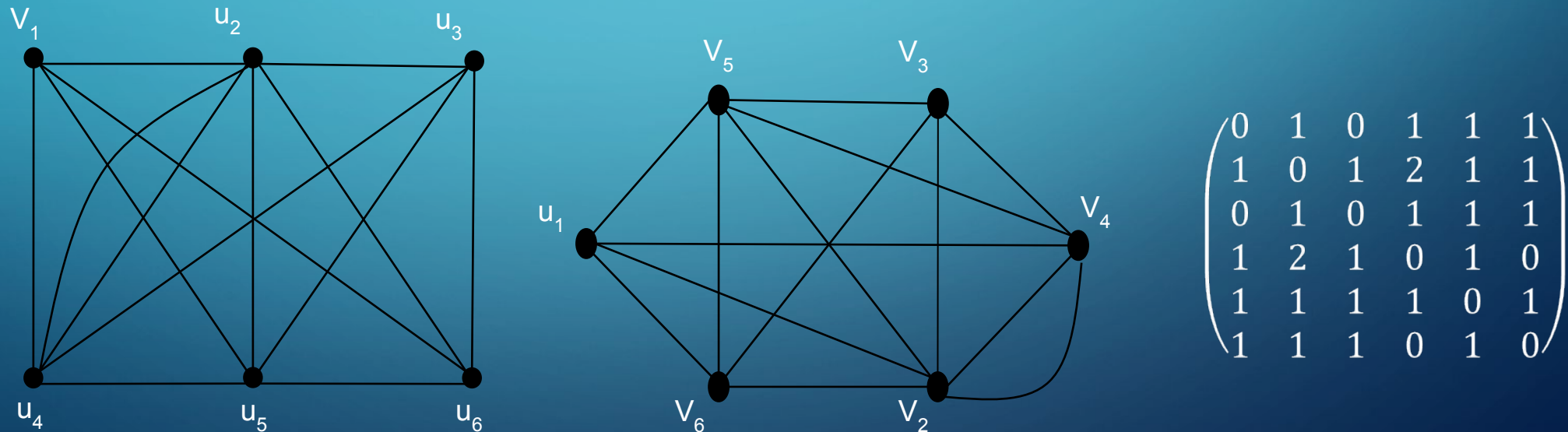
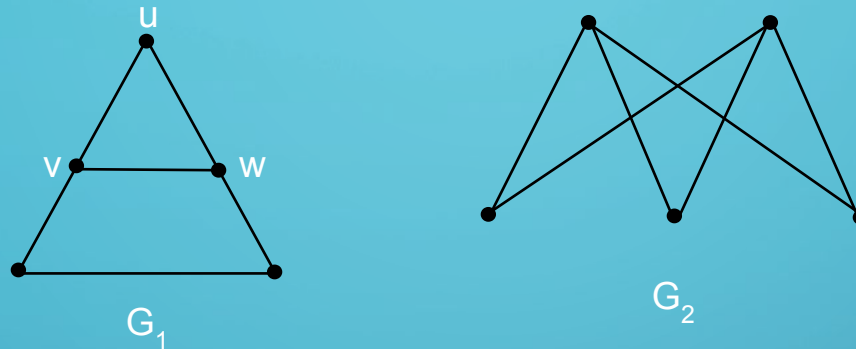


Рисунок. 5.2 – Два изоморфных графа и их матрица смежности

–если графы  $G_1$  и  $G_2$  изоморфны и  $H$  – подграф в  $G_1$ , то граф  $G_2$  содержит подграф, изоморфный  $H$ .  
Это свойство часто позволяет установить, что данные графы не изоморфны. В качестве примера рассмотрим графы  $G_1$  и  $G_2$  (рис. 5.3).

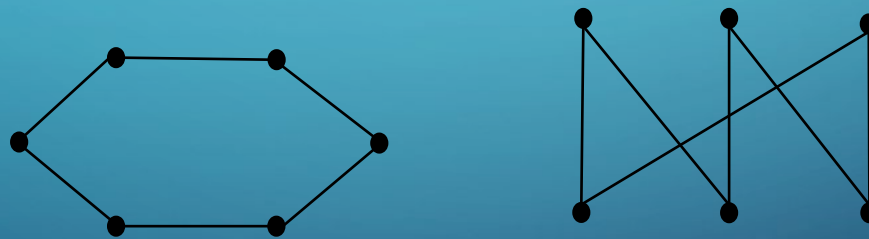


В каждом из этих графов – шесть ребер и пять вершин, три из которых имеют степень 2, а две – степень 3, т.е. первые три свойства выполнены. Но эти графы не изоморфны. В самом деле, в  $G_1$  есть подграф, порожденный тремя вершинами ( $u$ ,  $v$  и  $w$ ), в котором любые две вершины смежны, а в  $G_2$  такого подграфа нет.

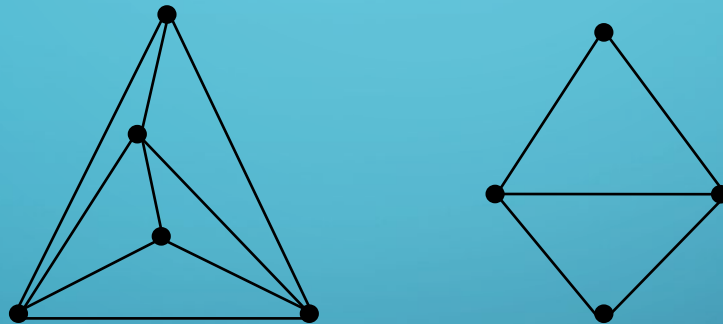
Аналогично устанавливается изоморфизм между ориентированными графами. При этом следует помнить, что ребро является упорядоченным множеством, и надо быть особенно внимательным, соблюдая порядок.

# ПЛОСКИЕ И ПЛАНАРНЫЕ ГРАФЫ

- Граф, изображенный на плоскости, называется **плоским**, если его ребра не пересекаются в точках, отличных от вершин графа.
- Свойство «быть плоским» может не сохраняться при переходе к изоморфному графу. Например, графы  $G_1$  и  $G_2$  (рис. 5.4), изоморфны. Но граф  $G_1$  является плоским, а граф  $G_2$  – нет.



- Граф называется **планарным**, если он изоморфен плоскому графу. Граф  $G_2$  на рисунке 5.4 является планарным, но не плоским.
- Плоский граф называется **максимально плоским**, если невозможно добавить к нему ни одного ребра так, чтобы полученный граф был **плоским**



Каждая грань в плоском представлении максимально плоского графа имеет 3 вершины. Поэтому максимально плоский граф называют еще **триангулированным**. Операция добавления новых ребер, в результате которой в плоском представлении каждая грань имеет ровно 3 вершины, называется **триангуляцией** графа. Триангулированные графы с одним и тем же числом вершин могут не совпадать.

# УКЛАДКА ГРАФА НА ПОВЕРХНОСТИ

- Понятия плоского и планарного графа являются частными случаями следующих более общих понятий.
- Пусть  $\sigma$  – произвольная поверхность в трехмерном пространстве. Граф  $G$ , изображенный на поверхности  $\sigma$ , называется **уложенным на  $\sigma$** , если его ребра не пересекаются в точках, отличных от вершин. Граф  $G$  **укладывается на поверхности  $\sigma$** , если он изоморфен некоторому графу, уложенному на  $\sigma$ .
- Свойство графа укладываться на поверхности безусловно зависит от вида этой поверхности. Однако многие поверхности с точки зрения укладки графов ничем не отличаются от плоскости. Принципиально важен следующий случай.
- **Теорема об укладке графа на сфере.** Граф укладывается на сфере



**Гранью** плоского графа называется максимальная область плоскости, любые две точки которой можно соединить непрерывной линией, не пересекающей граф (точки графа не принадлежат никакой грани). Т.е. грань в плоском представлении графа  $G$  называется часть плоскости, ограниченная простым циклом и не содержащая внутри других циклов. Тем самым каждая точка плоскости принадлежит хотя бы одной грани плоского графа.

Число граней плоского графа  $G$  обозначается через  $g(G)$ .

- **Замечание.** Любой плоский граф содержит ровно одну неограниченную грань (иными словами, грань бесконечной площади). Эта грань называется **внешней**.

- Граф  $G$ , изображенный на рис. 5, имеет четыре грани –  $F_1$ ,  $F_2$ ,  $F_3$  и  $F_4$ . Грань  $F_4$  является внешней.

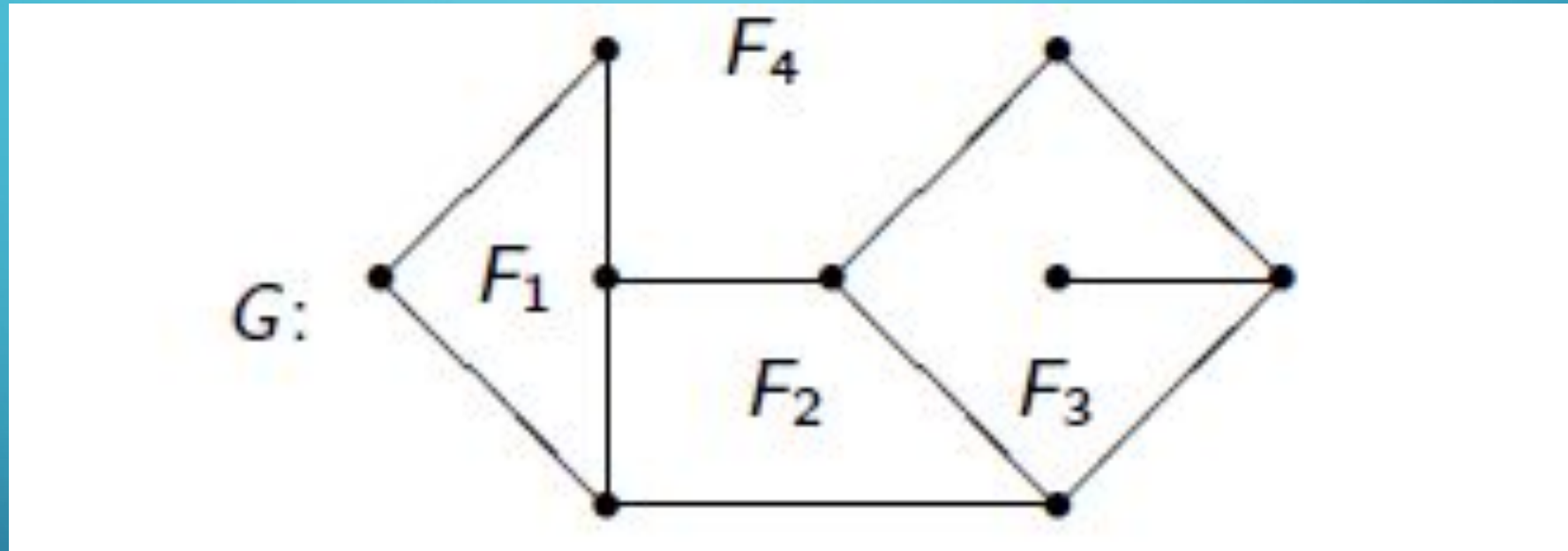


Рис. 5. Грани плоского графа

- **Границей грани** будем считать множество вершин и ребер, принадлежащих этой грани
- Границами граней  $F_1, F_2, F_3$  и  $F_4$  графа  $G$ , изображенного на рис. 5. являются, соответственно, графы  $G_1, G_2, G_3$  и  $G_4$ , изображенные на рис. 6.

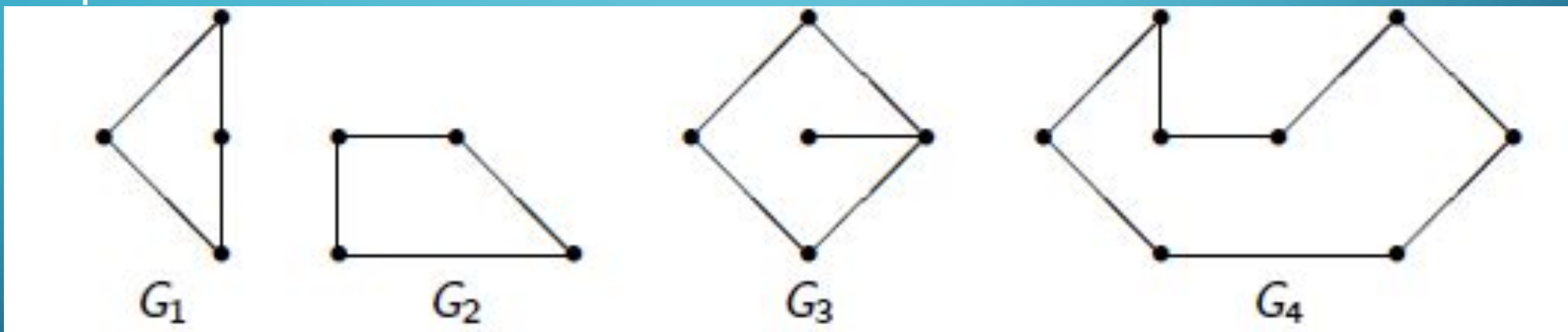


Рис. 6. Границы граней

Две грани будем называть соседними, если их границы имеют хотя бы одно общее ребро.

# ФОРМУЛА ЭЙЛЕРА

- Если обыкновенный связный плоский граф имеет  $n$  вершин,  $m$  ребер и  $r$  граней, то

$$n - m + r = 2.$$

**Замечание.** Равенство

$$n - m + r = 2$$

из формулировки теоремы называется тождеством Эйлера.

# СЛЕДСТВИЯ ИЗ ТЕОРЕМЫ ЭЙЛЕРА

- **1. Следствие об изоморфизме**

- Два изоморфных плоских графа имеют одинаковое число граней.
- Таким образом, у всех плоских изображений заданного планарного графа будет одно и то же число граней.

- **2. Следствие о несвязных графах**

- Если обыкновенный плоский граф  $G$  имеет  $n$  вершин,  $m$  ребер,  $r$  граней и  $c$  компонент связности, то

$$n - m + r = c + 1.$$

- **3. Следствие о числе ребер**

Если обыкновенный связный планарный граф  $G$  содержит  $n$  вершин и  $m$  ребер и  $n \geq 3$ , то

$$m \leq 3n - 6.$$

- **4. Следствие о графе  $K_5$**

Граф  $K_5$  не планарен. (Полный граф с  $n$  вершинами обозначается через  $K_n$ .)

Доказательство. Граф  $K_5$  содержит 5 вершин и 10 ребер. Поскольку неравенство  $10 \leq 3 \cdot 5 - 6$  неверно, этот граф не планарен по следствию о числе ребер.

- **5. Следствие о графе  $K_{3,3}$**

Граф  $K_{3,3}$  не планарен.

# КРИТЕРИИ ПЛАНАРНОСТИ.

- Если граф является планарным, это можно доказать, предъявив соответствующее плоское изображение. Гораздо сложнее доказать, что граф планарным не является (головоломка о домах и колодцах служит тому хорошим примером). Теорема Эйлера и ее следствия позволяют в некоторых случаях доказывать непланарность графов.
- **Замечание о непланарных подграфах**
- Если у графа  $G$  есть непланарный подграф, то  $G$  не планарен.
- Однако непланарность многих графов только этими способами доказать нельзя. Нужен критерий, позволяющий доказать непланарность любого непланарного графа. Рассмотрим два варианта такого критерия. Оба они демонстрируют, что графы  $K_5$  и  $K_{3,3}$  являются в некотором смысле «универсальными» непланарными графами.
- Введем две новые операции над графами

- Пусть  $u$  и  $v$  – смежные вершины графа  $G$ . Удалим из графа  $G$  ребро  $(u, v)$ . а затем добавим к полученному графу новую вершину  $w$  и два новых ребра:  $(u, w)$  и  $(v, w)$  (см. рис. 7). Полученный после этого граф обозначим через  $G'$ . Говорят, что граф  $G'$  получен *добавлением вершины степени 2* к графу  $G$ .

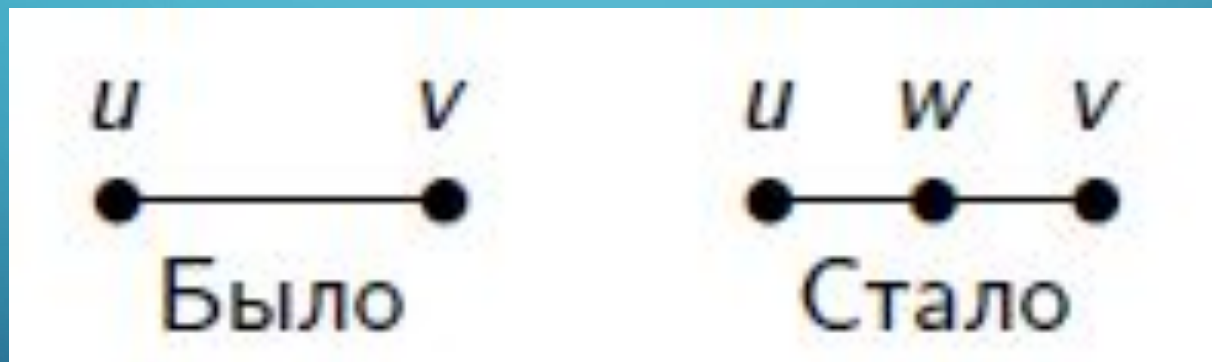


Рис. 7. Добавление вершины степени 2



- Пусть  $w$  – вершина графа  $G$ , степень которой равна 2. Обозначим вершины, смежные с  $w$  в  $G$ , через  $u$  и  $v$ . Удалим из графа  $G$  вершину  $w$ , а затем добавим к полученному графу ребро  $(u, v)$  (см. рис. 8). Полученный граф обозначим через  $G'$ . Говорят, что граф  $G'$  получен *стиранием вершины степени 2 в графе  $G$* .

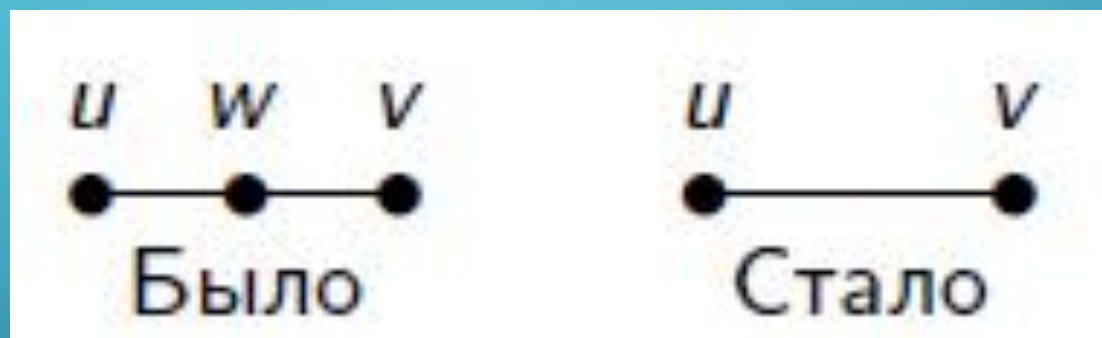


Рис. 8. Стирание вершины степени 2

- Графы  $G_1$  и  $G_2$  называются **гомеоморфными**, если один из них может быть получен из другого применением конечного (возможно нулевого) числа операций добавления и/или стирания вершин степени 2.
- Графы  $G_1$  и  $G_2$ , изображенные на рис. 9, гомеоморфны, поскольку граф  $G_2$  может быть получен из  $G_1$  стиранием вершин  $a, b, c$  и  $d$  и добавлением  $e$  и  $f$ .

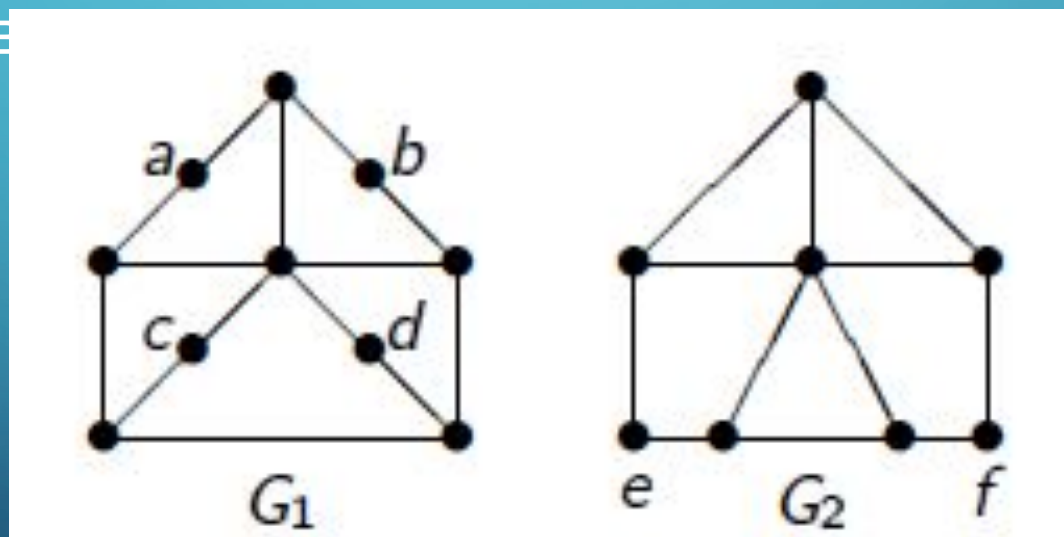


Рис. 9. Гомеоморфные графы

# ТЕОРЕМА ПОНТРЯГИНА— КУРАТОВСКОГО

- Обыкновенный граф  $G$  планарен тогда и только тогда, когда он не содержит подграфа, гомеоморфного одному из графов  $K_5$  и  $K_{3,3}$ .
- Пример. Покажем, как с помощью теоремы Понтрягина-Куратовского можно доказать непланарность графа. Рассмотрим граф, изображенный на рис. 10 слева (так называемый граф Петерсена).
- Удалив из этого графа ребра  $(z_1, z_4)$  и  $(z_2, z_3)$ , получаем граф  $G_1$ , изображенный на рис. 10 посередине. Таким образом,  $G_1$  – подграф графа Петерсена. Граф  $G_1$  изоморфен графу  $G_2$ , изображенному на рис. 10 справа. Очевидно, что граф  $G_2$  получается из графа  $K_{3,3}$  добавлением четырех вершин степени 2 (а именно, вершин  $z_1, z_2, z_3$  и  $z_4$ ). В силу теоремы Понтрягина-Куратовского граф Петерсена не планарен.

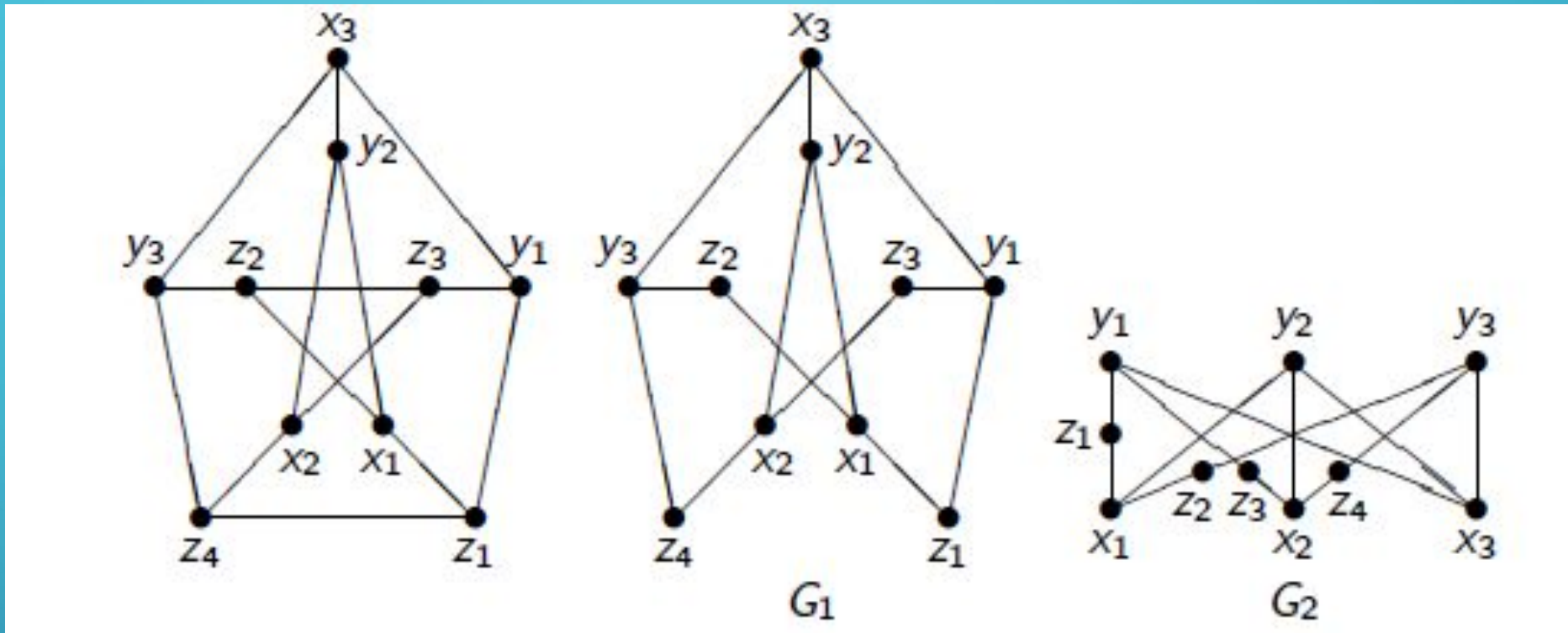
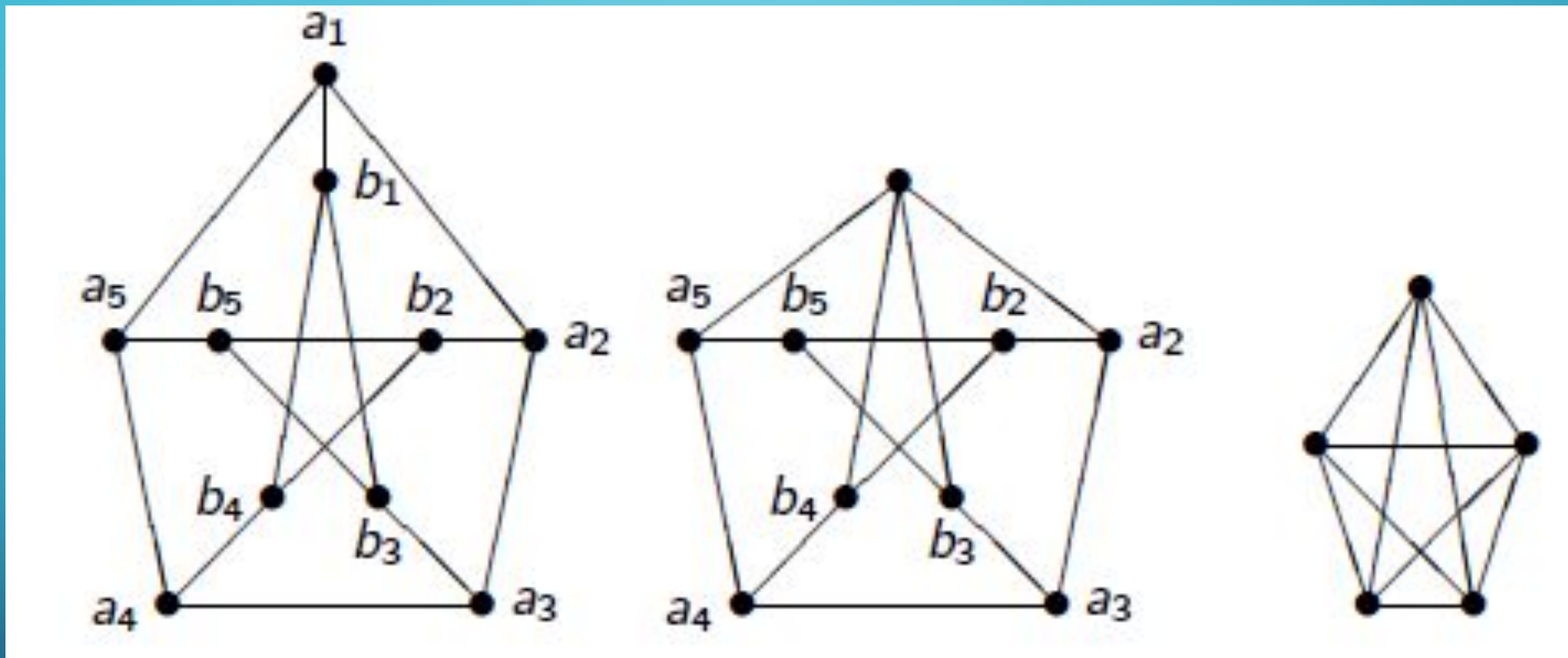


Рис. 10 – Удаление ребер

- Если конечным (возможно нулевым) числом операций стягивания ребра из графа  $G$  можно получить граф  $H$ , то говорят, что  $G$  **стягивается** к  $H$ .

# ТЕОРЕМА ВАГНЕРА

- Обыкновенный граф  $G$  планарен тогда и только тогда, когда он не содержит подграфа, который стягивается к графу  $K_5$  или графу  $K_{3,3}$ .
- Пример. Покажем, как с помощью второго критерия планарности можно доказать непланарность графа. Рассмотрим вновь граф Петерсена и обозначим его вершины так, как это сделано на рис. 11 слева. Стягиванием ребра  $(a_1, b_1)$  получим граф, изображенный на рис. 11 посередине. Затем последовательно стянем ребра  $(a_2, b_2)$ ,  $(a_3, b_3)$ ,  $(a_4, b_4)$  и, наконец,  $(a_5, b_5)$ . В результате получим граф, изображенный на рис. 11 справа, т.е. граф  $K_5$ . Применяя теорему Вагнера, убеждаемся в том, что граф Петерсена не планарен.



• Рис 11 – Стягивание ребер

The background is a gradient of blue, transitioning from a lighter shade at the top to a darker shade at the bottom. In the four corners, there are decorative white line-art patterns resembling circuit traces or neural network connections, with small circles at the end of the lines.

**СПАСИБО ЗА  
ВНИМАНИЕ**