

- 0
- 1 $\text{codim} = \text{число входящих ребер}$
- 2 в большом графе
- 3
- 4 $\text{CH}_T^*(MS)$
- 4 $\text{- ищем базис над } \text{CH}_T^*(pt)$
- 5 $\text{так, чтобы его эл-ты соответ-}$
- 6 $\text{ствовали вершинам, и в соот.}$
- 7 $\text{эл-ты ненулевые многочлены}$
- 8 $\text{стоят } \text{на } \text{вершине}. \text{ В ней ниже ее}$
- 8 $\text{- а в самой вершине стоит}$
- 8 $\text{произведение всех ребер на}$
- 8 входящих ребрах

если v и u стоят $\neq 0 \rightsquigarrow u \in v$

Теорема Лернера

$$MS \hookrightarrow G_2(3, 6)$$

~~$$\text{CH}_T^*(G_2(3, 6)) \rightarrow \text{CH}_T^*(MS)$$~~

$\text{CH}_T^i(G_2(3, 6)) \rightarrow \text{CH}_T^i(MS)$ сюръективно, если $i \in \mathbb{Z}$
(и, на самом деле, это изоморфизм)

и $(\text{CH}_T^i(MS)) \rightarrow (\text{CH}_T^i(G_2(3, 6)))$ инъективно, если $i \in \mathbb{Z}$
(и, на самом деле, это изоморфизм)

пулбэк:

$$X \rightarrow Y \rightsquigarrow \text{CH}_T^*(Y) \rightarrow \text{CH}_T^*(X)$$

$$(f^*(a))_v = a_{f(v)}$$

\rightarrow мы знаем кусок базиса (вершины) - для $i \leq 4$

для нижней половины берем, наоборот, пулфорвард:

$$\text{CH}_T(X) \rightarrow \text{CH}_T(Y)$$

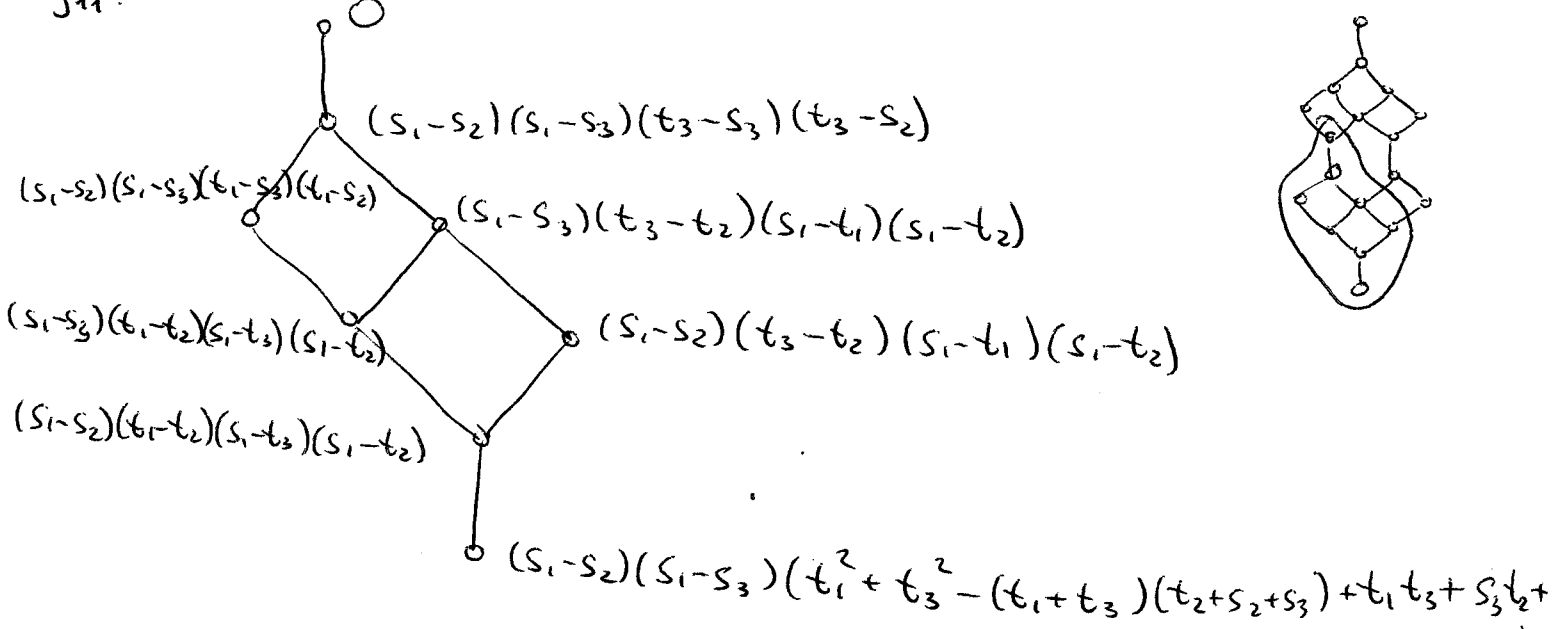
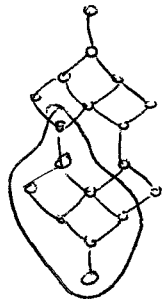
$$(f_*(b))_u = \begin{cases} 0, & \text{если } u \text{ не равно } f(v) \text{ ни для какого } v \\ v_u \cdot (\text{характер, зав. от } v), & \text{если } u = f(v) \end{cases}$$

\forall вершины из \mathcal{P} соединены ^{равно} с одной из двух вышестоящих
 \rightarrow умножаем на лин. многочлен, соотв. этой точке

$$\frac{\text{CH}_T(TY)}{\text{CH}_T(TX)}$$

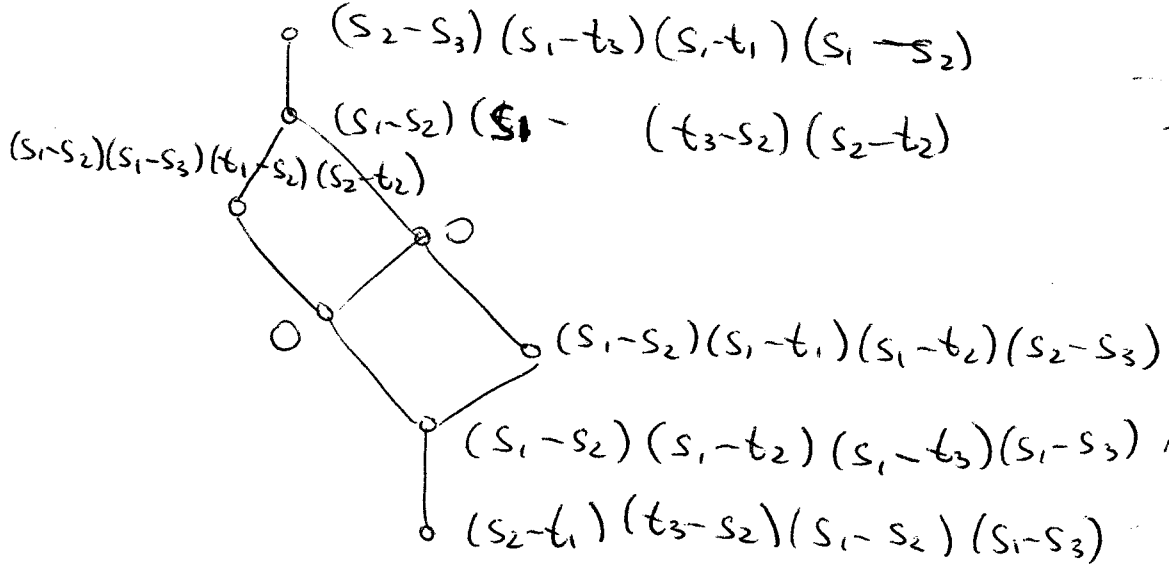
y_{11} : — nonynanet дугаперенурованен us [pt]

ручен 201640
кучон



x_{22} — nonynanet pull-back om us $G_2(3, 6)$

$y_{11} + x_{22}$:



Все они
делятся
на $s_1 - s_2$