

Многообразия модулей

1. ФУНКТОРЫ ТОЧЕК

На прошлой лекции мы установили, что множества различных алгебро-геометрических объектов часто находятся в биекции с множеством точек некоторых алгебраических многообразий. Естественно, хотелось бы, чтобы эти многообразия не падали с неба, а определялись однозначно изучаемыми множествами объектов. При этом очевидно, что множество k -точек схемы X не может определять схему однозначно — ясно, что на почти всех схемах множества k -точек равномоцны. Поэтому нужна какая-то дополнительная структура. Наиболее удобной, оказывается структура “функтора точек”.

Пусть X — произвольная схема. Напомним, что k -точка схемы X — это морфизм $\text{Spec } k \rightarrow X$. Аналогично, S -точкой схемы X (где S — произвольная схема), называется морфизм $S \rightarrow X$. Множество S -точек схемы X обозначается $X(S)$. Таким образом, $X(S) = \text{Map}(S, X)$.

Заметим, что сопоставление $S \mapsto X(S)$ является контравариантным функтором на категории схем — морфизму $f: S' \rightarrow S$ очевидно сопоставляется морфизм $f^*: X(S) \rightarrow X(S')$, переводящий S -точку $S \rightarrow X$ в S' -точку $S' \xrightarrow{f} S \rightarrow X$. Обозначим этот функтор h_X . Итак,

$$h_X: \text{Sch}^{\text{opp}} \rightarrow \text{Sets}, \quad h_X(S) = X(S).$$

где Sch — категория схем, а Sets — категория множеств. Оказывается, по функтору точек схема восстанавливается однозначно.

Предложение 1.1. *Если функторы точек h_X и h_Y изоморфны, то и схемы X и Y изоморфны. Более того, для любого функтора $F: \text{Sch}^{\text{opp}} \rightarrow \text{Sets}$ имеется изоморфизм*

$$\text{Hom}(h_X, F) \cong F(X).$$

В частности, $\text{Hom}(h_X, h_Y) = h_Y(X) = Y(X) = \text{Map}(X, Y)$.

Доказательство. Это совершенно общекатегорное утверждение известное как лемма Йонеды. Докажем его. Пусть $\alpha: h_X \rightarrow F$ — морфизм функторов, то есть набор морфизмов $\alpha_S: h_X(S) \rightarrow F(S)$ для всех схем S , таких что квадраты

$$\begin{array}{ccc} h_X(S) & \xrightarrow{\alpha_S} & F(S) \\ h_X(\varphi) \downarrow & & \downarrow F(\varphi) \\ h_X(S') & \xrightarrow{\alpha_{S'}} & F(S') \end{array}$$

коммукативны для всех морфизмов $\varphi: S' \rightarrow S$. В частности он дает морфизм $\alpha_X: h_X(X) \rightarrow F(X)$. Но $h_X(X) = \text{Map}(X, X)$ содержит выделенный элемент, id_X . Положим

$$f_\alpha := \alpha_X(\text{id}_X) \in F(X).$$

Обратно, пусть $f \in F(X)$. Каждой схеме S и каждому морфизму $\varphi: S \rightarrow X$ сопоставим элемент $F(\varphi)(f) \in F(S)$ — образ f под действием морфизма $F(\varphi): F(X) \rightarrow F(S)$. Тем самым получаем сопоставление $\varphi \mapsto F(\varphi)(f)$, то есть отображение $h_X(S) \rightarrow F(S)$. Оно является морфизмом функторов $h_X \rightarrow F$, так как коммутативность диаграммы

$$\begin{array}{ccc} h_X(S) & \longrightarrow & F(S) \\ h_X(g) \downarrow & & \downarrow F(g) \\ h_X(S') & \longrightarrow & F(S') \end{array}$$

для всякого морфизма $g: S' \rightarrow S$ очевидна. Действительно, в одном случае $\varphi: S \rightarrow X$ переходит сначала в $h_X(g)(\varphi) = \varphi \circ g: S' \rightarrow X$, а затем в $F(\varphi \circ g)(f)$, а в другом — сначала в $F(\varphi)(f)$, а затем в $F(g)(F(\varphi)(f))$. Но $F(\varphi \circ g)(f) = F(g)(F(\varphi)(f))$ в силу функториальности F .

Обозначим полученный морфизм функторов через $\alpha_f: h_X \rightarrow F$. Тогда ясно, что

$$\alpha_{f_\alpha}(\varphi) = F(\varphi)(f_\alpha) = F(\varphi)(\alpha_X(\text{id}_X)) = \alpha_S(h_X(\varphi)(\text{id}_X)) = \alpha_S(\text{id}_X \circ \varphi) = \alpha_S(\varphi),$$

так что $\alpha_{f_\alpha} = \alpha$. Обратно,

$$f_{\alpha_f} = \alpha_f(\text{id}_X) = F(\text{id}_X)(f) = \text{id}_{F(X)}(f) = f.$$

Таким образом, мы убедились, что $\text{Hom}(h_X, F) = F(X)$. Равенство $\text{Hom}(h_X, h_Y) = \text{Map}(X, Y)$ сразу отсюда следует. Наконец, если $h_X \cong h_Y$, то взаимно обратные морфизмы $h_X \rightarrow h_Y$ и $h_Y \rightarrow h_X$ обязаны происходить из морфизмов $X \rightarrow Y$ и $Y \rightarrow X$, которые в силу доказанного равенства обязаны быть взаимно обратными. \square

Доказанное утверждение на самом деле довольно удивительно. Оно говорит о том, что хотя знания множества k -точек схемы совершенно недостаточно, для того чтобы эту схему описать, но знания всех S -точек для всех S (как функтора из категории схем) уже вполне достаточно. Иначе говоря, топология и кольцо функций закодированы в функториальности этого соответствия.

2. ПРЕДСТАВИМЫЕ ФУНКТОРЫ И УНИВЕРСАЛЬНЫЕ СЕМЕЙСТВА

Пусть теперь задан произвольный функтор $F: \text{Sch}^{\text{opp}} \rightarrow \text{Sets}$.

Определение 2.1. Функтор F называется **представимым**, если существует схема M и изоморфизм функторов $h_M \cong F$. В этом случае говорят, что M — **тонкое многообразие модулей**, соответствующее функтору F .

Пример 2.2. Пусть W — векторное пространство. Рассмотрим такой функтор $F: \text{Sch}^{\text{opp}} \rightarrow \text{Sets}$. Каждой схеме S сопоставим множество линейных подрасслоений $\epsilon: \mathcal{L} \subset W \otimes \mathcal{O}_S$, с точностью до эквивалентности $(\mathcal{L}, \epsilon) \sim (\mathcal{L}', \epsilon')$, если существует изоморфизм $\varphi: \mathcal{L}' \rightarrow \mathcal{L}$, такой что $\epsilon' = \epsilon \circ \varphi$. Тогда функтор F представим, а соответствующее тонкое многообразие модулей — $\mathbb{P}(W)$.

Пример 2.3. Пусть W — векторное пространство. Рассмотрим такой функтор $F: \text{Sch}^{\text{opp}} \rightarrow \text{Sets}$. Каждой схеме S сопоставим множество подрасслоений $\epsilon: \mathcal{E} \subset W \otimes \mathcal{O}_S$ ранга r , с точностью до эквивалентности $(\mathcal{E}, \epsilon) \sim (\mathcal{E}', \epsilon')$, если существует изоморфизм $\varphi: \mathcal{E}' \rightarrow \mathcal{E}$, такой что $\epsilon' = \epsilon \circ \varphi$. Тогда функтор F представим, а соответствующее тонкое многообразие модулей — $\text{Gr}(r, W)$.

Упражнение 1. *Напишите функтор, чье тонкое многообразие модулей — многообразие флагов.*

Пример 2.4. Пусть E — векторное расслоение на схеме X . Рассмотрим функтор $F: \text{Sch}^{\text{opp}} \rightarrow \text{Sets}$, сопоставляющий схеме S множество морфизмов $f: S \rightarrow X$ и линейных подрасслоений $\epsilon: \mathcal{L} \subset f^*E$, с точностью до эквивалентности $(f, \mathcal{L}, \epsilon) \sim (f', \mathcal{L}', \epsilon')$, если $f' = f$ и существует изоморфизм расслоений $\varphi: \mathcal{L}' \rightarrow \mathcal{L}$, такой что $\epsilon' = \epsilon \circ \varphi$. Тогда функтор F представим, а соответствующее тонкое многообразие модулей — $\mathbb{P}_X(E)$.

Упражнение 2. *Напишите функтор, тонкое многообразие модулей которого — это $\text{Gr}_X(r, E)$.*

Пусть функтор F представим, а соответствующее тонкое многообразие модулей — M . Тогда в множестве $F(M)$ есть выделенный элемент — элемент, соответствующий тождественному морфизму $\text{id}_M \in \text{Map}(M, M) = h_M(M)$ при изоморфизме $F \cong h_M$. Этот элемент называется **универсальным семейством** на M .

Пример 2.5. В примере 2.2 универсальное семейство — это тавтологическое вложение

$$\mathcal{O}_{\mathbb{P}(W)}(-1) \hookrightarrow W \otimes \mathcal{O}_{\mathbb{P}(W)}.$$

Пример 2.6. В примере 2.3 универсальное семейство — это тавтологическое вложение

$$\mathcal{U} \hookrightarrow W \otimes \mathcal{O}_{\text{Gr}(r,W)}.$$

Пример 2.7. В примере 2.4 универсальное семейство — это проекция $p: \mathbb{P}_X(\mathcal{E}) \rightarrow X$ и тавтологическое вложение $\mathcal{O}_{\mathbb{P}_X(E)}(-1) \hookrightarrow p^*E$.

Полезно понимать, что на языке многообразий модулей и универсальных семейств лемма Ионеды имеет следующую переформулировку.

Предложение 2.8. Пусть $F: \text{Sch}^{\text{opp}} \rightarrow \text{Sets}$ — функтор, обладающий тонким многообразием модулей M , а $\mathbf{u} \in F(M)$ — соответствующее универсальное семейство. Тогда морфизмы $S \rightarrow M$ находятся во взаимно однозначном соответствии с элементами множества $F(S)$, причем если $\varphi: S \rightarrow M$ соответствует элементу $f \in F(S)$, то $f = F(\varphi)(\mathbf{u})$.

3. ФУНКТОР ПОДСХЕМ, МНОГОЧЛЕН ГИЛЬБЕРТА И ПЛОСКИЕ ПУЧКИ

Вернемся к вопросу о параметризации семейств замкнутых подсхем в фиксированном многообразии X . Попробуем определить подходящий функтор $F: \text{Sch}^{\text{opp}} \rightarrow \text{Sets}$. Представим себе, что существует алгебраическое многообразие H_X , параметризующее все замкнутые подсхемы в X . Ясно, что соответствующим универсальным семейством должна быть замкнутая подсхема $Z_X \subset X \times H_X$ — действительно, если такая подсхема задана, то точкам из H_X можно сопоставлять слои Z_X , которые естественным образом являются замкнутыми подсхемами в X . Аналогично, для каждой S -точки схемы H_X , то есть морфизма $S \rightarrow H_X$, можно будет рассмотреть расслоенное произведение $Z_X \times_{H_X} S$ — это будет подсхема в $(X \times H_X) \times_{H_X} S = X \times S$. Таким образом, естественно определить $F(S)$ как множество замкнутых подсхем в $Z \subset X \times S$, возможно с какими-то ограничениями.

Естественное ограничение — слои морфизма $Z \rightarrow S$ должны быть “похожими”. Например, если общий слой — точка, то специальный слой тоже должен быть точкой, а не двумя точками. Или, например, если общий слой — коника, то и специальный слой должен быть коникой. Вопрос — как такого рода ограничения сформулировать математически.

Можно, например, рассматривать только такие подсхемы $Z \subset X \times S$, что морфизм $Z \rightarrow S$ является локально тривиальным расслоением. Это было бы вполне разумным условием в дифференциальной геометрии, но в алгебраической геометрии — это слишком сильное условие. Конечно, оно запрещает появление лишних точек в слоях, но также оно запрещает и вырождения коник. Поэтому условие локальной тривиальности не годится.

Достаточно разумным со всех точек зрения условием оказывается условие сохранения всех численных инвариантов слоев, в конце концов приводящие к понятию плоскости.

Лемма 3.1. Пусть \mathcal{F} — когерентный пучок на проективном пространстве \mathbb{P}^n . Существует единственный многочлен $P_{\mathcal{F}}(t) \in \mathbb{Q}[t]$ с рациональными коэффициентами степени не выше n , так что

$$P_{\mathcal{F}}(t) = \dim(H^0(\mathbb{P}^n, \mathcal{F}(t))) \quad \text{для всех целых } t \gg 0.$$

Доказательство. Положим

$$P_{\mathcal{F}}(t) := \chi(\mathbb{P}^n, \mathcal{F}(t)) = \sum_{i=0}^n (-1)^i \dim(H^i(\mathbb{P}^n, \mathcal{F}(t))).$$

Ясно, что правая часть равенства определена при всех $t \in \mathbb{Z}$, причем при $t \gg 0$ старшие когомологии зануляются, поэтому она совпадает с размерностью H^0 . Таким образом, достаточно проверить, что это выражение полиномиально зависит от t . Будем доказывать это индукцией по n .

База индукции — $n = 0$ — очевидна, так как в этом случае \mathcal{F} является векторным пространством, подкрутка никак его не меняет, и значит $P_{\mathcal{F}}(t)$ — константа, равная размерности \mathcal{F} .

Пусть теперь $n > 0$. Рассмотрим линейную функцию f на \mathbb{P}^n , которая не аннулирует никакое локальное сечение \mathcal{F} (иначе говоря, соответствующая гиперплоскость $\mathbb{P}^{n-1} \subset \mathbb{P}^n$ не содержит носитель никакой ассоциированной точки пучка \mathcal{F}). Получим точную последовательность

$$0 \rightarrow \mathcal{O}_{\mathbb{P}^n}(-1) \xrightarrow{f} \mathcal{O}_{\mathbb{P}^n} \rightarrow \mathcal{O}_{\mathbb{P}^{n-1}} \rightarrow 0.$$

Домножим ее на $\mathcal{F}(t)$, получим точную тройку

$$0 \rightarrow \mathcal{F}(t-1) \xrightarrow{f} \mathcal{F}(t) \rightarrow \mathcal{F}|_{\mathbb{P}^{n-1}}(t) \rightarrow 0.$$

Рассматривая длинную точную последовательность когомологий и альтернированную сумму их размерностей, получаем равенство

$$P_{\mathcal{F}|_{\mathbb{P}^{n-1}}}(t) = P_{\mathcal{F}}(t) - P_{\mathcal{F}}(t-1).$$

Левая часть, по предположению индукции, является многочленом от t (степени не выше $n-1$). Легко видеть, что тогда существует единственный многочлен от t (на единицу большей степени), равный в целых точках $P_{\mathcal{F}}(t)$. \square

Многочлен $P_{\mathcal{F}}(t)$, описанный в предыдущей лемме называется многочленом Гильберта пучка \mathcal{F} . Теорема Римана–Роха позволяет его явно вычислить в терминах характера Черна $\text{ch}(\mathcal{F})$ пучка \mathcal{F} :

$$\begin{aligned} P_{\mathcal{F}}(t) &= \deg((\exp(tH) \text{ch}(\mathcal{F}) \text{Td}(\mathbb{P}^n))) \\ &= \deg\left(\left(1 + tH + \dots + \frac{t^n}{n!} H^n\right) (r(\mathcal{F}) + \text{ch}_1(\mathcal{F}) + \dots + \text{ch}_n(\mathcal{F}))(1 + \text{Td}_1 + \dots + \text{Td}_n)\right), \end{aligned}$$

где H — класс гиперплоскости, Td_i — коэффициенты класса Тодда проективного пространства \mathbb{P}^n , а \deg — функция степени на старших когомологиях.

Пусть теперь X — проективное многообразие, а \mathcal{L} — очень обильный пучок на X . Тогда существует естественное вложение $i: X \hookrightarrow \mathbb{P}^n$, такое что $\mathcal{L} \cong i^* \mathcal{O}_{\mathbb{P}^n}(1)$. По формуле проекции

$$H^p(X, \mathcal{F} \otimes \mathcal{L}^t) \cong H^p(\mathbb{P}^n, i_*(\mathcal{F} \otimes i^* \mathcal{O}_{\mathbb{P}^n}(t))) \cong H^p(\mathbb{P}^n, i_* \mathcal{F}(t)),$$

поэтому при всех $t \gg 0$

$$\dim H^0(X, \mathcal{F} \otimes \mathcal{L}^t) = P_{i_* \mathcal{F}}(t)$$

является многочленом, который называется многочленом Гильберта пучка \mathcal{F} относительно линейного расслоения \mathcal{L} . Он существенно зависит от выбора линейного расслоения.

Теорема 3.2. Пусть $f: X \rightarrow S$ проективный морфизм на связную приведенную схему S , \mathcal{L} — относительно очень обильное линейное расслоение на X , а \mathcal{F} — когерентный пучок на X . Каждой точке $s \in S$ сопоставим многочлен Гильберта

$$p_{\mathcal{F},s}(t) := P_{\mathcal{F}|_{X_s}}(t),$$

где $X_s = f^{-1}(s)$ — слой схемы X над точкой s . Следующие условия эквивалентны:

- (1) многочлен $p_{\mathcal{F},s}(t) \in \mathbb{Q}[t]$ не зависит от точки s ;
- (2) для всякой точки $x \in X$ выполнено $\text{Tor}_{>0}^{\mathcal{O}_{S,s}}(\mathcal{F}_{X,x}, -) = 0$, где $s = f(x)$.

Доказывать эту теорему мы не будем (ее доказательство легко найти в любом учебнике). Для нас она, скорее, является мотивацией для следующего определения.

Определение 3.3. Пусть X — схема над S , а \mathcal{F} — квазикогерентный пучок на X . Пучок \mathcal{F} — плоский над S , если для всех точек $x \in X$ выполнено условие $\mathrm{Tor}_{>0}^{\mathcal{O}_{S,s}}(\mathcal{F}_{X,x}, -) = 0$, где $s = f(x)$. Аналогично, схема X — плоская над S , если ее структурный пучок \mathcal{O}_X — плоский над S .

В общем случае, плоскость пучка и постоянность многочлена Гильберта не эквивалентны.

Пример 3.4. Пусть $X = (\mathbb{P}^1 \times S) \setminus \{x\}$, где x — замкнутая точка, а $\mathcal{F} = \mathcal{O}_X$. Тогда \mathcal{F} плоский над S , хотя $p_{\mathcal{F},s}(t) = 1 + t$ при $s \neq f(x)$, но $p_{\mathcal{F},s}(t) = t$ при $s = f(x)$.

Пример 3.5. Пусть $X = S = S_1 \sqcup S_2$ — несвязное объединение двух компонент, $\mathcal{F} = \mathcal{O}_{S_1} \oplus \mathcal{O}_{S_2}^{\oplus 2}$. Тогда \mathcal{F} плоский над S , хотя $p_{\mathcal{F},s}(t) = i$ при $s \in S_i$.

Если \mathcal{F} не когерентен, то его многочлен Гильберта не вполне определен, поэтому и говорить о равносильности не приходится. Наконец, если S не приведена, то многочлен Гильберта пучка не содержит никакой информации о действии нильпотентов и не может контролировать плоскость.

Пример 3.6. Пусть $X = S = \mathrm{Spec}(k[u]/u^2)$, $\mathcal{F} = k[u]/u^2$ и $\mathcal{G} = k$. Тогда для единственной точки $s \in S$ имеем $\mathcal{F}_s \cong \mathcal{G}_s \cong k$, поэтому $p_{\mathcal{F},s} = p_{\mathcal{G},s} = 1$, но при этом пучок \mathcal{F} плоский, а пучок \mathcal{G} — нет.

Упражнение 3. Покажите, что если $X = S$ и \mathcal{F} — когерентен, то \mathcal{F} плоский над S тогда и только тогда, когда \mathcal{F} локально свободен.

Упражнение 4. Пусть $f: X \rightarrow S$ — проективный морфизм, а \mathcal{F} — когерентный пучок на X , плоский над S . Тогда существует покрытие S непересекающимися открытыми подсхемами

$$S = \bigsqcup_{p \in \mathbb{Q}[t]} S_p,$$

так что для всякой точки $s \in S_p$ выполнено $p_{\mathcal{F},s} = p$.

4. ФУНКТОР \mathbf{Hilb} И ФУНКТОР \mathbf{Quot}

Пусть X — схема. Определим функтор \mathbf{Hilb} формулой

$$\mathbf{Hilb}_X(S) = \{Z \subset X \times S \mid Z \text{ — замкнутая подсхема, плоская над } S\},$$

причем, если $f: S' \rightarrow S$ — морфизм, и $Z \in \mathbf{Hilb}_X(S)$, положим $\mathbf{Hilb}_X(f)(Z) := Z \times_S S'$. Легко видеть, что схема $Z \times_S S'$ плоская над S' , поэтому определение корректно и задает контравариантный функтор их категории схем в категорию множеств.

Если схема X проективна (и на ней фиксировано очень обильное линейное расслоение, задающее ее вложение в проективное пространство), то также можно определить функтор

$$\mathbf{Hilb}_X^p(S) = \{Z \subset X \times S \mid Z \text{ — замкнутая подсхема, плоская над } S, \text{ причем } p_{\mathcal{O}_Z,s} = p \text{ для всех } s \in S\},$$

где p — произвольный многочлен с рациональными коэффициентами, принимающий целые значения в целых точках.

Следующая важная теорема, доказанная Гротендиком, является основой доказательства представимости разных алгебро-геометрических функторов.

Теорема 4.1. Пусть X — проективная схема, и p — многочлен с рациональными коэффициентами, принимающий целые значения в целых точках. Тогда функтор \mathbf{Hilb}_X^p представим проективной схемой \mathbf{Hilb}_X^p .

Следствие 4.2. Если X — проективная схема, то функтор \mathbf{Hilb}_X представим схемой

$$\mathbf{Hilb}_X := \bigsqcup_{p \in \mathbb{Q}[t]} \mathbf{Hilb}_X^p,$$

где объединение берется по всем целозначным многочленам.

Доказательство. Пусть S — схема и $Z \in \mathbf{Hilb}_X(S)$, то есть $Z \subset X \times S$ — замкнутая подсхема плоская над S . В силу Упражнения 4 существует разбиение $S = \bigsqcup S_p$, такое что многочлен Гильберта подсхемы $Z \times_S S_p \subset X \times S_p$ равен p , то есть $Z \times_S S_p \in \mathbf{Hilb}_X^p(S_p)$. По теореме Гротендика существует единственное отображение $f_p: S_p \rightarrow \mathbf{Hilb}_X^p$, такое что $Z \times_S S_p$ индуцировано универсальной подсхемой. Положим

$$f_Z = \sqcup_p f_p: S = \bigsqcup_p S_p \rightarrow \bigsqcup_p \mathbf{Hilb}_X^p.$$

Сопоставление $Z \mapsto f_Z$ задает морфизм функторов $\mathbf{Hilb}_X \rightarrow h_{\sqcup_p \mathbf{Hilb}_X^p}$. Легко видеть, что этот морфизм является изоморфизмом. \square

На самом деле, мы только что проверили, что функтор \mathbf{Hilb}_X является несвязным объединением функторов \mathbf{Hilb}_X^p по всем целозначным многочленам $p(t)$ в следующем смысле. Несвязным объединением функторов $F_i: \mathbf{Sch}^{\text{opp}} \rightarrow \mathbf{Sets}$, $i \in I$ называется функтор

$$\left(\bigsqcup_{i \in I} F_i \right) (S) = \bigsqcup_{\varphi: S \rightarrow I} \left(\prod_{i \in I} F_i(\varphi^{-1}(i)) \right),$$

где φ пробегает множество всех непрерывных отображений $S \rightarrow I$ (I рассматривается с дискретной топологией), а произведение берется по тем i , для которых $\varphi^{-1}(i)$ непусто.

Упражнение 5. *Покажите, что функтор $\bigsqcup F_i$ представим тогда и только тогда, когда каждый из функторов F_i представим, причем многообразию модулей функтора $\bigsqcup F_i$ — несвязное объединение многообразий модулей функторов F_i .*

Следующее важное обобщение функтора \mathbf{Hilb} тоже довольно полезно. Пусть X — схема, а \mathcal{E} — когерентный пучок на X . Обределим функтор \mathbf{Quot} формулой

$$\mathbf{Quot}_X^{\mathcal{E}}(S) = \{(\mathcal{F}, \varphi) \mid \mathcal{F} \in \text{coh}(X \times S), \mathcal{F} \text{ — плоский над } S, \text{ а } \varphi: \mathcal{E} \boxtimes \mathcal{O}_S \rightarrow \mathcal{F} \text{ — эпиморфизм}\}.$$

Лемма 4.3. *Имеется изоморфизм функторов $\mathbf{Hilb}_X \cong \mathbf{Quot}_X^{\mathcal{O}_X}$.*

Доказательство. Пусть дана $Z \in \mathbf{Hilb}_X(S)$ — плоская над S замкнутая подсхема в $X \times S$. Сопоставим ей пучок $\mathcal{O}_Z \in \text{coh}(X \times S)$ вместе с естественной сюръекцией $\varphi_Z: \mathcal{O}_X \boxtimes \mathcal{O}_S = \mathcal{O}_{X \times S} \rightarrow \mathcal{O}_Z$. Очевидно, $(\mathcal{O}_Z, \varphi_Z) \in \mathbf{Quot}_X^{\mathcal{O}_X}(S)$. Аналогично, если $(\mathcal{F}, \varphi) \in \mathbf{Quot}_X^{\mathcal{O}_X}(S)$, то сюръекция $\varphi: \mathcal{O}_{X \times S} \rightarrow \mathcal{F}$ определяет подсхему $Z \subset X \times S$, такую что $\mathcal{O}_Z = \mathcal{F}$. Ясно, что $Z \in \mathbf{Hilb}_X(S)$. Более того, построенные соответствия очевидно биективны и функториальны. \square

Упражнение 6. *Покажите, что функтор $\mathbf{Quot}_X^{\mathcal{E}}$ является несвязным объединением $\bigsqcup \mathbf{Quot}_X^{\mathcal{E}, p}$.*

Упражнение 7. *Покажите, что $\mathbf{Hilb}_X^p = \mathbf{Quot}_X^{\mathcal{O}_X, p}$.*

Теорема о представимости функтора \mathbf{Hilb} является частным случаем более общей теоремы о представимости функтора \mathbf{Quot} , также доказанной Гротендиком.

Теорема 4.4. *Пусть X — проективная схема, \mathcal{E} — когерентный пучок на X , а p — многочлен с рациональными коэффициентами, принимающий целые значения в целых точках. Тогда функтор $\mathbf{Quot}_X^{\mathcal{E}, p}$ представим проективной схемой $\mathbf{Quot}_X^{\mathcal{E}, p}$.*

Упражнение 8. *Покажите, что*

- (а) функтор \mathbf{Hilb}_X^1 представляется схемой X ;
- (б) функтор $\mathbf{Hilb}_{\mathbb{P}^n}^{1+m}$ представляется схемой $\text{Gr}(2, n+1)$;
- (в) функтор $\mathbf{Quot}_{\text{Spec } k}^{W, r}$ представляется схемой $\text{Gr}(r, W^*)$.

Во всех случаях опишите универсальные семейства.