

1 HW 6

Задача 1.1. Пусть $f : \text{Spec}(B) \rightarrow \text{Spec}(A)$ открытое вложение аффинных схем, докажите, что B конечно порожденная A -алгебра.

Доказательство. $f : \text{Spec}(B) \rightarrow \text{Spec}(A)$ - открытое вложение \Rightarrow отождествим $\text{Spec } B$ с откпр $f^\# A \rightarrow B$ подск и в $\text{Spec } A$. $\text{Spec } B = \bigcup_{i=1}^N \text{Spec } B_{g_i} \Rightarrow \text{Spec } B_{g_i}$ - гл. вв $\text{Spec } A \Rightarrow B_{g_i} = A \left[\frac{a_{ij}}{g_i} \right]$. $\text{Spec } B = \bigcup \text{Spec } B_{g_i} \Rightarrow 1 = \sum g_i b_i$. Пусть $C = A[a_{ij}, g_i, b_i]$ и $C' = A[a_{ij}, g_i]$. $C'_{g_i} = B_{g_i} \Rightarrow \forall b \in B \exists k g_i^k b = g_i^k c_i \ c_i \in C'$, так как i конечное число $\Rightarrow k$ можно взять одно \Rightarrow для достаточно большого $k : 1 = \sum \lambda_i f_i^k \ \lambda_i \in C \Rightarrow b = \sum b \lambda_i f_i^k = \sum c_i \lambda_i f_i^m \in C \Rightarrow B = C$ \square

Задача 1.2. Пусть $f : X \rightarrow Y, g : Y \rightarrow Z$ морфизмы схем, докажите, что если gf локально конечного типа, то f тоже. А как насчет g ?

Доказательство. $f : X \rightarrow Y \ \forall U = \text{Spec } B \subset Y \ g(U) = \bigcup W_i = \bigcup \text{Spec } A_i \ \exists V_i = \text{Spec } C_i \subset X : C_i$ - алг кон типа над A_i . $U = \bigcup g^{-1}(W_i) \ g^{-1}(W_i) = \bigcup U_{ij} = \bigcup \text{Spec } B_{ij}, B_{ij}$ - алг кон типа над B . $V_i \supset f^{-1}(U_{ij}) \Rightarrow f^{-1}(U_{ij}) = \bigcup U_{ijk} = \bigcup \text{Spec } C_{ijk}$. C_{ijk} - алг кон типа над C_i , а следовательно и над A_i , то есть мы свели задачу к аффинному случаю. $\text{Spec } A \rightarrow \text{Spec } B \rightarrow \text{Spec } C \ C \xrightarrow{f^\#} B \xrightarrow{g^\#} A$. A - алг кон типа над C , откуда $\exists a_1, \dots, a_n \in A$, такие что $\forall a \in A \ a = \sum c_i a_i = \sum g^\#(f^\#(c_i)) a_i = \{f^\#(c_i) = b_i\} = \sum g^\#(b_i) a_i = \sum b_i a_i \Rightarrow A = \langle a_1, \dots, a_n \rangle$ - как B - алг $\Rightarrow A$ - алг кон типа над B . f может не быть морфизмом лок кон типа, например $\text{Spec } k \xrightarrow{f} \text{Spec } k[x, xy^2, xy^3, \dots] \xrightarrow{g} \text{Spec } k[x, y]$. (gf) - морфизм лок кон типа, но f нет. \square

Задача 1.3.

- Пусть $f : X \rightarrow Y$ конечный морфизм, являющийся сюръекцией топологических пространств. Докажите, что размерности X и Y равны.
- Верно ли это без предположения о сюръективности f ? а с более слабым предположением доминантности f (т. е. что $f(X)$ плотно в Y) ?

Доказательство. $f : X \rightarrow Y$ - конечный сюръективный морфизм

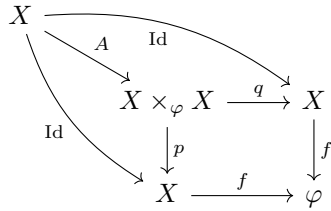
$$Y = \bigcup U_i = \bigcup \text{Spec } A_i \quad \text{- афф покр } X = \bigcup f^{-1}(U_i) = \bigcup \text{Spec } B_i \quad \text{- афф покр}$$

f - сюръекция $\Rightarrow f f^{-1}(U_i) = U_i \Rightarrow f|_{f^{-1}(U_i)} : f^{-1}(U_i)$ то есть U_i корр опр. $\dim Y = \max(\dim(U_i))$, возьмем i с макс размерн \Rightarrow задача сводится к афф случаю $f : \text{Spec } B \rightarrow \text{Spec } A$ - конечный сюръективный морфизм $\rightarrow B$ - к.п. A - модуль, f - сюръекция $\Rightarrow f$ - домин $\Rightarrow f^\# : A \rightarrow B$ - инъекция $\Rightarrow f^\# A \rightarrow B$ - целое расширение колец $\Rightarrow \forall q, q' \in \text{Spec } B$ таких что $(f^\#)^{-1}(q) = (f^\#)^{-1}(q') = p$, тогда $q \not\subset q'$ и $q' \not\subset q \Rightarrow q_0 \subset \dots \subset q_n \subset B$ - цепочка простых, таких что $\dim B = n \Rightarrow p_i = (f^\#)^{-1}(q_i) \ p_0 \subset \dots \subset p_n \subset A \ \forall p_i \in \text{Spec } A$ и $p_i \neq p_{i+1}$ (иначе $q_i \not\subset q_{i+1}$) $\Rightarrow \dim A \geq n \Rightarrow \dim A \geq \dim B$. f - целое расширение $\Rightarrow f^\#$ удовлетворяет "lying over prop" $\Rightarrow \forall p \in \text{Spec } A \ \exists q \in \text{Spec } B$ такое что $q \cap A = p \Rightarrow \forall p_0 \subset \dots \subset p_n \subset A \ \exists q_0 \subset \dots \subset q_n \subset B \Rightarrow \dim A \leq \dim B \Rightarrow \dim A = \dim B$

Если f не доминантный морфизм (в том числе не сюръекция), то это не всегда правда, например $\text{Spec } \mathbb{Q} \rightarrow \text{Spec } \mathbb{Z} \ (\text{pt} \rightarrow (0))$ - конечный морфизм \square

Задача 1.4. Пусть $f : X \rightarrow Y$ морфизм схем, $x \in X \times_Y X$, p, q две проекции $X \times_Y X$ на X , $\Delta : X \rightarrow X \times_Y X$ диагональный морфизм. Верно ли, что если $x \in \Delta(X)$, то $p(x) = q(x)$? Верно ли, что если $p(x) = q(x)$, то $x \in \Delta(X)$?

Доказательство.



$$x \in X \times_Y X \quad x \in \Delta(X) \Rightarrow \exists y \in X \quad \Delta(y) = x \Rightarrow p(x) = p(\Delta(y)) = \text{id}(y) = q(\Delta(y)) = q(x)$$

$$\begin{array}{ccc} \text{Spec}(\mathbb{C} \otimes_{\mathbb{R}} \mathbb{C}) & \longrightarrow & \text{Spec} \mathbb{C} \\ \downarrow & & \downarrow \\ \text{Spec} \mathbb{C} & \longrightarrow & \text{Spec} \mathbb{R} \end{array}$$

$$\mathbb{C} \otimes_{\mathbb{R}} \mathbb{C} = \mathbb{C} \otimes_{\mathbb{R}} \frac{\mathbb{R}[x]}{x^2 + 1} = \frac{\mathbb{C}[x]}{x^2 + 1} = \frac{\mathbb{C}[x]}{(x + i)(x - i)} = \frac{\mathbb{C}[x]}{x + i} \times \frac{\mathbb{C}[x]}{x - i} = \mathbb{C} \times \mathbb{C}$$

$$\Rightarrow \text{Spec} \mathbb{C} \otimes_{\mathbb{R}} \mathbb{C} = \{\text{pt}\} \sqcup \{\text{pt}\} = \{a, b\}$$

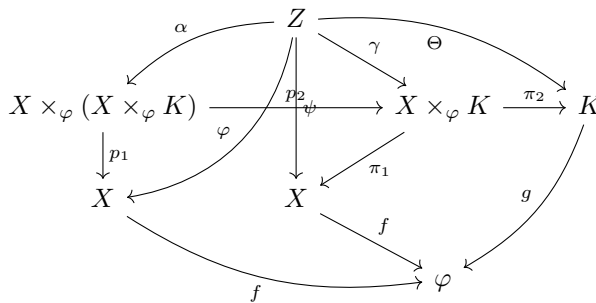
$$\Delta(\text{Spec} \mathbb{C}) = \{a\} \quad p(b) = q(b) = \{\text{pt}\} \quad \text{но} \quad \Delta(\{\text{pt}\}) \neq \{b\}$$

□

Задача 1.5. Докажите, что свойство отделимости сохраняется при замене базы.

Доказательство.

f - отделим, то есть $\Delta_{X/Y}$ - замкнутое вложение. Без ограничения общности $X \times_Y (X \times_Y K) \simeq (X \times_Y X) \times_Y K$



$$f\varphi = f\psi = g\Theta \Rightarrow \exists! \gamma : Z \rightarrow X \times_Y K$$

$$\psi = \pi_1 \gamma \quad \Theta = \pi_2 \gamma$$

$$f\pi_1 \gamma = g\pi_2 \gamma = f\varphi$$

$$\Rightarrow \exists! \alpha : Z \rightarrow X \times_Y (X \times_Y K) \quad p_2 \alpha = \gamma \quad p_1 \alpha = \varphi$$

$$\Rightarrow \pi_2 p_2 \alpha = \Theta \quad \pi_1 p_2 \alpha = \psi \quad p_1 \alpha = \varphi$$

При пост-композиции с π_1 и π_2 может пропасть единственность α .

Пусть $\exists \beta : Z \rightarrow X \times_Y (X \times_Y K)$, такое что $\beta \neq \alpha$, тогда

$$\pi_2 p_2 \beta = \Theta \quad \pi_1 p_2 \beta = \psi \quad p_1 \beta = \varphi$$

$$\Rightarrow \text{из единственности } \gamma \text{ следует } p_2 \beta = \gamma \quad p_1 \beta = \varphi$$

$$\Rightarrow \beta = \alpha \Rightarrow X \times_Y (X \times_Y K) \text{ предел диаграммы}$$

Аналогично доказывается что $(X \times_Y X) \times_Y K$ предел этой диаграммы, откуда $(X \times_Y X) \times_Y K \simeq X \times_Y (X \times_Y K)$

Без ограничения общности

$$\frac{\Delta X \times_Y K}{K} : X \times_Y K \rightarrow X \times_Y K \times_K X \times_Y K - \text{замкнутое вложение}$$

$$X \times_Y K \times_K X \times_Y K \simeq X \times_Y (X \times_Y K) \simeq (X \times_Y X) \times_Y K$$

$$\begin{array}{ccc} X \times_{X \times_Y X} (X \times_Y X) \times_Y K & \longrightarrow & X \\ \downarrow \frac{\Delta X \times_Y K}{K} & & \downarrow \frac{\Delta X}{Y} \\ (X \times_Y X) \times_Y K & \xrightarrow{p_1} & X \times_Y X \\ \downarrow p_2 & & \downarrow \pi_1 \\ X \times_Y K & \longrightarrow & X \end{array}$$

Нижний квадрат декартов, $\text{id} = p_2 \circ \frac{\Delta X \times_Y K}{K}$, $\text{id} = \pi_1 \times \frac{\Delta X}{Y}$, то есть

$$\begin{array}{ccc} X \times_Y K & \longrightarrow & X \\ \downarrow & & \downarrow \\ X \times_Y K & \longrightarrow & X \end{array}$$

тоже декартов, откуда и верхний квадрат декартов

$\frac{\Delta X \times_Y K}{K}$ - замкнутое вложение, так как замкнутое вложение стабильно относительно смены базы □

Задача 1.6. Докажите, что если gf отделим, то f отделим.

Доказательство.

$$\begin{array}{ccc} X \times_Y X & \longrightarrow & X \times_Z X \\ \downarrow & & \downarrow \\ Y & \longrightarrow & Y \times_Z Y \end{array} \quad - \text{декартов квадрат}$$

$Y \rightarrow Y \times_Z Y$ - вложение $\Rightarrow X \times_Y X \rightarrow X \times_Z X$ - вложение

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{\Delta_z^x} & X \times_Z X \\ \downarrow \Delta_y^x & \nearrow h & \\ X \times_Y X & & \end{array}$$

$\Delta_z^x(X)$ - замкн $\Rightarrow \Delta_y^x(X)$ - замкн □