

Свойства  $H_{\text{et}}^i(X, \mathbb{Q}_\ell)$ , неканонический изом.  $H_{\text{et}}^i(X, \mathbb{Q}_\ell(n)) \forall n \in \mathbb{Z}$   
 (для ал. замкнутого  $\mathbb{F}$ )

- ①  $H^i(\dots)$  - конечномерны (над  $\mathbb{Q}_\ell$ ) (для любого многообразия  $X/\mathbb{F}$ )
- ②  $H^i \neq 0 \iff 0 \leq i \leq 2d$
- ③ Если  $X$  - гл. проеит. связное  
 $H^{2d}(X) \cong \mathbb{Q}_\ell(-d)$

отождествить можно, если  
 выбрать обр. в  $\mu_n$

и спаривание  
 $H^i(X) \times H^{2d-i}(X) \rightarrow H^{2d}(X)$  невырождено, билинейно

④  $H^s(U \times V) \cong \bigoplus_{i=0}^s H^i(U) \otimes_{\mathbb{Q}_\ell} H^{s-i}(V) \quad \forall U, V$

⑤  $\forall$  гладкого  $X \exists$  функториальные  
 $\mathcal{C}^i: \text{Chow}^i(X) \rightarrow H^{2i}(X, \mathbb{Q}_\ell(i)) \cong H^{2i}(X, \mathbb{Q}_\ell)(i)$

Из функториальности:  
 $\mathcal{C}(Z \wedge Z') = \mathcal{C}Z \cdot \mathcal{C}Z'$

Как из этого выводится формула Лершера?

$f: X \rightarrow X$  - гл. проеит.  
 $\# \Gamma(f) \cap \Delta = \sum (-1)^i \text{Tr} H^i(f)$

Если  $f = \text{Frob}_{\mathbb{F}_q}$ , то пересечение устроено хорошо  
 это соответствует точкам  $X(\mathbb{F}_q) \rightarrow$  их конечное число

Более общая формула:

$f, g: X \rightarrow X$  ("соответствия")  
 $\#(\Gamma(f) \cap^t \Gamma(g)) = \sum_{i=0}^{2d} (-1)^i \text{Tr} H^i(f \circ g)$

$H^*(X \times X) \cong H^*(X) \otimes_{\mathbb{Q}_\ell} H^*(X)$ , условно говоря  
 (следует из (2) и (3))

Более точно, в производной категории

$RH_{\Delta}^*(X \times X) \cong RH_{\Delta}^*(X) \otimes_{\mathbb{L}} RH_{\Delta}^*(X)$  - уже для любого  $\Delta$

Здесь говоря,  $H^*(X) \otimes H^*(X) \cong \text{Hom}(H^*(X), H^*(X)(d))$   
 - ну типа как  $\langle u, v \rangle = \text{tr}(uv^t)$

$\text{id}_M: M \rightarrow M$  - многообразие

$\sum (-1)^i \text{Tr} \text{id}_{H^i(M)} = \chi(M)$  - если она  $\neq \emptyset$ , то  $M$  имеет ненулевых  
 единиц вентуриных полей.  
 Эйлера-хар-ис

6 Слабый Лершец (WL)

7 Сильный Лершец (HL)

Перенесем в середину  $60^x$  годов

Была известна формула Лершеца (для Фробениуса)  $\forall \ell$

$$\#(\Gamma(\text{Frob}_q^n) \cap \Delta) = \sum_{i=0}^{2d} (-1)^i \text{Tr} H^i(\text{Frob}_q^n)$$

$\parallel$   
 $\#X(\mathbb{F}_{q^n})$

$\parallel$   
 $\sum a_{ij}^n$

при этом  $a_{ij} \in \overline{\mathbb{Q}_\ell}$

$\mathbb{Z}/\ell^n \mathbb{Z}$ ,  $\ell \neq p = \text{char } F$ .

для разных  $\ell$   
они совершенно разные

работает  $\forall$  представимо  
(не обяз. над  $\mathbb{Q}$ )  
в общем случае  $H^i$   
компактный носитель

Возник вопрос: может быть, существует теория над  $\mathbb{Q}$

такая, что  $H^*(X, \mathbb{Q}_\ell) = H^*(X, \mathbb{Q}) \otimes \mathbb{Q}_\ell$

Ответ: (Серр) не существует

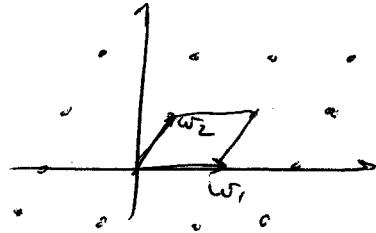
рассмотрим суперэллиптическую эллиптическую кривую над  $\mathbb{F}_q$

$$\mathbb{C} \supset \mathbb{Z}\omega_1 \oplus \mathbb{Z}\omega_2$$

$\parallel$   
 $\omega$

$E$  - эллиптическая кривая

$$\mathbb{C} \cong \mathbb{C}/\omega$$



$$\text{End}_E \supset \mathbb{Z}$$

Если  $\exists \omega$ .

$$\omega\omega = c\omega,$$

то там есть умножение на  $\omega$ .

$\omega E$  - кривая с комплексным умножением.

$\text{End}_E$  хотя бы  $\mathbb{Z}$  двукратно над  $\mathbb{Z}$

$E/\mathbb{F}_q$  - есть еще  $\text{Frob}_q$ , не совершающий ничего из  $\mathbb{Z}$

суперэллиптические - когда  $\text{End}_E$  максимален - четырехкратно

$$(\text{End } E) \otimes_{\mathbb{Q}} \mathbb{R} \cong \mathbb{H}.$$

Для кривых  $\dim$  известно, что  $\dim H^1(C) = 2g_C = 2$   
кривая  $\uparrow$  в нашей ситуации

$$\text{End } E \longrightarrow \text{End } H^1(E)$$

напрямую  $2 \times 2$

$\rightarrow$  это отображение нулевое

$\rightarrow$  полные бардак

$\rightarrow$  нет теории над  $\mathbb{Q}$

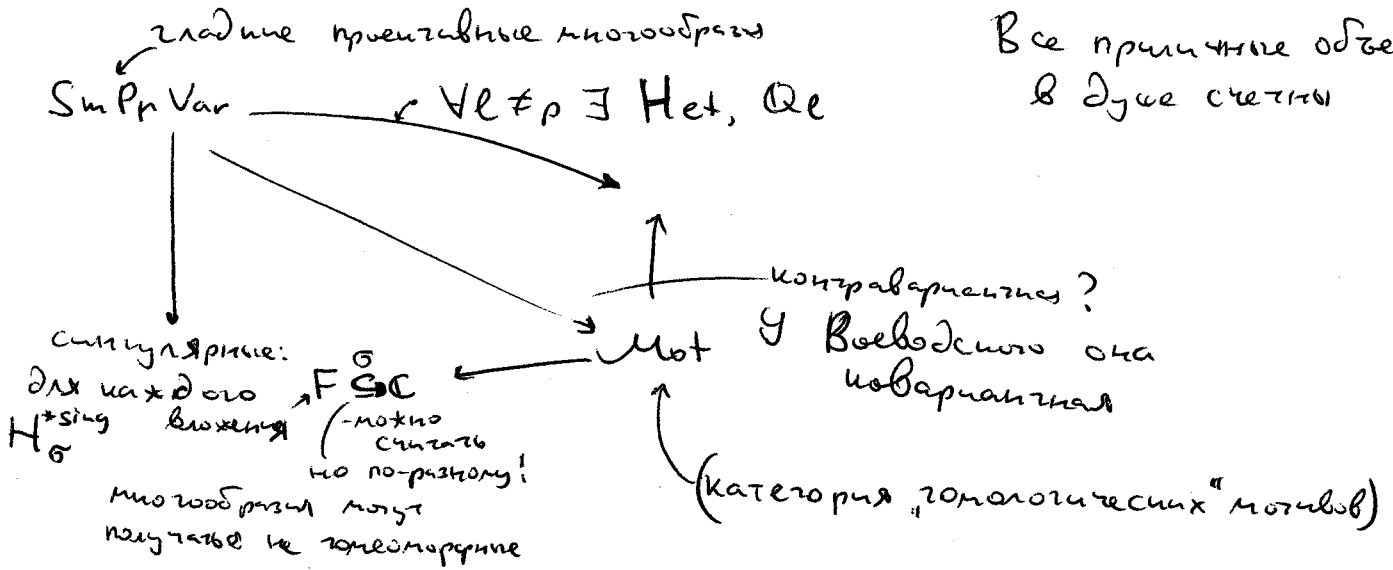
$$(a_{ij})_6 = q^{i/2} \quad i - \text{вес}$$

Упражнение: посчитать эти числа для  $G_m = \mathbb{A}^1 \setminus \{0\}$

Посчитаем:  $q-1$  точек,  $\sum_{i=0}^2$ ;  $q$  имеет вес  $2$ , для  $\dim$  3 или  $+$ , или для  $\mathbb{P}^1$ ,  $1$  имеет вес  $0$  а тут все сводится

Гуманитарное определение мотивов  
 - универсальная коhomологическая теория

Все примитивные объекты  
 в  $\mathcal{D}$  - счетны



Хотелось:  $Mot$ -аделева поупрощена  
 (любой объект -  $\bigoplus$  простых, или:  
 любой морфизм  $f: X \rightarrow Y$   
 $\int_{Int} Z \oplus X' \cong X$   
 $id \downarrow 0$   
 $Z \oplus Y' \cong Y$

$\dim X = d_1, \dim Y = d_2$

$e \in H^{2d_1}(X \times Y), \mathcal{O}_e(d_1)$

↑ задает отображение  $H^*(Y) \rightarrow H^*(X)$   
 называется соответствием

в частности,  
 $e = \mathcal{O}_Z, Z \in \text{Chow}^{d_2}(X \times Y)$

Операции в  $SmProjVar$ :  $\cup, \times$   
 как получить аделеву категорию?

$Mot(A, B) = \sum_{\text{Mor}(A, B)}$  - грубый метод

Вместо этого берут категорию соответствий

$Corn_{rat}$  - эффективные рациональные

$\mathcal{O}b(\dots) = \mathcal{O}b(SmProjVar)$

$Mor(X, Y) = ?$

$Mor(X, \cup_i Y_i) = \bigoplus \text{Chow}^{\dim Y_i}(X \times Y_i)$

rat, hom, num, alg  
 численные  
 |  
 гомотопические  
 |  
 alg - алгебраические

$$\text{Chow}^{d_2}(X \times Y) = \sum \{Z \subset X \times Y \mid \text{codim } Z = d_2\}$$

рациональная  
зуб-суб

alg нам не понадобится

~~alg нам не понадобится~~

т.е. раз. зуб-суб  $\Rightarrow$  ~~рац. зуб-суб~~  $\xrightarrow{\forall H \text{ из списка выше}}$   $H$ -зом. зуб-суб  $\Rightarrow$  числ. зуб-суб

$\text{Corr}_{\text{rat}}^{\text{eff}}$   $\text{Corr}_H^{\text{eff}}$   $\text{Corr}_{\text{num}}^{\text{eff}}$

гомологическая:

$\text{hom}_H$ :  $A \sim B$ , если  $\text{cl}(A) = \text{cl}(B)$  в  $\text{Chow}^i(X) \rightarrow H^{2i}(X)$

числовая:

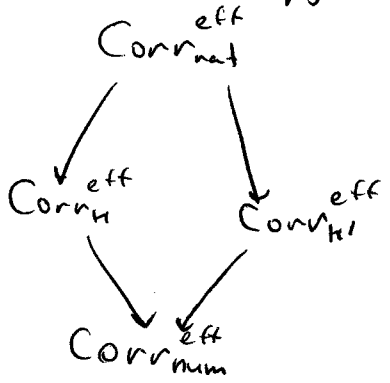
$\text{num}$   $\text{Chow}^i(X) \times \text{Chow}^{d-i}(X) \rightarrow \mathbb{Z}$  - сравнение  
(числ. во точек пересечения)

цикл  $\sim 0$ , если

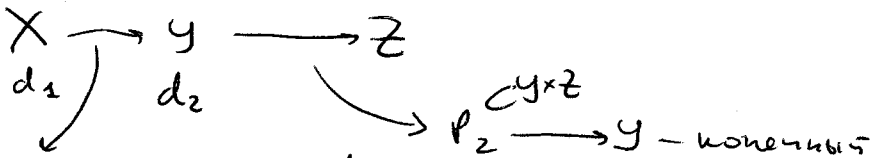
$\text{Chow}^i: \forall \beta \in \text{Chow}^{d-i} \int \alpha \cdot \beta = 0$

$\uparrow$  числ. во точек пересечения

$\rightarrow$  есть аддитивные группы



Какая композиция в Corr?



$P_1 \subset X \times Y, \dim Z = d_1$

задано отображение  $P_1 \rightarrow X$  - можно видеть, что это конечный морфизм

$P_1$  - график многозначной функции

Что такое  $P_1 \circ P_2$ ? Композиция этих многозначных функций

$P_1 \times P_2 \in \text{Chow}(X \times Y \times Y \times Z)$

$X \times Y \times Z \xrightarrow{\text{id}_X \times \Delta_Y \times \text{id}_Z = \varphi} X \times Y \times Y \times Z \xrightarrow{p_1 \times \varphi^*} (P_1 \times P_2)$

$X \times Y \times Z \xrightarrow{pr} X \times Z$

$C_2$  - соответствие из  $X$  в  $X$

и есть  ${}^t C_2$

$$\#(C_1 \cap {}^t C_2) = \sum (-1)^i H_i(C_1 \circ C_2)$$

$$d \in \text{Conn}(X, Y)$$

$$H^*(d) : H^*(Y) \rightarrow H^*(X)$$

(из свойств  $H$ )

Идея в том, чтобы  $i$ -ому слагаемому соответствовал  $i$ -й кусок многообразия - его называют мотивом.

Как резать на куски? Нужна кардизация (псевдоабелианизация)

$$\text{Kar}(\text{Conn}_2^{\text{eff}}) = \text{Mot}_2^{\text{eff}}$$

рациональные мотивы = мотивы  $\mathbb{Q}$ -модулей

Хотим сделать из аддитивной категории (почти)абелеву

Пусть  $\rho \in C(M, M)$  и  $\rho^2 = \rho$

Если  $M$  - бина абелева, то  $M = \text{Ker } \rho \oplus \text{Im } \rho$

Для многообразий такого не бывает

значит, нужно добавить объекты:

$\text{Im } \rho$ , где  $\rho$  - идемпотентный эндоморфизм

$(M, \rho)$

Морфизм  $(M, \rho) \rightarrow (M, \rho')$

$$\text{Kar } C(X, X') = \rho' \circ C(M, M') \circ \rho$$

композиция нигде не дебаеется

Старая категория вкладывается в новую:

$$X \hookrightarrow (X, \text{id}_X)$$

$$\hookrightarrow (X, \text{id}_X) = (X, \rho) \oplus (X, 1 - \rho)$$

коэффициенты? Для Chow группы  $\mathbb{Z}$  (и), но аб-не полупростая категория!

Вместо  $\mathbb{Z}$  берут  $\mathbb{Q}$ , т.е. делают  $\otimes \mathbb{Q}$ . Для мотивов вводится важно кручение, и берут  $\mathbb{Z}$ , а для стандартных типов берут  $\mathbb{Q}$  (для  $\mathbb{Z}$  они неверны)

Примеры

$X$  - многообразие над  $\mathbb{F}_q$

$$\text{Frob}_q : X \rightarrow X$$

Можно ли построить мотивы от  $\text{Frob}_q$ , являющийся идемпотентом? <sup>не тривиальным</sup>

$\rho^2(\text{Frob}) = \rho(\text{Frob})$ . Для  $\text{nat}$  - неизвестно; для  $\text{hom}$  - известно

$$\text{Frob} : \bigoplus H^i(X) \rightarrow \bigoplus H^i(X)$$

цикл  $\Rightarrow 0 \Leftrightarrow$  та отображение нулевой

нужно найти минимальные мотивы этого оператора

берем произвольные хар. мотивы  $H^i(\text{Frob}) - P_i$

если они взаимно св. тогда  $\exists Q_i : Q_i \cdot P_j = 0$  при  $j \neq i$

$$Q_i \equiv 1 \pmod{P_i}$$

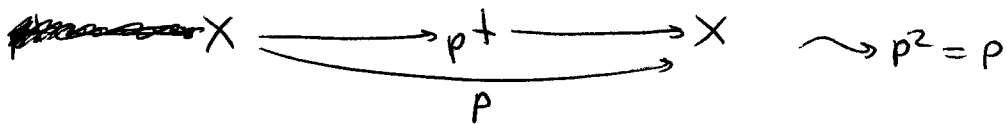
$$Q_i \text{ будет идемпотентом; } \bigoplus Q_i \text{ (Frob)} = \text{id}_X$$

$$\hookrightarrow \text{Mot}_{\text{Nat}}(X) = \bigoplus_i \text{Im } Q_i(\text{Frob}_q(X))$$

$$\text{Mot}(X, Q_i(\Gamma_{\text{Frob}_q}, X))$$

ан. цикл с точностью до р.з. экв-сти, но это не обязан быть идемпотент с точностью до нее.

Простой пример:  
 пусть на  $X$  <sup>связной</sup> есть разг. точка



$\Gamma(p)^2 = \Gamma(p)$  - соотвечивая

$\rightsquigarrow (X, p)$  - потив

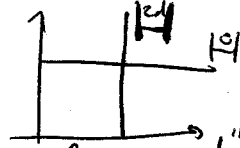
$$(X, p) \cong \text{Mot}_{\text{nat}}(pt)$$

$H_*(X)$  - отвечает за нулевые кохомологии  $X$

Наоборот,  $H(X)$

Транспонирование

задает линейность на  $\text{End}(X)$



"Легко в степени  $d$ "

$\rightsquigarrow H$  тоже идемпотент

- отвечает за  $H^{2d}(X, \dots)$

степень подпути

$\mathbb{Z}(d)[2d], \mathbb{Q}(d)[2d], \dots$

Внедрения