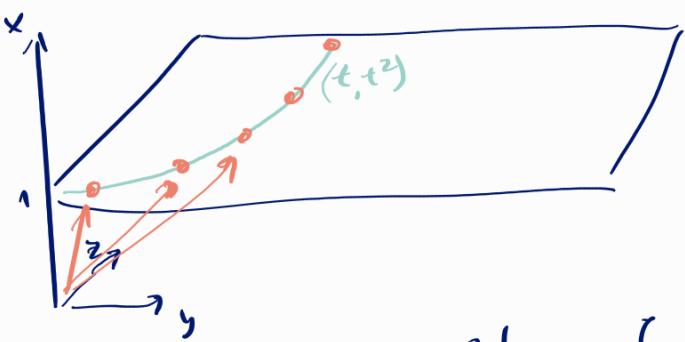


$$Z_{n3} = \sum_{i=1}^n [0, v_i] \quad v_i = (t_1, t_i, t_i^2) \quad t_1 < \dots < t_n$$

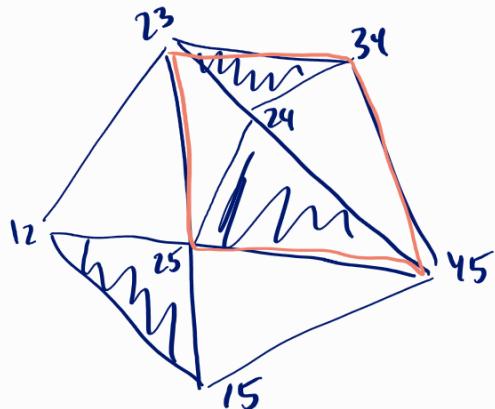


$$H_k = \left\{ (k, y, z) \in \mathbb{R}^3 \mid \begin{array}{l} y \in \mathbb{R} \\ z \in \mathbb{R} \end{array}, k \in \mathbb{N} \right\}$$

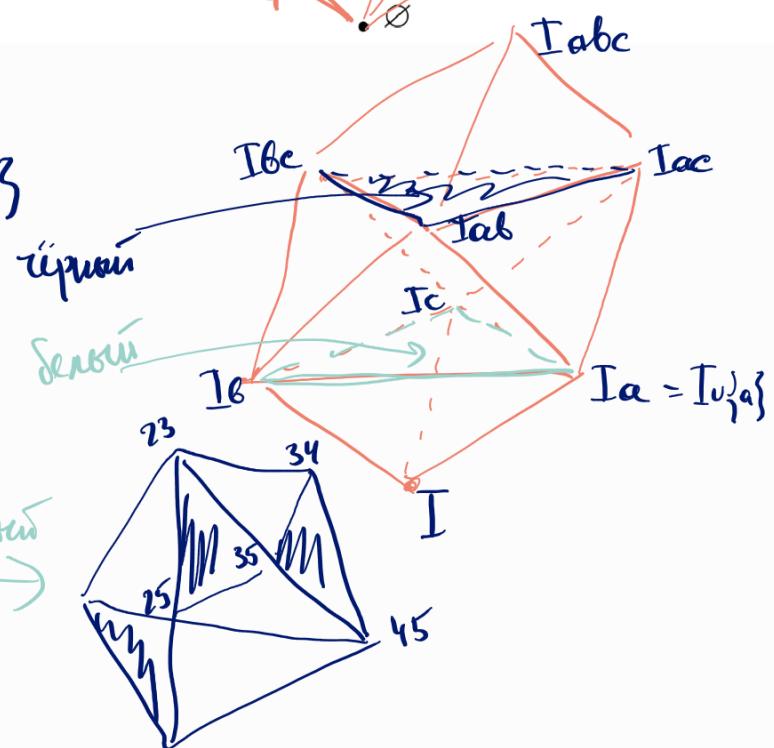
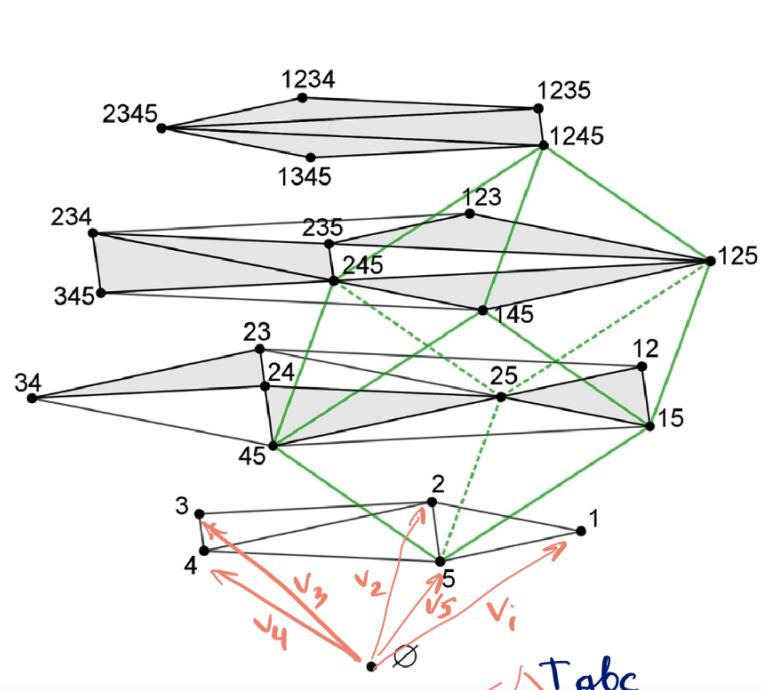
Время залогования поиска

$$\longleftrightarrow I_C[n] = \{1, \dots, n\}$$

$$v_I = \sum_{i \in I} v_i$$



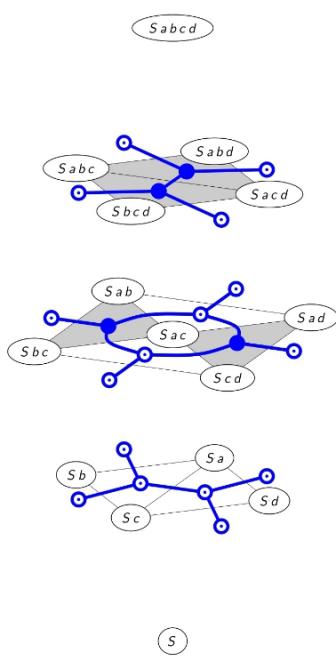
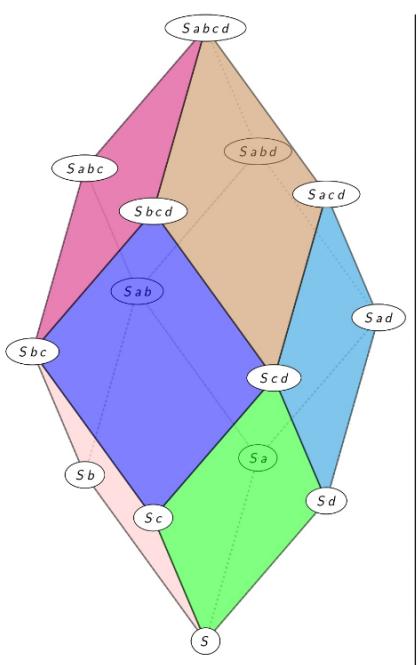
квадратичный
мин



рекуррентный

квадратичный
мин

линейный
мин

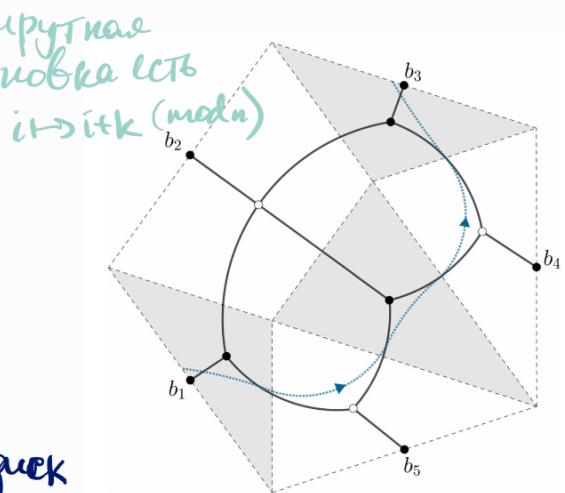


$\xleftrightarrow{(M3)}$

$\xleftrightarrow{(M2)}$

$\xleftrightarrow{(M1)}$

Плабик типа (n, k) — серёзнее
зонотропного разбиения $H_k \cap \mathbb{Z}_{n,3}$
(planar biecored)

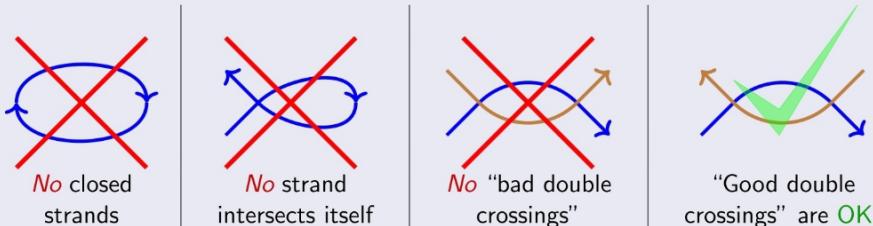


Оригинальное определение А. Постникова
(trivalent reduced plabic graph)

Плабик — плоский граф, вложенный в диск
и градиентных вершин степени 1
внутренние вершины тривалентные
раскрашены в чёрный/серый

Definition (Postnikov (2007))

A plabic graph is *reduced* if it contains:



Маршрут —
путь в плабике
в белых верн.
изогородка налево
в чёрных — направо

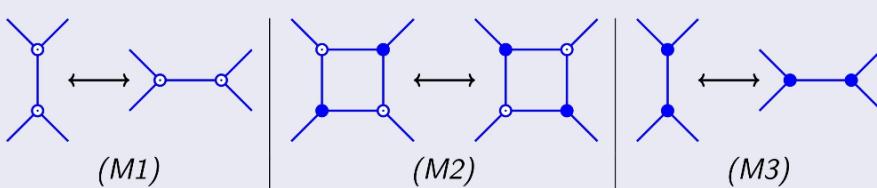
Можно рассматривать
двудоменные плабики

(факторно \sim)
 $T_1 \sim T_2$ если их можно
сделать из одинаковых
чёрных/белых фрагментов

Утб. Маршруты перестановок
не меняются при флипах

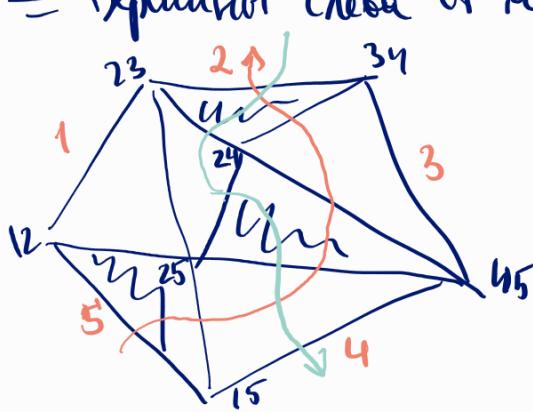
Theorem (Postnikov (2007))

Any two (k, n) -plabic graphs are connected by a sequence of moves:



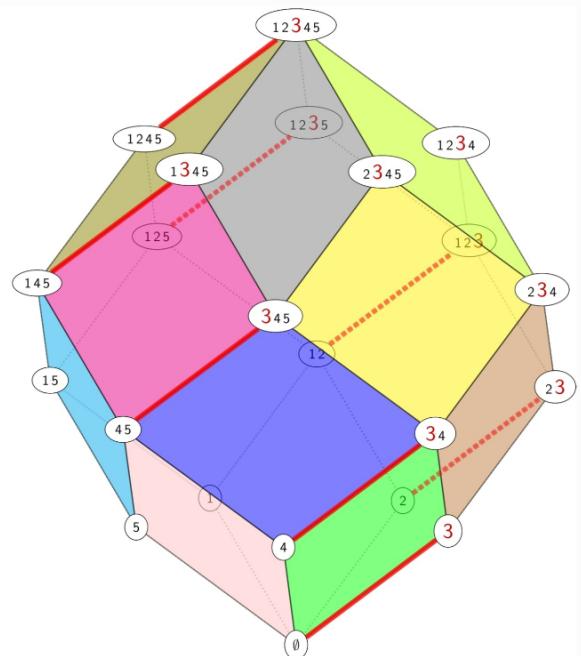
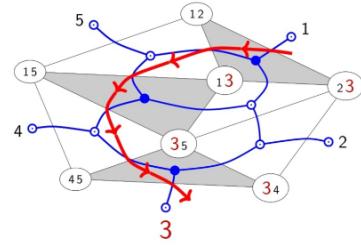
Следует из аналогичной
теоремы для
зонотропных разбиений

Утб. Вершины, содержащие метку i
= Вершины слева от маршрута $j \rightarrow i$



Эквивалентность
опр. Постникова и
опр. через зонотрон
причаге. П. Гаханишвили (2017)

Достаточно проверить
что "общийный провод"
трансверсалы V_K ,
отделен вершине,
содержащие вершины
и вершины, не
содержащие вершины

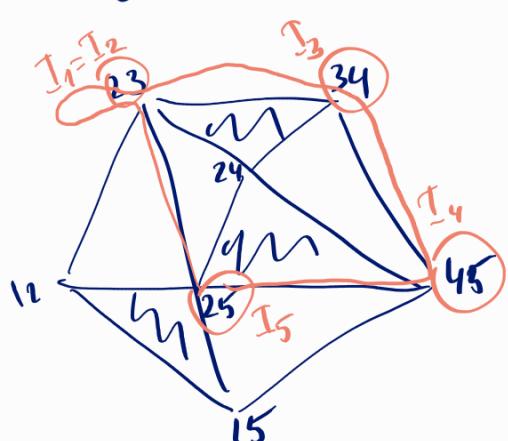
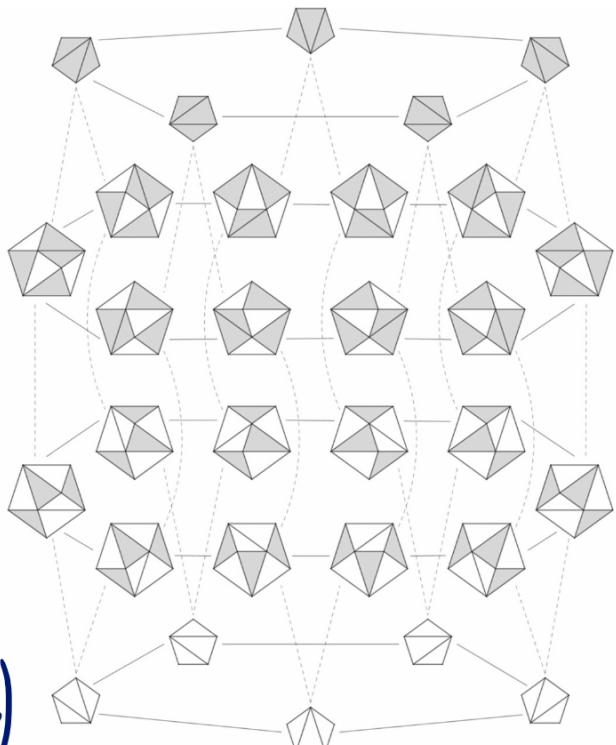


Цикл фризов в $\Sigma_{5,3}$



5-угольники и 10-угольники
во фризах пятиков

Они порождают все фризы
соотношения (вместе с трех.
4-угольниками коммутирующих фризов)



Графическое описание $I = (I_1, \dots, I_n)$

I_1, \dots, I_n — k -элем. подмнож. $[n]$

$i \in I_i$ и $i \notin I_j$ и тогда $I_{i+1} = I_i$
 $i \in I_i$ и $i \notin I_j$ и тогда $I_{i+1} = (I_i \setminus \{i\}) \cup j\}$

Украшенная перестановка $\pi^*(\omega)$:

$i \mapsto j$ если $i \in I_j$
 $i \notin I_j$

↓
перестановка, у которой
некоторые пары покрашены
в два цвета

$i \mapsto i$ покрашена
в один из двух
цветов в завис. от
 $i \in I_j$ или $i \notin I_j$

(Симметричность управляемой перест. $\pi^*(\mathcal{I})$) = k

Ул. Соответствие $\mathcal{I} \mapsto \pi^*$ — Биекция

Плоск. (приведённой, триангуляции) — односвязные
и рёбер внутрь
фиксир. ожерелья

(в рамках всевозможных (n, k) -плоск.

в которых это ожерелье присутствует)