

3. Релации Заб. Възможно е интересите да не са готови!

базисни: деф. релация, свойства на релациите, представяне на релации, затваряния на релации, релация на еквивалентност, теорема за избора на еквивалентност, релация на поредба деф, свързване на множества с линейна поредба, вериги и контури в релации, ~~минимални~~ теорема за контурите, минимален и максимален елементи с частично поредба.

Деф: Релация: нека $A_1 \dots A_n$ са n -та поредица от елементи, които са доними, втори доними, ..., n -ти доними. Релация R на доними-во произведение $A_1 \times \dots \times A_n$ е всяко n -то $R \subseteq A_1 \times \dots \times A_n$. (те дефинират релации на множества).

- Казваме, че R е n -местна или n -арна релация.
- Ако $n=2$, то релацията е двуместна.
Ако R е двуместна и $A_1 = A_2 = A$ (те $R \subseteq A^2$), казваме, че R е релация на доними-во квадрат A^2 (основно с една релация ще се занимаваме).
- Когато кажем само " R е релация" разбираме релация R на доними-во квадрат.
- Униформен запис на релация: само за двуместна релация ще пишем $x R y$, вместо $(x, y) \in R$. Запис " x е в релация с y ".

Заб./Допълнение: Релация се превежда "отношение". Класична нотация за да се пише за отношение n -з обекти. Като пример, нека A е n -то от хора и релацията на A^2 е R_1, \dots е приятел с \dots . Това ще каже приятелските отношения: "Иван е приятел на Петър" (те Иван R Петър), "Мария не е приятел на Петър" (те Мария $\not R$ Петър).

Примери: бина стр. бие още неговичано

Свойства на релациите

Нека $R \subseteq A^2$. Дефинираме тези свойства като за релации над множеството A вложват!

1. R е рефлексивна т.с.т.к. $\forall a \in A: aRa$
(всички елементи е в релация със себе си)

2. R е антирефлексивна т.с.т.к. $\forall a \in A: \neg aRa$
(всички елементи НЕ Е в релация със себе си)

3. R е симетрична т.с.т.к. $\forall a, b \in A, a \neq b: aRb \rightarrow bRa$
(им: aRb и bRa ; им: aRb и $b \narrow R a$)

4. R е асиметрична т.с.т.к. $\forall a, b \in A, a \neq b: aRb \rightarrow b \narrow R a$

Заб. Симетричността и асиметричността не са взаимно изключващи се. Нр. $R = \emptyset$. (празната релация е и симетрична и асиметрична.)

5. R е или асиметрична т.с.т.к. $\forall a, b \in A, b \neq a: aRb \oplus bRa$
(точно едно от двата е вярно)

Заб. Симетричността и асиметричността не са взаимно изключващи се.

6. R е транзитивна т.с.т.к. $\forall a, b, c \in A: aRb \wedge bRc \rightarrow aRc$

Заб. Кинго не казва a, b и c да са различни.

Заб. Когато xRy и yRx , казваме, че x и y са ~~не~~ несравними относно R .

При симетричността и асиметричността може да има несравними елементи, но при асиметричността не може.

Представяне на релации от типа $R \subseteq A^2$

Нека $R \subseteq A^2$ и $A = \{a_1, \dots, a_n\}$ е крайно.

1. Представяне с матрица:

Можем да представим R чрез $n \times n$ бинарна матрица, в която клетка на ред i и колона j е:

- 1, ако $a_i R a_j$
- 0, ако $a_i \not R a_j$

Пр: $A = \{a, b, c\}$, $R = \{(a, a), (a, b), (c, b)\}$

R се представя:

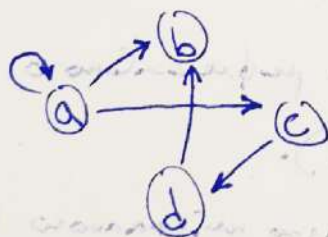
	a	b	c
a	1	1	0
b	0	0	0
c	0	1	0

2. C диаграма (граф)

- Всеки елемент a_i е връх (връх) от диаграмата: (a_i)
- ако $a_i R a_j$ (когато $a_i = a_j$), то има стрелка от a_i до a_j :



Пр: $A = \{a, b, c, d\}$, $R = \{(a, a), (a, b), (a, c), (c, d), (d, b)\}$



Заб. Представяне с диаграма е добро само за малки релации.

Следващото не е необходимо да се знае наизуст, но е добра интуиция.

Представяне на свойствата на релациите

1. Ако R е рефлексивна, то горната диагона на матрицата на

представяне ѝ ще е едно от единици ($a_i R a_i$).

Диаграмата ще има петляна на всеки връх.

2. Антирефлексивност: главният диагонал е също от нули. Няма нито една притка.
3. Симетричност: матрицата е симетрична относно главния диагонал (свойствите по гл. диагонала са без значение). М-у всеки два различни върха им има две стрели или няма стрели, т.е:
 $a_{ij} = a_{ji}$, или $(i) \leftrightarrow (j)$
4. Антисиметричност: няма две симетрични клетки относно гл. диаг., в които да има две единици. (гл. диаг. е без значение). Има най-много една стрелка М-у всеки два различни върха (т.е. не може $(i) \leftrightarrow (j)$).
5. Силна антис.: всяка двойка клетки симетрични относно главния диагонал съдържа противоположни стойности (гл. диаг. е без значение). М-у всеки два различни върха има точно една стрелка.

Def: Затваряне на релация: нека $R \subseteq A^2$. Рефлексивното затваряне на R е минималното н-во $R' \subseteq A^2$, т.е. $R \subseteq R'$ и R' е рефлексивна.

аналогично се дефинират симетричното и транзитивното затваряне.

Th. Релация е рефлексивна т.с.т.к. обхваща с рефлексивното си затваряне (аналогично и за симетр. и транз.).

До-во: \Rightarrow | Цел R е рефлексивна, то очевидно най-малкото $R' \subseteq A^2$ н-во обхваща горната деф. ще е $R' = R$. \checkmark
 \Leftarrow | $R' = R$, но R' е рефлекс $\Rightarrow R$ е рефлекс. \square

Зад. / Допълнение: Как затваряне релация представена с матрица:

- рефлекс. затваряне се получава като обвърнем всички нули от главния диагонал в единици.
- симетричното затваряне се получава като заменим нулите с единици на симетричните спрямо главния диагонал клетки от вида (i, j) и (j, i) . (ако имаме (i, i) или $(0, 0)$, не ни интересува, защото не променят симетричността).

Def: $R \subseteq A^2$ е релация на еквивалентност (РЕ) т.с.т.к. R е рефлексивна, симетрична и транзитивна.

Пример: стр.

Def: Класа еквивалентности: нека $R \subseteq A^2$ е РЕ.

$\forall a \in A, [a] := \{ b \in A \mid a R b \}$ е покрива клас на еквивалентности на R с представител a . (очевидно $\forall a \in A, [a] \subseteq A$).

Т.1 нека $R \subseteq A^2$ е РЕ. Тогава фамилията $\{[a] \mid a \in A\}$ е разбиране на A .

Д-во: 1. По време R е рефлексивна, то всеки елемент $a \in A$ помага R поне един елемент от фамилията, а именно $a \in [a]$.

2. $\forall a \in A, [a] \neq \emptyset$ (защото $a \in [a]$).

(1., 2. показват, че $\{[a] \mid a \in A\}$ с покриване).

3. Всички различни елементи от фамилията имат празно сечение. (не може да се намери елемент, който е в двата класа).

Д-во: нека $[a] \neq [b]$. Доказваме, че $[a] \cap [b] = \emptyset$.

Тогава $\exists c: c \in [a] \wedge c \in [b] \Rightarrow a R c \wedge b R c \stackrel{R\text{-симетр.}}{\Rightarrow} c R a \wedge c R b$.

R е транзитивна, значи имаме:

$$\begin{cases} a R c \wedge c R b \rightarrow a R b \\ b R c \wedge c R a \rightarrow b R a \end{cases}$$

Съби: $(\forall a_1 \in [a], b R a \wedge a R a_1 \stackrel{\text{транз.}}{\Rightarrow} b R a_1) \Rightarrow [a] \subseteq [b]$ ①

$(\forall b_1 \in [b], a R b \wedge b R b_1 \Rightarrow a R b_1) \Rightarrow [b] \subseteq [a]$ ②

①, ② $\Rightarrow [a] = [b] \nmid \Rightarrow$ Всички различни елементи не се пресичат

1. 2. 3. \Rightarrow Т.1 \square .

доцр

13
ЦА. (or T1): В едно релационно дефинирано РЕ, всяко РЕ дефинирано релационно.

Def: $R \subseteq A^2$ е релация на взаимна обратност т.е.т.к. R е рефлексивна, антисиметрична и транзитивна.

Пример: стр.

Def: $R \subseteq A^2$ е рел. на линейна обратност т.е.т.к. R е рефлексивна, или антисиметрична и транзитивна.

Пример: стр.

Заб. Естествената релация $n-1$ взаимна и линейна обратност R , не при взаимна се гоним по номер на персоници елементи (т.е. номер xRy и yRx), докато при линейна не се гоним.

Заб. Можем, ако релация е или антисиметрична, то то е и ^{ант}ант-симетрична, значи, че всяка линейна обратност е и взаимна обратност.

Заб. Ако $R \subseteq A^2$ е линейна рел. и $A = \{a_1 \dots a_n\}$, то R има точно $\frac{n(n+1)}{2}$ елемента (в избора на релацията има точно $\frac{n(n+1)}{2}$ елемента).

Def: Възрост на взаимна обратност в линейна

Ако $R \subseteq A^2$ е взаимна обратност, $R' \subseteq A^2$ е линейна обратност и $R \subseteq R'$, казваме, че R се възраста в R' (обозначаваме, че R' е линейно разширение на R).

Заб. При $A = \{a_1 \dots a_n\}$, броят на линейните разширения на R може да варира от 1 (ако R е линейна рел. обратност) до $n!$ (за нито едно отношение $R \subseteq R$).

Берн и контр-Б берн

13

Def: Берн: нека $R \subseteq A^2$ и $A = \{a_1 \dots a_n\}$. Берн $\in R$ е берн
релација a_{i_0}, \dots, a_{i_k} , $k \geq 0$, каде $i_0, \dots, i_k \in \{1 \dots n\}$,
 $a_{i_j} \neq a_{i_{j+1}}$ и $a_{i_j} R a_{i_{j+1}}$, $j = 0 \dots k-1$.

Заб. Ова-што еден елемент е берн.

Def: Контр-Б: нека $R \subseteq A^2$ и $A = \{a_1 \dots a_n\}$. Ако $a_{i_0} \dots a_{i_k}$ е берн,
 $a_{i_0} = a_{i_k}$ и $k > 0$, то бернот е контр-Б.

Заб. $k > 0 \Rightarrow$ еден елемент не може да е контр-Б.

Учон $a_{i_0} \dots a_{i_k}$ е берн $\Rightarrow a_{i_j} \neq a_{i_{j+1}} \Rightarrow a_{i_0} a_{i_0}$ не е
контр-Б. Знаем контр-Б се релација со повеќе 3 елемента.

T.2 Теорема за контр-Б:

нека $R \subseteq A^2$ е рефлексивна и транзитивна. Тогатогор R е
заклучна релација т.е.т.к. $\Leftrightarrow R$ нана контр-Б.

З-Б: \Rightarrow | нека R е заклучна релација. Догор, не $\Leftrightarrow R$ нана

контр-Б: $a_{i_0} \dots a_{i_k} = a_{i_0}$

Учон $a_{i_0} R a_{i_2}$ и $a_{i_k} R a_{i_2} \xRightarrow{R\text{-trans.}} a_{i_0} R a_{i_2}$.

Учон $a_{i_0} R a_{i_2}$ и $a_{i_2} R a_{i_4} \xRightarrow{\text{trans.}} a_{i_0} R a_{i_4} \dots$ и т.н.

Учон $a_{i_0} R a_{i_{k-2}}$ и $a_{i_{k-2}} R a_{i_{k-1}} \xRightarrow{\text{trans.}} a_{i_0} R a_{i_{k-1}}$.

Но $\left| \begin{array}{l} a_{i_0} R a_{i_{k-1}} \\ a_{i_{k-1}} R a_{i_0} = a_{i_0} \end{array} \right. \Rightarrow R$ не е антисиметрична \nmid
Знаем R нана контр-Б.

\Leftarrow | нека R нана контр-Б. Догор, не R не е заклучна релација.

По гл. R е рефлекс. и транзит., знаем, за да не е макс. нар. остато

R да не е антисиметрична. Учон R не е антисиметр., то:

За $a, b \in A$: $a \neq b$ и $a R b$ и $b R a$, но a, b, a е контр-Б $\nmid \Rightarrow \square$

контр-Б

14

Минимален и максимален елементи в частично подредба

Деф: Минимален: Елем. $R \in A^2$ е минимален подредба:
 $\nexists a \in A$, $a \neq R$, $a \leq R$, ако
 $\nexists b \in A$, $b \neq R$: $b \leq R$ (или $\nexists b \in A$, $b \neq R$: $b \leq R$).

Максимален: $R \in A^2$ - макс. елем. подредба:

$\nexists a \in A$, $a \neq R$, $a \geq R$, ако $\nexists b \in A$, $b \neq R$: $a \leq b$

Зам. Може да има няколко минимални и максимални елемента.

Пример: стр. 101

Зам. Ако $R \in A^2$ е минимален подредба и A е свързано, то R има
точно един минимален и точно един максимален елемент.
(когато свързаността, когато A е едноелементно).

Ако A е свързано може да няма мин и макс. елементи.