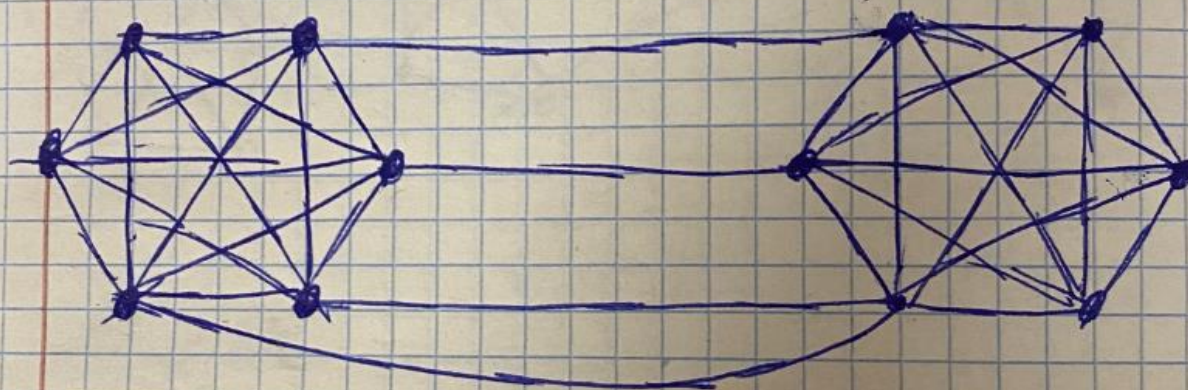


Кр #1

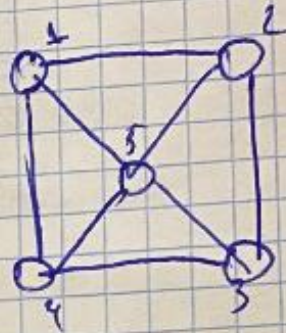
ADMORV

А) Постройте граф с указанными  
реберной и вершинной связностью,  
а также минимальной степенью вер-  
шин,  $k=3$ ,  $\lambda=4$ ,  $\delta=5$





14) Найти число  
 графа  $C_4 + K_1$  основных  
 действий



$$G = \begin{array}{c|ccccc} & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ \hline 1 & 3 & -1 & 0 & -1 & -1 \\ 2 & -1 & 3 & -1 & 0 & -1 \\ 3 & 0 & -1 & 3 & -1 & -1 \\ 4 & -1 & 0 & -1 & 3 & -1 \\ 5 & -1 & -1 & -1 & -1 & 3 \end{array} \Rightarrow G = \begin{array}{c|cccc} & 3 & -1 & 0 & -1 \\ \hline -1 & 3 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 3 & -1 \\ -1 & 0 & -1 & 3 \end{array}$$

Считаем  $\det(G)$  методом приведения к верхнему треугольнику, получим:

$$\begin{array}{c|cccc} 3 & -1 & 0 & -1 \\ 0 & 8/3 & -1 & -1/3 \\ 0 & 0 & 26/5 & -1/25 \\ 0 & 0 & 0 & 15/7 \end{array} = 3 \cdot \frac{8}{3} \cdot 2,625 \cdot \frac{15}{7} = \underline{\underline{45}}$$



0) опишите все графы, которые содержат цикл, который является одновременно Эйлеровым и гамильтоновым

Если пройти по графу который и гамильтонов и эйлеров из определения найдем что количество шагов будет равно количеству вершин и количеству ребер и степень каждой вершины будет равна 2  
 $\Rightarrow$  "Количество ребер = количество вершин"  
 $\Rightarrow$  найдется простой цикл



Р) Если можно карисовать  
фиг. ко, минимальное число раз  
отрывая карандаш от бумаги,  
можно раз ему придется оторвать  
карандаш?

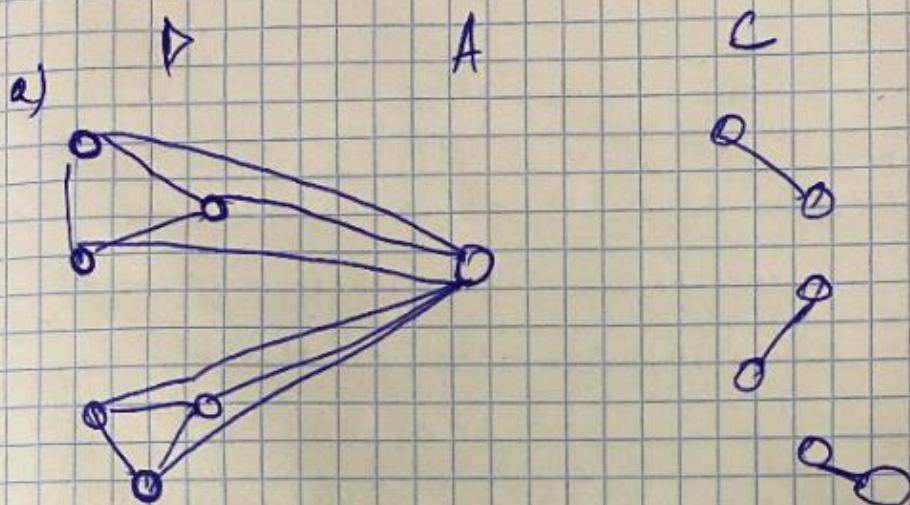
Во первых фиг можно карисовать  
не отрывая карандаш если в  
ней есть ейлера ~~узлы~~ <sup>узлы</sup>, Ok есть  
тогда, когда фигуре есть ~~узлы~~ две  
вершины с нечетной степенью.

Будем идти по фигуре удалять  
каждое ребро при проходе.  
Тогда то же как оторвем карандаш  
у двух вершин степень будет чет-  
ной, а у четверек нечетная. Тогда  
то же как придется во второй раз  
стереть две вершины будет нечет-  
ной, а это значит ~~у него есть~~  
эйлеров путь!

$\Rightarrow$  Ответ:  $n-2$



1) а)  $n=2$ ;  $d=6$ ;  $a=1$ ;  $c=6$   
 б)  $n=1$ ;  $d=1$ ;  $a=1$ ;  $c=4$



б) невозможно построить такой граф  
 с)  $n=1$ ;  $d=1$ ;  $a=1$ ;  $c=4$ ; потому  
 что у нас всегда будет ребро  
 между  $a$  и  $b$ , которое всегда  
 входит в максимальное остовное  
 дерево, что противоречит.