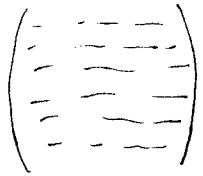


Биматроиды и разложение Брюа

Матроид — конечное множество

конд. структура, кот. отражает дв-ва лин. зависимости строк

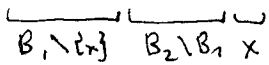


Опр. 1 Матроид — кон. мн-во с системой подмножеств (базисов) т.ч. \forall базисов B_1, B_2 и $\forall x \in B_1 \setminus B_2 \exists y \in B_2 \setminus B_1: (B_1 \setminus \{x\}) \cup \{y\}$ — базис

Опр. 2 L — лин. упор. мн-во; $A, B \subseteq L$

$A \leq B$ в порядке Зейла $\Leftrightarrow \forall x \in L \#(A \cap (-\infty, x]) \geq \#(B \cap (-\infty, x])$ } порядок Зейла

\forall лин. порядка на матроиде \exists наит. базис (в порядке Зейла), и все базисы равномоцны (как и в в.п. — "т. Вейнница о значе", сказал Н.А.)
горящие пугеви: Сетрано, June 6-11, 2005



Если B — наит. базис, то $B \supset B_1 \setminus \{x\} \Rightarrow B = (B_1 \setminus \{x\}) \cup \{y\}$, где $y \in B_2 \setminus B_1$

Цикл — мин зависимое множество

Независимое мн-во — то, которое содержится в базисе

Опр. 3 Лотто, комбинаторный набор
Пусть столбцы лнз. Строки обр. базис $\Leftrightarrow \det \neq 0$

J. P. S. King (1978) (Н.А. знает китайца из Н.Зеландии, кот. зовут Warren Wong)
(Joseph) (Ken, если норвежцы)
A. Schrijver (1979, написал в 1976)

Биматроид

Linking system

показывает, какие вообще миноры матрицы равны нулю



Биматроид между множествами L и R (конечными) — набор S пар (u, v) , где $u \in L, v \in R, \#u = \#v$, т.ч.

минор
 $(\emptyset, \emptyset) \in S, \forall (u, v), (u', v') \in S, \forall x \in u' \setminus u$
 $\exists y \in u \setminus u': ((u \setminus y) \cup x, v) \in S$ и $((u' \setminus x) \cup y, v') \in S$
 или
 $\exists z \in v' \setminus v: (u \cup x, v \cup z) \in S$ и $(u' \setminus x, v' \setminus z) \in S$

\forall прямой матрица $M = v_1 u v_2$,

где v_1 — нижнетреуг. квад. матрица, v_2 — верхнетреуг. квад.
 u — матрица псевдоинверции $(0, 1)$ -матрица, в \forall стр. и столбце не более одной единицы
 u — опр. однозначно — находится из знания, какие миноры M ненулевые!!!

L, R — лин. упор., $x \in R, R[x]$ — начальный отрезок до x .

$\chi \{u \subseteq L \mid \exists v \subseteq R[x] : (u, v) \in S\}$. Несложно показать
 — сем-во независимых мн-во матроида на L .
 — это $S[R[x]]$

$\exists U_r$ - нит. базис $S | R[x]$

\Rightarrow если r' покрывает r ($r' > r$ на единицу),
то либо $U_{r'} = U_r$, либо $U_{r'} = U_r \cup \ell$

$\exists U$ - $(0,1)$ -матрица, содержащая 1 на позициях (ℓ, r')

Пусть W_L - перестановка строк ($\forall w_L \in \text{Sym}(L)$)
 W_R - перестановка столбцов

Ф-ция $f(W_L, W_R) : W_L M W_R \in \mathcal{B}_L \ f(W_L, W_R) \mathcal{B}_R$

Если мы знаем f , то знаем диаграмму.

но функции сменного типа

Условие на f : \forall для u_1, u_2 - наследственные

~~$u_1 \subseteq u_2 \Leftrightarrow \forall r \in R \quad u_1 R[r] \subseteq u_2 R[r]$~~ $\forall r \in R \quad u_1 R[r] \subseteq u_2 R[r]$ \ast

$f(W_L, W_R) R[r]$ - базис набора $w_L S W_R | R[r]$

$w_L' f(W_L, W_R) R[r]$ - базис $w_L' w_L S W_R | R[r]$

\Downarrow

$w_L' f(W_L, W_R) R[r] \geq f(W_L' w_L, W_R) R[r]$

\Downarrow

| |
|---|
| $w_L' f(W_L, W_R) \geq f(W_L' w_L, W_R)$ |
| $f(W_L, W_R) w_R' \geq f(W_L, W_R, w_R')$ |

достаточно, чтобы
- восстановить диаграмму

www.math.uni.fi.it/~cime/Courses/2005/01.html