Опр: G — ориентированный граф, $g \mapsto |g|$ — отображение его вершин в целые числа. Если для любого ребра $g_1 g_2$ выполняется $|g_2| = |g_1| + 1$, то G называется градуированным графом.

Опр: Градуированный граф G называется модулярным, если для любых двух вершин g_1, g_2 множества $\{g \mid gg_1, gg_2 \in E(G)\}$ и $\{g \mid g_1 g, g_2 g \in E(G)\}$ либо оба пусты, либо каждое состоит из одной вершины.

Опр: Граф G называется $\boldsymbol{Y}$-графом, если он модулярен и для каждой вершины количество последователей на один больше, чем предков.

Опр: Косая диаграмма — выпуклое конечное подмножество решетки $\mathbb{Z}^2$ с градуировкой $|(x, y)| = x + y$. Внимание! Тут подразумевается другое понятие выпуклости, которое можно воспринимать так: косая диаграмма должна являться объединением клеток 1×1.

//Далее косая диаграмма всегда обозначается S

Опр: Верхняя и нижняя границы косой диаграммы S определяются формулами:

$$\partial_+(S) = \{(x, y) \in S : (x, y+1) \wedge (x+1, y) \wedge (x+1, y+1) \notin S\}$$

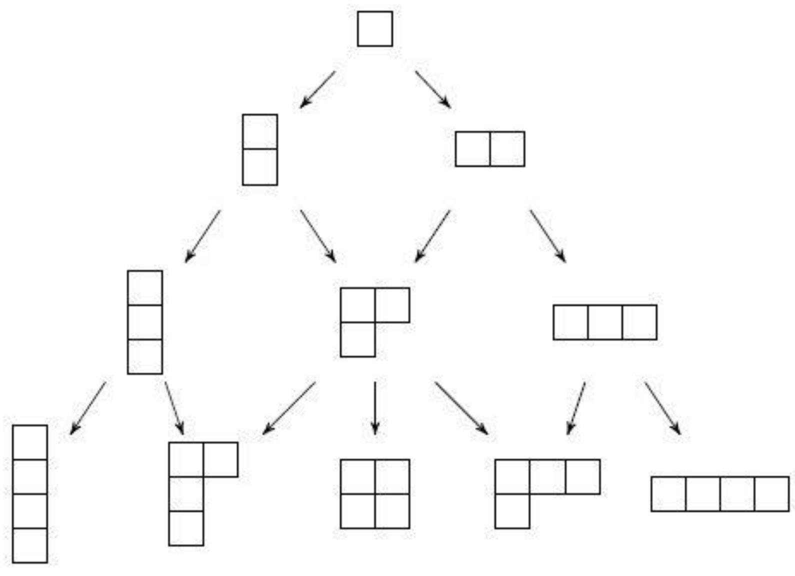
$$\partial_-(S) = \{(x, y) \in S : (x, y-1) \wedge (x-1, y) \wedge (x-1, y-1) \notin S\}$$

Основные примеры графов, которые рассматривались в докладе:

1. *Граф Юнга* **У**

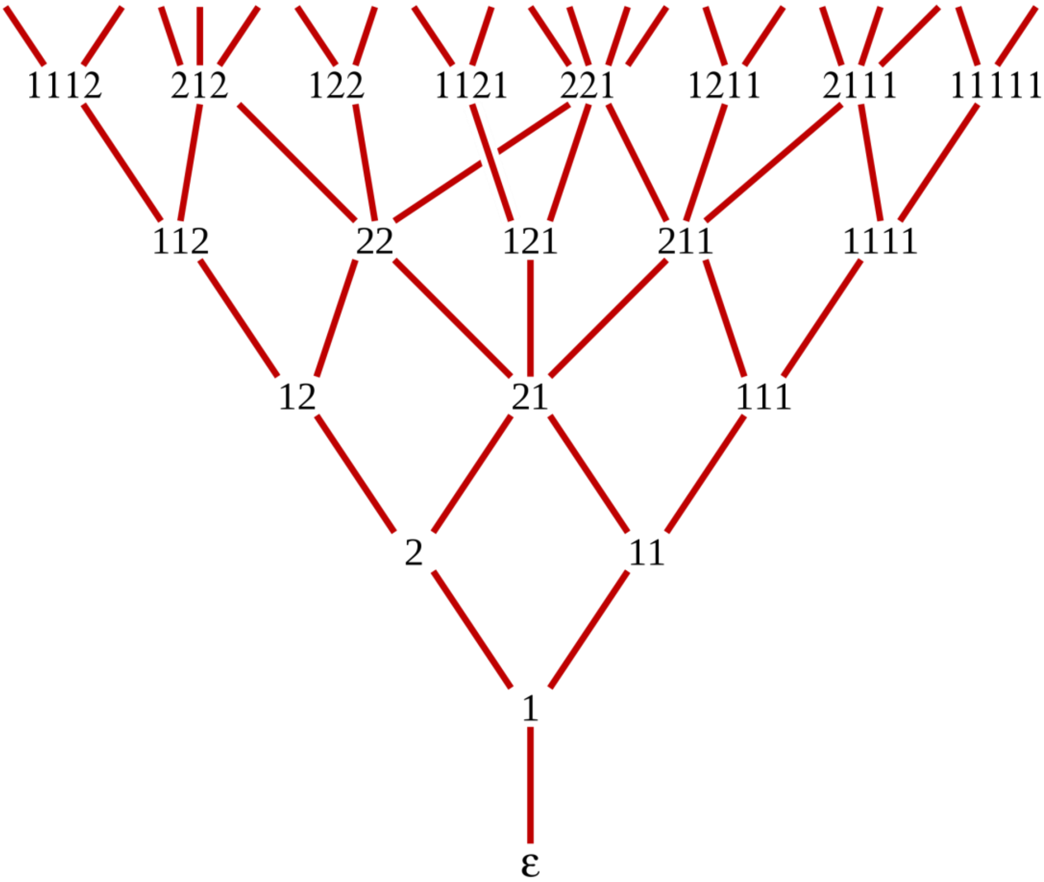
   Вершины — диаграммы Юнга.

   Последовательности $\lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \cdots \geq \lambda_n$ соответствует диаграмма Юнга, у которой n строк, в i-ой строке λ_i клеток, клетки выравнены по левой стороне. Градуировка — количество клеток. Предки — диаграммы Юнга, которые могут быть получены удалением одной клетки.



2. *Граф Юнга-Фибоначчи* ***YF***

Вершины — конечные слова в алфавите $\{1,2\}$. Градуировка — сумма цифр. Слову g предшествуют слова, которые получаются из g удалением первой единицы, а также все слова, которые получаются заменой любой двойки, состоящей перед первой единицей, на 1.



__Лемма:__ Графы ***У*** и ***YF*** являются $\boldsymbol{Y}$-графами.

__Опр:__ <u>Ростом</u> будем называть отображение $grow: T \to G$ одного градуированного графа в другой такой, что:

$$t_1 t_2 \in E(T) \vee t_1 = t_2 \Rightarrow grow(t_1)grow(t_2) \in E(G) \vee grow(t_1) = grow(t_2)$$

Такое отображение может склеивать две связанные вершины в одну.

__Опр:__ <u>Обобщенная перестановка</u> σ — это конечное множество клеток диаграммы S (никакие две из них не лежат в одной строке или столбце).

Обычный RSK устанавливает соответствие между множествами двустрочных лексикографических упорядоченных массивов и парами таблиц Юнга (или другой вариант формулировки: RSK связывает с любой перестановкой пару путей в графе Юнга). Обобщенный RSK верен не только для графа Юнга, но и для любого модулярного графа. Его связь с обычным RSK: обобщенный можно конкретизировать для графа Юнга и получить классическое соответствие.

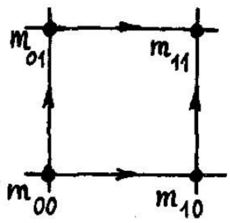
Сейчас будет *очень кратко* сформулировано обобщенное RSK-соответствие для модулярных графов, ибо для того, чтобы сформулировать его хоть немного подробнее, потребуется в два раза больше определений ☹. В целом, я надеюсь, что Гиршу хватит только теоремы ниже, ибо и так достаточно сложно вышло.

Теорема (Обобщенное RSK-соответствие для модулярного графа G):

Пусть S – косая диаграмма. Тогда обобщенное RSK-соответствие – это сквозное отображение, сопоставляющее произвольному росту $\partial_+(S) \to G$ обобщенную перестановку.

<u>**Опр:**</u> Пусть S – косая диаграмма. Тогда рост $grow: S \to G$ называется <u>двумерным</u>.

<u>**Опр:**</u> Двумерный рост $M: S \to \mathbb{Z}$ называется <u>полумодулярным</u>, если значения $m_{00}, m_{10}, m_{01}, m_{11}$, которые он принимает в вершинах произвольной клетки диаграммы S, связаны неравенством $m_{00} + m_{11} \geq m_{01} + m_{10}$.



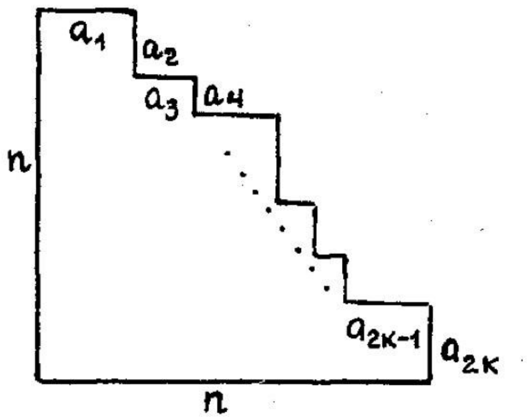
<u>**Опр:**</u> Если $grow: T \to G$ – рост, то отображение $t \mapsto |grow(t)|$ является ростом $T \to \mathbb{Z}$, называется <u>модулем роста</u> $grow$ и обозначается $|grow|$.

Теорема (Обобщенное RSK-соответствие для $\boldsymbol{Y}$-графа G):

Пусть G является $\boldsymbol{Y}$-графом, S – косая диаграмма. Тогда существует биективное соответствие, сопоставляющее каждому росту $grow^+: \partial_+(S) \to G$ пару $(grow^-, M)$, состоящую из роста $grow^-: \partial_-(S) \to G$ и полумодулярного роста $M: S \to \mathbb{Z}$, сужение которого на $\partial_-(S)$ совпадает с $|grow^-|$.

Теорема (если Вы устали читать, а Вы устали, то на нее точно можно забить):

Пусть диаграмма S имеет вид:



(Рядом с каждым отрезком указана его длина).

Количество неориентированных замкнутых путей в $\boldsymbol{Y}$-графе G, начинающихся в нуле графа и имеющих следующую структуру: a_1 ребер “вверх” (в направлении ориентации графа G; напомню, что G ориентированный граф), затем a_2 ребер “вниз” (против ориентации графа), далее a_3 ребер “вверх” и т.д. равно числу n-клеточных перестановок, состоящих из клеток диаграммы S.