

Теория графов.

Граф!

Обыкновенный (простой) граф — это пара V, E

V — мн-во вершин

E — мн-во рёбер.

$E \subseteq \binom{V}{2}$ — мн-во 2-элементных подмножеств V .

$V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, $E = \{\{1, 3\}, \{3, 4\}, \{4, 5\}\}$

$e = \{u, v\}$ — ребро
 u, v — вершины

u, v — концы e

e соединяет u и v , e инцидентно u

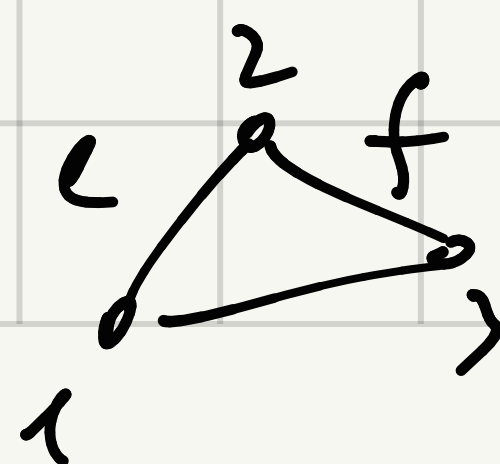
$u, v \in V$ наз. смежными, если $\exists e \in E$

$e = \{u, v\}$

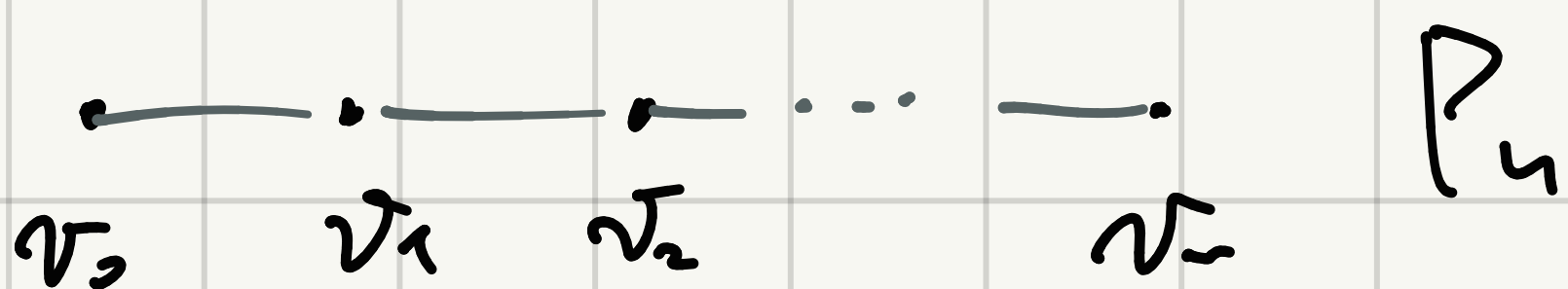
$e, f \in E$ наз. смежными, если $e \cap f \neq \emptyset$

Путь и цикл.

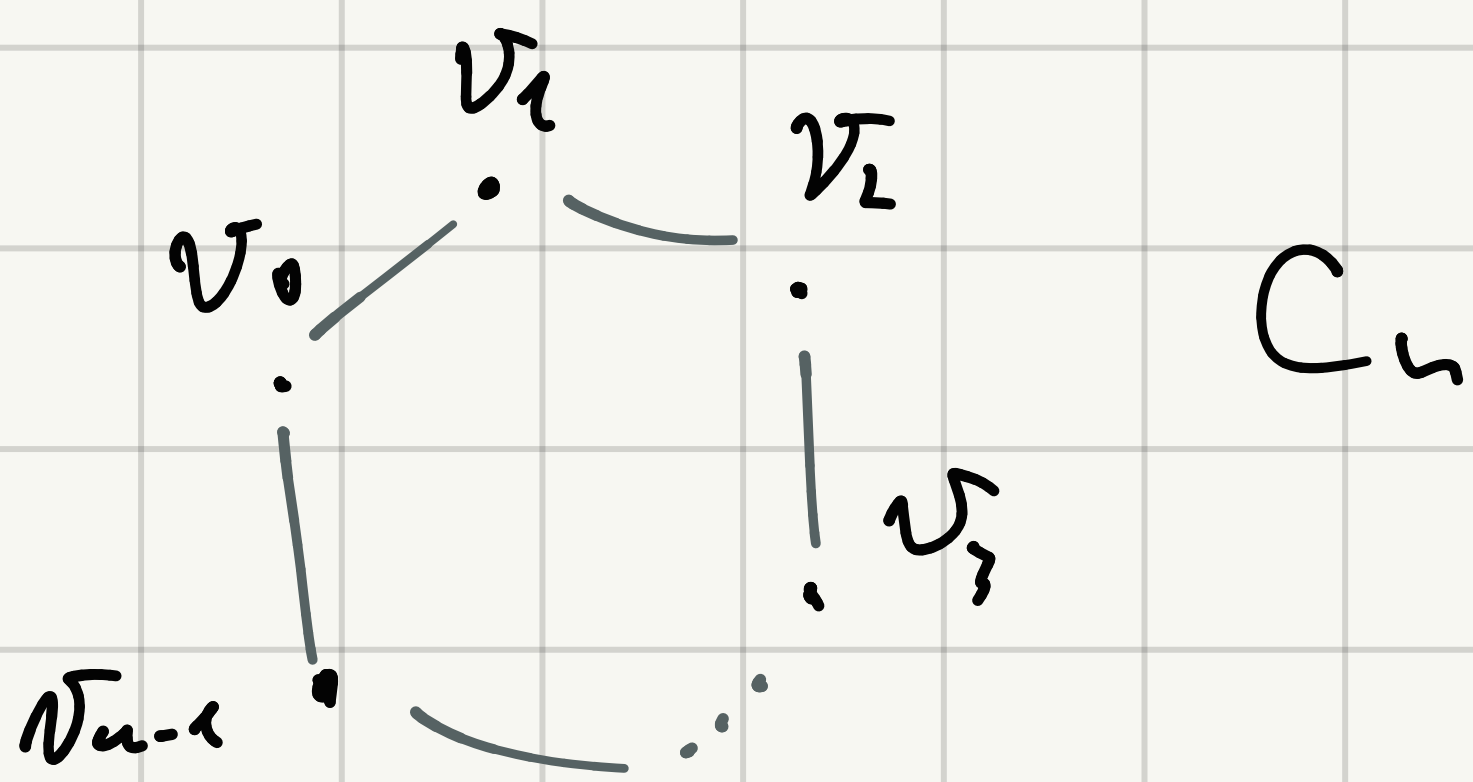
$v_0 e_1 v_1 e_2 v_2 e_3 v_3 \dots v_n$



Граф пути:
из n рёбер

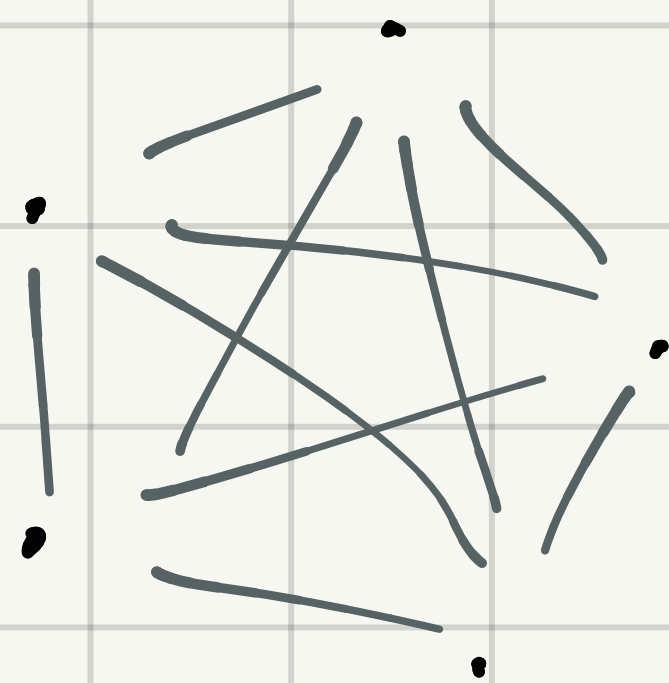


Граф цикла:
из n рёбер



Полный граф:
из n рёбер

K_n
"
 (V, E)



$$|V| = n, E = \binom{V}{2}$$

Подграф!

$$G = (V, E) \quad G' \subseteq G, \text{ если } V' \subseteq V$$

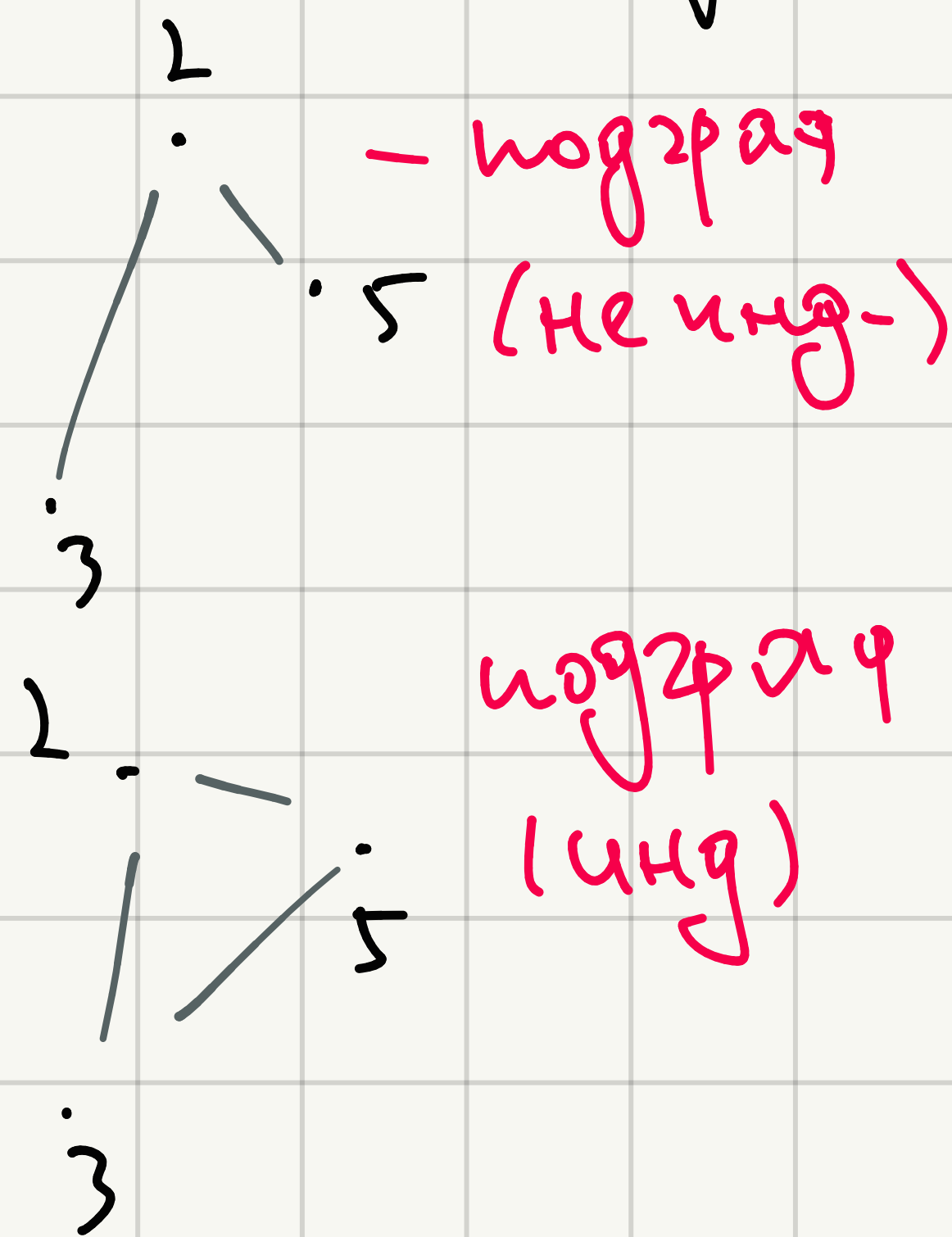
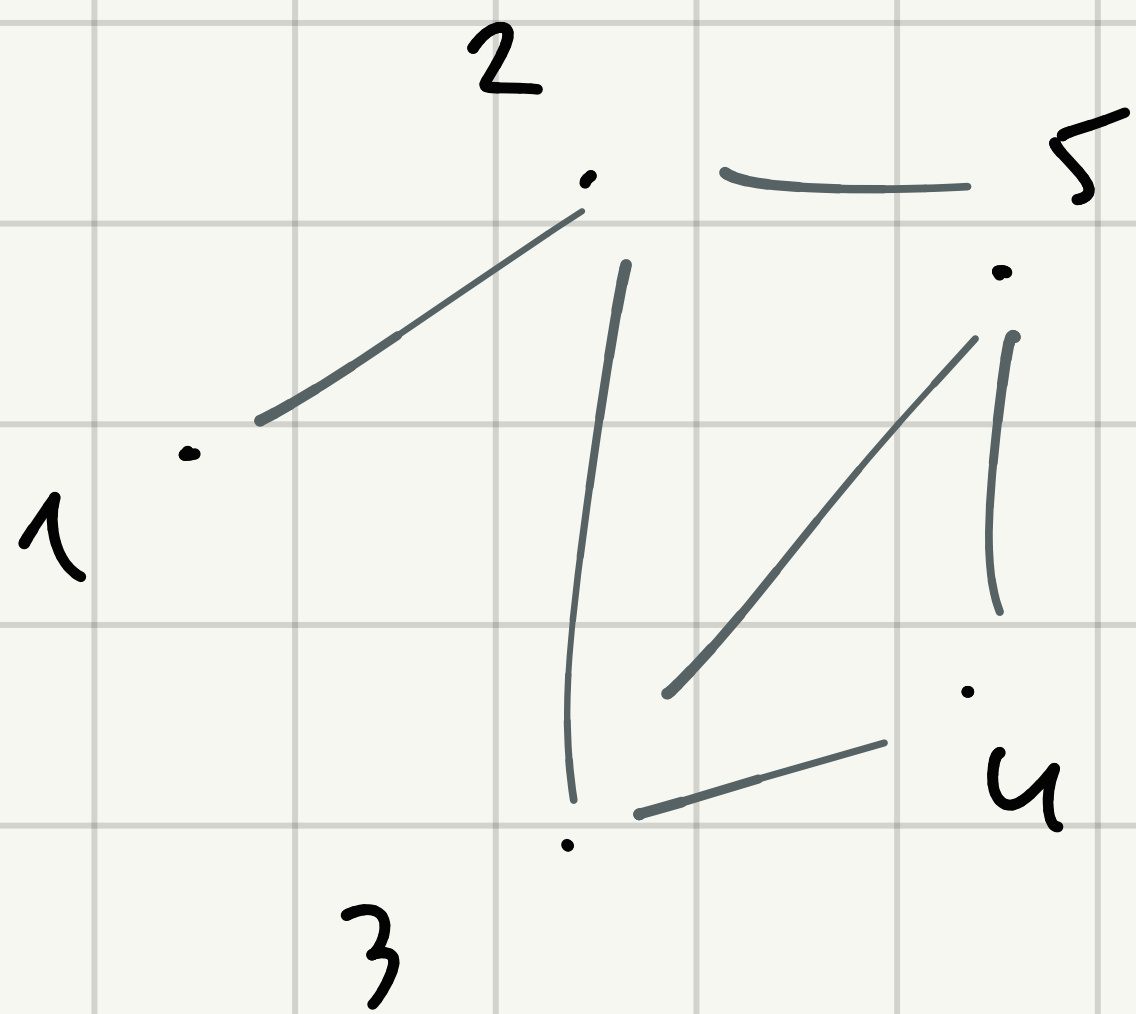
$$(V', E')$$

реберный подграф.

$G' \subseteq G$ наз. индуцированным подграфом, если

$$V' \subseteq V, E' = E \cap \binom{V'}{2}$$

Пример:



Объединение, пересечение, дополнение.

$$G = (V, E), H = (W, F) \Rightarrow G \cup H = (V \cup W, E \cup F)$$

$$G \cap H = (V \cap W, E \cap F), \bar{G} = (V, (V_2) \setminus E)$$

Пусть u и v в графе G , это подграф, который "равен" $P_{u,v}$

$$G = (V, E) \cong H = (W, F)$$

изоморфны, если \exists биекция $f: V \rightarrow W$ для которой

$$\{u, v\} \in E \Leftrightarrow \{f(u), f(v)\} \in F$$

Цикл длины n в графе G — это подграф, изоморфный C_n

Степень вершины $d(v)$ — кол-во рёбер с концами в v .

Лемма о рукопожатиях.

$$\sum_{v \in V} d(v) = 2 |E|$$

$$\sum_{v \in V} d(v) = |\{ (v, e) \mid e \text{ инцидент } v \}| = 2 \cdot |E|$$

Следствие. Кол-во вершин нечетной степени
чётно.

$$\sum_{v \in V} d(v) + \sum_{v \in V} d(v) = 2|E|$$

\ четное кол-во слагаемых.

$d(v)$ — чётно $d(v)$ — нечётно

Клика на n вершинах называется подграф,
изоморфный K_n .

Независимое мн-во на n вершинах —
(анти-клика)

это индуц. подграф, не имеющий рёбер

(по-другому $G = (V, E)$ $\forall u, v \in \tilde{V} \{u, v\} \notin E$)

\approx 