

4. Двудольные и пифагоровы графы

Двудольные графы

Опред. Пусть $G = (V, E)$, где $V = V_1 \cup V_2$, $V_1 \cap V_2 = \emptyset$, $|V_1| + |V_2| = n$
 $E = \{(a, b) \mid a \in V_1, b \in V_2\}$, то

G - двудольный граф

Опред. Если у двудольн. графа $E = \{(a, b) \mid a \in V_1, b \in V_2\}$
то G - полный двудольный граф ($K_{p,q}$, $|V_1| = p$, $|V_2| = q$)

Q Как определить двудольность?

A Выделить все различия, но зрячко

Теорема структурная x-теризация двудольных графов

G - двудольный $\Leftrightarrow G$ не содержит нечетные циклы

Поехали покруче!

Теорема

След. упр-я для графа G равносильны:

1. G - двудольный
2. в G нет циклов неч. длины
3. в G нет простых циклов неч. длины

Д-во: 1 \Rightarrow 2

Пусть G - двудольн. с некоторыми различиями, $C = x_1 x_2 \dots x_k x_1$ - цикл длины k в G
 $x_i = 1, \dots, k-1$ x_i и x_{i+1} смежны \Rightarrow находятся в разных полках
т.е. одна полка - неч. индексы, а другая - чёт.

но x_k и x_1 тоже смежны \Rightarrow смежны быть в разных полках $\Rightarrow k$ - чёт.

2 \Rightarrow 3 очевидно

3 \Rightarrow 1 G - граф без прост. циклов неч. длины

Граф, в к-тн какои-каки св-ти двудол. граф, тоже двудольный

Постоянно можем считать, что G - связн.

Фикс. $a \in V(G)$. Д-мо, что в смежных $x, y \in V(G)$: $|d(a, x) - d(a, y)| = 1$

Преимущество: $d(a, x) = d(a, y) = t$, тогда:

x_1, \dots, x_t - кратч. путь из a в x

y_1, \dots, y_t - кратч. путь из a в y

$x_t = y_t = a$

$x_1 = y_1$ и $x_2 \neq y_2$ $\forall i > 1$

$\Rightarrow \exists k: x_k = y_k$ и $x_i \neq y_i \quad \forall i > k$

но тогда $x_k y_{k+1} \dots x_t y_t \dots y_1 y_k$ - прост. цикл длины $2(t-k)+1$ - неч.

против-е $\Rightarrow d(a, x) \neq d(a, y)$

Возьмём $d(a, x) < d(a, y)$:

x_1, \dots, x_t - кратч. из a в $x \Rightarrow x_1 \dots x_t y$ - кратч. из a в y

$\Rightarrow d(a, x) = d(a, y) + 1$



Обозн. A - мн-во всех верш. таких, что р-е из них от a - чёт

B - мн-во верш. с неч. расст-ем от a

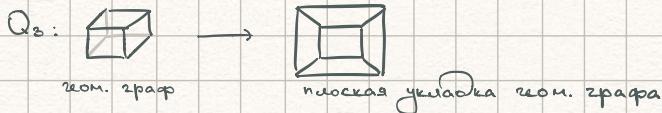
$\Rightarrow \forall e \in E(G)$ один конец окажется в A , другой в $B \Rightarrow$ двудольный

Опр $G \rightarrow A(G) \rightarrow$ с.в. и с.з. A . $\{ \lambda_i \}_{i=1}^n$ — спектр графа, где m_i — кратность

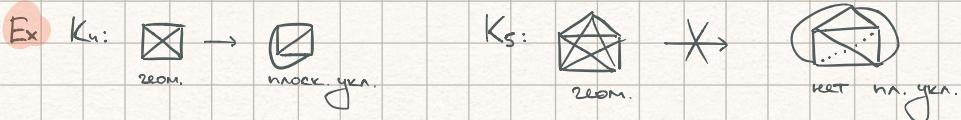
Теорема спектральная х-теризация Эйлеровы графов.

Граф двудоменный \Leftrightarrow его спектр симметричен относительно 0, т.е. если G имеет λ_i , то имеется $-\lambda_i$ при $i=1, n$

Планарные графы



Опр Граф называется **планарным**, если его можно изобразить так, что ни одна пара рёбер не пересекается.



Опр Граф называется **планарным**, если Э его планарная укладка.

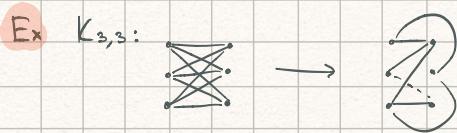
Опр $G(V, E)$ — **однократный**, если $|V|=n$, $|E|=m$.

Опр $G(V, E, F)$ — **планарный**, где $|V|=n$, $|E|=m$, $|F|=f$, где F -мн-во граний

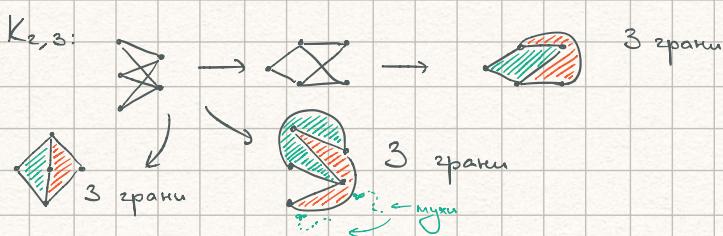
Опр Границу в планарном графе наз. оболоча, офр замкнутыми путями
(это, конечно, не совсем правило, но мы все понимаем, что такое грани)
(или реже: контурами по всем рёбрам)

Утв F состоит из внутр. граний и одной внешней.

Q. Как связаны n, m и f в планарном графике?



→ $K_{3,3}$ не планарен.



Теорема Формула Эйлера

Кол-во граний в любой планарной укладке планарного графа, $|V|=n$, $|E|=m$, k -комн. св., $|F|=f = m-n+k+1 = \chi(G)+1$

Д-во: $k=1$ если нет циклов, то грани одна и $m=n-1$

Пусть есть хотя бы 1 цикл. Возьмём ее C (пр. цикл)

Тогда ее гранище 2x граний (внутри и снаружи C), если удал. е, они соединяются:

$G_1 = G \setminus e$ — плоск. и связн., число вершин то же, -1 рёбр., -1 грани

$G_1 \rightarrow G_2 \rightarrow \dots \rightarrow G_r$ — связн. плоск. график без циклов (т.е. дерево)

с $n-1$ рёбрами и 1 граниью \Rightarrow удалили $r = m-n+1$ рёбр.

\Rightarrow в исх. графике было $m-n+2$ грани \Rightarrow ул. связн. графа пр-ва верна

$k > 1$ у како. комп. св-ти $m_i - n_i + 1$ внутр. граний. Суммируем:

$$(\sum (m_i - n_i + 1)) + 1 = m - n + k + 1$$

одна внеш. грани

упа!

Следствие 1:

Если в плакарн. графике $n \geq 3$: $m \leq 3(n-2)$

Д-во: Если нет цикла, то $m = n - k$ и перв-во выполняется при $n \geq 3$

Рассмотрим. плоск. Г с r гранями, в ктр есть циклы:

Пронумеруем грани от 1 до r. a_i - кол-во ребер у грани i .

т.к. граница како. грани содержит цикл: $a_i \geq 3 \quad \forall i \Rightarrow \sum_{i=1}^r a_i \geq 3r$

С др. стороны, како. ребро \in границе $\leq 2x$ граний $\Rightarrow \sum_{i=1}^r a_i \leq 2m$

$\Rightarrow 3r \leq 2m$. Применив ор-чу Эйлера, получили: $m \leq 3n - 3k - 3 \leq 3n - 6$

Следствие 2:

Если в плакарн. графике $n \geq 3$ верш., m ребер и нет циклов длины 3, то $m \leq 2(n-2)$

Ex $K_{3,3}$ не выполн-ко \Rightarrow не плакарен