# КиМ. Лекция

daskf

22 октября 2024 г.

### Свободные модуль

$$_RF o \{f_i\}_{i\in I}$$
 - базис в  $\mathbf{F} \iff \forall \ m \in F \ \exists ! \ r_{i_1}, \dots, r_{i_k} \in R \mid m = r_{i_1}f_{i_1} + \dots + r_{i_k}f_{i_k}$   $\iff F = \bigoplus_{i \in I} Rf_i \iff$  1)  $\{f_i\}_{i \in I}$  - лнз (над  $\mathbf{R}$ ) 
$$2)F = \sum_{i \in I} Rf_i \iff F =_R < f_i >_{i \in I}$$

 $\underline{\operatorname{Th}}$  R - модуль F свободен  $\iff F \cong \bigoplus_{i \in I} \ _RR$   $\underline{\operatorname{Proof}}$ 

$$F = \bigoplus_{i \in I} Rf_i$$

 $\phi:R o Rf_i:r\mapsto rf_i$  - гомо левых R - модулей

$$r \in \ker \phi \implies \phi(r) = rf_i = 0 \implies f_i$$
 - лнз  $r = 0 \implies \ker \phi = \{0\}$ 

⇐ :

$$F\cong igoplus_{i\in I} {}_RR=\{(\dots,r_k,\dots)\mid r_k\in R$$
 и почти все  $r_k=0\}$ 

Базис:

$$\{(\ldots,0,1,0,\ldots\}\implies F$$
 - свободен

#### Examples

- 1) Векторные пр-ва свободные модули
- 2) ℤ модули (≡ абелевы группы)

Аб. гр A - свободна  $\iff A \cong \bigoplus Z$ 

<u>Предл</u> любой R - модуль M является эпиморфным образом некоторого свободного R - модуля <u>Proof</u> Пусть  $\{m_i\}_{i\in I}$  система образующих

 $\overline{\mathbf{P}}$ ассмотрим своб. модуль  $F = \bigoplus_{i \in I} {}_R R$  с базисом  $\{f_i\}_{i \in I}$ 

Рассмотрим

$$\phi: F o M: f = r_{i_1}f_{i_1} + \dots + r_{i_k}f_{i_k} \mapsto m = r_{i_1}m_{i_1} + \dots + r_{i_k}m_{i_k}$$
 - эпиморфизм

 $\underline{\mathrm{Cn}} \ \forall \ \mathrm{R}$  - модуль  $\mathrm{M} \cong \varphi$ актормодулю своб модуля

# Вполне приводимые модули

Def Модуль M наз-ся простым, если он ненулевой и имеет только два подмодуля  $\{0\}$ , M

Упр Найти все простые  $\mathbb Z$  - модули ( $\cong$  абелевы группы)

 $\underline{\mathrm{Def}}$  Модуль M называется вполне приводимым, если любой подмодуль в нем выделяется прямым слагаемым, т.е.

$$\forall N \leq M: \ M = N \oplus K \text{ some } K \leq M$$

Note любой простой модуль вполне приводим. Обратное неверно

<u>Lemma1</u> Подмодули и гомоморфные образы вполне приводимых модулей вполне приводимы <u>Proof</u> M - вполне приводим,  $N \leq M$ . N - вп. приводим?

$$\forall K \leq N \implies M = K \oplus X$$

$$N = N \cap M = N \cap (K \oplus X) = K + (N \cap X) = K \oplus (N \cap X)$$

Рассмотрим:

$$f: M \to f(M) \implies f(M) \cong M/\ker f$$

С другой стороны

$$\ker f \leq M \implies M = \ker f \oplus Y \implies Y \cong M/\ker f \cong f(M) \implies$$

т.к Y - вп. приводим, то f(M) — вполне приводим

<u>Lemma2</u> Пусть M - R -модуль,  $\{M_i\}_{i\in I}$  - семейство простых подмодулей в M, порождающих M  $(M=\sum_{i\in I}M_i)$ . Тогда для любого подмодуля  $N\leq M$   $\exists J\subset I\mid M=N\oplus (\bigoplus_{i\in J}M_i)$ 

### Сведения из теории множеств

Уже было видимо в ОСА

Proof Рассмотрим чум  $X = \{K \subset I \mid N + (\bigoplus_{k \in K} M_k) = N \oplus (\bigoplus_{k \in K} M_k)\}$ 

- 1)  $X \neq \emptyset$ , t.k.  $\emptyset \in K$
- 2)  $\{Y_s\}_{s\in S}$  лу подмн-во в X  $\implies$  верхняя грань  $\bigcup_{s\in S}Y_{i_s}\implies$  в X  $\exists$  max  $J\implies N\oplus (\bigoplus_{j\in J}M_j)=N'$   $N'\stackrel{?}{=}M$ . Противное:  $M\neq N'$

$$\implies$$
 T.K.  $=\sum_{i\in I}M_i$ , then  $\exists M_t\mid M_t\not\subseteq N'\implies M_t\cap N'=\{0\}$ 

Тогда  $N'+M_t=N'\oplus M_t=N\oplus (\bigoplus_{j\in J})M_j)\oplus M_t=N\oplus (\bigoplus_{q\in J\cup\{t\}}M_q).$  Противоречие с макс J

<u>Тh</u> Для R - модуля M эквивалентно:

- 1) М сумма простых подмодулей  $M = \sum_{i \in I} M_i$
- 2)  $M = \bigoplus_{j \in J} M_j, M_j$  -прост
- 3) М вполне приводимый модуль

 $\underline{\text{Proof}}\ 1) \implies 2$ ) следует из леммы 2 при N=0

 $2) \implies 3$ 

следует из леммы 2