

БИБЛИОГРАФИЧЕСКИЙ СПИСОК

1. Мулен Э. Кооперативное принятие решений: аксиомы и модели / Пер. с англ. М.: Мир, 1991. 464 с.
2. Пасечник М.В., Розен В.В. Игры с квазиупорядоченными исходами, имеющие единственный индивидуально рациональный исход // Математика. Механика: Сб. науч. тр. Саратов: Изд-во Сарат. ун-та, 2002. Вып. 3. С. 87–90.

УДК 512.56

В.Б. Поплавский

ОБ ОДНОМ СВОЙСТВЕ ОПРЕДЕЛИТЕЛЕЙ БУЛЕВЫХ МАТРИЦ

В нашей статье продолжается построение теории определителей матриц над произвольной булевой алгеброй, начатой в статье [1] и получившей развитие в работах [2-6]. Доказывается утверждение, которое помогает оценить число образующих, порождающих столбцы (или строки) данной булевой матрицы.

Определитель квадратной булевой матрицы был введен О.Б. Соколовым в работе [1] для изучения матриц, элементами которых являются формулы логики. Большая часть этой статьи посвящена теории булевого определителя. Он определяется как симметрическая разность

$$\text{Det}A = \overset{+}{\nabla} A \oplus \overset{-}{\nabla} A = (\overset{+}{\nabla} A \setminus \overset{-}{\nabla} A) \cup (\overset{-}{\nabla} A \setminus \overset{+}{\nabla} A)$$

полуперманентов

$$\overset{+}{\nabla} A = \bigcup_{(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in \bar{P}} (a_1^{\alpha_1} \cap a_2^{\alpha_2} \cap \dots \cap a_n^{\alpha_n}) \quad \text{и} \quad \overset{-}{\nabla} A = \bigcup_{(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in P} (a_1^{\alpha_1} \cap a_2^{\alpha_2} \cap \dots \cap a_n^{\alpha_n})$$

(все четные и нечетные перестановки обозначены \bar{P} и P соответственно) матрицы $A = (a_j^i)$, элементы которой a_j^i принадлежат произвольной булевой алгебре $\langle B, \cup, \cap, ', 0, I \rangle$. Показаны такие свойства определителя, как его сохранение при транспонировании, его неизменность при перестановке строк, равенство нулю для двух одинаковых строк. Доказано свойство аддитив-

ности по столбцу определителя, которое можно записать в форме

$$\begin{aligned}
 \text{Det}A &= \begin{pmatrix} a_1^1 & \dots & (b_k^1 \cup c_k^1) & \dots & a_n^1 \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_1^n & \dots & (b_k^n \cup c_k^n) & \dots & a_n^n \end{pmatrix} = \\
 &= (\overset{+}{\nabla} \begin{pmatrix} a_1^1 & \dots & b_k^1 & \dots & a_n^1 \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_1^n & \dots & b_k^n & \dots & a_n^n \end{pmatrix} \cup \overset{+}{\nabla} \begin{pmatrix} a_1^1 & \dots & c_k^1 & \dots & a_n^1 \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_1^n & \dots & c_k^n & \dots & a_n^n \end{pmatrix}) \oplus \\
 &\oplus (\overset{-}{\nabla} \begin{pmatrix} a_1^1 & \dots & b_k^1 & \dots & a_n^1 \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_1^n & \dots & b_k^n & \dots & a_n^n \end{pmatrix} \cup \overset{-}{\nabla} \begin{pmatrix} a_1^1 & \dots & c_k^1 & \dots & a_n^1 \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ a_1^n & \dots & c_k^n & \dots & a_n^n \end{pmatrix}).
 \end{aligned}$$

Получена формула разложения определителя, которую можно также записать в виде

$$\text{Det}A = \left(\bigcup_{k=1}^n (a_k^i \cap \overset{+}{\nabla} \partial_k^i A) \right) \oplus \left(\bigcup_{k=1}^n (a_k^i \cap \overset{-}{\nabla} \partial_k^i A) \right),$$

что очевидно, так как полуперманенты раскладываются по строке по правилу Лапласа (см. также [2, 3, 6]). Автор, кроме того, доказывает, что если строки линейно зависимы, то определитель равен нулю, и отмечает, что обратное не выполняется в общем случае.

Это последнее утверждение обобщается в следующей теореме, доказательство которой мы приводим далее.

Обозначим через $B_{n \times m}$ модуль булевых матриц размера $n \times m$ над булевым полукольцом B .

Теорема. *Предположим, что для некоторой квадратной матрицы $A \in B_{n \times n}$ существует такой набор каких-то, не обязательно выбираемых из матрицы A , столбцов $B_1, B_2, \dots, B_k \in B_{n \times 1}$, и любой столбец $A_1, A_2, \dots, A_n \in B_{n \times 1}$ матрицы A является их линейной комбинацией, то есть $A_j = (\lambda_j^1 \cap B_1) \cup (\lambda_j^2 \cap B_2) \cup \dots \cup (\lambda_j^k \cap B_k)$ для некоторых булевых коэффициентов λ_j^i , $i = 1, \dots, k$ и $j = 1, \dots, n$. Тогда, если $k < n$, то $\text{Det}A = 0$.*

Аналогичное утверждение справедливо и для строк.

Доказательство. Вначале покажем, что для полуперманентов матрицы, j -й столбец которой является линейной комбинацией столбцов

$$B_j = \left(b_j^1 b_j^2 \quad \dots \quad b_j^n \right)^T \quad (j = 1, \dots, k),$$

выполняется равенство

$$\begin{aligned} \overset{\pm}{\nabla} \begin{pmatrix} \cdots & a_{j-1}^1 & \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap b_t^1) & a_{j+1}^1 & \cdots \\ \cdots & \vdots & \vdots & \vdots & \cdots \\ \cdots & a_{j-1}^n & \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap b_t^n) & a_{j+1}^n & \cdots \end{pmatrix} = \\ = \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap \overset{\pm}{\nabla} \begin{pmatrix} \cdots & a_{j-1}^1 & b_t^1 & a_{j+1}^1 & \cdots \\ \cdots & \vdots & \vdots & \vdots & \cdots \\ \cdots & a_{j-1}^n & b_t^n & a_{j+1}^n & \cdots \end{pmatrix}). \end{aligned}$$

Здесь знаки полуперманентов выбираются либо верхние, либо нижние соответственно. Это равенство показывает, что полуперманенты обладают свойством линейности по столбцу (по строке). Действительно,

$$\begin{aligned} \overset{\pm}{\nabla} \begin{pmatrix} \cdots & a_{j-1}^1 & \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap b_t^1) & a_{j+1}^1 & \cdots \\ \cdots & \vdots & \vdots & \vdots & \cdots \\ \cdots & a_{j-1}^n & \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap b_t^n) & a_{j+1}^n & \cdots \end{pmatrix} = \\ = \bigcup_{(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in \overset{\pm}{P}} (a_1^{\alpha_1} \cap \dots \cap \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap b_t^{\alpha_j}) \cap \dots \cap a_n^{\alpha_n}) = \\ = \bigcup_{(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in \overset{\pm}{P}} \bigcup_{t=1}^k (a_1^{\alpha_1} \cap \dots \cap (\lambda^t \cap b_t^{\alpha_j}) \cap \dots \cap a_n^{\alpha_n}) = \\ = \bigcup_{(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in \overset{\pm}{P}} \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap (a_1^{\alpha_1} \cap \dots \cap b_t^{\alpha_j} \cap \dots \cap a_n^{\alpha_n})) = \\ = \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap (\bigcup_{(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in \overset{\pm}{P}} (a_1^{\alpha_1} \cap \dots \cap b_t^{\alpha_j} \cap \dots \cap a_n^{\alpha_n}))) = \\ = \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap \overset{\pm}{\nabla} \begin{pmatrix} \cdots & a_{j-1}^1 & b_t^1 & a_{j+1}^1 & \cdots \\ \cdots & \vdots & \vdots & \vdots & \cdots \\ \cdots & a_{j-1}^n & b_t^n & a_{j+1}^n & \cdots \end{pmatrix}). \end{aligned}$$

Теперь несложно проверить равенство для следующей разности полупер-

манентов (правого определителя):

$$\begin{aligned}
& \overset{+}{\nabla} A \setminus \bar{\nabla} A = \\
& = \overset{+}{\nabla} \begin{pmatrix} \dots & a_{j-1}^1 & \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap b_t^1) & a_{j+1}^1 & \dots \\ \dots & \vdots & \vdots & \vdots & \dots \\ \dots & a_{j-1}^n & \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap b_t^n) & a_{j+1}^n & \dots \end{pmatrix} \setminus \\
& \setminus \bar{\nabla} \begin{pmatrix} \dots & a_{j-1}^1 & \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap b_t^1) & a_{j+1}^1 & \dots \\ \dots & \vdots & \vdots & \vdots & \dots \\ \dots & a_{j-1}^n & \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap b_t^n) & a_{j+1}^n & \dots \end{pmatrix} = \\
& = \left(\bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap \overset{+}{\nabla} \begin{pmatrix} \dots & a_{j-1}^1 & b_t^1 & a_{j+1}^1 & \dots \\ \dots & \vdots & \vdots & \vdots & \dots \\ \dots & a_{j-1}^n & b_t^n & a_{j+1}^n & \dots \end{pmatrix}) \right) \setminus \\
& \setminus \left(\bigcup_{s=1}^k (\lambda^s \cap \bar{\nabla} \begin{pmatrix} \dots & a_{j-1}^1 & b_s^1 & a_{j+1}^1 & \dots \\ \dots & \vdots & \vdots & \vdots & \dots \\ \dots & a_{j-1}^n & b_s^n & a_{j+1}^n & \dots \end{pmatrix}) \right) = \\
& = \bigcup_{t=1}^k \{ [\lambda^t \cap \overset{+}{\nabla} \begin{pmatrix} \dots & a_{j-1}^1 & b_t^1 & a_{j+1}^1 & \dots \\ \dots & \vdots & \vdots & \vdots & \dots \\ \dots & a_{j-1}^n & b_t^n & a_{j+1}^n & \dots \end{pmatrix}) \setminus \\
& \setminus \bar{\nabla} \begin{pmatrix} \dots & a_{j-1}^1 & b_t^1 & a_{j+1}^1 & \dots \\ \dots & \vdots & \vdots & \vdots & \dots \\ \dots & a_{j-1}^n & b_t^n & a_{j+1}^n & \dots \end{pmatrix}] \setminus \\
& \setminus \left(\bigcup_{s \neq t} (\lambda^s \cap \bar{\nabla} \begin{pmatrix} \dots & a_{j-1}^1 & b_s^1 & a_{j+1}^1 & \dots \\ \dots & \vdots & \vdots & \vdots & \dots \\ \dots & a_{j-1}^n & b_s^n & a_{j+1}^n & \dots \end{pmatrix}) \right) \}.
\end{aligned}$$

Аналогичные вычисления можно провести и для разности (левого определителя). Это позволяет получить следующее включение для определителя:

$$\begin{aligned}
& Det \begin{pmatrix} \dots & a_{j-1}^1 & \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap b_t^1) & a_{j+1}^1 & \dots \\ \dots & \vdots & \vdots & \vdots & \dots \\ \dots & a_{j-1}^n & \bigcup_{t=1}^k (\lambda^t \cap b_t^n) & a_{j+1}^n & \dots \end{pmatrix} \subseteq \\
& \subseteq \bigcup_{t=1}^k [\lambda^t \cap Det \begin{pmatrix} \dots & a_{j-1}^1 & b_t^1 & a_{j+1}^1 & \dots \\ \dots & \vdots & \vdots & \vdots & \dots \\ \dots & a_{j-1}^n & b_t^n & a_{j+1}^n & \dots \end{pmatrix}].
\end{aligned}$$

Учитывая то, что эту цепочку включений можно продолжить, применяя аналогичные рассуждения к каждому столбцу матрицы A , получим, что

$DetA$ содержится в некоторой линейной комбинации определителей квадратных матриц, построенных из столбцов B_1, B_2, \dots, B_k . Так как $k < n$, то определители таких матриц содержат одинаковые столбцы, и поэтому равны нулю. Следовательно, $DetA = 0$. Теорема доказана.

БИБЛИОГРАФИЧЕСКИЙ СПИСОК

1. Соколов О.Б. Применение булевых определителей к анализу логических многополиусников // Учен. записки Казан. ун-та. 1963. Т. 123, №6. С. 155–164.
2. Chesley D.S., Bevis J.H. Determinants for matrices over lattices // Proc. Roy. Soc. Edinburgh. 1969. A68, № 2. P. 138–144.
3. Poplin P.L., Hartwig R.E. Determinantal identities over commutative semirings // Linear Algebra Appl. 2004. № 387. P. 99–132.
4. Поплавский В.Б. Ориентированные определители произведения булевых матриц // Математика. Механика: Сб. науч. тр. Саратов: Изд-во Саратов. ун-та, 2004. Вып. 6. С. 111–114.
5. Поплавский В.Б. О равенстве обратных булевых матриц симметрической разности ориентированных присоединенных матриц // Математика. Механика: Сб. науч. тр. Саратов: Изд-во Саратов. ун-та, 2005. Вып. 7. С. 94–97.
6. Поплавский В.Б. О разложимости определителей булевых (0,1)-матриц // Математика. Механика: Сб. науч. тр. Саратов: Изд-во Саратов. ун-та, 2006. Вып. 8. С. 105–108.

УДК 517.984

Д.В. Поплавский, В.А. Юрко

ОБ ОБРАТНОЙ ЗАДАЧЕ ДЛЯ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫХ ОПЕРАТОРОВ С УСЛОВИЯМИ РАЗРЫВА ВНУТРИ ИНТЕРВАЛА

В статье исследуется обратная узловая задача для дифференциальных операторов второго порядка на конечном интервале с краевыми условиями Дирихле и условиями разрыва внутри интервала. Доказана теорема единственности решения обратной узловой задачи и приведена конструктивная процедура восстановления потенциала по заданным узловым точкам. Отметим, что некоторые обратные узловые задачи исследовались в [1–3] и других работах. Эти задачи тесно связаны с обратными спектральными задачами (см. [4–5] и литературу в них).

Рассмотрим краевую задачу $L = L(q)$ вида

$$-y'' + q(x)y = \lambda y, \quad x \in (0, T), \quad (1)$$

$$y(0) = y(T) = 0, \quad (2)$$

$$\begin{bmatrix} y \\ y' \end{bmatrix} \left(\frac{T}{2} + 0 \right) = A \begin{bmatrix} y \\ y' \end{bmatrix} \left(\frac{T}{2} - 0 \right), \quad A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{bmatrix}, \quad (3)$$

где $q(x)$ – вещественная непрерывная функция, a_{ij} – вещественные числа, $\det A = 1$, $a_{12} = 0$, $a_{11} > 0$. Пусть $S(x, \lambda)$ – решение уравнения (1), удовлетворяющее начальным условиям $y(0) = 0$, $y'(0) = 1$ и условию склейки (3).