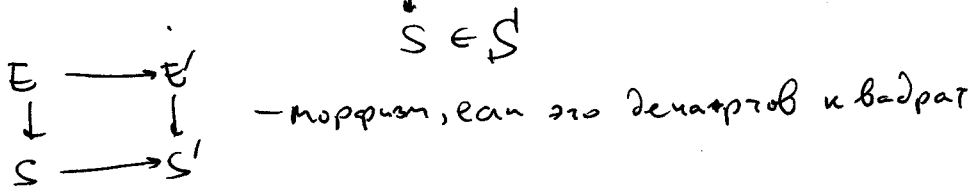


S - базовая категория ($\text{Top}, \text{Sch}/k$)

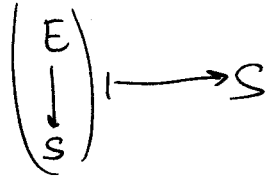
Стэк: $\mathcal{X} \rightarrow S$ с какими-то действиями

Пример G - топ. группа (или алгебра) $S' = \text{Top}$ (или Sch/k)

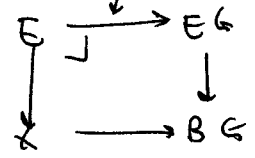
BG - категория: объекты: E - G -торзоры



$BG \rightarrow S'$ - забывающий функтор



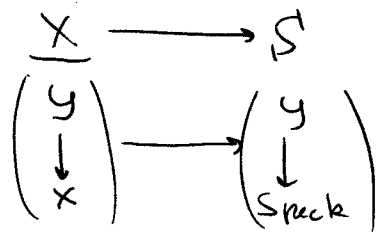
$\forall G$ -торзор E : G -субалгебра $E \rightarrow EG$ - стягиваемое топ. пр-во со свободным G -действием
- pull-back



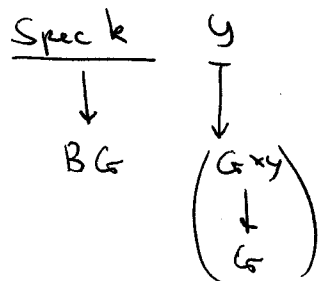
$BG = EG/G$

$BG = \text{pt}/G$ - для стэков

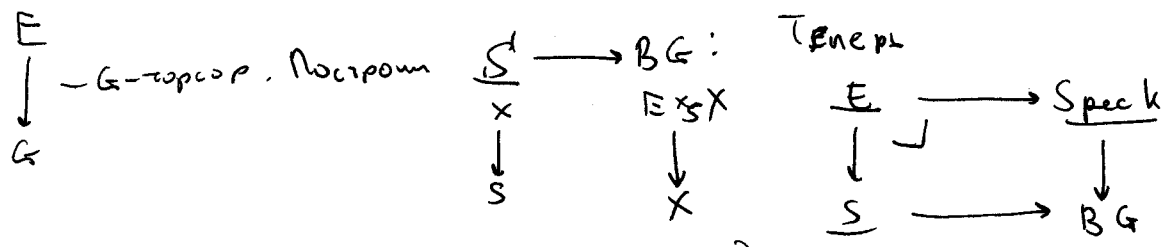
$S' = \text{Sch}/k$ X - схема $\leadsto \underline{X}$ - стэк - это Sch/X



Универсальное расщепление:



Почему универсальное?



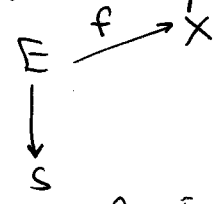
- докажем позже

Пример 2

X — схема, G — алг. группа, $X \curvearrowright G$
 как определить фантор?

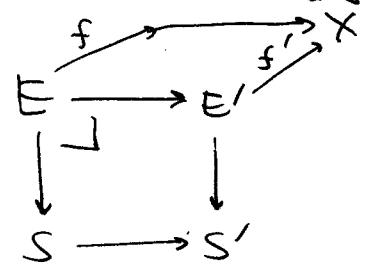
$[X/G]$ — стэк

$\mathcal{O}_B([X/G])$ — это G -торсоры с морфизмом в X

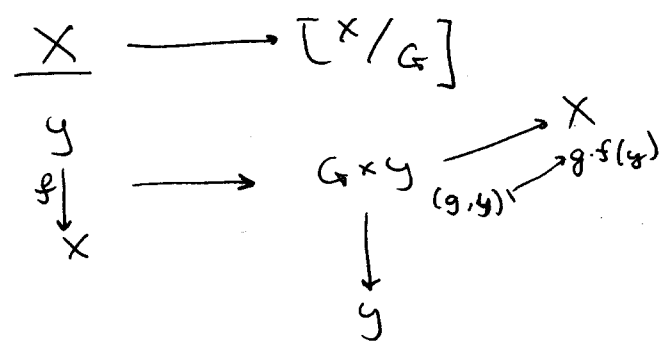


т.е. пары $(\begin{smallmatrix} E \\ \pi \\ S \end{smallmatrix}, f: E \rightarrow X)$
 G -эквивар.

Морфизмы в $[X/G]$:

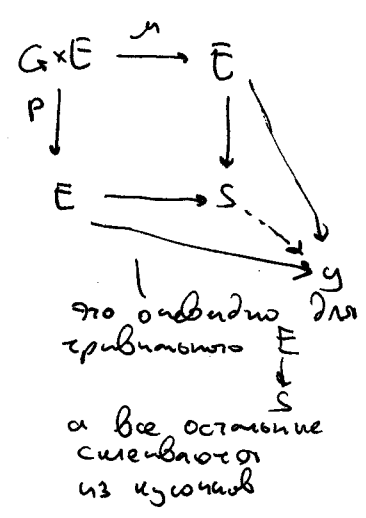
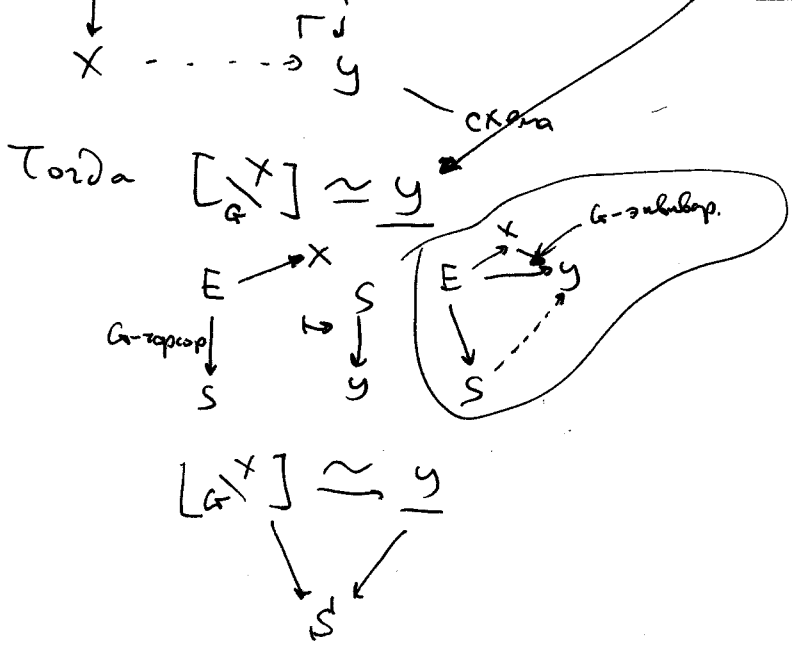


Тогда $BG = [\text{Spec } k / G]$, $[X/le_3] = \underline{X}$

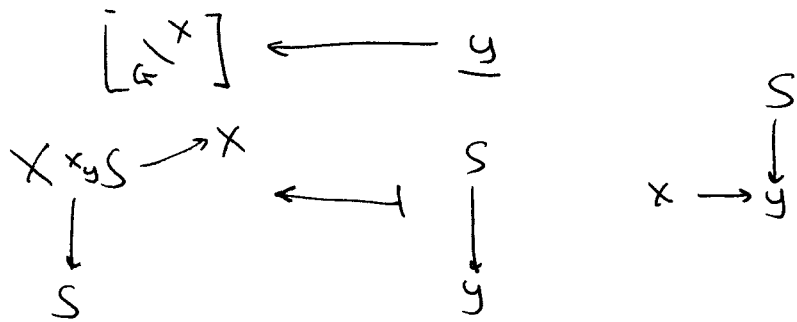


Почему это фантор?

Пусть $G \curvearrowright X$ и означим, что фантор является схемой
 если $X \downarrow y$ — G -торсор (тогда μ — pushout)



В другую сторону:



Пример 3 Пространства модулей

Опр. $S \in \text{Sch}/k$

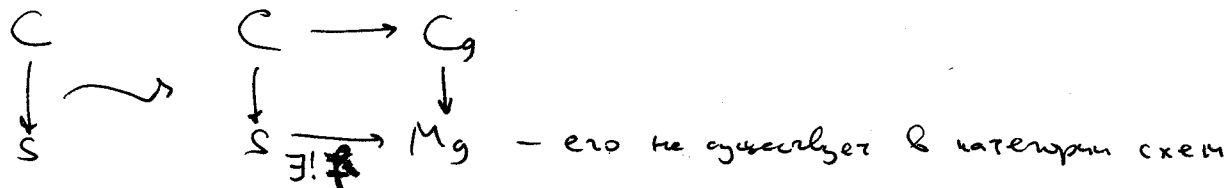
C — семейство кривых рода g над S , если

$$\begin{array}{c}
 C \\
 \downarrow \\
 S
 \end{array}$$

C — над. презент., и слои над замкнутыми точками = кривые рода g

$$\begin{array}{c}
 C \\
 \downarrow \\
 S
 \end{array}$$

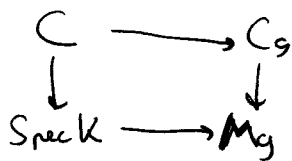
Пр-во модулей — то, что классифицирует все семейства кривых рода g :



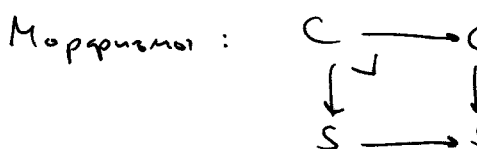
Существует грубое пространство модулей — классифицирует кривые (над 3. точками):

Coarse moduli space M_g :

$$\forall K \text{ — а.з. (мн-во кривых над } \text{Spec } K) \cong \text{Hom}(\text{Spec } K, M_g)$$



Строит M_g : Объекты: семейства $\begin{array}{c} C \\ \downarrow \\ S \end{array}$ кривых рода g

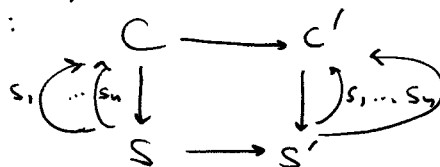


$M_{g,n}$ — кривые с n отмеченными точками, т.е. с n выбранными сечениями:

Универсальная кривая —

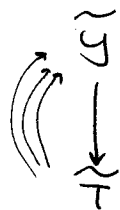
$$\text{это } M_{g,1} \longrightarrow M_g$$

C_g — „тавтологическое расслоение“



Демонстрирующий пример
 Пространство модулей треугольников с упорядоченными вершинами

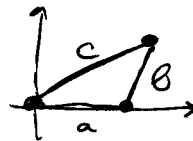
$$\tilde{T} = \{ (a, b, c) \in \mathbb{R}^3 \mid a+b > c, a+c > b, b+c > a \}$$



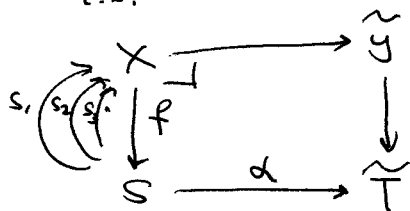
- гл.в. расслоение

$$\tilde{y} \subset \tilde{T} \times \mathbb{R}^2$$

над (a, b, c) висит



Пусть X - семейство треугольников с упор. вершинами,
 S т.е.



$\forall s \in S \quad f^{-1}(s)$ - треугольник

$\alpha: S \rightarrow f^{-1}(s) \cong \text{треугольник} \rightarrow \text{знает } \{a, b, c\}$
 $s_1(s), s_2(s), s_3(s)$
 $\rightarrow \text{знает, где } a, \text{ где } b, \text{ где } c$

Попробуем сделать то же самое без упорядочивания вершин

$$T = \{ (a, b, c) \in \mathbb{R}^3 \mid a+b > c, a+c > b, b+c > a \} / S_3 = \tilde{T} / S_3$$

$$Y = \tilde{y} / S_3$$



- расслоение, которое не подходит:

возьмен в качестве базы S^1

- но это грубое пространство модулей

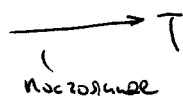


возьмен равносторонний Δ и повернем его при проходе по S^1

ΔX



S^1

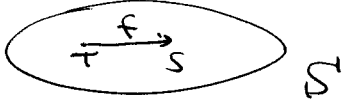
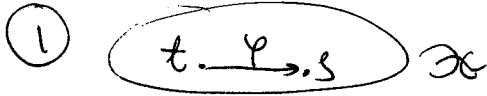


Что же такое стэк?

Требуется, чтобы S было с расслоенными произведениями (например, Sch/k)

$\mathcal{X} \xrightarrow{p} S$ — CFG, если

категория, расслоенная в группах



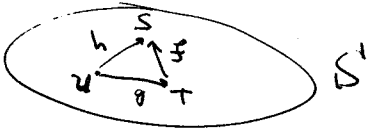
$$\forall T \xrightarrow{f} S$$

$$\forall S \text{ над } S$$

$$\exists T \text{ над } T$$

$$\varphi: t \rightarrow S \text{ над } f$$

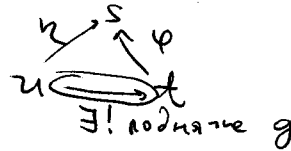
②



$$\forall \text{ треугольников } U \xrightarrow{g} T$$

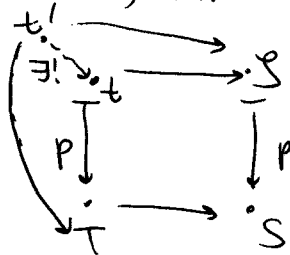
$$\downarrow \quad \downarrow f$$

$U \xrightarrow{h} T$ и $T \xrightarrow{f} S$ частично коммутируют



Из этого следует, что $\forall S \in S$ \mathcal{X}_S — группа

Кроме того, t над T в первой осионе — единственный сток относительно до единственного изоморфизма

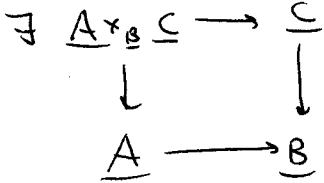


— "pull back" — это тоже следует из аксиом

Стэк обязан быть CFG

Для CFG есть расслоенные произведения:

$\underline{A}, \underline{B}, \underline{C}$ — CFG над базовой категорией S . Тогда



Об $\underline{A} \times_B \underline{C}$ — это тройки

$$(a, c, d: f(a) \xrightarrow{\cong} g(c))$$

$\uparrow \quad \uparrow \quad \downarrow$
 $\text{об } \underline{A} \quad \text{об } \underline{C} \quad \text{в } \underline{B}$

Можно в $\underline{A} \times_B \underline{C}$:

$$\begin{array}{ccc} f(a) \xrightarrow{\cong} g(c) & & (a, c, d) \\ \downarrow & & \downarrow \\ f(a') \xrightarrow{\cong} g(c') & & (a', c', d') \end{array}$$

