

Мотивировка:

1. Описание важных поломательных матриц.
2. Вычисление тензоров передачи  $2^k$  отрицательных вещественных маток Штурма в пространстве полных фразов
3. Комбинаторная задача: для  $\sim 60$  целочисленных последовательностей Синуса

---

Полные поломательности.

Def. Вещественная  $n \times n$  матрица  
полна поломательна, если все ее миноры поломательны.

---

$$\begin{matrix} m_1 & m_2 & m_3 \\ y_1 & y_2 & y_3 \end{matrix} \quad y_i(t) = -\sum_j K_{ij} m_j y_j''(t)$$

Гантмехер-Крейн:  $(K_{ij})$  — осцилляторная.  
⇒ все миноры  $\geq 0$ , а некоторая степень полная поломательна.

Замечание. Все собств. значения осуществляемой матрицы  $\lambda_1 > \lambda_2 > \dots > \lambda_n > 0$ , и в ней собственный вектор имеет в первом  $j-1$  ненулевом элементе  $j$ -й единичном знаке.

---

Вопрос: Если дана вещественная  $n \times n$  матрица, то можно ли определить признаки ее положительности.

Задача. # матриц распределены.

Пример.  $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$  5 матриц

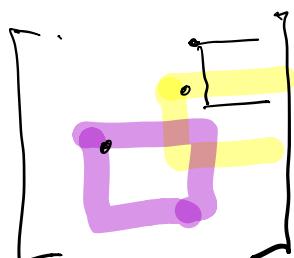
$\det A = ad - bc$  Достаточное условие для положительности

$ad = \det A + bc$  не является, так как

$\Rightarrow a, \det A, b, c > 0 \Rightarrow d > 0$ . # наименее

---

Обобщение на  $n > 2$ .



Рассмотрим  $F_{ij}$  определяющую модуль ячейки. Следовательно, модуль ячейки, расположенной в  $i$ -й строке,  $j$ -м столбце.

Более  $n^2$  элементов.

Утв. Если  $F_{ij} > 0$ , то  $A$  бионе положительна.

Это следствие томдекта known Kappa.

Пример.  $3 \times 3$  матрица:

$$\Phi_1 := \left\{ \Delta_3^3, \Delta_{23}^{23}, \Delta_{123}^{123}, \Delta_2^3, \Delta_1^3, \Delta_3^1, \Delta_{12}^{23}, \right. \\ \left. \ddots, \Delta_3^1, \Delta_{23}^{12} \right\} \leftarrow \text{Реш задач.}$$

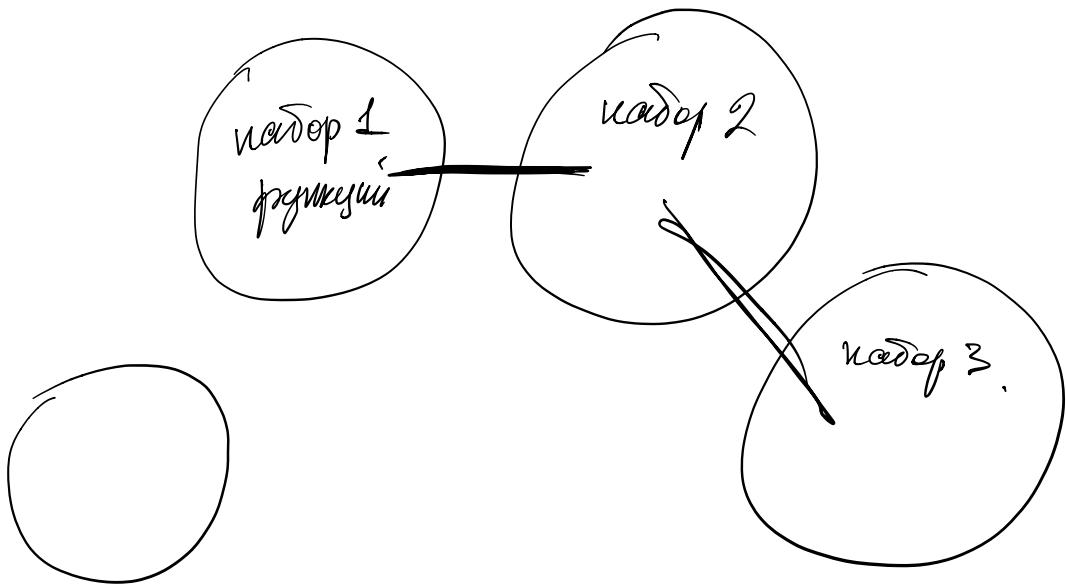
Оказывается есть другие наборы миноров.

например  $\Phi_2$ :  $\left\{ \Delta_3^3, \Delta_{23}^{23}, \Delta_{23}^{13}, \Delta_{13}^{23}, \Delta_1^3, \Delta_3^1, \Delta_{12}^{23}, \right. \\ \left. \Delta_{23}^{12}, \Delta_{123}^{123} \right\}$

$$\Phi_3: \left\{ \Delta_3^3, \Delta_{13}^{13}, \Delta_{23}^{13}, \Delta_1^3, \Delta_3^1, \Delta_{12}^{23}, \Delta_{23}^{12}, \Delta_{123}^{123} \right\}$$

Lewis Carroll's томдекто:

$$\Delta_{13}^{13} \cdot \Delta_{23}^{23} = \underline{\Delta_{13}^{23} \cdot \Delta_{23}^{13} + \Delta_3^3 \cdot \Delta_{123}^{123}}$$



2 набора скеданса, если они  
отмечены только засечкой

$$f \cdot f' = M_1 + M_2$$



Стартовый  
функционал  
и мономы  
от  
функций вспомогательных  
в одинаковых  
каторах.

Рассматриваем сейчас верхне-  
треугольные магниты.

$W = S_n = \text{symme Bemid Tuna } A_{n-1}.$

$$w_0 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ n & n-1 & \dots & 1 \end{pmatrix} - \text{mark. follows by } w.$$

Задокументуємо якое виду є приведеній  
поліноміал  $w_0 = \sigma_{i_1} \sigma_{i_2} \dots \sigma_{i_s}$

$\sigma_{i_j}$  = проста транспозиція.  
 $i_j \leftrightarrow i_{j+1}$

Дж  $n=3$ ,  $s=3$ .

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ & 3 & 2 & 1 \end{pmatrix} = \sigma_1 \sigma_2 \sigma_1$$

$\overset{\circ}{\mathbf{i}}$  = число  $(i_1, i_2, \dots, i_s)$

Розгорнутий верхнє-груповий умовний  
на матриці є приведене  $\sigma_{i_1} \sigma_{i_2} \sigma_{i_3}$

$$\text{матриця } E_{i_1 i_2 i_3}(t_1, t_2, t_3) = \begin{pmatrix} 1 & & & & \\ & \ddots & & & \\ & & \ddots & & \\ & & & t_3 & \\ & & & & 1 \end{pmatrix}_n$$

$$w_0 = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ & 3 & 2 & 1 \end{pmatrix} = \sigma_1 \sigma_2 \sigma_1$$

Приклад:

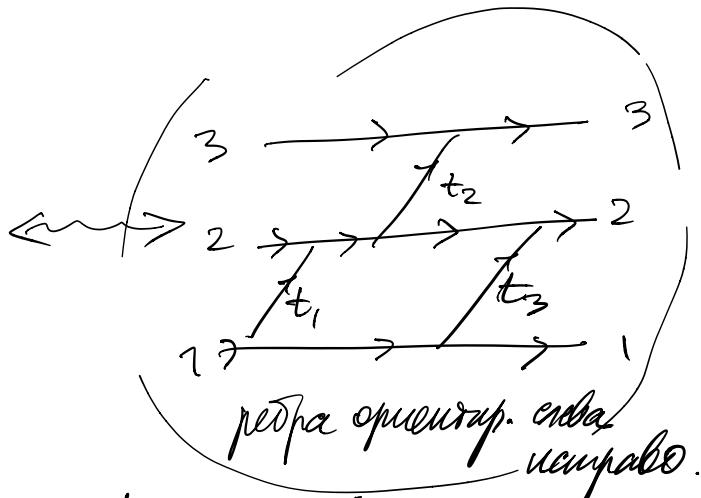
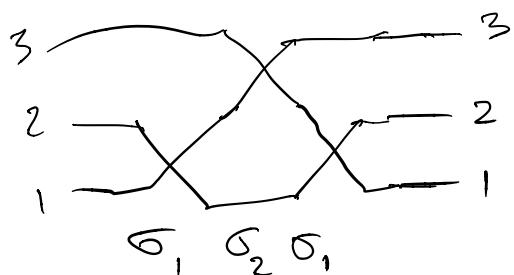
$$\begin{aligned} X &= \begin{pmatrix} 1 & x_{12} & x_{13} \\ 0 & 1 & x_{23} \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & t_1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & t_2 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & t_3 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 1 & t_1 t_2 t_3 & t_1 t_2 \\ 0 & 1 & t_2 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

Замечание. если  $t_1, t_2, t_3 \geq 0$ , то  $X = \text{бесконечность}$

Единств. ненулев.  $2 \times 2$  минор  $\Delta_{12}^{23} = (t_1 + t_3)t_2 - t_1 t_2 = t_2 + t_3$

### Диаграмма исходления.

$$\omega_0 = \sigma_1 \sigma_2 \sigma_3$$



Вес ребра  $= t_i$  если  $t_i$  является  
на ребре, и 1 если  
нигде не является.

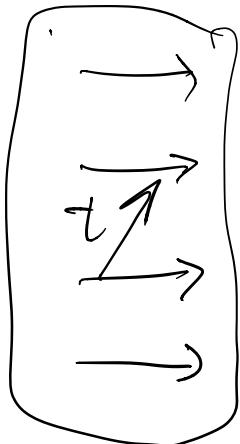
$$\text{вес верт.} = \prod_{e \in \text{верт.}} w(e)$$

Определение гамильтонов циклический метод  
левым исходением и вправо от строки)

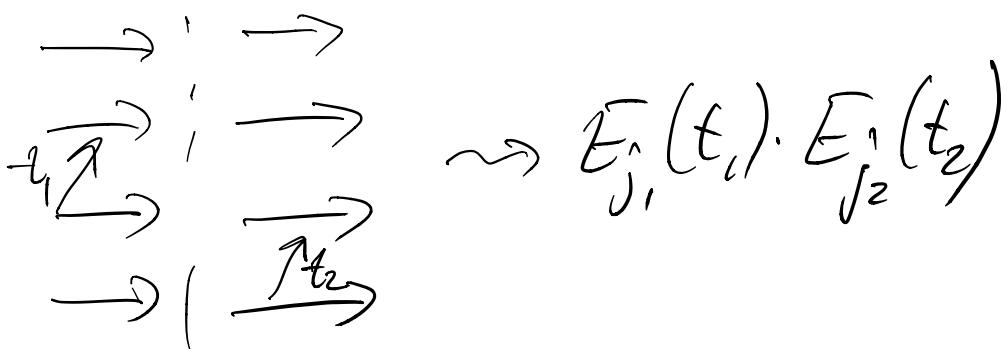
$$M_{ij} = \sum_{\text{ориент. верт. от } i \rightarrow j} \text{вес верт.} \quad \left| \begin{array}{l} M_{ii} = 1 \\ M_{12} = t_1 + t_3 \\ M_{13} = t_1 t_2 \end{array} \right.$$

$$M_{23} = t_2$$

$\Rightarrow X = M = \text{матрица прямых}$   
 $\text{уединений.}$



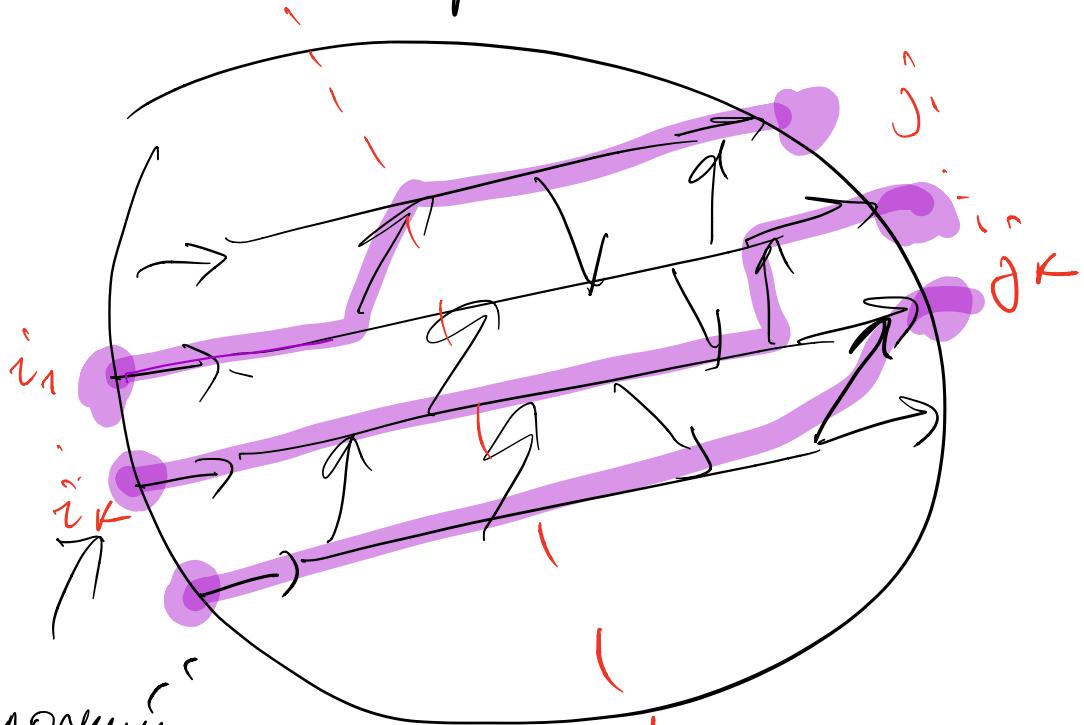
$\rightsquigarrow$  кообр. матр. прям. уединений  
 $E_{ij}(t)$



---

Ранж., если  $t_i > 0$  то модуль  
множ. матрицы прямых уедине-  
ний будет  $\geq 0$ . (существует неотри-  
цательное).

Линия линейки



плоский  
граф с весами на ребрах с различными  
выходами и входами.

$$\text{множ } \Delta_{i_1 \dots i_k}^{j_1 \dots j_k}(ll) = \sum \text{вес погр.}$$

погр. из  $i_1 \dots i_k$  в  $j_1 \dots j_k$

МАТРИЦА ГРАФ. ЧИСЛ.

Хорошее дом. задание  
Док-то линии линейки.

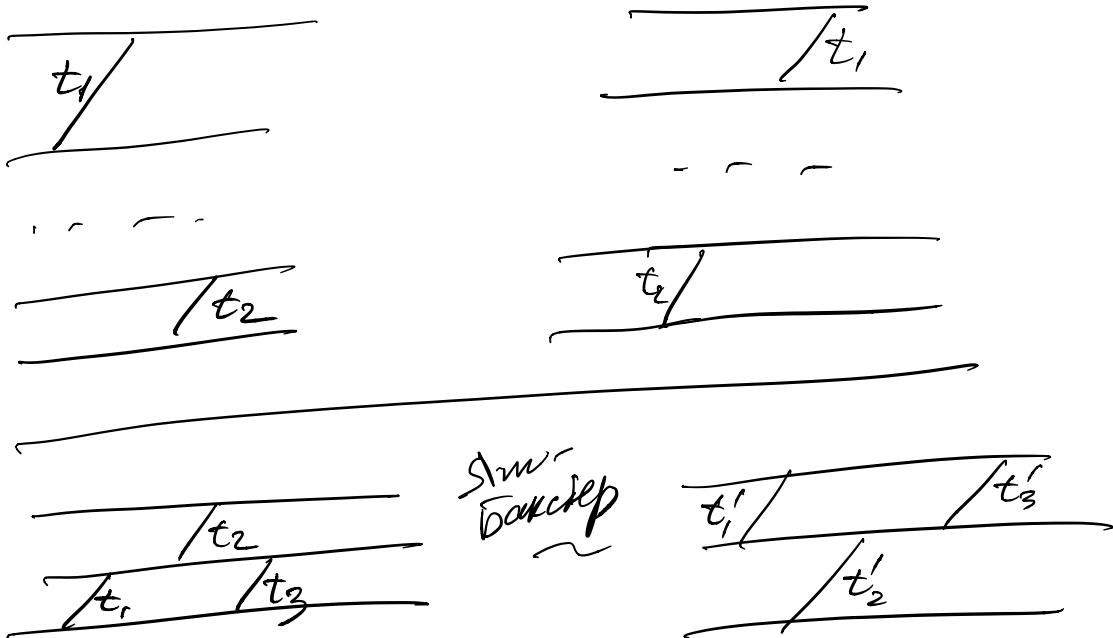
Оп. 2 представление расщеплений  
всех слоев звуков Дика-Бакслера

$$\text{если } \sigma_{i_1} \dots \sigma_{i_k} \sigma_{i_{k+1}} \sigma_{i_k} \dots \sim$$

$$\sim \sigma_{i_1} \dots \sigma_{i_{k+1}} \sigma_{i_k} \sigma_{i_{k+1}} \dots$$

и соответствующие

$$\sigma_i \cdot \sigma_j = \sigma_j \cdot \sigma_i \text{ если } |i-j| \geq 2$$



Замена бесов (движение)  
люстры).

$$t_1' = \frac{t_2 t_3}{t_1 + t_3}$$

$$t_2' = t_1 + t_3$$

$$t_3' = \frac{t_1 t_2}{t_1 + t_3}$$

$$t_1 = \frac{t_2' t_3'}{t_1' + t_3'}$$

$$t_2 = t_1' + t_3'$$

$$t_3 = \frac{t_1' t_2'}{t_1' + t_3'}$$

$$t_1 t_2 t_3 > 0 \Leftrightarrow t_1' t_2' t_3' > 0.$$

Вопрос: допустим задано какое то приведенное разложение в бесов. Который параметров  $t_1, \dots, t_s$ .

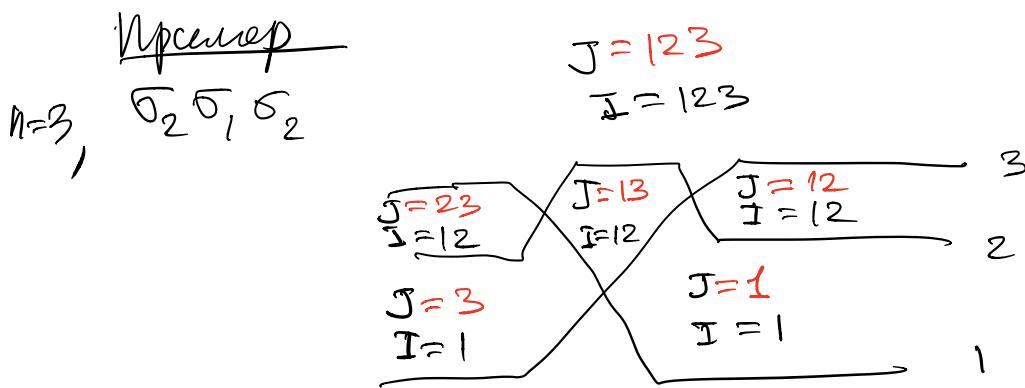
Возьмем другой приведенное разложение (дополнение) в коэф. который параметров  $\tilde{t}_1, \dots, \tilde{t}_s$ .

Как соотносят  $\tilde{t}_1, \dots, \tilde{t}_s$  с  $t_1, \dots, t_s$

Беренсдорф, Роман, Зеленин 1988  
речица процедура и обратные задачи:

$(t_1, \dots, t_s)$   
и прив. слово  $\rightsquigarrow$  матрицу  $M$  ран.  
супремум.

обратная задача: восстановить  $t_i(\text{all})$ .  
одно модное слово.



Оп. Тип матрицы  $X$ .

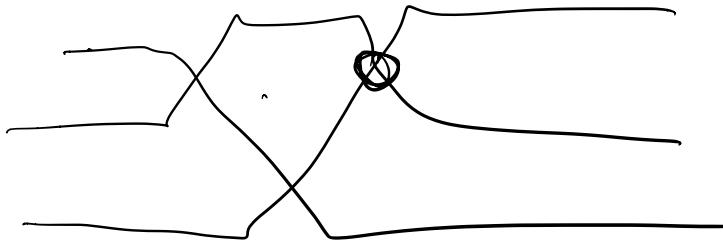
$\chi = \inf \text{матрица } X \text{ есть}$

$$X = (w_0 \ Y^1)_+$$

$$P = P_- D P_+$$

УТБ.  $Y_{ij} = \text{рас. воротенное от } X_{ij}$

Borjanenue der  $t_i$ .



$$t = \frac{M_{bottom} \cdot M_{top}}{M_{left} \cdot M_{right}}$$

$$M = \Delta_I^J(Y)$$

$\underbrace{\phantom{\Delta_I^J(Y)}}_{\text{twist}(X)}$

$M_{left}$        $M_{top}$        $M_{right}$

$\begin{matrix} & J \\ I & \end{matrix}$

$M_{\text{twist}}$ :

$$X = \begin{pmatrix} 1 & x_{12} & x_{13} \\ & 1 & x_{23} \\ & & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{\text{twist } Y} Y = \begin{pmatrix} 1 & x_{23}/\Delta & \frac{1}{x_{13}} \\ & 1 & x_{12}/x_{13} \\ & & 1 \end{pmatrix}$$

$\Delta = \begin{pmatrix} x_{12} & x_{13} \\ 1 & x_{23} \end{pmatrix}$

методика вычисл.