

Лекция n+1

Пусть X — схема (отделенная, конечного типа)

\mathcal{A}_X — миная DG-категория, т.е.

$$\cdot [\mathcal{A}_X] \cong D^{\text{perf}}(X)$$

$$\cdot D(\mathcal{A}_X) \cong \widehat{D}(X)$$

Теорема (Лунд, Орлов)

Пусть на X достаточно много локально свободных пучков (то есть $\forall \mathcal{O} \in \text{coh } X \exists \mathcal{F}$ лок.в., $\mathcal{F} \rightarrow \mathcal{O} \rightarrow 0$),

$A \times B$ — два оснащения.

Тогда $\exists F: A \rightarrow B$ — квазиэквивалентность, т.е.

(1) $F: \text{Hom}_{\mathcal{A}}(a_1, a_2) \longrightarrow \text{Hom}_{\mathcal{B}}(f(a_1), f(a_2))$ — квазиморфизм

(2) $[F]: [A] \longrightarrow [B]$ существенно искрективен

(В частности, $[F]: [A] \xrightarrow{\cong} [B]$, $[L] \text{Ind}_F: D(A) \xrightarrow{\cong} D(B)$)

Это всё так, например, для квазипроективных многообразий.

Это доказывает единственность оснащений.

По каждой схеме X мы можем построить \mathcal{A}_X .

Из хороших схем мы получаем в $D^b_{\text{dg}}\text{cat}[\mathbb{Q}\text{-}e^{\perp}]$ — DG-категории с точностью до квазиэквивалентности

Объекты $D\text{Cat}[\text{Def}]$ мы будем изучать некоторыми схемами. Соответственно, там можно определить многое, что возникает из геометрической интуиции.

Теорема Нотт

$$D\text{Cat}[\text{Def}^{\text{op}}](A, B) = T(A, B) \subset D(A^{\text{op}} \otimes B).$$

Геометрическими аналогами квазифункторов здесь являются функции Струве-Лукки

$$\begin{array}{ccc} X \times Y & & \\ P_1 \downarrow & & \downarrow P_2 \\ X & \longrightarrow & Y \end{array}$$

Для объекта $\mathcal{F} \in D(X \times Y)$ можно задать

$$P_{\mathcal{F}}: D(X) \longrightarrow D(Y)$$

$$\mathcal{F} \longmapsto P_{\mathcal{F}}(\mathcal{F}) := R_{P_2}^*(\mathcal{F} \otimes L_{P_1}^* \mathcal{F})$$

Пусть A и B — оснащение для X , Y .
Модул $A^{\text{op}} \otimes B$ — оснащение для $X \times Y$, $D(A^{\text{op}} \otimes B) \cong D(X \times Y)$

$$\begin{array}{ccc} D(X) & \xrightarrow{\quad} & D(Y) \\ \parallel & \downarrow P_{\mathcal{F}} & \parallel \\ D(A) & \xrightarrow{\quad} & D(B) \end{array}$$

В основе этой теоремы лежит наличие модельной структуры на $D\text{Cat}[\text{Def}]$.
Там есть достаточно развитая техника, позволяющая описывать многие вещи.
Про модельные категории знать надо, но в этом курсе это не понадобится.

Свойства

Я свойственна, если $\forall a_1, a_2 \text{ Hom}_A(a_1, a_2) \in D^{\text{perf}}(k)$, т.е.
этот комплекс имеет конечное число изоморфий, и они все конгломераты.

Начало Пусть X свойствена, A_X — оснащение
Модул A_X свойственна.

$$\Delta \text{Po Hi}(\text{Hom}_A(a_1, a_2)) = \text{Hom}_{[A]}(a_1, a_2[i]) = \text{Hom}_{D^{\text{perf}}(X)}(a_1, a_2[i])$$

$$\text{H}^0(\text{Hom}_A(a_1, a_2[i]))$$

Найти конечное покрытие

$$X = \bigcup_{\alpha} U_{\alpha}, \text{ где на } U_{\alpha}$$

$$a_1 = \{0 \rightarrow F_1 \rightarrow \dots \rightarrow F_n \rightarrow 0\}$$

$$a_2 = \{0 \rightarrow G_p \rightarrow \dots \rightarrow G_r \rightarrow 0\}$$

$$\text{Hom}_{D(X)}(a_1, a_2[i])$$

$$\text{Ext}^i(a_1, a_2)$$

Можно \$m, n, p, q\$ считать общими для всех \$H_i\$.

Кроме того, \$a_i^V = \{F_n^V \rightarrow \dots \rightarrow F_m^V\}_{n-m}\$

Тогда

$$\text{Ext}^{i+j}(a_1, a_2) = H^{i+j}(X, \underbrace{a_1^V \otimes a_2}_{[p=k, q=m]}) \leq H^j(X, \mathcal{H}^i(a_1^V \otimes a_2))$$

Эти \$\text{Ext}\$ конечномерны, \$i+j \in [p-n, q-m + \dim X]

их конечное число.

Раз так в спектралке, то так и в так, к тому она сходит. В другую сторону погружение.

Пусть \$X\$ не собственна. Собственно, идея такая: \$X \supset X\$, \$x_0 \in \overline{X} - X\$, пусть \$\overline{C} \subset \overline{X}\$ — кривая,

\$C = \overline{C} \cap X\$, \$\overline{C}\$ это; \$C\$ — пифинная кривая.

$$\text{Hom}(\mathcal{O}_X, \mathcal{O}_C) = H^0(C, \mathcal{O}_C) \quad \dim H^0(C, \mathcal{O}_C) = \infty$$

Проблема: \$\mathcal{O}_C\$ не базисный лист в \$D^{\text{perf}}(X)\$.

Есть различные способы борьбы с проблемой.

Пусть на \$X\$ достаточно много локально свободных нулей.

Построим локально свободную разложение:

$$\dots \rightarrow P_2 \rightarrow P_1 \rightarrow P_0 \rightarrow \mathcal{O}_C \rightarrow 0$$

Всё выше говоря, она бесконечна. Делаем \$G > N\$, то есть где-то многообразие зупо.

Есть треугольник: \$\mathbb{H}^{-N}[N] \rightarrow \bigoplus_{i=0}^N P_i \rightarrow \mathcal{O}_C\$

$$\text{Hom}^{i+j}(\mathcal{O}_X, \bigoplus_{i=N}^N P_i) = D^{\text{perf}}(X)$$

$$= H^{i+j}(\bigoplus_{i=N}^N P_i) \leq H^j(X, \mathcal{H}^i(\bigoplus_{i=N}^N P_i))$$

Если \$N \geq \dim X\$, то \$H^0(X, \mathcal{O}_C) = \{0\}, i=0

в спектралке мы с тем же окраиной, так что выживет в пределе, т.е. что мы получим бесконечномерный Нул между совершенствами.

Остальные способы борьбы с этой проблемой
Вывод в том, что сопоставимость DG-категории — это
правильное свойство.

Если DG-категории не над полем, а над кольцом, то
определение останется, а свойства станут наимного менее
тривиальными.

Широкая

DG-категория \mathcal{F} широкая, если $\forall a, b \in \mathcal{F} \in D^{\text{perf}}(\mathcal{F}^P \otimes \mathcal{F})$,
то есть диагональный бирадикаль автобиета совершенны, т.е.
 \mathcal{F} — гомотопическое прямое слагаемое $\mathbb{L}\langle h_a \otimes h_b \rangle \subset D(\mathcal{F}^P \otimes \mathcal{F})$

Лемма. Пусть X широкая. Тогда \mathcal{F}_X широкая.

Доказательство предположим, что на X достаточно много
локально свободных пучков. (Отюда на $X \times X$ тоже)
для любого $\mathcal{F} \in \text{coh}(X \times X)$ \exists

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{E}_1 \boxtimes \mathcal{O}_2 & \longrightarrow & \mathcal{F} \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathcal{P}_1^* \mathcal{E}_1 \otimes \mathcal{P}_2^* \mathcal{O}_2 & \in \text{coh}(X \times X), & \end{array} \quad \begin{array}{ccc} p_1 & X \times X & p_2 \\ \swarrow & \downarrow & \searrow \\ X & & X \end{array}$$

Тогда мы можем для Δ_X построить

$$\rightarrow \mathcal{E}'_2 \boxtimes \mathcal{E}''_2 \rightarrow \mathcal{E}'_1 \boxtimes \mathcal{E}''_1 \rightarrow \mathcal{E}'_0 \boxtimes \mathcal{O}_0 \rightarrow \Delta_* \mathcal{O}_X \rightarrow 0$$

$$\mathcal{H}^{-N}[N] \rightarrow \mathcal{O}_{\geq -N} \rightarrow \Delta_* \mathcal{O}_X \rightarrow \mathcal{H}^N[N+1]$$

$$\text{Hom}(\Delta_* \mathcal{O}_X, \mathcal{H}^{-N}[N+1]) = \text{Ext}^{N+1}(\Delta_* \mathcal{O}_X, \mathcal{H}^{-N}) = 0 \text{ для } N \gg 0,$$

значит, $\mathcal{O}_{\geq -N} \rightarrow \Delta_* \mathcal{O}_X \oplus \mathcal{H}^{-N}[N]$. т.к. X широкая.

Это и есть ключевое наблюдение.

$$D(X \times X) \cong D(\mathcal{A}^P \otimes \mathcal{A})$$

$$\mathcal{E}' \boxtimes \mathcal{E}'' \leftrightarrow h_a \otimes h^{a_2}$$

$$\text{Hom}((\mathcal{E}' \boxtimes \mathcal{E}'') \otimes (\mathcal{F}' \otimes \mathcal{F}'')) =$$

$$= \text{Hom}(\mathcal{E}', \mathcal{F}') \otimes$$

$$\otimes \text{Hom}(\mathcal{E}'', \mathcal{F}'')$$

$$\mathcal{O}_{\geq -N} \mathcal{E}_0 \in \langle h_a \otimes h^{a_2} / a_1, a_2 \in \mathcal{A} \rangle \quad \text{Hom}(\mathcal{F}', \mathcal{G}')$$

Объекты $\mathcal{E}' \boxtimes \mathcal{E}''$ соответствуют представлениям бирадикаль

Таким образом, $\Delta_* \mathcal{O}_X$ оказывается совершенством объекта.
Очевидно что $\Delta_* \mathcal{O}_X$ соответствует \mathcal{E} .

$$\text{Hom}(\mathcal{E}'^V \boxtimes \mathcal{E}'', \Delta_* \mathcal{O}_X) = \text{Hom}(\underbrace{\text{L}\Delta^*(\mathcal{E}'^V \boxtimes \mathcal{E}'')}_{P_1^* \mathcal{E}'^V \otimes P_2^* \mathcal{E}''}, \mathcal{O}_X) = \text{Hom}(\mathcal{E}'_1 \otimes \mathcal{E}'_2, \mathcal{O}_X) = \text{Hom}(\mathcal{E}', \mathcal{E}')$$

Пусть теперь X не гладкая.

Придадим к противоречию утверждение, что $f \in \text{Rif}(sf \otimes sf)$.

$$f \oplus \dots \in \langle h_{a_1} \otimes h^{a_2} \rangle$$

$$\Delta_* \mathcal{O}_X \oplus \dots \in \langle \mathcal{E}'_1 \otimes \mathcal{E}'_2 \rangle$$

(i) $\forall \mathcal{F} \in \text{coh}(X) \exists m, n :$

$\mathcal{F} = \{\mathcal{F}_m \rightarrow \dots \rightarrow \mathcal{F}_n\}$, где все \mathcal{F}_i локально свободные, вложенные в звено бесконечного ряда.

$K \in D(X \times X)$; $P_k : D(X) \rightarrow D(X)$

$$\begin{aligned} P_{\mathcal{E}'_1 \otimes \mathcal{E}'_2}(\mathcal{F}) &= R_{P_2*} \left(L_{P_1}^*(\mathcal{F}) \overset{L}{\otimes} (\mathcal{E}'_1 \otimes \mathcal{E}'_2) \right) = \\ &= R_{P_2*} \left(P_1^* (\mathcal{F} \otimes \mathcal{E}'_1) \overset{L}{\otimes} P_2^* \mathcal{E}'_2 \right) = \\ &= R_{P_2*} \left(P_1^* (\mathcal{F} \otimes \mathcal{E}'_1) \otimes \mathcal{E}'_2 \right) = \\ &= P^* (R_{P_1*} (\mathcal{F} \otimes \mathcal{E}'_1)) \otimes \mathcal{E}'_2 = \\ &= H(X, \mathcal{F} \otimes \mathcal{E}'_1) \otimes \mathcal{E}'_2. \end{aligned}$$

$$\begin{array}{ccc} X \times X & \xrightarrow{P_2} & X \\ P_1 \downarrow & & \downarrow P \\ X & \xrightarrow{f} & \text{Speck} \end{array}$$

Если объект наудачеется из ограниченного числа $\mathcal{E}' \otimes \mathcal{E}''$.
Конечно же, то он не будет объектом такого вида.

Просто видеть, что $P_{\Delta_* \mathcal{O}_X}(\mathcal{F}) = \mathcal{F}$.

Для нашего \mathcal{K} всегда равномерно можно
фиксировать m и n .

Для каждого из \mathcal{F}_i Ext бывает только в конечном числе степеней \Rightarrow и в $\{\mathcal{F}_0 \rightarrow \dots \rightarrow \mathcal{F}_n\}$ тоже.

Тогда "для \mathcal{F} , т.к. это тоже прямое сложение."

Замечание. Если X осн., $x \in X$ — особая точка, то $\{i^* \text{Ext}^i(\mathcal{O}_x, \mathcal{O}_x)\}_{i \geq 0}$ бесконечно.

Мы видим, что локальность и собственность в каком-то смысле эквивалентны и лучше всего всё и локальное и собственное.

Далее естественно попытаться восстановить какое-то инвариантное многообразие по оснащению.

Пусть X локальное проективное \mathbb{P} .

$$H^n(X, \mathbb{P}) = \bigoplus_{p+q=n} H^q(X, \Omega_X^p)$$

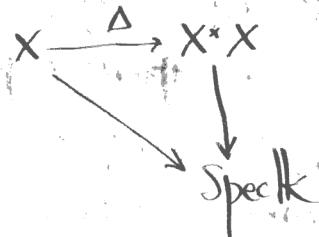
$L\Delta^* \Delta_* \mathcal{O}_X = \mathcal{O}_X \oplus \Omega_X^{[1]} \oplus \Omega_X^{[2]} \oplus \dots$.
это есть всегда, считаем, что $\text{char} k = 0$.

$Z \hookrightarrow X \Rightarrow H^{-t}(L\Delta^* i_*(\mathcal{O}_Z)) = \Lambda^t N_{Z/X}^*$, если $Z \subset X$ — локально плавное пересечение;

$H^*(X, L\Delta^* \Delta_* \mathcal{O}_X) = H^*(X \times X, \Delta_*(L\Delta^*(\Delta_* \mathcal{O}_X))) = H^*(X \times X, \underbrace{\Delta_* \mathcal{O}_X}_{\text{правый над } f^* P \otimes f^!} \otimes \underbrace{\Delta^* \mathcal{O}_X}_{\text{левый над } f_* P \otimes f^* P})$,

домод($f^* P \otimes f^! P$)
правый над
 $f^* P \otimes f^! P$

домод($f_* P \otimes f^* P$)
левый над
 $f_* P \otimes f^* P$



Чинкими, и чудесные
комплексы векторных
пространств.

Оп.: Гомология Хопффа

$$HH_*(A) = H^*(A \overset{L}{\otimes} A^{\text{op}})$$

Меорема (Хохликов-Костант-Розенберг)

$$HH_n(S^k_x) = \bigoplus_P H^{P+q}(X, \Omega_X^P)$$

$$\begin{array}{c} H^{2,1} \\ H^{1,0} \\ HH_1 \end{array} \quad \begin{array}{c} H^{1,2} \\ H^{0,1} \\ HH_1 \end{array} \quad \begin{array}{c} H^{0,2} \\ H^{1,1} \\ HH_1 \end{array}$$

суммами по
диагоналям
мы придали
категориальный смысл.

Но отдельным $H^{p,q}$ — нет.

Вопрос. Существуют ли X, Y : $D(X) \cong D(Y)$,
но $H^{p,q}(X) \neq H^{p,q}(Y)$.

Примеров пока нет.

Доказано, что для $\dim X \leq 3$ из эквивалентности
производных категорий следует равенство $H^{p,q}$.

Поверхности из симметрии.

$$\text{адд.} \quad \text{из интепретации неделенного} \\ HH^0(X) = H^0(\Omega_X) \quad \text{иска эл-тох все получается}$$

Пусть $T = \langle T_1, \dots, T_n \rangle$ — полупротогомологическое разложение
оснащенных триангульированных категорий. Тогда

$$HH_0(T) = HH_0(T_1) \oplus \dots \oplus HH_0(T_n).$$

Это разложение ясно и функционально.

Допустим, $D(X) = \langle D(Y_1), \dots, D(Y_n) \rangle$

При этом дополнительные градуировки неются.
Скорее всего вторая градуировка не имеет
категориального смысла.

Когомологии Хопффа:

$$HH^*(A) = \text{Ext}^*(A, A).$$

Теорема (Хопффа-Костан-Розенберга)

$$HH^n(A_X) = \bigoplus_{p+q=n} H^q(X, \Lambda^p T_X)$$

В терминах HH^* фиксируются деформации //

Деформации многообразия X — $H^1(T_X) \subset HH^2(X)$.

$H^0(\Lambda^2 T_X)$ — некоммутативные деформации структурного пузка.
 $H^2(O_X)$ тоже имеет не очень геометрический смысл.

HH^* не гомитивные отн. $\cdot\langle\cdot, \cdot\rangle\cdot$, не настолько геометрические.

Размерность можно восстановливать способа на $\text{Hom}(F, S^n G)$;
функцион (серра) это есть. Например, в геометрическом смысле.