Matematicka logika, Teoria mnozin I, Teoria mnozin II

Schema Usudgo- vania	Teor	em vyrokovej logiky	Nazov	schemy	
		p ⇒ (p ∨ q)	adicia simplifikacia		
		(p ∧ q) ⇒ p			
		$p \Rightarrow (q \Rightarrow (p \land q))$		konjunkcia	
	$p \Rightarrow ((p \Rightarrow q) \Rightarrow q)$		modus ponens		
		$\neg q \Rightarrow ((p \Rightarrow) \Rightarrow \neg p)$		modus tollens	
		\Rightarrow (($q \Rightarrow r$) \Rightarrow ($p \Rightarrow r$))	hypotetick	y sylogizmus	
	(2			y sylogizmus	
		⇒ g) ⇒ (¬g ⇒ ¬p)		implikacie	
	(p === q) ⇒ ((p ⇒ ¬q) ⇒ ¬p)	reductio a	d absurdum	
vlastnost		formula teorie mnozin		ı	
komutativnost		$A \cap B = B \cap A$		1	
		$A \cup B = B \cup A$			
asociativnost		$A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$ $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$			
distributivnost		$A \cap (B \cup C) = (A \cap B)$	U(A n 0)	1	
		to iste aj pre zjedr			
DeMorgan.		Uvedene vyssie		1	
idempotentnost		$A \cap A = A$, $A \cup A = A$			
identita		$A \cap U = A$, $A \cup \emptyset = A$			
absorbeia		$A \cap \emptyset = \emptyset$, $A \cup U = U$		1	
involucia		$\tilde{A} = A$		1	
z. vylucenia tretieho		$A \cup A \equiv U$		1	
zakon sporu		$A \cap A = \emptyset$		1	
rozdiel mnozin		$A - B = \overline{A} \cup B$			
distr z. pre rozdiely		$A \cap (B - C) = (A \cap B)$ $A \cup (B - C) = (A \cup B)$			

Metody dokazov viet

Priamy dokaz – Priamo dokazujeme implikaciu $n \Rightarrow a$

Nepriamy dokaz – Z implikacie $p\Rightarrow q$ spravime inverznu implikaciu $\neg q\Rightarrow \neg p$ pretoze tato implikacia ma rovnaku pravdivostnu tabulku ako predosla, teda dokazanim inverznej dokazeme povodnu

 $\neg q$, potom plati $\neg p$

Nejake dalsie logicke vzorce

 $p \Leftrightarrow q = (p \Rightarrow q) \land (q \Rightarrow p)$

 $\Rightarrow q = \neg(p \land \neg q)$

DeMorganove pravidla: $\neg(p \land q) = \neg p \lor \neg q$; $\neg(p \lor q) = \neg p \land \neg q$

Mnoziny

Def: 2 mnoziny A, B sa rovnaju prave vtedy, ak: $(A = B) \forall (x \in U) : ((x \in A \Rightarrow x \in B) \land (x \in B \Rightarrow x \in B)) \land (x \in B \Rightarrow x \in B)$

Def: A je podmnozinou B prave vtedy, ak: $\forall x \in U : ((x \in A) \Rightarrow (x \in B))$

Def: $A \cup B$ je zjednotenie mnozin prave vtedy, ak: $x \in A \lor x \in B$

Def: Hovorime, ze mnozina $A\cap B$ je prienik mnozin prave vtedy, ak: $x\in A\wedge x\in B$

Def: Hovorime, ze mnozina \bar{A} je doplnok mnoziny A prave vtedy, ak: $x \not\in A$

Def: Hovorime, ze mnozina A-B je rozdiel mnozin prave vtedy, ak: $x \in A \land x \notin B$ Veta: Mohutnost potencnej mnoziny je $|P(A)| = 2^{|A|}$

Veta: Mohutnost karzetianskeho sucinu $X \times Y$ s konecnous mohutnostou |X| = m, |Y| = n je m.n

Def: Diagonalna relacia ma tieto vlastnosti:

- Reflexivna, $\forall x \in X : (x, x) \in R$
- Symetricka, $\forall (x, y \in X) : ((x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R$
- Antisymetricka, $\forall (x, y \in X) : ((X, y) \in R \land (y, x) \in R \Rightarrow x = y)$
- Tranzitivna, $\forall (x, y, z \in X) : ((x, y) \in R \land (y, z) \in R \Rightarrow (x, z) \in R$

Typy relacii: Ekvivalentnost: (R,S,T); Ciastocne usporiadanie: (R,A,T)

Veta: Relacia ekvivalentnosti rozdeluje mnozinu X na disjunktne triedy ekvivalentnosti

Kombinatorika

Veta: Vlastnosti kombinacnych cisel

 $\frac{\binom{n}{k}=n!}{(n-k)!k!}$

Kombinatorika I, II, Algebraicke struktury

Veta: Vlastnosti kombinacnych cisel

 $\binom{n}{k} = \frac{n!}{(n-k)!k!} \; ; \binom{n}{0} = \binom{n}{n} = 1 \; ; \binom{n}{1} = \binom{n}{n-1} = n \; ; \binom{n}{k} = \binom{n}{n-k} \; ; \binom{n}{k} + \binom{n}{k+1} = \binom{n+1}{k+1} \; ; \binom{n}{k+1} = \binom{n}{k+1} = \binom{n}{k+1} \; ; \binom{n}{k+1} = \binom{n}{k+1} \; ; \binom{n}{k+1} = \binom{n}{k$ $\frac{n-k}{k+1} \binom{n}{k}$; $\binom{n+1}{k} = \frac{n-1}{n-k+1} \binom{n}{k}$

Vzorce pre kombinatoriku: Kombinacie s pakovanim : $C'=\binom{n+k-1}{k-1}$ Permutacie s opakovanim: $P' = \frac{n!}{n_1!n_2!n_3!...n_n!}$ Veta: Binomicka veta Nech x a y su kladne realne premenne a n je kladne cele

cislo, potom $(x+y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^{n-k} y^k$ Veta: Multinomicka veta Nech n je kladne prirodzene cislo, potom pre lubovolne x_1, x_2, x_3, \dots plati: $(x_1 + x_2 + x_3 + \ldots + x_p)^n = \sum \frac{n!}{n_1! n_2! n_3! \ldots n_p!} x_1^{n_1} x_2^{n_2} \ldots x_p^{n_p}$

Financna matematika: Dam do banky p_0 korun, rocny urok mam y a chcem vediet. kedy budem mat p_n penazi: $p_n = p_{n-1} + \frac{y}{100} p_{n-1}$ Explitiony vzorec, podla ktoreho ratame: $p_n = p_0 (1 + \frac{y}{100})^n$, pricom to posledne n nepoznam, a mam ho vyratat podla zadania. Ak mam splacat urok, tak to iste, ale v zatvorke

Veta: Princip Inkluzie: $|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$; $|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C|$ $|B \cap C| + |A \cap B \cap C|$

Veta: Pocet vsetkych derangementalnych permutacii n obejktov je: $D_n = n!(1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{1}{n!})$

Algebraicke struktury

Operacie nad mnozinami:

- \bullet asociativna na mnozine X vtedy a len vtedy, ak pre kazde $x,y,z\in X$ plati: (x*y)*z=x*(y*z)
- komutativna na mnozine X vtedy a len vtedy, ak pre kazde $x, y \in X$ plati: x * y = y * x
- ullet Element $e \in X$ sa nazvva jednotkovy vzh $\ddot{\mathrm{A}}$ žadom k binarnej operacij * na mnozine X vtedy a len vtedy ak pre kazde $x \in X$ plati: $x * e = x \land e * x = x$
- Element y.X sa nazyva inverzny vzhÄžadom k elementu x . X a k binarnej operacii . na mnozine X vtedy a len vtedy, ak plati: y*x=x*y=e

Def: Nech G je neprazdna mnozina a . je binarna operacia nad touto mnozinou. Algebraicka struktura (G,.) sa nazyva pologrupa vtedy a len vtedy, ak binarna operacia * je asociativna. Ak binarna operacia * je aj komutativna, potom algebraicka struktra sa nazyva komutativna pologrupa (alebo Abelova pologrupa) Def: Pologrupa (A,*) sa nazyva monoid vtedy a len vtedy, ak ma jednotkovy element

Def: Monoid (G, *) sa nazyva grupa vtedy a len vtedy, ak ku kazdemu elementu $x \in G$ existuje inverzny element $x^{-1} \in G$. Plati teda, ze algebraicka struktura (G, *) je grupa vtedy a len vtedy, ak s splnene tieto tri podmienky:

- 1. binarna operacia * je asociativna,
- 2. existuje jednotkovy element $e \in G$
- 3. pre kazde $x \in G$ existuje inverzny element $x^{-1} \in G$

Mohutnost mnoziny G sa nazyva rad grupy (G, *), oznacuje sa |G|.

polo gru pa-asoc iati vna -nepraz dna -ie defino vana na mnoz ine mono id- pol ogru pa -existuje jed notko vy prv ok grup a-mo noi d existurie inverz ny prv ok komutat ivn a V x,y patri M: x°y =y°x asociativ na V x,y,z patri M: (x°y) °z=x° (y*z) inv.prvok V x patri M, E y patri M: x°y=e ^ y°x =e jedn.prv ok E e patri M, V x patri M: x°e =x ^ e°x =x

Boolova Algebra, Matice I, II, Grafv I Boolova Algebra

Matice

Vlastnosti maticovych operacii

• Nasobit mozme navzajom len ak mame taketo matice: t(A) = (m, k) a t(B) = (k, n) a potom vysledna matica bude typu t(C) = (m, n).

Hodnost matice

- Ratame tak, ze maticu upravujeme na Δ tvar, a potom pocet nenulových riadkov je jej hodnost
- Mozme pri tom pouzit operacie: Vymenit riadok, vymenit stlpec, vynasobit riadok nenulovou konstantou, spocitat
- Ak mame riadok alebo stlpec nulovy, tak ho mozme vynechat, takisto ak je riadok alebo stlpec nasobok ineho riadku
- Majme maticu $A_{k \times k}$. Ak h(A) = k, potom maticu nazyvame regularna. Ak h(A) < k, potom je matica singularna

Inverzna matica
Inverzna matica $A^{-1} \exists \Leftrightarrow A$ ie regularna

A je regularna $\Leftrightarrow t(A) = (k, k) \land h(A) = k$

Gaussova Elminacna metoda

Ak mame n neznamych, tak si ako parametre zvolime (n-1) neznamych. Vzdy zaciname od spodneho riadku.

Binarne Matice

- 1. Operacia ∧ je po zlozkach
- Operacia ∨ je po zlozkach
- 3. Operacia \otimes je ako nasobenie, ale namiesto \cdot mame \wedge a namiesto + mame \vee

Determinanty

- Priraduju sa len stvorcovym maticiam
- Pri ratani determinantov nemozeme skrtat riadky / stlpce
- Povolene upravy: Vymena riadkov i zmena znamienka, Nasobenie nenulovym cislom i musime potom determinant tymto cislom vydelit, K riadku mozme pridat k-nasobok ineho riadku, bez cla
- · Matica je regularna, ak je determinant nenulovy
- Ak su matice A a B rovnakeho typu, tak determinant ich sucinu je sucin ich determinantov
- Determinant Δ matice je sucin prvkov na diagonale
- |A| = |A^T|
- Ak matica obsahuje nulovy riadok, alebo stlpec, potom je det(A) = 0

Crammerovo pravidlo, Frobienova veta

$$x_i=\frac{|A_i|}{|A|},\ |A|\neq 0$$

Veta: Homogenny system linearnych rovnic ma netrivialne (nenulove) riesenie vtedy a len vtedy, ak hodnost matice koeficientov je mensia ako pocet neznamych: h(A) < n. Frobeniova veta: System linearnych rovnic Ax = b ma riesenie vtedy a len vtedy, ak: h(A) = h(A'), kde A' je rozsirena

- 1. Ak $h(A) \neq h(A')$, potom system nema riesenie
- 2. Ak h(A) = h(A') = n, ma prave jedno riesenje
- 3. Ak h(A) = h(A'A < n, ma nekonecne vela rieseni

Grafy

Sled - Alternujuca postupnost vrcholov a hran. Sled zacina a konci vrcholom. Ked su vedla v sebe v slede vrchol a hrana.

 $\mathbf{Tah}\ - \mathbf{Taky}\ \mathrm{sled},\ \mathbf{v}\ \mathrm{ktorom}\ \mathrm{sa}\ \mathrm{hrany}\ \mathrm{neopakuju}$

Cesta – Taky sled, v ktorom sa vrcholy neopakuju

Kruznica - Uzavreta cesta

Hamiltonovska cesta – Cesta, ktora prechadza vsetkymi vrcholmi grafu

Matica susednosti a incidencie

- Matica susednosti je VxV, teda vrcholy krat vrcholy. Je symetricka, obsahuje len 1 alebo 0 (pripadne cislo vyjadrujuce
- nasobnost, ak mame graf s nasobnymi hranam: · Matica incidencie ie vxE, teda riadky su vrcholy, a stlpce su hrany

Hladanie vsetkych sledov v grafe

A = matica susednosti, n = dlzka sledu, x = pocet sledov dlzky n z bodu a do bodu d: urobime si A^n a potom cislo x ma suradnice (a, d) vo vyslednej matici.

Par vlastnosti grafov

- · Sucet stupnov vsetkych vrcholov je (musi byt) rovny dvojnasobku poctu hran
- · Graf sa da nakreslit jednym tahom (je Eulerovsky), ak vsetky vrcholy su parneho stupna, alebo ak prave 2 vrcholy su neparneho stupna
- · Sucet stupnov vrholov v grafe musi byt parne cislo (inak sa neda nakreslit nemoze existovat)

Bipartitne Grafy

Graf, ktory ma vlastnost, ze jeho vrcholova mnozina moze byt rozdelena na dve disjunktne podmnoziny V_1 a V_2 tak, ze kazda hrana spaja vrchole z jednej z tychto mnozin s vrcholom z druhej z tychto podmnozin. Ziazdny kompletny graf, ktory ma pocet vrholov viac ako 2 nemoze byt bipartitny.

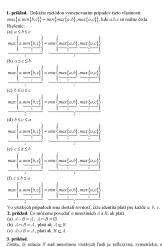
Kompletne grafy

- Pocet hran v kompletnom grafe K_n: |E| = \frac{n(n-1)}{2}; |V| = n
- Kompletny graf je Eulerovksy (da sa nakreslit jednym tahom), ak n je neparne cislo.
- Kompletny graf neobsahuje slucky.
- $K_{r,s}$ je ina forma kompletneho grafu. Plati: |V| = r.s a |E| = r + s. V ramci triedy nemozu byt ziadne hrany, medzi triedami su spojene vsetky hrany.

Podgraf

- Graf sam sebe je podgrafom
- 2. Faktorovy podgraf = vsetky vrcholy musia zostat, ale mozu sa vynechat niektore hrany
- 3. Pocet vsetkych faktorovych podgrafov: ak ma graf n hran, potom je to 2^n

Komplement Obsahuje rovnake vrcholy, ale ine hrany, a to tie hrany, ktore sa nenachadzaju v tom grafe, ktory komple-



3. priklad. Zistite, či refácia R nad množinou všetkých ľudí je reflexívna, symetrická, antisymetrická, alebo tranzitívna, pričom $(x,y) \in R$ vtedy a len vtedy, ak

(a) x je menší ako v. tranzitivna: $\forall x \forall y \forall z ((x < y) \land (y < z) \Rightarrow (x < z))$ antisymetrická: $\forall x \forall y ((x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \notin R)$

(b) x má rovnaké krstné meno ako v. reflexivna: $\forall x ((x,x) \in R)$

symetrická: $\forall x \forall y ((x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R)$

tranzitivna: $\forall x \forall y \forall z ((x, y) \in R \land (y, z) \in R \Rightarrow (x, z) \in R)$

(c) x a y sa narodili v rovnakom dni, reflexivna: $\forall x ((x,x) \in R)$

symetrická: $\forall x \forall y ((x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R)$

tranzitivna: $\forall x \forall y \forall z ((x, y) \in R \land (y, z) \in R \Rightarrow (x, z) \in R)$

transitives: $\nabla x^{ij} \nabla x^{ij} (1+x^{ij}) = 1$.

A prikad.

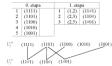
Koflo cestsuic binairroy: relazione dilay 10, ktoré
(a) obsahuja priras i godina jednostu.

(b) maximalne tri jednosty. $\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = 1 + 10 + 45 + 120 = 178$

 $\binom{10}{3} + \binom{10}{4} + \binom{10}{5} + \binom{10}{6} + \binom{10}{7} + \binom{10}{8} + \binom{10}{9} + \binom{10}{10}$ 120+210+252+210+120+45+10+1=968 -2¹⁰-C(10,0)-C(10,1)-C(10,2)-1024-1-10-45-968

S. priklad: j. 245 študento. ktorí si zapisali probret Matematická santžez. 212 študento. ktorí si zapisali probret Matematická santžez. 212 študento. priedmen mentemba a 188 študento, ktorí si zapisali slučene probnery Matematická snažy za Diskretna matematika. Kolko študentov má zapisaný aponi oden z predmetov Matematická snažy za abo Diskretna matematika. Kolko študentov má zapisaný aponi oden z predmetov Matematická snažy za abo Diskretna matematika.
134.4 – 343 – 1,004 – 122 "MACDMF-188
134.4 – 343 – 1,004 – 122 "MACDMF-188" – 309
134.4 – 344 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 346 – 34

6. printinu. Pomocou Quinovej a McCluskeyho metódy nájdíte optimálne výrazy k Boolovým funkciám μαχε + μαχ̄ς + μαχ̄ς ε̄ + μαχ̄ς ε̄ + μαχ̄ς ε̄ + μᾱς γ̄ε ,



Klauzule z 1. etapy sú minimálne a pokrývajú až na 4. klauzulu všetky klauzuly z 0. etapy, e klauzuly ktoré pokrývajú pôvodnú množinu klauzúl takto $V = \{(11#1), (110#), (1#01), (1010)\}$

 $f(w, x, y, z) = wxz + wx\overline{y} + w\overline{y}z + w\overline{x}y\overline{z}$ 7. priklad

Pre ktoré hodnoty parametrov
$$p$$
 a q má matica
$$A = \begin{cases} 1 & 0 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & -1 & 2 \\ p & 1 & 1 & 1 \\ q & 1 & -3 & 3 \end{cases}$$

hodnosť 2.

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 2 & -1 \\ A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & -1 & 2 \\ p & 1 & 1 & -1 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 1 & 0 & 2 & -1 \\ 0 & 1 & -5 & 4 \\ 0 & 1 & 1-2p & 1+p \end{bmatrix}$$
 Z podmienky rovnosti 3. a. 4. riaku domane $1-2p - 1-2p & 1+p = 3+q$, riešenim

Z-podmenty rownout 3, a 4, ranktu dostamente
$$[-2p = -3 - 2q \ a + p = 3 + q]$$
 tohto systému dostamente $[-3 + a]$ potrom policidari, chivitaletari matica mi trur $\begin{bmatrix} 1 & 0 & 2 & -1 \\ 0 & 1 & -5 & 4 \end{bmatrix}$, $\begin{bmatrix} 1 & 0 & 2 & -1 \\ 0 & 1 & -5 & 4 \end{bmatrix}$

mie systému lineárnych rovníc pomocou Crameroveho pravidla

 $2x_1 - 3x_2 + x_3 = 1$ $x_1 + 2x_2 - x_3 = 0$ $2x_1 + x_2 + x_3 = -1$

$$|A| = \begin{vmatrix} 2 & -3 & 1 \\ 1 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & 1 \end{vmatrix} = 12, |A| = \begin{vmatrix} 1 & -3 & 1 \\ 0 & 2 & -1 \\ -1 & 1 & 1 \end{vmatrix} = 2$$

 $|A_1| = \begin{vmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & -1 \\ -1 & 1 & 1 \end{vmatrix} = -6, |A_3| = \begin{vmatrix} 2 & -3 & 1 \\ 1 & 2 & 0 \\ 2 & 1 & -1 \end{vmatrix} = -1$

9. príklad. Dokážte priamo z definície, že trojuholníková matica

Budeme dokazovať stĺpcovú hodnosť, zavedieme stĺpce matic $s_i = \begin{pmatrix} a_{i1} \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, s_1 = \begin{pmatrix} a_{i2} \\ a_{i2} \\ 0 \end{pmatrix}, s_3 = \begin{pmatrix} a_{i3} \\ a_{i3} \\ a_{i3} \end{pmatrix}$

Tieto vektory sú lineárne nezávislé, ak ich lineárna kombinácia sa rovná nulovému vektoru len pre nulové koeficienty

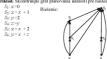
$$\alpha_1 s_1 + \alpha_2 s_2 + \alpha_3 s_3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Táto vektorová rovnica šnecifikuje systém 3 rovnic pre koeficients

 $\alpha_1 a_{11} + \alpha_2 a_{22} = 0$ $\alpha_n a_m = 0$

Postupným riešením tohto systému dostaneme $\alpha_1=\alpha_2=\alpha_3=0$. To znamená, že stĺpcové vektory s_i, s_j, s_k sú lineárne nezávislé, číže stĺpcová hodnosť matice je 3. Pretože platí veta, že stĺpcová hodnosť sa rovná riadkovej hodností, potom hodnosť matice A je \mathbf{I} .

10. príklad. Skonštruujte graf plánovania udalostí pre nasledujúci program



príklad. Predpokladajme, že spojitý planárny graf má šesť vrcholov, každý stupňa 4. Na koľko strán (oblastí) je rovina rozdelená planárnou reprezentáciou tohto grafu?

Riešenie: Použijeme Eulerovu formulu |R|=|E|-|V|+|K|+1, teda $|R|=6\times4/2-6+1+1=8$. kde |R| je počet oblasti, |E| je počet hrán, |V| je počet vrcholov a |K| je počet kompo

1. príklad. Dokážte metódou vymenovaním prípadov tieto vlastnosti: $min\{a, min\{b,c\}\} = min\{min\{a,b\},c\}$, kde a,b,c sú reálne čísla.

$(1) \ a \leq b \leq c \ , \ \min \left\{ \underbrace{a, \min \left\{ b, c \right\}}_{b} \right\} = \min \left\{ \underbrace{\min \left\{ a, b \right\}}_{a}, c \right\}$
$(2) \ a \leq c \leq b \ , \ \min \underbrace{\left\{ a.\underbrace{\min \left\{ b,c \right\}}_{c} \right\}} = \min \underbrace{\left\{ \underbrace{\min \left\{ a,b \right\}}_{c},c \right\}}$
$(3)\ b \leq a \leq c\ ,\ \min\left\{\underbrace{a,\min\{b,c\}}_{b}\right\} = \min\left\{\underbrace{\min\{a,b\},c}_{b}\right\}$
$(4)\ b \leq c \leq a\ ,\ \min\left\{\underbrace{a,\min\left\{b,c\right\}}_{b}\right\} = \min\left\{\underbrace{\min\left\{a,b\right\},c}_{b}\right\}$
$(5)\ c \leq a \leq b\ ,\ \min\left\{\underbrace{a,\min\{b,c\}}_{c}\right\} = \min\left\{\underbrace{\min\{a,b\}}_{c},c\right\}$
$(6) \ c \leq b \leq a \ , \ \min \left\{ \underbrace{a, \min \left\{ b, c \right\}}_{\bullet} \right\} = \min \left\{ \underbrace{\min \left\{ a, b \right\}, c}_{\bullet} \right\}$
A CONTRACT OF THE PROPERTY OF

príklad. Čo môžeme povedať o množinách A a B, ak platí
 (a) A∩B=B∩A, (e) A−B=B−A, (c) A−B=A.

(a) $A\cap B=B\cap A$, plati pre každé množiny A a B (b) A-B=B-A, plati ak A-B. (c) A-B=A, plati ak $A\cap B=\varnothing$

3. priklad.

6. **priklad.** Eistite, či relácia R nad množinou všetkých ľudí je reflexívna, symetrická, antisymetrická. alebo tranzitívna, pričom $(x, y) \in R$ vtedy a len vtedy, ak

(a) x je väčší ako y, (b) x a y sa narodili v rovnakom dni,

Táto vektorová rovnica špecifikuje systém 3 rovníc pre koeficienty

$$\alpha_1 a_{11} = 0$$
 $\alpha_1 a_{21} + \alpha_2 a_{22} = 0$
 $\alpha_1 a_{21} + \alpha_2 a_{32} + \alpha_3 a_{31} = 0$

Postupným riešením tohto systému dostaneme $\alpha_1=\alpha_2=\alpha_3=0$. To znamená, že stĺpcové vektory s₁, s₂, s₃ sú lineárne nezávislé, čiže stĺpcová hodnosť matice je 3. Pretože platí veta, že stĺpcová hodnosť sa rovná riadkovej hodnosti, potom hodnosť matice A je L

supevia nounost sa tovina i manova giomonica, potomi nounosi, manova je ge Ila prildad. Oblovodnite, preče môže či nemôže existovať obyčajný graf s 15 vrcholmi, pričom každý z nich má stupeň 57 Rielenie: Nemôže existovať, taký graf by mal nepárny počet vrcholov nepárneho stupia, čo odporuje

teorému 10.1. 11. príklad. Aké je chromatické číslo grafu typu "koleso" W_n ?

Riešenie: V príklade v textu sme videli, že chromatické číslo C_n je 2 pre párne n a 3 pre repaire n. Pretože koleso W_a je iba n-uholnik C_a s centralnym vrcholom naviac, prepojeným so všetkými vrcholmi C_a na obvode, W_a potrebuje iba o jednu fastu viac ako C_a, práve pre centrálny vrchol. Preto je chromatické čislo W_a je 3 pre piem n. 4 pre nepáme n.

```
(a) x je väčší ako v.
tranzitivna: \forall x \forall y \forall z ((x > y) \land (y > z) \Rightarrow (x > z))
antisymetrická: \forall (x, y \in X)((x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \notin R)
(b) x a v sa narodili v rovnakom dni,
reflexivna: \forall x ((x,x) \in R)
symetrická: \forall x \forall y ((x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R)
tranzitívna: \forall x \forall y \forall z ((x, y) \in R \land (y, z) \in R \Rightarrow (x, z) \in R)
(c) x navštevuje rovnaká školu ako y.
reflexivna: \forall x ((x,x) \in R)
symetrická: \forall x \forall y ((x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R)
tranzitívna: \forall x \forall y \forall z ((x, y) \in R \land (y, z) \in R \Rightarrow (x, z) \in R)
Apriklad.

Kofko existuje permutácií nad reťazcom ABCDEFG, ktoré

(a) obsahujú podreťazce BCD, (b) obsahujú podreťazce CFGA, (c) dva podreťazce BA a GF.
(b) obsahujú podreťazec CFGA, 4! = 24
(c) dva nodreťazce BA a GF
BA BA BA BA
```

G F G F I BA BA

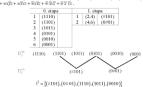
Celkový počet reťazcov je 2×24+4×18 = 120

5. priktad V koší máme 100 jablčok, z ktorých 20 je červivých a 15 je nahnitých. Nech v koší je 10 jablčok, ktoré sú červivé a nahnité, koľko jablčok v koší nie je ani červivých a ani nahnitých?

 $A = \{\text{červivé jabľčka}\}, A = \{\text{nahnité jabľčka}\} |A| = 20, |A| = 15, |A \cap A| = 10,$ $|\overline{A}_i \cap \overline{A}_i| = |\overline{A}_i \cup A_i| = |U| - |A_i \cup A_i| = |U| - (|A_i| + |A_i| - |A_i \cap A_i|)$

 $=|U|-|A_1|-|A_2|+|A_1\cap A_2|=100-20-15+10=$

6. priklad. Pomocou Quinovej a McCluskeyho metódy nájdite optimálne výrazy k Boolovým funkciám ਅਤਰਵੇਂ + ਅਤਰਵੇਂ + ਅਤਰਵੇਂ + ਅਤਿਹਵੇਂ + ਅਤੇ ਜਵੇਂ ਦੇ ਜ਼ਿਲ੍ਹੇ ਦੇ ਜ਼ਿਲ੍ਹੇ ਦੇ ਸ਼ਿਲ੍ਹੇ ਦ



 $f(w, x, v, z) = x\overline{v}z + \overline{w}\overline{v}z + wx\overline{v}\overline{z} + w\overline{x}\overline{v}z + \overline{w}\overline{x}\overline{v}\overline{z}$

trov
$$p$$
 a q má matica
$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & -1 & 2 \\ p & -1 & 3 & -3 \\ q & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

hodnosť 2

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & -1 & 2 \\ p & -1 & 3 & -3 \\ q & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 & -1 \\ 0 & 1 & -5 & 4 \\ 0 & 1 & 3 - 2p & -3 + p \\ 0 & 1 & 1 - 2q & 1 + q \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 & -1 \\ 0 & 1 & -5 & 4 \\ 0 & 1 & -3 + 2p & 3 - p \\ 0 & 1 & 1 - 2q & 1 + q \end{pmatrix}$$

Pretože požadujme, aby 2., 3. a 4. riadok boli ekvivaletné, potom z podmienok $(-3+2p=-5) \land (3-p=4) \Rightarrow p=-1$

$$(1-2q=-5)\wedge(1+q=4)\Rightarrow q=3$$

9. priklad. Dokážte pria

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & 0 & 0 \\ a_{21} & a_{22} & 0 \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix}$$

s nenulovými diagonálnymi elementmi, má hodnosť h(A) = 3Budeme dokazovať stĺpcovú hodnosť, zavedieme stĺpce matico

$$s_1 = \begin{pmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ a_{31} \end{pmatrix}, s_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ a_{32} \\ a_{33} \end{pmatrix}, s_3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ a_{33} \end{pmatrix}$$

Tieto vektory sú lineárne nezávislé, ak ich lineárna kombinácia sa rovná nulovému vektoru

$$\alpha_1 s_1 + \alpha_2 s_2 + \alpha_3 s_3 = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

```
1. priklad. Dokážte, že suma dvoch nepárnych čísel je párne číslo
                                                                                                                                         1. priklad. Dokážte, že súčin dvoch nepárnych čísel je nepárne číslo.
 2. priklad. Ktoré elementy patria do množiny \{x : (x \in \mathbb{R}) \land (x^2 = 1)\}
                                                                                                                                         2. priklad. Ktoré elementy patria do množiny: \{x : (x \in \mathbb{R}) \land (x^2 - 3x + 2 = 0)\}
3. priklad. Zostrojte potenčnú množinu P(A) pre A = \{a\}
                                                                                                                                         3. príklad. Zostrojte potenčnú množinu P(A) pre A = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}.
                                                                                                                                         4. priklad. P = \{(1, 2), (2, 3), (3, 4)\} \subseteq X \times Y a
4. priklad. P = \{(1,2),(2,3),(3,4)\} \subset X \times Y a
                                                                                                                                         Q = \{(1,1),(1,2),(2,1),(2,2),(2,3),(3,1),(3,2),(3,3),(3,4)\} \subseteq X \times Y sú relácie nad X = \{1,2,3\} a
Q = \{(1,1),(1,2),(2,1),(2,2),(2,3),(3,1),(3,2),(3,3),(3,4)\} \subset X \times Y sú relácie nad X = \{1,2,3\} a
Y = \{1, 2, 3, 4\}, zostrojte P \cup Q, P \cap Q, 5. priklad. Koľko existuje permutácií nad refazeom ABCDEFG, ktoré obsahujú podreťazec BCD.
                                                                                                                                         Y = \{1, 2, 3, 4\}. Zostrojte P \circ Q, Q \circ P
 6. priklad. Rozhodnite, či symbol * definovaný ako x*y=x-y, A=\mathbb{R}_{\perp}=(0,\infty) špecifikuje binámu
 operáciu na množine A. Ak nie, tak vysvetlite prečo.
7. príklad. Aká je hodnota Boolovej premennej x, ktorá je určená podmienkou x \cdot 1 = 0,
                                                 x + y + z = 2
                                                                                                                                          \mathbf{r} \cdot \overline{\mathbf{r}} = \mathbf{0}
 8. príklad Riešte systémy lineárnych rovníc 2x -2y -z = 2
 3x -y = 4

9. priklad. Vypočítajte determinant matice pomocou metódy jej transformácie na trojuholníkový tvar
 10. príklad. Keď je G obyčajný graf o |\mathcal{V}| vrcholoch a |E| hranách, koľko hrán má graf \overline{G}?
                                                                                                                                           1 1
 (Doninkový (complementary) graf G ku grafu G má rovnakú vrcholovú množinu ako G. Dva vrcholy sú
 spojené hranou v\overrightarrow{G} vtedy, keď nie sú spojené v G. Slučky neuvažujeme.)
 11. príklad. Obyčajný graf sa volá pravidelný (regular), keď každý z jeho vrcholov má rovnaký stupeň.
Koľko vrcholov stupňa 4 má regulárny graf o 40 hranách?
 np(a) \land np(b) \Rightarrow p(a+b). Ak a = 2k+1 a b = 2l+1, potom a+b = 2(k+l+1).
{-1.1}, kde ℝ je množina reálnych čísel
 P \cup Q = \{(1,1),(1,2),(2,1),(2,2),(2,3),(3,1),(3,2),(3,3),(3,4)\}
                                                                                                                                         2. príklad
                                                                                                                                         3. priklad
  o priklau
Nie je binárna operácia, pretože pre x,y∈A výsledok binárnej operácie x*y∉A(napr. pre x < y
                                                                                                                                           4. priklad
```

dostaneme záporné z = x - y), čo je v protiklade s definíciou binárnej operácie, ktorá požaduje, aby aj jej výsledok patril do A. $P \circ Q = \{(1,1),(1,2),(1,3),(2,1),(2,2),(2,3),(2,4)\}$ $Q \circ P = \{(1,2),(1,3),(2,2),(2,3),(2,4),(3,2),(3,3),(3,4)\}$ |A| = 0 1 1 = 0 1 1 = 0 1 1 = 2 1 0 1 0 -1 1 0 0 2 5. priklad 4!= 24

7. priklad $x = 0 \lor x = 1$. $x = 0 \lor x = 1$. x = 1.

Pre ktoré hodnoty n sú nasledujúce orafy binartitné?

 $2|E| = |V| \deg(v)$

|V| = 8

 $2 \times 28 = |\mathcal{V}| \times (|\mathcal{V}| - 1)$

8. priklad

10. príklad. Keď jeGobyčajný graf o|I|vrcholoch a|E|hranách, koľko hrán má graf \overline{G} ? Riešenie: $|I'(I)-1)/2\cdot IE|$ 11. príklad

11. príklad Obyčajný graf sa volá pravidelný (regular), keď každý z jeho vrcholov má rovnaký stupeň. Koľko vrcholov stupňa 4 má regulárny graf o 40 hranách? $2|E| = |V| \operatorname{deg}(v)$

Riešenie: $2 \times 40 = |V| \times 4$ 20 = |V|

3. priklad $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{a\}\},\$

4. priklad

5. priklad 5!=120 6. priklad

7. priklad x = 0. x = 0.

 $P \cap O = P = \{(1,2),(2,3),(3,4)\}$

5. priklad. Koľko existuie permutácií nad reťazcom ABCDEFG, ktoré obsahujú podreťazec CFGA? 6. priklad. Rozhodnite, či symbol * definovaný ako x*y=x+y, pre $A=\mathbb{Z}=\{...,-2,-1,0,1,2,...\}$ špecifikuje binárnu operáciu na množine A. Ak nie, tak vysvetlite prečo. 7. priklad. Aká je hodnota Boolovej premennej, ktorá je určená podmienkou x+x=1 8. príklad. Riešte systémy lineárnych rovníc 2x + 2y + z = 4x - v - z = 2 príklad. Vypočítajte determinant matice pomocou metódy jej transformácie na trojuholníkový tvar D_i i l. D_i riklad. Pre ktoré hodnoty n je cyklas C_n bipartiný? Pre ktoré hodnoty n je cyklas C_n bipartiný? (Graf. Itorý má vlastnosť, Z_n jeho vrcholova množina môze byť rozdelení an dve disjunktný podmnožíny. V_i 15 jia. k 2 skaži hransa psáju vrchož je Opida, ži výcho podmnožín v stroblou z drabaju týchto podmnožín, sa vola hipartiný graf.)

11. príklad. Keď 5 ofobykajný graf o bi hransich a jeho doplakový graf \overline{G} má 13 hrán, koľko vrcholov má graf G (Doplnkov) (complementary) graf G ku grafu G má rovnakú vrcholovú množinu ako G. Dva vrcholy sú spojené hranou v G vtedy, keď nie sú spojené v G. Slučky neuvažujeme.) $np(a) \land np(b) \Rightarrow np(a \cdot b)$. Ak a = 2k+1 a b = 2l+1, potom $a \cdot b = 2(2kl+k+l)+1$. $\{1,2\}$, kde \mathbb{R} je množina reálnych čísel $P(A) = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}\$

6. príklad Je binárna operácia . Takto definovaná binárna operácia vyhovuje podmienke, 2e výsledok musí patriť do

a) Δ_n Riešenie: Iba pre n=2, pre viac ako 2 sú vždy aspoň dva vrcholy v jednej partícii, a ľubovoľné 2

vrcnoty massa ovy spojene iranou.
b) C,
Rislešnie: pre kružnice párneho stupňa, keď si oindexujeme postupne vrcholy idůc po hranách
kružnice, do jednej particie dame vrcholy indexované párnym číslom, do druhej nepárnym číslom.
11. príklad

11. ргилац
Keď je G obyčajný graf o 15 hranách a G má 13 hrán, koľko vrcholov má graf G?

Riešenie: Graf ziednotený s komplementom dáva kompletný gra: