## РАЗЛИЧНЫЕ АКСИОМАТИЗАЦИИ МАТРОИДОВ

**Теорема 1 (Аксиомы независимости).** 1) Пусть M(E) — (конечный) матроид и Ind — семейство его независимых множеств. Тогда

- (I.1)  $\emptyset \in \text{Ind}$ ; для любого X условие  $X \subseteq I \in \text{Ind}$  влечет условие  $X \in \text{Ind}$ ;
- (I.2) для любых  $I, J \in \text{Ind}$  если |I| < |J|, то существует  $p \in J \setminus I$ , такой что  $I \cup p \in \text{Ind}$ ;
- (I.2') для любого  $A \subseteq E$  максимальные независимые подмножества из A равномощны.
- 2) Обратно, пусть семейство  $\mathcal{J}$  подмножеств конечного непустого множества E удовлетворяет условиям (I.1), (I.2) или, что эквивалентно, условиям (I.1), (I.2'), где  $\mathcal{J}$  играет роль Ind. Тогда  $\mathcal{J}$  совпадает с семейством независимых множеств однозначно определенного матроида на E.

**Доказательство.** 1) Свойство (I.1) было уже отмечено в лемме 1 из предыдущего раздела, а свойство (I.2') — в лемме 2. Применив (I.2') к  $I \cup J$ , где  $I, J \in Ind$  и |I| < |J|, получим (I.2).

2) Обратно, пусть  $\mathcal{J}$  удовлетворяет условию (I.1), где вместо Ind фигурирует  $\mathcal{J}$ . Легко видеть, что (I.2) эквивалентно (I.2'). Поэтому будем считать, что выполняются все три свойства (I.1), (I.2) и (I.2').

Определим оператор замыкания  $A \to \langle A \rangle$  ( $A \subseteq E$ ), полагая для  $p \in E$ :  $p \in \langle A \rangle \Leftrightarrow p \in A$  или существует  $I \subseteq A$  такое, что  $I \in \mathcal{J}$  и  $I \cup p \notin \mathcal{J}$  и т.д..

## Теорема 2 (Аксиомы баз).

- 1) Пусть M(E) конечный матроид и Bs семейство его баз. Тогда (B.1) Bs  $\neq \emptyset$ ; если  $B_1, B_2 \in Bs$  и  $B_1 \neq B_2$ , то  $B_1$  и  $B_2$  несравнимы относительно  $\subseteq$ ; (B.2) если  $B_1, B_2 \in Bs$ , то для любого  $b_1 \in B_1$  существует  $b_2 \in B_2$  такой, что  $(B_1 \setminus b_1) \cup b_2 \in Bs$ .
- 2) Обратно, пусть семейство  $\mathcal{B}$  подмножеств конечного непустого множества E удовлетворяет условиям (В.1) и (В.2), где  $\mathcal{B}$  играет роль Вs. Тогда  $\mathcal{B}$  является семейством баз однозначно определенного матроида на E.

## (В.2) – это аксиома Штейница о замене для баз.

**Доказательство.** 1) Свойство (В.1) очевидно, а свойство (В.2) вытекает из (I.2) и условия равномощности баз.

2) Обратно, пусть семейство  $\mathcal{B}$  удовлетворяет аксиомам (B.1) и (B.2), где вместо Вѕ фигурирует  $\mathcal{B}$ .

## Покажем сначала, что все В-множества равномощны.

Пусть  $B_1, B_2 \in \mathcal{B}, |B_1| = t$  и

$$B_1 = \{b_1, b_2, \ldots, b_t\}.$$

По аксиоме (B.2) существует  $c_1 \in B_2$  такой, что

$$\{c_1, b_2, \ldots, b_t\} \in \mathscr{B}.$$

Здесь  $c_1 \notin \{b_2, \ldots, b_t\}$  в силу условия (В.1). Аналогично, существует  $c_2 \in B_2$  такой, что  $\{c_1, c_2, b_3, \ldots, b_t\} \in \mathscr{B}$ 

и  $c_2 \notin \{c_1, b_3, \ldots, b_t\}$ . Продолжая этот процесс, получим

$$\{c_1, c_2, \ldots, c_t\} \in \mathscr{B}$$

для некоторых попарно различных элементов  $c_1, c_2, \ldots, c_t \in B_2$ . В силу аксиомы (В.1) получаем

$$\{c_1, c_2, \ldots, c_t\} = B_2,$$

T. e.  $|B_2| = t = |B_1|$ .

Подмножество A из E назовём  $\mathcal{B}$ -независимым, если оно содержится в некотором  $\mathcal{B}$ -множестве.

Ясно, что В-множества — это максимальные В-независимые множества.

Обозначим через  $\mathcal{J}$  совокупность всех  $\mathcal{B}$ -независимых множеств.

Заметим, что семейство Я удовлетворяет аксиоме независимости (І.1).

**Для завершения доказательства теоремы достаточно проверить**, что семейство  $\mathcal{J}$  удовлетворяет аксиоме (I.2) и воспользоваться теоремой 1.

Проверка того, что семейство Я удовлетворяет аксиоме (І.2).

Пусть  $I, J \in \mathcal{J}$  и |I| < |J|. Зафиксируем  $\mathcal{B}$ -множество  $B_2$ , содержащее J.

Среди  $\mathscr{B}$ -множеств, содержащих I, выберем такое  $\mathscr{B}$ -множество  $B_1$ , для которого пересечение  $B_1 \cap B_2$  содержит наибольшее возможное число элементов.

Покажем, что  $B_1 \setminus I \subseteq B_2$ .

Действительно, если существует  $b_1 \in B_1 \setminus I$  такой, что  $b_1 \notin B_2$ , то по аксиоме (В.2) существует  $b_2 \in B_2$ , для которого

$$B = (B_1 \setminus b_1) \cup b_2 \in \mathscr{B}$$

и  $b_1 \neq b_2$ , так как  $b_1 \notin B_2$ , а  $b_2 \in B_2$ . Тогда  $|B \cap B_2| > |B_1 \cap B_2|$ , что невозможно, поскольку  $I \subseteq B$ .

Таким образом,  $B_1 \setminus I$ ,  $J \subseteq B_2$ , причем  $|B_1 \setminus I| + |J| = |B_1| - |I| + |J| > |B_1| = |B_2|$ . Следовательно, существует  $p \in (B_1 \setminus I) \cap J$ . Так как  $I \cup p \subseteq B_1$  и  $p \in J \setminus I$ , элемент p является искомым и **теорема доказана**.

**Примеры.** 1) Пусть  $E = \{v_1, \dots, v_m\}$  — некоторое множество векторов векторного пространства V над телом F.

Рассмотрим множество всех максимальных линейно независимых подмножеств из E.

Оно удовлетворяет аксиомам баз (B.1) и (B.2), т.е. мы имеем матроид на E с таким семейством баз.

Этот матроид называют *векторным матроидом* над телом F.

2) Пусть G — произвольный ненулевой (n, m)-граф.

Построим *матроид циклов* графа G, который будем обозначать через M(G).

В качестве основного множества E возьмем EG, а в качестве баз этого матроида — остовы (точнее, каждая база — это множество всех ребер некоторого остова).

Аксиома (B.1) очевидна, а аксиома (B.2) выполняется в силу леммы 4 из раздела, посвященного остовам.

Ясно, что в этом матроиде независимыми множествами будут ациклические множества ребер, а циклами — обычные циклы графа.

3) Пусть M(E) — произвольный матроид на конечном множестве E.

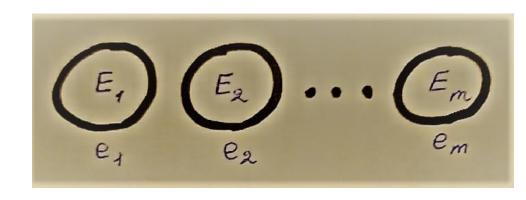
Возьмем  $A \subseteq E$ . В качестве системы независимых множеств на A рассмотрим независимые множества исходного матроида, содержащиеся в A.

Ясно, что на A мы получили матроид, который обозначают через M(A) и называют *подматроидом* исходного матроида.

4) Пусть M(E) — произвольный матроид на конечном множестве  $E = \{e_1, \dots, e_m\}$ . Каждый элемент  $e_i \in E$  заменим на некоторое множество  $E_i$ . Пусть

$$E' = E_1 \cup E_2 \cup ... \cup E_m$$

 $E_{i}$  — это семейство «близнецов» для элемента  $e_{i}$ . Построим семейство баз на E'. Берём базу B в M(E), в базу B'из E' собираем по одному элементу  $e_{i}' \in E_{i}$ 



для каждого е<sub>і</sub> ∈ В. Совокупность новых баз удовлетворяет (В.1) и (В.2). Каждая база В′ состоит из набора двойников по одному для каждого элемента соответствующей базы В.

Полученный матроид M(E') называется *раздуванием матроида* M(E). Независимые множества в M(E') устроены аналогично базам в M(E').

5) Пусть V — векторное пространство над телом F.

Возьмем некоторую систему векторов  $v_1, \ldots, v_m$  из V (возможно с повторениями векторов).

Построим матроид M, отвечающий этой системе векторов.

Матроид M будет иметь m элементов. Для простоты мы можем считать, что элементами матроида M являются элементы  $v_1, \ldots, v_m$ , т. е. все они различны как элементы матроида M (берем вектор вместе с его номером), но некоторые из них могут совпадать как элементы векторного пространства V.

В качестве баз возьмем все максимальные линейно независимые подсистемы из  $v_1, \ldots, v_m$ .

Мы получили матроид M, который, очевидно, является раздуванием некоторого векторного матроида над телом F.

В дальнейшем раздувание векторного матроида над телом F также будем называть векторным матроидом над телом F.

6) Пусть

$$A = \begin{bmatrix} \alpha_{11} & \alpha_{12} & \dots & \alpha_{1m} \\ \alpha_{21} & \alpha_{22} & \dots & \alpha_{2m} \\ \alpha_{n1} & \alpha_{n2} & \dots & \alpha_{nm} \end{bmatrix}$$

— некоторая матрица над телом F.

Строки матрицы A являются элементами пространства векторов-строк длины m над F. Поэтому матрице A отвечает векторный матроид над телом F, состоящий из n элементов — строк матрицы A.

Этот матроид называют матроидом строк матрицы А.

Отметим, что здесь строки с разными номерами являются разными элементами матроида, хотя некоторые из них могут совпадать как элементы пространства векторовстрок длины m над F.

Аналогично определяется матроид столбцов матрицы А.

**Теорема 3 (Ранговые аксиомы).** 1) Пусть M(E) — конечный матроид и r — его ранговая функция из  $\mathcal{P}(E)$  в  $\mathbb{N} \cup \{0\}$ . Тогда для любых  $A, B \subseteq E$  выполняется  $(r.1) \ 0 \leqslant r(A) \leqslant |A|$ ;

- $(r.2) A \subseteq B \rightarrow r(A) \leqslant r(B);$
- $(r.3) r(A \cap B) + r(A \cup B) \le r(A) + r(B).$
- 2) Обратно, пусть некоторая функция  $\tau$  из  $\mathcal{P}(E)$  в  $\mathbb{N} \cup \{0\}$ , где E конечное непустое множество, удовлетворяет условиям (r.1), (r.2) и (r.3). Тогда она является ранговой функцией однозначно определенного матроида на E.

**Доказательство.** 1) Свойства (r.1) и (r.2) очевидны. Докажем (r.3). Ясно, что  $A \cap B \subseteq \langle A \rangle \cap \langle B \rangle$  и  $A \cup B \subseteq \langle A \rangle \vee \langle B \rangle$ .

Используя неравенство полумодулярности, которое выполняется в решетке листов, получаем

$$r(A \cap B) + r(A \cup B) \leqslant r(\langle A \rangle \cap \langle B \rangle) + r(\langle A \rangle \vee \langle B \rangle) \leqslant r(\langle A \rangle) + r(\langle B \rangle) = r(A) + r(B).$$

2) Обратно, пусть некоторая функция  $\tau$  из  $\mathcal{P}(E)$  в  $\mathbb{N} \cup \{0\}$ , где E — конечное непустое множество, удовлетворяет условиям (r.1), (r.2) и (r.3).

Подмножество  $I \subseteq E$  назовем  $\tau$ -независимым, если выполняется  $\tau(I) = |I|$ . Обозначим через  $\mathcal J$  множество всех  $\tau$  -независимых подмножеств из E.

Семейство Я удовлетворяет аксиомам независимости (І.1) и (І.2') и т.д.

**Теорема 4 (Аксиомы циклов).** 1) Пусть M(E) — конечный матроид и Ccl — семейство его циклов. Тогда

- (C.1) Ø ∉ Ccl; если  $C_1$ ,  $C_2$  ∈ Ccl и  $C_1 \neq C_2$ , то  $C_1$  и  $C_2$  несравнимы относительно ⊆.
- (C.2) если  $C_1$ ,  $C_2 \in Ccl$ ,  $C_1 \neq C_2$  и  $p \in C_1 \cap C_2$ , то существует  $C \in Ccl$  такой, что  $C \subseteq (C_1 \cup C_2) \setminus p$ .
- 2) Обратно, пусть семейство  $\mathcal{C}$  подмножеств конечного непустого множества  $\mathcal{E}$  удовлетворяет условиям (C.1) и (C.2), где вместо Ccl фигурирует  $\mathcal{C}$ . Тогда семейство  $\mathcal{C}$  совпадает с семейством циклов однозначно определенного матроида на  $\mathcal{E}$ .

**Доказательство.** 1) Свойство (С.1) очевидно вытекает из определения цикла. Для доказательства (С.2) достаточно проверить, что множество  $D = (C_1 \cup C_2) \setminus p$  зависимо (тогда оно содержит минимальное зависимое множество — цикл). Так как  $D \subseteq C_1 \cup C_2$ , мы получаем

$$r(D) \leqslant r(C_1 \cup C_2) \leqslant r(C_1) + r(C_2) - r(C_1 \cap C_2) = |C_1| - 1 + |C_2| - 1 - |C_1 \cap C_2| = |C_1 \cup C_2| - 2 < |C_1 \cup C_2| - 1 = |D|,$$

- т. е. *D* зависимое множество.
- 2) Обратно, пусть семейство C удовлетворяет условию теоремы. Множество  $I \subseteq E$  назовем C-независимым, если оно не содержит ни одного из множеств  $C \in C$ . Семейство  $\mathcal{J}$  всех C-независимых множеств удовлетворяет аксиомам (I.1) и (I.2) и т.д.

**Следствие 1.** Пусть I — произвольное независимое множество матроида M(E) и  $p \in E \setminus I$ . Тогда  $I \cup p$  содержит не более одного цикла.

**Доказательство.** Пусть в  $I \cup p$  содержится два различных цикла  $C_1$  и  $C_2$ . Очевидно,  $p \in C_1 \cap C_2$  в силу независимости множества I. Тогда по аксиоме (C.2) существует цикл C такой, что

$$C\subseteq (C_1\cup C_2)\setminus p\subseteq I,$$

что невозможно.

**Следствие 2.** Для любой базы *B* матроида M(E) и любого  $p \in E \setminus B$  множество  $B \cup p$  содержит точно один цикл и этот цикл проходит через p.