

08.04.20

Лекция 9

# Конденсация определителей и тождество

Льюиса Кэрролла

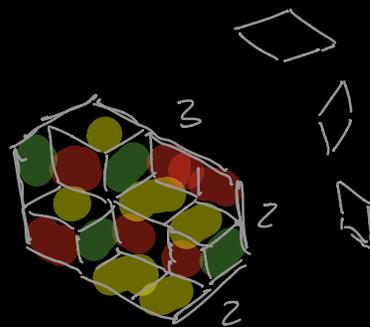
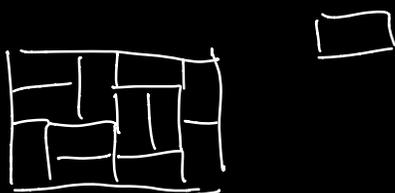
Теор.  $A \in \text{Mat}(n)$ ,  $M = \det A$

$M_i^j$  - минор, получ. вычерк.  $i$ -й строки  
 $j$ -ю столбца

$$M \cdot M_{11}^{nn} = M_1^1 M_n^n - M_1^n M_n^1$$



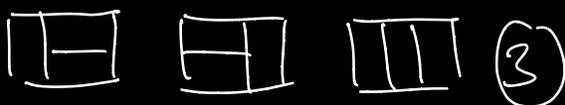
"Геометрическая конденсация"

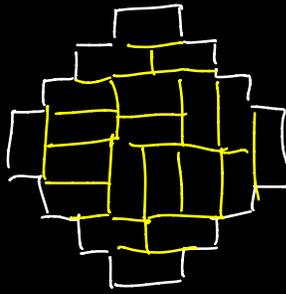


Вопрос: сколько существует разбиений данной фигуры на доминошки?

lozenge tiling  
заполнение ромбиками

К.В.  $\left[ \begin{array}{c|c} \frac{1}{2} & F(n-1) \\ \hline & \end{array} \right]_2$   $\left[ \begin{array}{c|c} \frac{1}{2} & F(n-2) \\ \hline & \end{array} \right]$

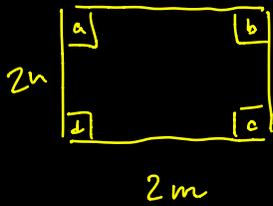




Вопрос: сколько способов  
можно разбить  
азт. бриллиант  
пор.  $n$  на домики?

Азтекский  
бриллиант

(aztec diamond)



Пусть дан прямоугол.  $2n \times 2m$ ,  
 $a, b, c, d$  - его углы  $F$ .

(или, более общим образом, 4 клетки  
на шахм. доске, идущие в поp  $a, b, c, d$ .  
причем  $a, c$  одного цвета,  
 $b, d$  другого.

$\bar{F}$

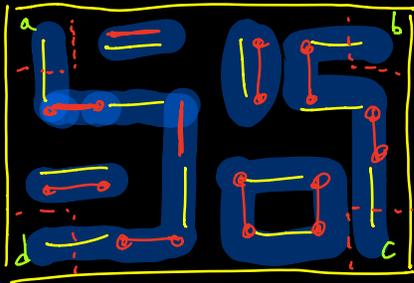
$$F_{a,b} = F \setminus \{a, b\},$$

$$F_{b,c} = F \setminus \{b, c\},$$

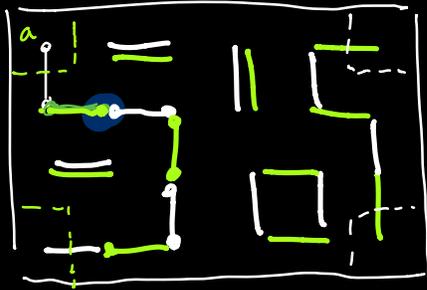
$$F_{abcd} = F \setminus \{a, b, c, d\}.$$

Лемма  $\#F \cdot \#F_{abcd} = \#F_{ab} \#F_{cd} + \#F_{bc} \#F_{ad}$ .

D-во.



Замещение F:  
Замещение F\_{abcd}



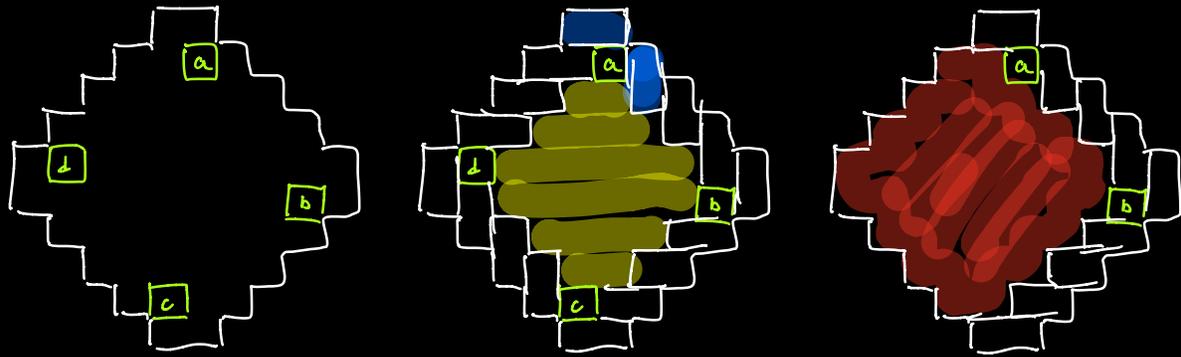
Пар таких замещений:

$$LHS = \#F \cdot \#F_{abcd}$$

из конф. (F, F\_{abcd})

получили (F\_{ad}, F\_{bc}).

либо конф. (F\_{ab}, F\_{cd}).



$\#F = AD(n)$      $\#F_{abcd} = AD(n-2)$      $\#F_{ab} = AD(n-1)$ .  
 $AD(n)$  - число замощений

ацт. дри дмакта нор.  $n$ .

Из леммы:  $AD(n) \cdot AD(n-2) = 2 AD^2(n-1)$ .

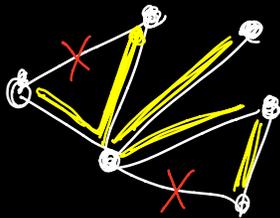
$$\begin{array}{cccc}
 AD(0) = 1 & AD(1) = 2 & AD(2) = 8 & AD(3) \\
 2^0 & 2^1 & 2^3 & 2^6 = 64
 \end{array}$$

Теор.  $AD(n) = 2^{\frac{n(n+1)}{2}} = 2^{\binom{n+1}{2}}$ .

Задача Рассм. замощение вестигуломника на бумаге в  $\Delta$  со сторонами  $a, b, c$ .

Выведите при помощи колдасагна  $q$ -лу Макмагона.

# Остовные деревья в графах и теорема Кэли.



$\Gamma$  - граф

$V(\Gamma)$  - вершины

$E(\Gamma)$  - рёбра

Опр. Дерево - связный граф без циклов.

В дереве

$|V(\Gamma)| - 1$  рёбер

Остовное дерево - это граф  $\Gamma' \subset \Gamma$ ,

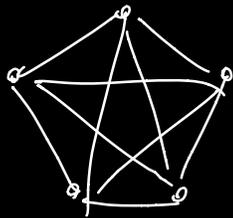
$V(\Gamma') = V(\Gamma)$ ,  $E(\Gamma') \subset E(\Gamma)$ ,  $\Gamma'$  - дерево

(spanning tree).

Вопрос: сколько сущ. остовных деревьев для  $\Gamma$ ?

Сегодня: найдем число остовных деревьев в  $K_n$ .

( $K_n$  - полный граф).



$K_2$  :  $1 = 2^0$  ост. дерево.

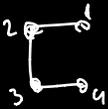


4

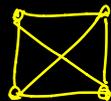


$K_3$

$3 = 3^1$



12



$K_4$

$16 = 4^2$

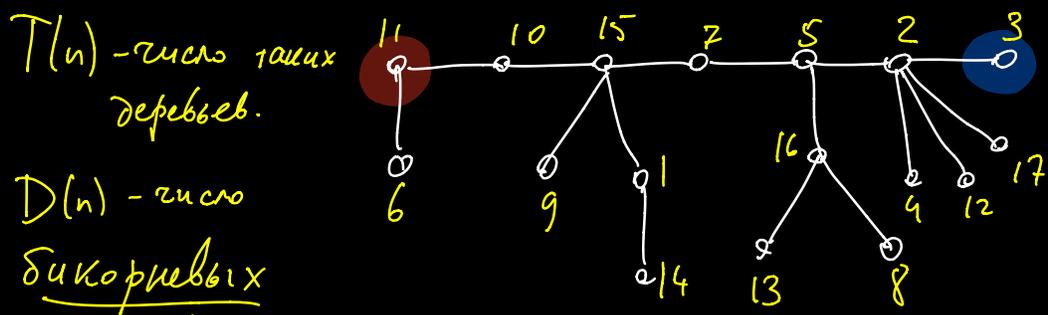


$K_5$

$125 = 5^3$

Теорема Кэми. Число остовных деревьев в  $K_n$  равно  $n^{n-2}$ .

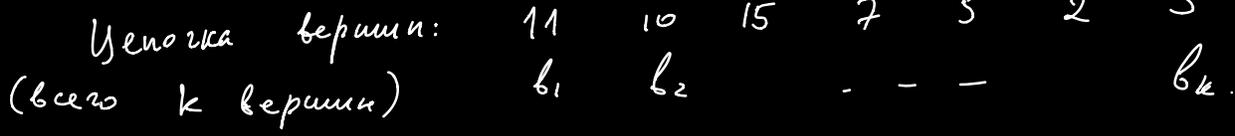
Д-во. (Joyal). Найдём число деревьев с  $n$  пронумерованными вершинами.



Хотим д-во:  $D(n) = n^n = \text{Map}(\{1, \dots, n\}^2)$

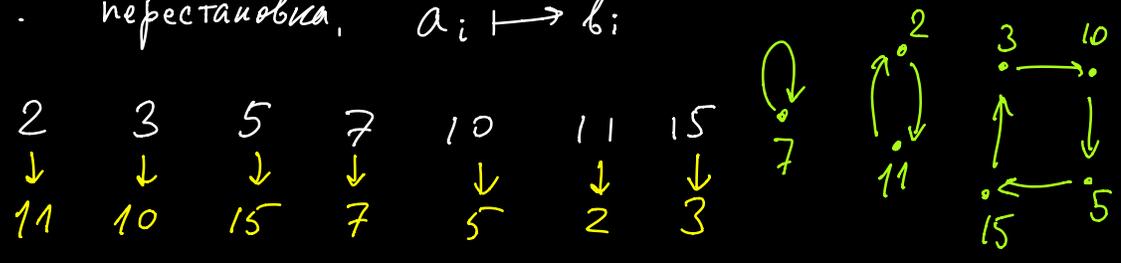
● "начало" (могут совпадать!).

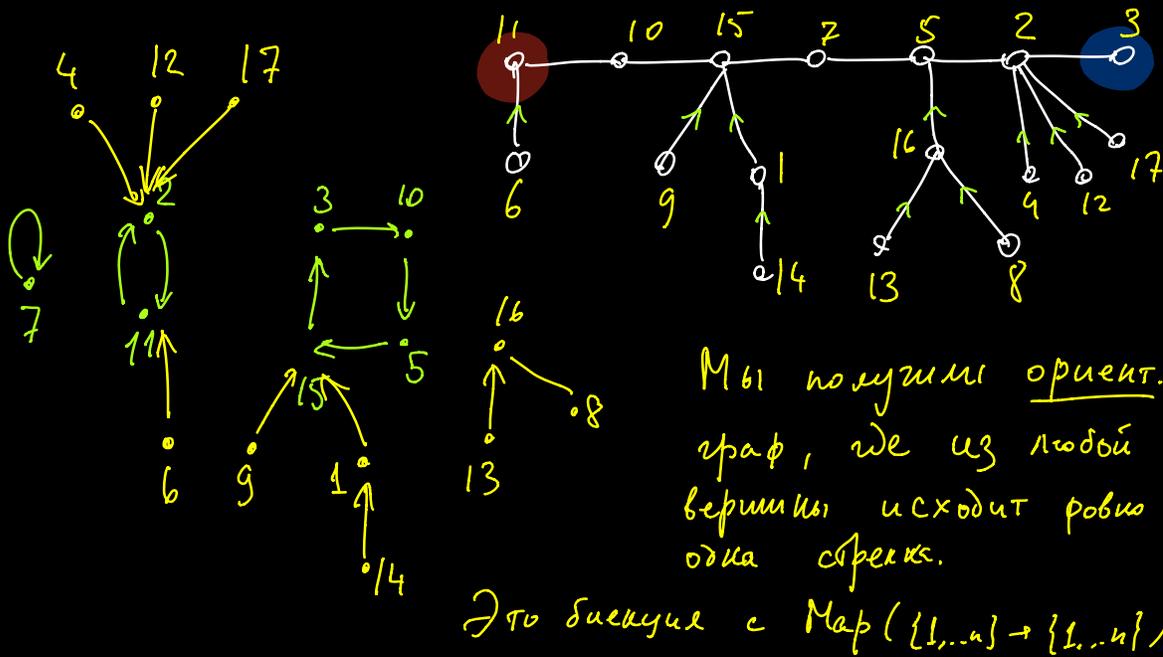
● "конец".



Пусть  $(a_1 < a_2 < \dots < a_k)$  - упорядочение набора  $\{b_1, b_2, \dots\}$ .

$\sigma$ : перестановка,  $a_i \mapsto b_i$





Мы получим ориент.  
 граф, где из любой  
 вершины исходит ровно  
 одна дуга.

Это биекция с  $\text{Map}(\{1, \dots, n\} \rightarrow \{1, \dots, n\})$ .

Тем самым  $D(n) = n^n$ , а  $T(n) = n^{n-2}$ .

