

Matematicka logika, Teoria mnozin I, Teoria mnozin II

Matematicka logika

Schema Uvodno-väta	Teorem výrokovä logiky	Näzov schémy
	$p \Rightarrow (p \vee q)$	idencia
	$(p \wedge q) \Rightarrow p$	simplifikácia
	$p \Rightarrow (p \wedge (p \vee q))$	konjunkcia
	$p \Rightarrow ((p \vee q) \Rightarrow q)$	modus ponens
	$\neg q \Rightarrow (p \Rightarrow \neg q)$	modus tollens
	$(p \Rightarrow q) \Rightarrow ((q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r))$	hypotetický syllogizmus
	$(p \vee q) \Rightarrow ((\neg p \Rightarrow q) \Rightarrow q)$	diskutívny syllogizmus
	$(p \Rightarrow q) \Rightarrow (\neg q \Rightarrow \neg p)$	inverzia implikácie
	$(p \Rightarrow q) \Rightarrow ((q \Rightarrow p) \Rightarrow p)$	redukcia ad absurdum
vyätková	formula teórie množín	
komutativnôst	$A \cap B = B \cap A$ $A \cup B = B \cup A$	
asociativnôst	$A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$ $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$	
distributivnôst	$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$	
DeMorgan	$\neg(A \cap B) = \neg A \cup \neg B$ $\neg(A \cup B) = \neg A \cap \neg B$	
identita	$A \cap A = A$, $A \cup A = A$	
absorpcia	$A \cap (A \cup B) = A$, $A \cup (A \cap B) = A$	
inverzia	$A = \neg \neg A$	
ex. výroková funkcia	$A \cup A = A$	
zákon sporu	$A \cap A = \emptyset$	
podiel množín	$A \cap B = A \cap (A \cup B)$	
zákon o per. množinách	$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$	

Metody dokazov väet

Priamy dokaz – Priamo dokazujeme implikáciu $p \Rightarrow q$

Nepriamy dokaz – Z implikácie $p \Rightarrow q$ spravíme inverznú implikáciu $\neg q \Rightarrow \neg p$ pretože tato implikácia ma rovnaku pravdivostnu tabuľku ako predosla, teda dokazaním inverznej dokazeme povodnu

Dokaz sporom – Namiesto $p \Rightarrow q$ dokazujeme toto: $(p \Rightarrow q) \Rightarrow ((p \Rightarrow \neg q) \Rightarrow \neg p)$ Teda, ak $p \Rightarrow q \wedge p \Rightarrow \neg q$, potom platí $\neg p$

Nejake ďalšie logické vzorce

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

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

DeMorganove pravidlá: $\neg(p \wedge q) = \neg p \vee \neg q$; $\neg(p \vee q) = \neg p \wedge \neg q$

Množiny

Def: 2 množiny A, B sa rovnajú prave vtedy, ak: $(A = B)\forall(x \in U) : ((x \in A \Rightarrow x \in B) \wedge (x \in B \Rightarrow x \in A))$

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

Def: $A \cup B$ je zjednotenie množín prave vtedy, ak: $x \in A \vee x \in B$

Def: Hovoríme, že množina $A \cap B$ je prienik množín prave vtedy, ak: $x \in A \wedge x \in B$

Def: Hovoríme, že množina \bar{A} je doplnok množiny A prave vtedy, ak: $x \notin A$

Def: Hovoríme, že množina A-B je rozdiel množín prave vtedy, ak: $x \in A \wedge x \notin B$
Veta: Mohutnosť potencej množiny je $|P(A)| = 2^{|A|}$

Veta: Mohutnosť kartézitskeho súčinu $X \times Y$ s konecnou mohutnosťou $|X| = m$, $|Y| = n$ je $m.n$

Relacie

Def: Diagonálna relácia ma tieto vlastnosti:

- Reflexívna**, $\forall x \in X : (x, x) \in R$
- Symetrická**, $\forall(x, y \in X) : ((x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R$
- Antisymetrická**, $\forall(x, y \in X) : ((X, y) \in R \wedge (y, x) \in R \Rightarrow x = y)$
- Tranzitívna**, $\forall(x, y, z \in X) : ((x, y) \in R \wedge (y, z) \in R \Rightarrow (x, z) \in R$

Typy relácií: Ekvivalentnosť: (R,S,T); Čiastocne usporiadanie: (R,A,T)

Veta: Relácia ekvivalentnosti rozdeľuje množinu X na disjunktne triedy ekvivalentnosti

Kombinatorika

Veta: Vlastnosti kombinačných čísel

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

Kombinatorika I, II, Algebraické struktury

Kombinatorika

Veta: Vlastnosti kombinačných čísel

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

Vzorec pro kombinatoriku: Kombinácie s pakovaním : $C' = \binom{n+k-1}{k-1}$
Permutácie s opakovaním:

$$P' = \frac{n!}{n_1!n_2!n_3!...n_p!} \textbf{ Veta:}$$
 Binomická veta
Nech x a y su kladne realne premenné a n je kladne celé číslo, potom $(x+y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^{n-k} y^k$

Veta: Multinomická veta
Nech n je kladne prirodzene číslo, potom pre ľubovolne x_1, x_2, x_3, \dots platí: $(x_1 + x_2 + x_3 + \dots + x_p)^n = \sum_{n_1+n_2+n_3+...+n_p=n} \frac{n!}{n_1!n_2!n_3!...n_p!} x_1^{n_1} x_2^{n_2} \dots x_p^{n_p}$

Financna matematika:
Dam do banky p_0 korun, ročný úrok mam y a chcem vedieť. kedy budem mať p_n penazí: $p_n = p_{n-1} + \frac{y}{100} p_{n-1}$
Explicitny vzorec, podľa ktorého rátame: $p_n = p_0(1 + \frac{y}{100})^n$, pričom to posledne n nepoznam, a mam ho vyratať podľa zadania. Ak mam splacať úrok, tak to iste, ale v zatvorke bude $(1 - \frac{y}{100})$

Veta: Princíp 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: Počet všetkých derangementálnych permutácií n objektov je: $D_n = n!(1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{1}{n!})$

Algebraické struktury

Operácie nad množinami:

- asociatívna na množine X vtedy a len vtedy, ak pre každé $x, y, z \in X$ platí: $(x * y) * z = x * (y * z)$
- komutatívna na množine X vtedy a len vtedy, ak pre každé $x, y \in X$ platí: $x * y = y * x$
- Element $e \in X$ sa nazýva jednotkový vzhľadom k binárnej operácii $*$ na množine X vtedy a len vtedy, ak pre každé $x \in X$ platí: $x * e = x \wedge e * x = x$
- Element $y.X$ sa nazýva inverzný vzhľadom k elementu x . X a k binárnej operácii . na množine X vtedy a len vtedy, ak platí: $y * x = x * y = e$

Def Nech G je neprazdna množina a . je binarna operacia nad touto množinou. Algebraicka struktura (G,.) sa nazýva pologrúpa vtedy a len vtedy, ak binarna operácia * je asociatívna. Ak binarna operácia * je aj komutatívna, potom algebraicka struktra sa nazýva komutatívna pologrúpa (alebo Abelova pologrúpa)
Def: Pologrúpa $(A,*)$ sa nazýva monoid vtedy a len vtedy, ak ma jednotkový element

Def: Monoid $(G,*)$ sa nazýva grúpa vtedy a len vtedy, ak ku každemu elementu $x \in G$ existuje inverzný element $x^{-1} \in G$. Platí teda, že algebraicka struktúra $(G,*)$ je grúpa vtedy a len vtedy, ak s splnene tieto tri podmienky:

- binarna operácia * je asociatívna,
- existuje jednotkový element $e \in G$
- pre každé $x \in G$ existuje inverzný element $x^{-1} \in G$

Mohutnosť množiny G sa nazýva rad grúpy $(G,*)$, označuje sa $|G|$.

<p>polo gru pa-asoc iati vna</p> <ul style="list-style-type: none">-nepraz dna -je definovana na mnoz ine <p>mono id-pologrúpa</p> <ul style="list-style-type: none">-existuje jed notko vy prv ok <p>grúpa-mo noid</p> <ul style="list-style-type: none">-existuje inverz ny prv ok <p>komutativna V x,y patri M: x.y=y.x</p> <p>asociativna V x,y,z patri M: (x.y).z=x.(y.z)</p> <p>inv.prvok V x patri M, E y patri M: x.y=e ^ y.x=e</p> <p>jedn.prvok E e patri M, V x patri M: x.e=e ^ e.x=x</p>
--

Boolova Algebra, Matice I, II, Grafy I

Boolova Algebra

Matice

Vlastnosti maticových operácií

- Násobit mozne navzajom len ak máme takéto matice: $t(A) = (m, k)$ a $t(B) = (k, n)$ a potom výsledna matica bude typu $t(C) = (m, n)$.

Hodnot matice

- Rátame tak, že maticu upravujeme na Δ tvar, a potom počet nenulových riadkov je jej hodnota
- Mozne pri tom použiť operácie: *Vymenit riadok, vymenit stĺpec, vynasobit riadok nenulovou konstantou, spocitat riadky*
- Ak máme riadok alebo stĺpec nulový, tak ho mozne vynechat, takisto ak je riadok alebo stĺpec násobok iného riadku alebo stĺpca.
- Máme maticu $A_{k \times k}$. Ak $h(A) = k$, potom maticu nazývame regulárna. Ak $h(A) < k$, potom je matica singularna

Inverzna matica

Inverzna matica $A^{-1} \exists \Leftrightarrow A$ je regulárna

A je regulárna $\Leftrightarrow t(A) = (k, k) \wedge h(A) = k$

Gaussova Eliminačna metóda

Ak máme n neznámych, tak si ako parametre zvolíme $(n - 1)$ neznámych. Vždy začíname od spodného riadku.

Binárne Matice

- Operácia A je po zložkách
- Operácia V je po zložkách
- Operácia \otimes je ako násobenie, ale namiesto . máme \wedge namiesto + a máme V

Determinanty

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

Crammerovo pravidlo, Frobieňova veta

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

Veta: Homogenný systém lineárnych rovníc ma netrivialne (nenulové) riešenie vtedy a len vtedy, ak hodnota matice koeficientov je menšia ako počet neznámych: $h(A) < n$.
Frobeniova veta: Systém lineárnych rovníc $Ax = b$ má riešenie vtedy a len vtedy, ak: $h(A) = h(A')$, kde A' je rozšírená matica. Platí:

- Ak $h(A) \neq h(A')$, potom systém nemá riešenie
- Ak $h(A) = h(A') = n$, má práve jedno riešenie
- Ak $h(A) = h(A') < n$, má nekonečne veľa riešení

Grafy

Sled – Alternujúca postupnosť vrcholov a hran. Sled začína a končí vrcholom. Keď sú vedľa v sebe v slede vrchol a hrana, tak musia incidovať.

Tah – Taký sled, v ktorom sa hrany neopakujú

Cesta – Taký sled, v ktorom sa vrcholy neopakujú

Kružnica – Uzavretá cesta

Hamiltonovská cesta – Cesta, ktorá prechádza všetkými vrcholmi grafu

Matica susednosti a incidence

- Matica susednosti je $V \times V$, teda vrcholy krát vrcholy. Je symetrická, obsahuje len 1 alebo 0 (prípadne číslo vyjadrujúce násobnosť, ak máme graf s násobnými hranami).
- Matica incidence je $v \times E$, teda riadky su vrcholy, a stĺpce su hrany.

Hľadanie všetkých sledov v grafe

A = matica susednosti, n = dĺžka sledu, x = počet sledov dĺžky n z bodu a do bodu d : urobíme si A^n a potom číslo z ma súradnice (a, d) vo výslednej matici.

Par vlastností grafov

<p> </p>
<p> </p>

- Súčet stupňov všetkých vrcholov je (musí byť) rovny dvojnásobku počtu hran
- Graf sa da nakresliť jedným tahom (je Eulеровský), ak všetky vrcholy su párneho stupňa, alebo ak práve 2 vrcholy su nepárneho stupňa
- Súčet stupňov vrcholov v grafe musí byť párne číslo (inak sa neda nakresliť - nemozne existovat)

Bipartitné Grafy

Graf, ktorý má vlastnosť, že jeho vrcholova množina mozze byť rozdelená na dve disjunktne podmnožiny V_1 a V_2 tak, že každá hrana spája vrcholy z jednej z týchto množín s vrcholom z druhej z týchto podmnožín. Ziaďný kompletný graf, ktorý ma počet vrcholov viac ako 2 nemozze byť bipartitný.

Kompletne grafy

- Počet hran v kompletnom grafe K_n : $|E| = \frac{n(n-1)}{2}$; $|V| = n$
- Kompletný graf je Eulеровský (da sa nakresliť jedným tahom), ak n je nepárne číslo.
- Kompletný graf neobsahuje sledy.
- $K_{r,s}$ je ina forma kompletneho grafu. Platí: $|V| = r.s$ a $|E| = r + s$. V rámci triedy nemozu byť ziadne hrany, medzi triedami su spojene všetky hrany.

Podgraf

- Graf sam seba je podgrafom
- Faktorový podgraf = všetky vrcholy musia zostat, ale mozú sa vynechat niektore hrany
- Počet všetkých faktorových podgrafov: ak ma graf n hran, potom je to 2^n

Komplement Obsahuje rovnake vrcholy, ale ine hrany, a to tie hrany, ktoré sa nenachadzaju v tom grafe, ktorý kompletneňuje.

1. príklad. Dokážte metódou vymeňovaním prípadov tieto vlastnosti:

$$\max\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\max\{a, b\}, \max\{a, c\}\}, \text{ kde } a, b, c \text{ sú reálne čísla.}$$

Riesenie:

$$(a) a \leq b \leq c$$

$$\max\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\max\{a, b\}, \max\{a, c\}\}$$

$$(b) b \leq a \leq c$$

$$\max\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\max\{a, b\}, \max\{a, c\}\}$$

$$(c) c \leq a \leq b$$

$$\max\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\max\{a, b\}, \max\{a, c\}\}$$

$$(d) b \leq c \leq a$$

$$\max\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\max\{a, b\}, \max\{a, c\}\}$$

$$(e) c \leq a \leq b$$

$$\max\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\max\{a, b\}, \max\{a, c\}\}$$

$$(f) c \leq b \leq a$$

$$\max\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\max\{a, b\}, \max\{a, c\}\}$$

Vo všetkých prípadoch sme dostali rovnosť, čiže identita platí pre každé a, b, c .

2. príklad. Čo môžeme povedať o množinách A a B , ak platí

$$(a) A - B = A, A \cap B = \emptyset$$

$$(b) A \cap B = A, \text{ platí ak } A \subseteq B$$

$$(c) A \cap B = A, \text{ platí ak } B \subseteq A$$

3. príklad.

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

$$(a) x \text{ je menší ako } y,$$

$$\text{tranzitívna: } \forall x \forall y \forall z ((x < y) \wedge (y < z)) \Rightarrow (x < z)$$

$$\text{antisymetrická: } \forall x \forall y ((x, y) \in R \wedge (y, x) \in R) \Rightarrow (x = y)$$

$$(b) x \text{ má rovnakú kresbu meno ako } y,$$

$$\text{reflexívna: } \forall x ((x, x) \in R)$$

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

$$\text{tranzitívna: } \forall x \forall y \forall z ((x, y) \in R \wedge (y, z) \in R) \Rightarrow (x, z) \in R$$

$$(c) x \wedge y \text{ sa narodili v rovnakom dni,}$$

$$\text{reflexívna: } \forall x ((x, x) \in R)$$

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

$$\text{tranzitívna: } \forall x \forall y \forall z ((x, y) \in R \wedge (y, z) \in R) \Rightarrow (x, z) \in R$$

4. príklad.

Koľko existuje binárnych reťazí dĺžky 10, ktoré

$$(a) \text{ obsahujú práve jednu jednotku}$$

$$(b) \text{ maximálne tri jednotky}$$

$$(c) \text{ minimálne tri jednotky}$$

$$\binom{10}{0} + \binom{10}{1} + \binom{10}{2} + \binom{10}{3} = 1 + 10 + 45 + 120 = 176$$

$$\binom{10}{3} + \binom{10}{4} + \binom{10}{5} + \binom{10}{6} + \binom{10}{7} + \binom{10}{8} + \binom{10}{9} + \binom{10}{10} =$$

$$120 + 210 + 252 + 210 + 120 + 45 + 10 + 1 = 968$$

$$2^{10} - \binom{10}{0} - \binom{10}{1} - \binom{10}{2} - \binom{10}{9} - \binom{10}{8} - \binom{10}{7} - \binom{10}{6} - \binom{10}{5} = 968$$

Na fakulte je 345 študentov, ktorí si zapísali predmet Matematická analýza, 212 študentov,

kto si zapísali predmet Diskrétna matematika a 198 študentov, ktorí si zapísali súčasne

predmety Matematická analýza a Diskrétna matematika. Koľko študentov má zapísaný aspoň

jeden z predmetov Matematická analýza alebo Diskrétna matematika.

$$|M \cup D| = |M| + |D| - |M \cap D| = 345 + 212 - 198 = 359$$

$$|M \cup D| = |M \cup D| + |D \cup M| - |M \cap D| = 345 + 212 - 198 = 359$$

6. príklad.

Pomocou Quineovej a McCluskeyho metódy nájdite optimálne výrazy k Booleanovým funkciám

$$wxyz + wxyz + wxyz + wxyz + wxyz + wxyz + wxyz + wxyz$$

0. etapa	1. etapa
1 (1111)	1 (1,2) (1101)
2 (1101)	2 (2,3) (1100)
3 (1100)	3 (2,5) (1101)
4 (1010)	
5 (1001)	



Klaузla z 1. etapy sú minimálne a pokrývajú až na 4. klaузlu všetky klaузly z 0. etapy,

preto vyberieme klaузly ktoré pokrývajú pôvodnú množinu klaузál takto

$$\bar{p} = \{(111), (110), (1101), (1010)\}$$

Optimálna Booleanova funkcia priradená tejto množine má tvar

$$f(w, x, y, z) = \bar{p} = wxyz + wxyz + wxyz + wxyz$$

7. príklad.

Pre ktoré hodnoty parametrov p a q má matica

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

hodnotu 2.

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

Z podmienky rovnosti 3 a 4. riadku dostaneme $1 - 2p = -3 - 2q$ a $1 + p = 3 + q$, riešením

tohto systému dostaneme $p = 3$ a $q = 3$, potom posledná ekvivalentná matica má tvar

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

Postupným riešením tohto systému dostaneme $a_1 = a_2 = a_3 = 0$. To znamená, že stĺpcové

vektory a_1, a_2, a_3 sú lineárne nezávislé, čiže stĺpcová hodnota matice 3 je 3. Preto platí veta, že

stĺpcová hodnota sa rovná riadkovej hodnote, potom hodnota matice 3 je 3

10. príklad. Odvodiťme, prečo môže či nemôže existovať obyčajný graf s 15 vrcholmi,

príчем každý z nich má stupeň 5?

Riesenie: Nemôže existovať, taký graf by mal nepárny počet vrcholov nepárnym stupňa, čo odporuje

teóremu 10.1.

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

Riesenie: V príklade v tejto úlohe vidíme, že chromatické číslo C_n je 2 pre párne n a 3 pre

nepárne n . Pretože koleso W_n je iba n -uholník C_n s centrálnym vrcholom navonok, pripojením

sú všetkými vrcholmi C_n na obvod, W_n potrebuje iba o jednu farbu viac ako C_n , práve pre

centrálny vrchol. Preto je chromatické číslo W_n je 3 pre párne n a 4 pre nepárne n .

8. príklad.

Nájdite riešenie systému lineárnych rovníc pomocou Cramerovho pravidla

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

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

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

Riesenie:

$$|A| = \begin{vmatrix} 2 & -3 & 1 \\ 1 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & 1 \end{vmatrix} = 12, |A_1| = \begin{vmatrix} 1 & -3 & 1 \\ 0 & 2 & -1 \\ -1 & 1 & 1 \end{vmatrix} = 2,$$

$$|A_2| = \begin{vmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & -1 \\ 2 & -1 & 1 \end{vmatrix} = -12, |A_3| = \begin{vmatrix} 2 & -3 & 1 \\ 1 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & 1 \end{vmatrix} = -10$$

Potom riešenie

$$x_1 = \frac{2}{12} = \frac{1}{6}, x_2 = \frac{-2}{12} = -\frac{1}{6}, x_3 = \frac{-10}{12} = -\frac{5}{6}$$

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

má hodnotu $|h(A)| = 3$.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ 0 & a_{22} & a_{23} \\ 0 & 0 & a_{33} \end{pmatrix}$$

Riesenie:

Budeme dokazovať stĺpcovú hodnotu, zavedieme stĺpcové

$$a_1 = \begin{pmatrix} a_{11} \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, a_2 = \begin{pmatrix} a_{12} \\ a_{22} \\ 0 \end{pmatrix}, a_3 = \begin{pmatrix} a_{13} \\ a_{23} \\ a_{33} \end{pmatrix}$$

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

len pre nulové koeficienty

$$a_1 \alpha_1 + a_2 \alpha_2 + a_3 \alpha_3 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Táto vektorová rovnica špecifikuje systém 3 rovníc pre koeficienty

$$a_{11}\alpha_1 + a_{12}\alpha_2 + a_{13}\alpha_3 = 0$$

$$a_{12}\alpha_2 + a_{22}\alpha_2 + a_{23}\alpha_3 = 0$$

$$a_{23}\alpha_3 + a_{33}\alpha_3 = 0$$

Postupným riešením tohto systému dostaneme $\alpha_1 = \alpha_2 = \alpha_3 = 0$. To znamená, že stĺpcové

vektory a_1, a_2, a_3 sú lineárne nezávislé, čiže stĺpcová hodnota matice je 3. Preto platí veta, že

stĺpcová hodnota sa rovná riadkovej hodnote, potom hodnota matice A je 3

10. príklad. Skonstruujte graf plánovania uladiestí pre nasledujúci program:

$$\begin{aligned} S_1: x &= 0 \\ S_2: x &:= x + 1 \\ S_3: y &:= 2 \\ S_4: z &:= y \\ S_5: x &:= x + 2 \\ S_6: y &:= x + z \end{aligned}$$



11. príklad. Predpokladáme, že spojový plánový graf má šesť vrcholov, každý stupňa 4. Na

koľko strán (oblasti) je rovina rozdelená plánom reprezentáciou tohto grafu?

Riesenie: Použijeme Eulerovu formulu $|R| - |E| + |V| = 1$, teda $|R| - 6 + 4 \cdot 2 - 6 + 1 = 1$,

kde $|R|$ je počet oblastí, $|E|$ je počet hrán, $|V|$ je počet vrcholov a $|K|$ je počet komponent.

1. príklad. Dokážte metódou vymeňovaním prípadov tieto vlastnosti:

$$\min\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\min\{a, b\}, c\}, \text{ kde } a, b, c \text{ sú reálne čísla.}$$

$$(1) a \leq b \leq c, \min\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\min\{a, b\}, c\}$$

$$(2) a \leq b \leq c, \min\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\min\{a, b\}, c\}$$

$$(3) b \leq a \leq c, \min\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\min\{a, b\}, c\}$$

$$(4) b \leq a \leq c, \min\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\min\{a, b\}, c\}$$

$$(5) c \leq a \leq b, \min\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\min\{a, b\}, c\}$$

$$(6) c \leq a \leq b, \min\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{\min\{a, b\}, c\}$$

2. príklad. Čo môžeme povedať o množinách A a B , ak platí

$$(a) A \cap B = B \cap A, (b) A - B = B - A, (c) A - B = A.$$

$$(a) A \cap B = B \cap A, \text{ platí pre každú množinu } A \text{ a } B$$

$$(b) A - B = B - A, \text{ platí ak } A = B$$

$$(c) A - B = A, \text{ platí ak } A \cap B = \emptyset$$

3. príklad.

Zistiť, či relácia R nad množinou všetkých ľudí je reflexívna, symetrická, antisymetrická,

alebo tranzitívna, pričom $(x, y) \in R$ vtedy a len vtedy, ak

$$(a) x \text{ je väčší ako } y,$$

$$(b) x \wedge y \text{ sa narodili v rovnakom dni,}$$

$$(c) x \text{ navštevuje rovnakú školu ako } y.$$

(a) x je väčší ako y ,

$$\text{tranzitívna: } \forall x \forall y \forall z ((x > y) \wedge (y > z)) \Rightarrow (x > z)$$

$$\text{antisymetrická: } \forall x \forall y ((x > y) \wedge (y > x)) \Rightarrow (x = y)$$

$$(b) x \wedge y \text{ sa narodili v rovnakom dni,}$$

$$\text{reflexívna: } \forall x ((x, x) \in R)$$

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

$$\text{tranzitívna: } \forall x \forall y \forall z ((x, y) \in R \wedge (y, z) \in R) \Rightarrow (x, z) \in R$$

$$(c) x \text{ navštevuje rovnakú školu ako } y,$$

$$\text{reflexívna: } \forall x ((x, x) \in R)$$

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

$$\text{tranzitívna: } \forall x \forall y \forall z ((x, y) \in R \wedge (y, z) \in R) \Rightarrow (x, z) \in R$$

4. príklad.

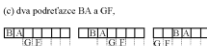
Koľko existuje permutácií nad reťazcom ABCDEFG, ktoré obsahujú podreťazec BCD,

(a) obsahujú podreťazec BCD, (b) obsahujú podreťazec CFGA, (c) dva podreťazce BA a GF.

$$(a) \text{ obsahujú podreťazec BCD, } |R| = 120$$

$$(b) \text{ obsahujú podreťazec CFGA, } |R| = 24$$

(c) dva podreťazce BA a GF,



5. príklad.

V koší máme 100 jabĺk, z ktorých 20 je červených a 15 je malinových. Nech v koší je 10

jabĺk, ktoré sú červené a malinové, koľko jabĺk v koší nie je ani červených ani malinových?

$$A_1 = \{\text{červená jabĺčka}\}, A_2 = \{\text{malinové jabĺčka}\}, |A_1| = 20, |A_2| = 15, |A_1 \cap A_2| = 10,$$

$$|A_1 \cup A_2| = |A_1| + |A_2| - |A_1 \cap A_2| = 20 + 15 - 10 = 25,$$

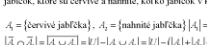
$$|U| - |A_1 \cup A_2| = 100 - 25 = 75.$$

6. príklad.

Pomocou Quineovej a McCluskeyho metódy nájdite optimálne výrazy k Booleanovým funkciám

$$wxyz + wxyz + wxyz + wxyz + wxyz + wxyz + wxyz + wxyz$$

0. etapa	1. etapa
1 (1110)	1 (2,4) (0101)
2 (1101)	2 (4,6) (0101)
3 (1011)	
4 (0101)	
5 (0010)	
6 (0001)	



$$z = 4t, -4y - 3z = -2 \Rightarrow y = \frac{1}{2} - 3t, x + y + z = 2 \Rightarrow x = \frac{3}{2} - t.$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$

$$x = \frac{3}{2} - t, y = \frac{1}{2} - 3t, z = 4t$$