

СОВМЕЩНОСТЬ НЕКОТОРЫХ ВИДОВ МАТРИЧНЫХ УРАВНЕНИЙ НАД РЕШЕТКАМИ

Жуклина А.В.

Кафедра алгебры и методики преподавания математики,
Красноярский государственный педагогический университет
им. В.П. Астафьева, г. Красноярск

Поступила в редакцию 02.06.2010, после переработки 21.12.2011.

Устанавливаются критерии совместности матричных уравнений $AX = B$ над решетками, если матрицы A, B обладают специальными свойствами. Приводятся формулы для нахождения наибольших и наименьших решений.

We obtain criteria of solvability of matrix equations $AX = B$ over a lattice in case matrices A, B are possessed of some special properties. The formulas for calculation of the greatest and least solutions are obtained.

Ключевые слова: решеточные матрицы, решетки.

Keywords: matrices over lattices, lattices.

1. Введение

Пусть (L, \leq) — частично упорядоченное множество. Будем обозначать через 0 и 1, соответственно, наименьший и наибольший элементы в (L, \leq) (если они существуют). Если (L, \leq) — решетка, то будем обозначать операции объединения и пересечения символами \vee и \wedge соответственно.

Пусть (L, \leq) — решетка. Решеточными называются матрицы, элементы которых принадлежат множеству L . Пусть $L^{m \times n}$ — множество всех решеточных матриц размера $m \times n$ ($m, n \geq 1$) с элементами из L . Элементы матриц будем обозначать соответствующими малыми буквами: $A = \|a_{ij}\|_{m \times n}$, $B = \|b_{ij}\|_{m \times n}$ и т.д. На множестве $L^{m \times n}$ определим частичный порядок: для любых матриц $A, B \in L^{m \times n}$ отношение $A \leq B$ равносильно тому, что $a_{ij} \leq b_{ij}$ для всех $i \in \{1, \dots, m\}$, $j \in \{1, \dots, n\}$.

Матрицу, полученную из A транспонированием, будем обозначать A^T .

Пусть (L, \leq) — решетка с 0 и 1. Единичной матрицей будем называть матрицу $E = E_{n \times n} \in L^{n \times n}$, такую что

$$e_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{если } i = j, \\ 0, & \text{если } i \neq j. \end{cases}$$

Договоримся называть объединение сложением, а пересечение умножением, после чего введем операции сложения и умножения матриц обычным образом.

Подмножество носителя решетки с нулем называется ортогональной системой, если пересечение двух любых его различных элементов равно нулю.

Пусть (L, \leq) — решетка с 0 и 1. Элемент b называется дополнением элемента a в решетке (L, \leq) , если $a \wedge b = 0$ и $a \vee b = 1$. Если элемент b является дополнением элемента a , то будем обозначать его \bar{a} . Решетка (L, \leq) , любой элемент которой имеет дополнение, называется решеткой с дополнениями.

Решетка (L, \leq) называется дистрибутивной, если для любых $a, b, c \in L$ выполняется равенство:

$$a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c).$$

Дистрибутивная решетка с дополнениями называется булевой решеткой.

Пентагоном называется решетка $(\{0, 1, a, b, c\}, \leq)$, для которой $0 < a < 1$, $0 < c < b < 1$, $c \vee a = b \vee a = 1$, $c \wedge a = b \wedge a = 0$.

Диамантом называется решетка $(\{0, 1, a, b, c\}, \leq)$, для которой $a \vee b = b \vee c = c \vee a = 1$, $a \wedge b = b \wedge c = c \wedge a = 0$.

Пусть (L, \leq) — решетка, $a, b, c \in L$ и $a \in [b, c]$ (т.е. $b \leq a \leq c$). Элемент d называется относительным дополнением элемента a в интервале $[b, c]$, если $a \vee d = c$ и $a \wedge d = b$. В дальнейшем нас будет интересовать относительное дополнение элемента a в интервале $[0, b]$, где $a, b \in L$, 0 — ноль решетки (L, \leq) , т.е. элемент, удовлетворяющий системе

$$\begin{cases} a \vee x = b, \\ a \wedge x = 0. \end{cases} \quad (1)$$

Отметим, что если (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0, то для всех $a, b \in L$ ($a \leq b$) из совместности системы (1) следует единственность ее решения. В самом деле, если допустить, что система (1) имеет два решения, то решетка (L, \leq) будет содержать пентагон или диамант, что противоречит следующему утверждению.

Решетка (L, \leq) дистрибутивна тогда и только тогда, когда она не содержит ни пентагонов, ни диамантов [1, теорема II.1.1].

Условимся в дистрибутивной решетке с 0 обозначать относительное дополнение элемента a в интервале $[0, b]$ символом d_a^b .

Заметим, что изучению матриц над решетками посвящено несколько работ. Так, Р.Д. Люк и Д.Е. Ратерфорд исследовали обратимые матрицы над решеткой $(\{0, 1\}, \leq)$. В 1986 году Л.А. Скорняков дал полное описание обратимых матриц над дистрибутивными решетками с 0 и 1. Было показано, что такие матрицы образуют полную линейную группу относительно умножения. Свойства этой группы были исследованы Л.А. Скорняковым и Д.П. Егоровой.

В связи с выделением матриц над решетками как самостоятельных математических объектов возникает задача изучения уравнений, элементами которых являются указанные матрицы. В настоящей работе рассматриваются матричные уравнения вида $AX = B$; устанавливаются критерии совместности таких уравнений при некоторых условиях, накладываемых на матрицы A, B .

2. Доказательство основных результатов

Теорема 1. Пусть (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0 и 1, и пусть матричное уравнение $AX = B$ ($A \in L^{m \times n}$, $B \in L^{m \times 1}$) таково, что для любых $i \in \{1, \dots, m\}$,

$j \in \{1, \dots, n\}$ в решетке (L, \leq) существуют $d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}$ и $\overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}}$. Тогда уравнение $AX = B$ совместно в том и только в том случае, если ему удовлетворяет матрица $R = \|r_j\|_{n \times 1}$, где $r_j = \bigwedge_{i=1}^m \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}}$.

Доказательство. Пусть уравнение $AX = B$ совместно. Покажем, что указанная в формулировке теоремы матрица R является наибольшим решением этого уравнения. Сначала установим, что наибольшим решением неравенства $a_{ij} \wedge x_{ij} \leq b_i$ ($i \in \{1, \dots, m\}, j \in \{1, \dots, n\}$) является элемент $\overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}}$.

В самом деле,

$$\begin{aligned} a_{ij} \wedge \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}} &= \left((a_{ij} \wedge b_i) \vee d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \right) \wedge \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}} = \\ &= \left((a_{ij} \wedge b_i) \wedge \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}} \right) \vee \left(d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \wedge \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}} \right) = \\ &= a_{ij} \wedge b_i \wedge \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}} \leq b_i. \end{aligned}$$

Пусть теперь $g \in L$ и g удовлетворяет рассматриваемому неравенству $a_{ij} \wedge x_{ij} \leq b_i$. Тогда имеют место следующие рассуждения.

Поскольку $d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \leq a_{ij}$, то $d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \wedge a_{ij} = d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}$ и

$$d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \wedge b_i = d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \wedge a_{ij} \wedge b_i = 0. \quad (2)$$

Далее,

$$a_{ij} \wedge g = \left((a_{ij} \wedge b_i) \vee d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \right) \wedge g = \left((a_{ij} \wedge b_i) \wedge g \right) \vee \left(d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \wedge g \right),$$

но $a_{ij} \wedge g \leq b_i$, следовательно, $\left((a_{ij} \wedge b_i) \wedge g \right) \vee \left(d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \wedge g \right) \leq b_i$, а потому

$$d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \wedge g \leq b_i. \quad (3)$$

Теперь, учитывая, что $d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \wedge g \leq d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}$, и используя (3), а затем (2), получаем $d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \wedge g \leq d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \wedge b_i = 0$, откуда

$$d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \wedge g = 0. \quad (4)$$

Далее,

$$g = g \wedge \left(d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \vee \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}} \right) = \left(g \wedge d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}} \right) \vee \left(g \wedge \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}} \right),$$

последнее же выражение, с учетом (4), равно $g \wedge \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}}$.

Итак, $g = g \wedge \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}}$, откуда получаем, что $g \leq \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}}$.

Теперь, элемент $\bigwedge_{i=1}^m \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}}$ является наибольшим решением системы неравенств

$$\begin{cases} a_{1j} \wedge x_j \leq b_1, \\ a_{2j} \wedge x_j \leq b_2, \\ \vdots \\ a_{mj} \wedge x_j \leq b_m, \end{cases}$$

а потому матрица $R = \|r_j\|_{n \times 1}$, где $r_j = \bigwedge_{i=1}^m \overline{d_{a_{ij} \wedge b_i}^{a_{ij}}}$, является наибольшим решением неравенства $AX \leq B$, но поскольку уравнение $AX = B$ совместно, то матрица R является и наибольшим решением уравнения $AX = B$. Теорема доказана.

Следствие 1. Пусть (L, \leq) — булева решетка, $A \in L^{m \times n}$, $B \in L^{m \times 1}$. Матричное уравнение $AX = B$ совместно тогда и только тогда, когда ему удовлетворяет матрица $R = \|r_j\|_{n \times 1}$, где $r_j = \bigwedge_{i=1}^m \overline{(a_{ij} \wedge \bar{b}_i)}$.

В случае совместности уравнения матрица R является его наибольшим решением.

Доказательство. Если (L, \leq) — булева решетка, $a, b \in L$, то непосредственной проверкой можно убедиться, что $d_{a \wedge b}^a = a \wedge \bar{b}$. Применяя теорему 1, получаем справедливость нужного утверждения. Следствие доказано.

Частным случаем данного следствия является критерий совместности матричного уравнения $AX = B$ над $\{0, 1\}$ -решетками. Этот критерий представлен в [2]. Совместность матричных уравнений над $\{0, 1\}$ -решетками исследовалась также в [3].

Поскольку матричное уравнение $AX = B$ ($XA = B$), где $A, B \in L^{n \times n}$, равносильно системе линейных уравнений

$$\bigvee_{k=1}^n (a_{ik} \wedge x_{kj}) = b_{ij}, i, j \in \{1, \dots, n\} \left(\bigvee_{k=1}^n (x_{ik} \wedge a_{kj}) = b_{ij}, i, j \in \{1, \dots, n\} \right),$$

то из теоремы 1 и следствия 1 вытекают утверждения.

Следствие 2. а) Пусть (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0 и 1, и пусть матричное уравнение $AX = B$ ($A, B \in L^{n \times n}$) таково, что для любых $i, j, k \in \{1, \dots, n\}$ в решетке (L, \leq) существуют $d_{a_{ij} \wedge b_{ik}}^{a_{ij}}$ и $\overline{d_{a_{ij} \wedge b_{ik}}^{a_{ij}}}$. Уравнение $AX = B$ совместно тогда и только тогда, когда ему удовлетворяет матрица $R = \|r_{jk}\|_{n \times n}$, где $r_{jk} = \bigwedge_{i=1}^n \overline{d_{a_{ij} \wedge b_{ik}}^{a_{ij}}}$.

В случае совместности уравнения матрица R является его наибольшим решением.

б) Пусть (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0 и 1, и пусть матричное уравнение $XA = B$ ($A, B \in L^{n \times n}$) таково, что для любых $i, j, k \in \{1, \dots, n\}$ в решетке (L, \leq) существуют $d_{a_{ki} \wedge b_{ji}}^{a_{ki}}$ и $\overline{d_{a_{ki} \wedge b_{ji}}^{a_{ki}}}$. Уравнение $XA = B$ совместно тогда и только тогда, когда ему удовлетворяет матрица $R = \|r_{jk}\|_{n \times n}$, где $r_{jk} = \bigwedge_{i=1}^n \overline{d_{a_{ki} \wedge b_{ji}}^{a_{ki}}}$.

В случае совместности уравнения матрица R является его наибольшим решением.

Следствие 3. Пусть (L, \leq) — булева решетка, $A, B \in L^{n \times n}$. Матричное уравнение $AX = B$ ($XA = B$) совместно тогда и только тогда, когда ему удовлетворяет матрица $R = \|r_{jk}\|_{n \times n}$, где

$$r_{jk} = \bigwedge_{i=1}^n \overline{(a_{ij} \wedge b_{ik})} \left(r_{jk} = \bigwedge_{i=1}^n \overline{(a_{ki} \wedge b_{ji})} \right).$$

В случае совместности уравнения матрица R является его наибольшим решением.

Следующая теорема принадлежит Л.А.Скорнякову [4].

Теорема 2. Пусть (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0 и 1, $A \in L^{n \times n}$. Матрица A обратима над (L, \leq) тогда и только тогда, когда она является ортогональной матрицей, т.е. $A \cdot A^T = A^T \cdot A = E$.

Отметим, что ортогональная матрица $A \in L^{n \times n}$ обладает свойствами:

- 1) $a_{ik} \wedge a_{jk} = 0$ для всех $i \neq j, k \in \{1, \dots, n\}$;
- 2) $a_{i1} \vee \dots \vee a_{in} = 1$ для всех $i \in \{1, \dots, n\}$;
- 3) $a_{ki} \wedge a_{kj} = 0$ для всех $i \neq j, k \in \{1, \dots, n\}$;
- 4) $a_{i1} \vee \dots \vee a_{ni} = 1$ для всех $i \in \{1, \dots, n\}$.

Пусть (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0 и 1, $A, B \in L^{n \times n}$, A — ортогональная матрица. Тогда из теоремы Скорнякова следует, что уравнение вида $AX = B$ совместно и решением является матрица $X = A^T \cdot B$.

Рассмотрим теперь вопрос о совместности уравнений вида $AX = B$, где матрица A обладает некоторыми свойствами ортогональной матрицы.

Теорема 3. Пусть (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0, $B \in L^{m \times 1}$, $A \in L^{m \times n}$ и пусть элементы каждой строки матрицы A образуют ортогональную систему. Уравнение $AX = B$ совместно тогда и только тогда, когда ему удовлетворяет матрица $R = \|r_j\|_{n \times 1}$, где $r_j = \bigvee_{i=1}^m (a_{ij} \wedge b_i)$.

В случае совместности уравнения указанная матрица R является его наименьшим решением.

Доказательство. Пусть уравнение $AX = B$ совместно. Покажем, что указанная матрица R является его наименьшим решением.

Имеет место следующее равенство: $(a_{i1} \wedge b_i) \vee (a_{i2} \wedge b_i) \vee \dots \vee (a_{in} \wedge b_i) = b_i$, $i \in \{1, \dots, m\}$. Если $b_i = (a_{i1} \wedge f_1) \vee (a_{i2} \wedge f_2) \vee \dots \vee (a_{in} \wedge f_n)$, где $f_1, f_2, \dots, f_n \in L$, то в силу того, что при $j \neq k$ $a_{ij} \wedge a_{ik} = 0$, получаем:

$$a_{i1} \wedge b_i = a_{i1} \wedge f_1, a_{i2} \wedge b_i = a_{i2} \wedge f_2, \dots, a_{in} \wedge b_i = a_{in} \wedge f_n,$$

откуда следует справедливость равенств:

$$a_{i1} \wedge b_i = a_{i1} \wedge b_i \wedge f_1, a_{i2} \wedge b_i = a_{i2} \wedge b_i \wedge f_2, \dots, a_{in} \wedge b_i = a_{in} \wedge b_i \wedge f_n,$$

значит,

$$a_{i1} \wedge b_i \leq f_1, a_{i2} \wedge b_i \leq f_2, \dots, a_{in} \wedge b_i \leq f_n.$$

Таким образом, вектор $(a_{i1} \wedge b_i, a_{i2} \wedge b_i, \dots, a_{in} \wedge b_i)$ является наименьшим решением уравнения $(a_{i1} \wedge x_1) \vee (a_{i2} \wedge x_2) \vee \dots \vee (a_{in} \wedge x_n) = b_i$.

Далее, пусть матрица $F = \|f_j\|_{n \times 1}$ — некоторое решение уравнения $AX = B$. В силу установленного выше, для произвольного фиксированного индекса $j \in \{1, \dots, n\}$ $f_j \geq a_{ij} \wedge b_i$ для всех $i \in \{1, \dots, m\}$, поэтому $f_j \geq \bigvee_{i=1}^m (a_{ij} \wedge b_i)$, следовательно, $F > R$.

Далее, для любого $i \in \{1, \dots, m\}$

$$\begin{aligned} b_i &= (a_{i1} \wedge b_i) \vee (a_{i2} \wedge b_i) \vee \dots \vee (a_{in} \wedge b_i) \leq \\ &\leq (a_{i1} \wedge [(a_{11} \wedge b_1) \vee \dots \vee (a_{i1} \wedge b_i) \vee \dots \vee (a_{m1} \wedge b_m)]) \vee \\ &\vee (a_{i2} \wedge [(a_{12} \wedge b_1) \vee \dots \vee (a_{i2} \wedge b_i) \vee \dots \vee (a_{m2} \wedge b_m)]) \vee \dots \vee \\ &\vee (a_{in} \wedge [(a_{1n} \wedge b_1) \vee \dots \vee (a_{in} \wedge b_i) \vee \dots \vee (a_{mn} \wedge b_m)]) \leq \\ &\leq (a_{i1} \wedge f_1) \vee (a_{i2} \wedge f_2) \vee \dots \vee (a_{in} \wedge f_n) = b_i, \end{aligned}$$

откуда следует, что для всех $i \in \{1, \dots, m\}$ $(a_{i1} \wedge r_1) \vee (a_{i2} \wedge r_2) \vee \dots \vee (a_{in} \wedge r_n) = b_i$, т.е. R — решение уравнения $AX = B$. Теорема доказана.

Следствие 4. Пусть (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0, $A, B \in L^{n \times n}$ и пусть элементы каждой строки матрицы A образуют ортогональную систему. Уравнение $AX = B$ совместно тогда и только тогда, когда ему удовлетворяет матрица $R = \|r_{jk}\|_{n \times n}$, где $r_{jk} = \bigvee_{i=1}^n (a_{ij} \wedge b_{ik})$.

В случае совместности уравнения матрица R является его наименьшим решением.

Теорема 4. Пусть (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0, $B \in L^{m \times 1}$, $A \in L^{m \times n}$ и пусть элементы каждого столбца матрицы A образуют ортогональную систему. Тогда следующие утверждения равносильны.

- 1) Уравнение $AX = B$ совместно.
- 2) Каждое уравнение системы, соответствующей матричному уравнению $AX = B$, имеет решение.
- 3) Уравнению $AX = B$ удовлетворяет матрица $R = \|r_j\|_{n \times 1}$, где $r_j = \bigvee_{i=1}^m (a_{ij} \wedge b_i)$.

Доказательство. Покажем справедливость импликации $2 \Rightarrow 3$. Уравнение $(a_{k1} \wedge x_1) \vee (a_{k2} \wedge x_2) \vee \dots \vee (a_{kn} \wedge x_n) = b_k$, где $k \in \{1, \dots, m\}$, имеет решение, поэтому справедливо равенство

$$(a_{k1} \wedge b_k) \vee (a_{k2} \wedge b_k) \vee \dots \vee (a_{kn} \wedge b_k) = b_k. \quad (5)$$

Теперь,

$$\begin{aligned} &(a_{k1} \wedge r_1) \vee (a_{k2} \wedge r_2) \vee \dots \vee (a_{kn} \wedge r_n) = \\ &= \left(a_{k1} \wedge \left[\bigvee_{i=1}^m (a_{i1} \wedge b_i) \right] \right) \vee \left(a_{k2} \wedge \left[\bigvee_{i=1}^m (a_{i2} \wedge b_i) \right] \right) \vee \dots \vee \left(a_{kn} \wedge \left[\bigvee_{i=1}^m (a_{in} \wedge b_i) \right] \right) = \\ &= ([a_{k1} \wedge (a_{11} \wedge b_1)] \vee \dots \vee [a_{k1} \wedge (a_{i1} \wedge b_i)] \vee \dots \vee [a_{k1} \wedge (a_{m1} \wedge b_m)]) \vee \\ &\vee ([a_{k2} \wedge (a_{12} \wedge b_1)] \vee \dots \vee [a_{k2} \wedge (a_{i2} \wedge b_i)] \vee \dots \vee [a_{k2} \wedge (a_{m2} \wedge b_m)]) \vee \dots \vee \\ &\vee ([a_{kn} \wedge (a_{1n} \wedge b_1)] \vee \dots \vee [a_{kn} \wedge (a_{in} \wedge b_i)] \vee \dots \vee [a_{kn} \wedge (a_{mn} \wedge b_m)]). \quad (6) \end{aligned}$$

Но поскольку при $k \neq t$ $a_{kj} \wedge a_{tj} = 0$, то (6) равно $(a_{k1} \wedge b_k) \vee (a_{k2} \wedge b_k) \vee \dots \vee (a_{kn} \wedge b_k)$, последнее же выражение, согласно (5), равно b_k . Таким образом, указанная матрица R является решением уравнения $AX = B$. Теорема доказана.

Следствие 5. Пусть (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0, $A, B \in L^{n \times n}$ и пусть элементы каждого столбца матрицы A образуют ортогональную систему. Тогда уравнение $AX = B$ совместно тогда и только тогда, когда ему удовлетворяет матрица $R = \|r_{jk}\|_{n \times n}$, где $r_{jk} = \bigvee_{i=1}^n (a_{ij} \wedge b_{ik})$.

Теорема 5. Пусть (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0 и 1, $B \in L^{m \times 1}$, $A \in L^{m \times n}$ и пусть элементы каждого столбца матрицы A образуют ортогональную систему, при этом объединение всех элементов любого столбца матрицы A равно 1. Тогда если уравнение $AX = B$ совместно, то матрица $R = \|r_j\|_{n \times 1}$, где $r_j = \bigvee_{i=1}^m (a_{ij} \wedge b_i)$, является наибольшим решением указанного уравнения.

Доказательство. Если уравнение $AX = B$ совместно, то согласно теореме 4, матрица $R = A^T \cdot B$ является решением этого уравнения. Пусть $F = \|f_j\|_{n \times 1}$ — некоторое решение уравнения $AX = B$. Покажем, что $F \leq R$.

В самом деле, для любых $i \in \{1, \dots, m\}$, $j \in \{1, \dots, n\}$ $a_{ij} \wedge f_j \leq b_i$ и $a_{ij} \wedge f_j \leq a_{ij}$, поэтому $a_{ij} \wedge f_j \leq a_{ij} \wedge b_i$.

Следовательно,

$$(a_{1j} \wedge f_j) \vee (a_{2j} \wedge f_j) \vee \dots \vee (a_{mj} \wedge f_j) \leq (a_{1j} \wedge b_1) \vee (a_{2j} \wedge b_2) \vee \dots \vee (a_{mj} \wedge b_m),$$

или

$$f_j \wedge (a_{1j} \vee a_{2j} \vee \dots \vee a_{mj}) \leq \bigvee_{i=1}^m (a_{ij} \wedge b_i),$$

но поскольку объединение всех элементов любого столбца матрицы A равно 1, то $f_j \leq \bigvee_{i=1}^m (a_{ij} \wedge b_i)$. Теорема доказана.

Следствие 6. Пусть (L, \leq) — дистрибутивная решетка с 0 и 1, $A, B \in L^{n \times n}$, и пусть элементы каждого столбца матрицы A образуют ортогональную систему, при этом объединение всех элементов любого столбца матрицы A равно 1. Тогда если уравнение $AX = B$ совместно, то матрица $R = \|r_{jk}\|_{n \times n}$, где $r_{jk} = \bigvee_{i=1}^n (a_{ij} \wedge b_{ik})$, является наибольшим решением уравнения.

Список литературы

- [1] Гретцер Г. Общая теория решеток. М.: Мир, 1982.
- [2] Duca I., Duca M. La resolution des equations matricielles boolennes. Politehn. Univ. Bucharest Sci. Bull. Ser. A Appl. Math. Phys., vol. 61, №1–2, 1999, pp. 81–90.
- [3] Kim K.H. Boolean Matrix Theory and its Applications. New York: Marcel Dekker, 1982.
- [4] Скорняков Л.А. Обратимые матрицы над дистрибутивными структурами. Сиб. мат. журн., том 27, №2, 1986, стр. 182–185.