

Ю. А. Дрозд, д-р физ.-мат. наук,
Л. В. Изюмченко, асп. (Киев ун-т)

Представления \mathfrak{D} -видов

Приведен критерий модульной ограниченности одного класса полунаследственных колец — тензорных алгебр \mathfrak{D} -видов.

Наведено критерій модульної обмеженості одного класу напівспадкових кілець — тензорних алгебр \mathfrak{D} -видів.

Н. М. Губарени [1] получила критерий ограниченности модульного типа для одного класса полусовершенных нетеровых справа наследственных колец — тензорных алгебр K — \mathfrak{D} -видов (\mathfrak{D} — локальное кольцо главных идеалов). В настоящей статье мы расширяем этот класс, отказываясь от условия полусовершенности. Оказалось, что при этом возникают неожиданные эффекты в случае, когда основное кольцо — простое.

Далее \mathfrak{D} обозначает (двусторонне) нетерово наследственное кольцо без делителей нуля, D — его тело частных (существующее по теореме Голди [2]). Если $A = M_n(D)$, то \mathfrak{D} -порядком в A назовем нетерово подкольцо $\Lambda \subset A$, для которого A является классическим кольцом частных, причем в простом правом A -модуле содержится \mathfrak{D} — Λ -подбимодуль, конечнорожденный и как левый \mathfrak{D} -, и как правый Λ -модуль. Нетрудно убедиться, что это определение лево-право-симметрично.

Если $A = M_n(D)$, $B = M_m(D)$, то A — B -бимодуль назовем согласованным, если его левая и правая размерности над D конечны и равны. D -видом назовем конечный набор $S = (A_i, V_{ij})$, $i, j = 1, \dots, n$, где $A_i = M_{n_i}(D)$, а V_{ij} есть согласованный A_i — A_j -бимодуль. Схемой D -вида S назовем граф $\Gamma(S)$, точки которого — числа $1, \dots, n$, а из точки i в точку j ведет d_{ij} стрелок, где $d_{ij} = (\dim_D V_{ij}) / (n_i n_j)$ (это определение не совпадает с данным в [3], где не предусмотрены кратные стрелки).

Согласованным семейством порядков относительно D -вида S назовем семейство $(\Lambda_i / i = 1, \dots, n)$, где Λ_i — \mathfrak{D} -порядок в A_i , причем в V_{ij} есть

$\Lambda_i - \Lambda_j$ -подмодуль M_{ij} , конечнопорожденный как левый Λ_i - и правый Λ_j -модуль, причем $A_i M_{ij} = M_{ij} A_j = V_{ij}$.

Пусть дано согласованное семейство наследственных порядков (Λ_i) относительно D -вида S . Тогда \mathfrak{D} -видом назовем набор $\Sigma = (B_i, V_{ij})$, где для каждого номера i либо $B_i = A_i$, либо $B_i = \Lambda_i$. В последнем случае i назовем отмеченной точкой. Схемой $\Gamma(\Sigma)$ \mathfrak{D} -вида Σ назовем схему $\Gamma(S)$. Пополнением схемы $\Gamma(\Sigma)$ назовем схему $\hat{\Gamma}(\Sigma)$, которая получается из $\Gamma(S)$ заменой каждой отмеченной точки бесконечной цепочкой, начинающейся в этой точке (и не имеет никаких дополнительных связей с другими точками схемы).

Напомним [3], что тензорной алгеброй $T(\Sigma)$ вида Σ называется тензорная алгебра бимодуля $V = \bigoplus_{ij} V_{ij}$ над кольцом $B = \prod B_i$. Из результатов [3] следует, что \mathfrak{D} -вид Σ всегда полунаследствен, т. е. $T(\Sigma)$ — полунаследственное кольцо.

Говорят, что кольцо Λ модульно ограничено (или модульно-ограниченного типа), если существует такое натуральное число N , что всякий неразложимый конечнопредставимый Λ -модуль порождается N элементами. \mathfrak{D} -вид Σ назовем модульно-ограниченным, если таковым является кольцо $T(\Sigma)$.

Сформулируем основной результат статьи.

Т е о р е м а. \mathfrak{D} -вид Σ модульно ограничен тогда и только тогда, когда:

1) либо \mathfrak{D} -простое кольцо и любая связная компонента схемы $\Gamma(\Sigma)$ есть схема Дынкина;

2) либо кольцо \mathfrak{D} не просто и любая связная конечная часть пополненной схемы $\hat{\Gamma}(S)$ есть схема Дынкина.

З а м е ч а н и я. 1. Утверждение (1) теоремы можно переформулировать так: если колчан (в смысле работы [4]) имеет конечный представительский тип над некоторым полем, то он имеет модульно-ограниченный тип над любым простым нетеровым наследственным кольцом. По-видимому, аналогичное утверждение имеет место и для более широкого класса матричных задач (представлений свободных боксов в смысле работы [5]), однако в настоящее время мы не можем дать точного определения соответствующего класса.

2. Примерами простых наследственных нетеровых колец являются алгебры Вейля $A_1(K)$ (K — поле характеристики 0), различные кольца косых многочленов и т. п.

3. K — \mathfrak{D} -виды в смысле работы [1] попадают в область действия пункта 2) этой теоремы. Легко проверить, что приведенный в [1] список схем с отмеченными точками — это в точности такие схемы, пополнения которых удовлетворяют условию пункта 2).

Д о к а з а т е л ь с т в о. Пусть $\Lambda = T(\Sigma)$. Предположим вначале, что кольцо \mathfrak{D} простое. Тогда нетрудно убедиться, что всякий наследственный \mathfrak{D} -порядок Морита-эквивалентен кольцу \mathfrak{D} . Очевидно, если заменить каждое кольцо B_i Морита-эквивалентным, то и тензорная алгебра Λ заменится на Морита-эквивалентное кольцо. Поэтому можно считать, что каждое B_i есть либо D , либо \mathfrak{D} .

Рассмотрим кольцо $A = T(S)$. Описание A -модулей — это задача о представлениях колчана S над телом D в смысле [4]. Из результатов [4] следует, что A модульно ограничено тогда и только тогда, когда $\Gamma(S)$ — несвязное объединение Дынкина. Очевидно, это необходимо и для того, чтобы кольцо Λ было модульно ограниченным. С другой стороны, описание \mathfrak{D} -модулей аналогично [1] также сводится к представлениям колчана, с тем отличием, что если точка i отмечена, то соответствующие строки (или столбцы) матриц, задающих представление, приводятся элементарными преобразованиями не над D , а над \mathfrak{D} .

Воспользуемся далее техникой «представлений боксов» (см., например, [5]) как методом формализации матричных задач. Как известно [5], если колчан S — конечного типа, то к нему применим алгоритм приведения матриц Клейнера — Ройтера, который в конечное число шагов перерабатывает S в некоторый тривиальный бокс \mathfrak{B} .

Применим алгоритм приведения матриц к описанию Λ -модулей. Из [6] следует, что элементарными преобразованиями над \mathfrak{D} матрицу с коэффициентами из D можно привести к диагональному виду, причем поскольку \mathfrak{D} простое, все диагональные элементы, кроме, возможно, одного — нули и единицы. Очевидно, если матрица X имеет вид

$$X = \begin{pmatrix} a & 0 & 0 \\ 0 & E & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

($a \in D$, E — единичная матрица), то пары матриц (Y, Z) такие, что $YX = XZ$, имеют следующий вид:

$$Y = \begin{pmatrix} Y_{11} & aZ_{12} & Y_{13} \\ Y_{21} & Y_{22} & Y_{23} \\ 0 & 0 & Y_{33} \end{pmatrix}, \quad Z = \begin{pmatrix} a^{-1}Y_{11}a & Z_{12} & 0 \\ Y_{21}a & Y_{22} & 0 \\ Z_{31} & Z_{32} & Z_{33} \end{pmatrix}.$$

Первые горизонтальные и вертикальные полосы в Y и Z содержат одну строку или столбец и это все, чем эта пара матриц отличается от пар, перестановочных с матрицей $\begin{pmatrix} E & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$, возникающей при приведении X над телом D . Поэтому здесь применим аналог алгоритма Клейнера—Ройтера: в конечное число шагов получится бокс \mathfrak{B}' , который отличается от \mathfrak{B} лишь конечным числом точек, причем во всех представлениях этим точкам соответствует свободный \mathfrak{D} -модуль с одним образующим. Очевидно, эта добавка не влияет на модульную ограниченность, что и доказывает п. 1) теоремы.

Доказательство п. 2) аналогично соответствующему доказательству работы [1] с несложными изменениями, связанными с нелокальностью кольца \mathfrak{D} (при этом также удобно использовать результаты работы [6]).

1. Губарени Н. М. Наследственные справа кольца модульно-ограниченного типа. — Киев 1977. — 48 с. — (Препринт / АН УССР. Ин-т электродинамики; 148).
2. Херштейн И. Некоммутативные кольца. — М.: Мир, 1972. — 192 с.
3. Дрозд Ю. А. Строение наследственных колец // Мат. сб. 1980. — 113, № 1. — С. 161—172.
4. Gabriel P. Unzerlegbare Darstellungen I // Manus. Math. — 1972. — 6, N 1. — P. 71—103.
5. Ройтер А. В. Матричные задачи и представления боксов // Представления и квадратичные формы. — Киев: Ин-т математики АН УССР, 1979. — С. 3—38.
6. Дрозд Ю. А. Модули над наследственными порядками // Мат. заметки. — 1981. — 29, № 6. — С. 813—816.

Получено 29.06.90