

УДК 519.4:517:513.88

МАТЕМАТИКА

А. И. ЛОГИНОВ, В. С. ШУЛЬМАН

О НАСЛЕДСТВЕННОЙ И ПРОМЕЖУТОЧНОЙ РЕФЛЕКСИВНОСТИ W^* -АЛГЕБР

(Представлено академиком С. М. Никольским 19 II 1973)

1. Пусть H — гильбертово пространство, $B(H)$ — алгебра всех ограниченных линейных операторов в H , R — слабо замкнутое подпространство в $B(H)$. R называется рефлексивным (см. ⁽¹⁾), если

$$R = \{A \in B(H) : Ax \in \overline{Rx} \quad \forall x \in H\}.$$

Рефлексивное подпространство R назовем наследственно рефлексивным, если рефлексивно всякое слабок замкнутое подпространство $S \subset R$.

В работе ⁽¹⁾ доказано, что слабок замкнутые подалгебры коммутативных W^* -алгебр рефлексивны. В ⁽²⁾ были приведены примеры некоммутативных W^* -алгебр, все слабок замкнутые подалгебры которых рефлексивны, и поставлена задача об описании совокупности W^* -алгебр, обладающих таким свойством. Фактически оказалось, что коммутативные W^* -алгебры, так же как и алгебры, приведенные в ⁽²⁾, обладают более сильным свойством: они наследственно рефлексивны. Во втором разделе настоящей заметки приведен ряд результатов о наследственно рефлексивных подпространствах в $B(H)$, наиболее важный из которых состоит в следующем: счетно-разложимая W^* -алгебра наследственно рефлексивна тогда и только тогда, когда у нее есть разделяющий вектор.

Пусть R — W^* -алгебра, \mathfrak{A} — ее W^* -подалгебра. Слабок замкнутое подпространство $S \subset R$ назовем \mathfrak{A} -модулем, если $\mathfrak{A}S \mathfrak{A} \subset S$. Если все \mathfrak{A} -модули в R рефлексивны, то пару (\mathfrak{A}, R) будем называть промежуточно рефлексивной. В третьем разделе мы рассматриваем задачу об условиях промежуточной рефлексивности пары (\mathfrak{A}, R) . Ясно, что при $\mathfrak{A} = \{1\}$ промежуточная рефлексивность сводится к наследственной рефлексивности алгебры R . Известная гипотеза (см. ⁽²⁾) о рефлексивности слабок замкнутых алгебр, содержащих м.а.с.а. (максимальная абелева симметричная алгебра), эквивалентна, как следует из ⁽⁴⁾, гипотезе о промежуточной рефлексивности пары (\mathfrak{A}, R) , где $R = B(H)$, \mathfrak{A} — м.а.с.а. в R . Другие частные случаи задачи об условиях промежуточной рефлексивности рассматривались в ⁽⁴⁾ и ⁽⁵⁾. Хотя основные результаты настоящей работы относятся к случаю, когда R конечна либо \mathfrak{A} атомична над центром R , некоторые из результатов (теоремы 3 и 5) носят более общий характер.

2. Линейный функционал на подпространстве $R \subset B(H)$ вида $\varphi(A) = (Ax, y)$, где $A \in R$, $x, y \in H$, назовем векторным.

Теорема 1. Для того чтобы подпространство $R \subset B(H)$ было наследственно рефлексивным, необходимо и достаточно, чтобы R было рефлексивным и всякий слабонепрерывный линейный функционал на R был векторным.

Следствие 1.1 (теорема Сарозона). Всякая коммутативная W^* -алгебра наследственно рефлексивна.

Следствие 1.2. Если подпространство $R \subset B(H)$ рефлексивно и его коммутант R' имеет строго циклический вектор (т. е. такой вектор $x \in H$, что $R'x = H$), то подпространство R наследственно рефлексивно.

В работе ⁽⁶⁾ было доказано, что полупростая коммутативная алгебра, имеющая строго циклический вектор, рефлексивна. Используя следствие 1.2, этот результат можно усилить:

Следствие 1.3. *Полупростая коммутативная алгебра, имеющая строго циклический вектор, наследственно рефлексивна.*

Пусть R — W^* -алгебра, R' — ее коммутант. Вектор $x \in H$ называется разделяющим для R , если из $Ax=0$, $A \in R$ следует $A=0$. Проектор $p \in R$ называется циклическим, если существует вектор $x \in H$ такой, что $pH = \overline{R'x}$. Множество циклических проекторов алгебры R мы обозначим $C(R)$.

Теорема 2. *Для того чтобы W^* -алгебра была наследственно рефлексивной, необходимо и достаточно, чтобы всякий ее счетно-разложимый проектор был циклическим.*

Следствие 2.1. *Счетно-разложимая W^* -алгебра наследственно рефлексивна тогда и только тогда, когда она обладает разделяющим вектором.*

Следствие 2.2. *Если коммутант W^* -алгебры собственно бесконечен, то она наследственно рефлексивна, в частности, всякая алгебра типа III наследственно рефлексивна.*

Оператор $A \in B(H)$ называется рефлексивным ⁽⁹⁾, если порожденная им слабозамкнутая алгебра рефлексивна, и типа III, если порожденная им W^* -алгебра типа III.

Следствие 2.3. *Всякий оператор типа III рефлексивен.*

Следствие 2.4. *Если бесконечная W^* -алгебра имеет конечный коммутант, то она содержит нерефлексивную слабозамкнутую подалгебру.*

Следствие 2.5. *Пусть R — счетно-разложимая W^* -алгебра, p и q — проекторы из R . Алгебра pRq наследственно рефлексивна тогда и только тогда, когда существует такой центральный проектор $z \in R$, что проекторы zp и $(1-z)q$ циклически.*

3. Везде ниже R — W^* -алгебра, \mathfrak{A} — ее W^* -подалгебра, Z — центр алгебры R . Для простоты изложения предположим дополнительно, что R счетно-разложима.

Теорема 3. *Если \mathfrak{A} — коммутативна и пара (\mathfrak{A}, R) промежуточно рефлексивна, то алгебра $\mathfrak{A} \cap R$ имеет разделяющий вектор.*

Ненулевой проектор $p \in \mathfrak{A}$ назовем Z -минимальным, если $p\mathfrak{A}p \subset pZ$. Если $R = B(H)$, то наше определение Z -минимальности совпадает с обычным определением минимальности. Если $\mathfrak{A} = R$, то Z -минимальные проекторы — это абелевы проекторы алгебры R . В работе ⁽⁷⁾ вводится другое определение Z -минимальности, которое совпадает с нашим в случае $Z \subset \mathfrak{A}$, хотя, вообще говоря, оно отлично от него. Алгебру \mathfrak{A} назовем Z -атомической, если всякий проектор из \mathfrak{A} содержит Z -минимальный проектор.

Рассмотрим следующие условия:

- а) пара (\mathfrak{A}, R) промежуточно рефлексивна;
- б) всякий ненулевой проектор из \mathfrak{A} содержит ненулевой проектор из $\mathfrak{A} \cap C(R)$;
- в) всякий Z -минимальный проектор из \mathfrak{A} принадлежит $C(R)$;
- г) для всякого проектора $p \in \mathfrak{A}$ сужение алгебры $\mathfrak{A}' \cap R$ на подпространство pH имеет разделяющий вектор.

Вообще говоря, эти условия не эквивалентны. Тем не менее, справедлива

Теорема 4. *Если \mathfrak{A} — Z -атомична или если R конечна и $Z \subset \mathfrak{A}$, то условия а) — г) эквивалентны.*

Следствие 4.1. *Если в условиях теоремы 4 \mathfrak{A} коммутативна, то пара (\mathfrak{A}, R) промежуточно рефлексивна тогда и только тогда, когда алгебра $\mathfrak{A}' \cap R$ имеет разделяющий вектор.*

Следствие 4.2. *Если в условиях теоремы 4 алгебра $\mathfrak{A}' \cap R$ коммутативна, то пара (\mathfrak{A}, R) промежуточно рефлексивна.*

Следствие 4.3. Если R конечна, $Z \subset \mathfrak{A}$ и \mathfrak{A} не имеет Z -минимальных проекторов, то пара (\mathfrak{A}, R) промежуточно рефлексивна.

Следствие 4.4. Если R — конечная алгебра и \mathfrak{A} — т.а.с.а. в R , то пара (\mathfrak{A}, R) промежуточно рефлексивна.

Пусть \mathfrak{A} — т.а.с.а. в R . Следуя ⁽⁸⁾, будем называть \mathfrak{A} гладкой, если существует точное нормальное ожидание R в \mathfrak{A} . Если $R = B(H)$, то гладкие т.а.с.а. — это атомические т.а.с.а. ⁽¹⁰⁾, если же R конечна, то всякая т.а.с.а. гладкая. Поэтому следующее предложение обобщает следствие 4.4 и одновременно доказанную в ⁽³⁾ и ⁽⁴⁾ теорему о рефлексивности слабозамкнутых алгебр, содержащих атомическую т.а.с.а.

Теорема 5. Если \mathfrak{A} — гладкая т.а.с.а. в R , то пара (\mathfrak{A}, R) промежуточно рефлексивна.

Авторы выражают благодарность М. А. Наймарку за внимание к работе.

Московский институт радиотехники,
электроники и автоматики

Поступило
7 II 1973

ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

- ¹ D. E. Sarason, Pacific J. Math., 47, 3, 511 (1966). ² H. Radjavi, P. Rosenthal, Am. J. Math., 91, 683 (1969). ³ C. Davis, H. Radjavi, P. Rosenthal, Canad. J. Math., 21, 1178 (1969). ⁴ В. С. Шульман, Матем. сборн., 87 (129), № 2 (1971). ⁵ А. И. Логинов, В. С. Шульман, ДАН, 205, № 2, 284 (1972). ⁶ A. Lambert, Pacif. J. Math., 39, 3 (1971). ⁷ R. Kadison, Duke Math. J., 29, 459 (1962). ⁸ J. Tomiyama, J. Funct. Anal., 10, 4, 373 (1972). ⁹ J. A. Deddens, Indiana Univ. Math. J., 20, 10 (1971). ¹⁰ R. Kadison, I. Singer, Am. Math. J., 81, 383 (1959).