**Определение 1.** Пусть R — коммутативное кольцо с единицей. Подмножество  $U \subset R$  называется *мультипликативно замкнутым*, если  $1 \in U$  и для любых  $f,g \in U$  выполнено  $fg \in U$ .

Определение 2. Пусть M-R-модуль,  $U\subset R$  мультипликативно замкнуто. Тогда локализация  $M[U^{-1}]=U^{-1}M$  – это множество классов эквивалентности пар  $\{(m,u)\}_{/\sim}$ , где  $(m,u)\sim (m',u')\iff \exists v\in U: v(mu'-m'u)=0$ . Данную пары мы будем записывать в виде дроби  $\frac{m}{u}$ . При этом на множестве таких пар можно ввести сложение и как с дробями и умножение на элемент R (умножаем числитель). Получится R-модуль.

Если взять в качестве модуля M само кольцо, то  $R[U^{-1}]$  наделяется естественной структурой кольца. При этом  $R \hookrightarrow R[U^{-1}], r \mapsto \frac{r}{1}$ .

**Пример 1.** Пусть X - аффинное алгебраическое многообразие,  $p \in X$ , R = F[X] (ограничение многочленов на нули системы) и  $U = \{f \in R : f(p) \neq 0\}$  – мультипликативно замкнутое множество.

Для простоты считаем  $X = \mathbb{A}^1$ , R = F[x] - кольцо многочленов от одной переменной. Возьмём p = 0. Тогда  $U \subset R$  - многочлены, не делящиеся на x.

$$R[U^{-1}] = \left\{ \frac{f}{g} \mid g(0) \neq 0 \right\}.$$

**Пример 2.** (Должен признать, что на лекции этот пример был рассказан совершенно не верно.) Пусть  $X:\{xy=0\}$  — пара координатных осей. Пусть R=F[X] — алгебра регулярных функций. Тогда R=F[x,y]/(xy). В самом деле, по определению F[X]=F[x,y]/I(X), где I(X) состоит из всех многочленов обращающихся на X в ноль. При этом ясно, что  $(xy)\subseteq I$ . С другой стороны, любой многочлен f(x,y) имеет вид f(x,y)=c+xg(x)+yh(y)+xyl(x,y). Если  $f\notin (x,y)$ , то  $c+xg(x)+yh(y)\neq 0$ . Тогда

$$f|_X = (c + xg(x) + yh(y))|_X.$$

Легко видеть, что этот многочлен не нулевой как функция на X. (Считаем поле бесконечным, чтобы ненулевой многочлен от одной переменной не мог давать нулевую функцию.) Итак, I(X) = (xy).

Теперь положим  $p=(1,0)\in X.$   $U=\{f\in F[X]|f(p)\neq 0\}.$  Тогда  $R[U^{-1}]=\{\frac{f}{u}\mid f\in F[X], u\in U\}/\sim.$  Как мы уже видели,  $f=c+x\bar{g}(x)+yh(y)=g(x)+yh(y).$  Аналогично, u=l(x)+ys(y), при этом  $l(1)\neq 0$ . Имеем

$$\frac{f}{u} \sim \frac{f'}{u'} \Leftrightarrow \exists v : v(fu' - f'u) = 0.$$

При этом

$$fu' - f'u = (g(x) + yh(y))(l'(x) + ys'(y)) - (g'(x) + yh'(y))(l(x) + ys(y)).$$

Положим q' = q, h' = 0, l' = l, s' = 0. Тогда

$$fu' - f'u = (g(x) + yh(y))l(x) - g(x)(l(x) + ys(y)) = yh(y)l(x) - g(x)ys(y).$$

Заметим, что  $x \in U$ . При этом x(fu'-f'u) = xy(h(y)l(x)-g(x)s(y)) = 0. Значит,

$$\frac{f}{u} \sim \frac{f'}{u'} = \frac{g(x)}{l(x)}.$$

Получаем, что  $R[U^{-1}] = F[x][(U \cap F[x])^{-1}]$ , то есть локализация в F[X] точке на одной из осей "ничего не знает"о второй оси, а ведёт себя так, как будто жтой второй оси не было. Это отражает тот факт, что локализация зависит только от поведения функции в окрестности данной точки.

## Важный частный случай.

Пусть P- простой идеал в  $R,\ R\setminus P=U$  – мультипликативно замнкуто, так как:

$$(ab \in P \implies a \in P \lor b \in P) \implies (a, b \notin P \implies ab \notin P)$$

 $R[U^{-1}]$  в этом случае обозначается также  $R_P$  – локализация по P

Пусть  $\varphi\colon M\to N$  - гомоморфизм R-модулей и U - мультипликативно замкнуто в R. Тогда  $M[U^{-1}],N[U^{-1}]$  - это  $R[U^{-1}]$  над M,N. Определим отображение  $\varphi[U^{-1}]\colon M[U^{-1}]\to N[U^{-1}]$  следующим образом:  $\frac{m}{n}\mapsto \frac{\varphi(m)}{n}$ 

**Упражнение 1.**  $\varphi[U^{-1}]$  - гомоморфизм  $R[U^{-1}]$  – модулей

**Предложение 1.** а)  $I \triangleleft R[U^{-1}] \implies I = (I \cap R)R[U^{-1}]$  (имется в виду идеал в кольце  $R[U^{-1}]$ ). Поэтому  $I \mapsto I \cap R$  - вложение множества идеалов в  $R[U^{-1}]$  в множество идеалов в R (идеал восстанавливается по формуле выше). Оно сохраняет включение и переводит простые идеалы в простые.

b) То, что  $J \triangleleft R$  имеет вид  $I \cap R$ , где  $I = JR[U^{-1}]$  равносильно условию  $(ru \in J \iff r \in I \ \forall u \in U)$ 

Замечание 1. В частности,  $I\mapsto I\cap R$  - биекция между простыми идеалами в  $R[U^{-1}]$  и простыми иделами в R, не пересекающимимся с U. Действительно,  $J=I\cap R$ , если  $J\cap U\neq\emptyset$ , то  $u\in J$   $u=1\cdot u\implies 1\in J$  противоречие. Если же  $J\cap U=\emptyset$ , то по определению простого идеала имеем:  $ru\in J\iff r\in J$  или  $u\in J\implies r\in J\implies J=I\cap R$ . Докажем, что I – простой. Если это не так, то найдутся  $\frac{r_1}{u_1}$  и  $\frac{r_2}{u_2}$ , не лежащие в I такие, что  $\frac{r_1r_2}{u_1u_2}\in I$ . Но тогда выполнено  $r_1,r_2\notin J$ ,  $r_1r_2\in J$ . Противоречие с простотой J.

Доказательство предложения 1. a)  $I \cap R \subset I$ , следовательно

$$(I \cap R)R[U^{-1}] \subset I$$
.

С другой стороны если  $\frac{r}{u}\in I$ , то  $r=\frac{r}{u}u\in I$ . Следовательно,  $r\in I\cap R$ . Так как  $\frac{1}{u}\in R[U^{-1}]$ , получаем  $\frac{r}{u}\in (I\cap R)R[U^{-1}]$ . Итак,  $I=(I\cap R)R[U^{-1}]$ .

Пересечение сохраняет включение; в силу того, что идеал I может быть восстановлен сохраняются строгие включения.

Если I простой, то  $R[U^{-1}]/I$  – область целостности. Так как

$$R/I \cap R \subset R[U^{-1}]/I$$
,

получаем  $R/I\cap R$  – область целостности. Следовательно,  $I\cap R$  - простой. **b**):  $\Longrightarrow$ 

Пусть 
$$J=I\cap R$$
, тогда  $JR[U^{-1}]=I$  по предыдущему пункту. Тогда 
$$ru\in J\iff ru\in JR[U^{-1}]\iff r\in JR[U^{-1}]\cap R=J.$$

 $\iff$  Покажем, что  $J=JR[U^{-1}]\cap R$ . Для этого рассмотрим  $r=\frac{j}{u}\in JR[U^{-1}]\cap R$ . По определению  $v\cdot(j-ur)=0, v\in U$ . Имеем:  $vur\in J\implies r\in J$ . Включение в обратную сторону очевидно.

**Предложение 2.** Локализация нётерова кольца также является нётеровым кольцом.

Доказательство. Пусть  $I \triangleleft R[U^{-1}]$ , тогда  $I \cap R = (a_1, \dots, a_n)$  — конечнопорождённый идеал в R (в силу нётеровости). Следовательно,

$$I = (I \cap R) \cdot R[U^{-1}] = (a_1, \dots, a_n) \cdot R[U^{-1}].$$

Пусть M, N-R-модули. Тогда гомоморфизм R-модулей  $\operatorname{Hom}_R(M,N)$  есть R-модуль с операциями:

$$(\varphi + \psi)(m) := \varphi(m) + \psi(m), \quad (r \cdot \varphi)(m) := r \cdot \varphi(m) = \varphi(rm).$$

**Лемма 1.**  $\operatorname{Hom}_R(R,N) \cong N$ .

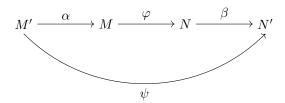
Доказательство. Рассмотрим отображение  $\Phi: \operatorname{Hom}_R(R,N) \to N, \ \Phi(\varphi) = \varphi(1).$  Оно биективно и R-линейно:  $\varphi \mapsto n$ , где  $n = \varphi(1)$ , и обратное  $-n \mapsto \varphi_n: r \mapsto rn$ .

**Упражнение 2.** Доказать, что  $\Phi$  из предыдущей леммы - изоморфизм.

**Лемма 2.** Пусть  $\alpha: M' \to M, \ \beta: N \to N'$  — гомоморфизмы R-модулей. Тогда отображение

$$\operatorname{Hom}_R(M,N) \to \operatorname{Hom}_R(M',N'), \quad \varphi \mapsto \beta \circ \varphi \circ \alpha$$

является гомоморфизмом R-модулей.



Доказать лемму выше.

$$\operatorname{Hom}_R\left(\bigoplus_i M_i, N\right) \cong \prod_i \operatorname{Hom}_R(M_i, N).$$

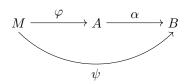
Доказательство. Задать гомоморфизм  $\varphi \colon \bigoplus_i M_i \to N$  равносильно заданию всех гомоморфизмов  $\varphi_i \colon M_i \to N$ , которые получаются композицией вложения  $M_i$  в  $\bigoplus_i M_i$  и  $\varphi$ .

Пусть  $0 \to A \xrightarrow{\alpha} B \xrightarrow{\beta} C$  — точная последовательность R-модулей (Im  $\alpha = {\rm Ker}\,\beta$ ). Тогда для любого R-модуля M последовательность

$$0 \to \operatorname{Hom}_R(M,A) \to \operatorname{Hom}_R(M,B) \to \operatorname{Hom}_R(M,C)$$

точна. То есть  $\operatorname{Hom}_R(M,\cdot)$  — точный слева функтор.

Доказательство. Проверка точности в члене  $\operatorname{Hom}_R(M,A)$ . Надо доказать, что отображение  $\operatorname{Hom}_R(M,A) \to \operatorname{Hom}_R(M,B)$  является вложением. Напомним, как оно строится. Оно переводит  $\varphi$  в  $\alpha \circ \varphi$ :



Если  $\varphi \neq 0$ , то найдётся  $m \in M$  такой, что  $\varphi(m) \neq 0$ . Поскольку  $\alpha$  – вложение, получаем  $\alpha(\varphi(m)) \neq 0$ . Значит,  $\alpha \circ \varphi 0$ . Таким образом отображение  $\operatorname{Hom}_R(M,A) \to \operatorname{Hom}_R(M,B)$  инъективно.

**Задача 1.** Проверить точность в члене  $\operatorname{Hom}_R(M,B)$ .