

ALG3 - operací užití - kód je modelu 3. bok

Obrh 1: Peanoova množina

Peano určitá významy:

$$A_1, \forall x \in P \exists \text{ následk}^{\prime} x' \in P$$

A_2, \exists e \in P : vše následkům

$$A_3, x \neq y \Rightarrow x' \neq y'$$

A_4, existuje pro $M \subseteq P$ tak:

$$\text{a)} e \in M$$

$$\text{b)} \forall x \in P : x \in M \Rightarrow x' \in M$$

$$\text{tak } M = P$$

na množinu N :

$$\text{ad}1, m^1 = n + 1$$

$$\text{ad}2, 1$$

$$\text{ad}3, M + n \Rightarrow m + 1 + m + 1$$

ad4) pravidlo pro $N \cup N$:

$$\text{a)} 1 \in N$$

$$\text{b)} (m \in N \Rightarrow m + 1 \in N) \wedge$$

je jenom pravidlo pro N

N je jediným modelem P
až každou formu

Obrh 2: uspořádání a operace na N jako modelu Peanoovy množiny

Věta: $x \neq e \Rightarrow \exists M \in P : x = m^1$

Def: M je původník pro x , označ. X

Def: $U(a)$... jež Peano množiny původního počtu $\stackrel{a}{\rightarrow}$ $\begin{cases} 1, & a \in U(a) \\ 4, & x \in U(a) \Rightarrow 1 \in U(a), \text{ potom } x \text{ je iži} \end{cases}$

Upřímnělý počet dle počtu $a \in B$, tedy $a \in U(B)$

Věta: když $a, a' \not\in x : a < x < a'$ ($<$ je strukturální $M \subseteq P$, ale \neq)

\oplus Věta: $\forall a \in P \exists!$ operační $+ : \begin{cases} 1) x + e = x \\ 2) x + y^1 = (x + y)^1 \end{cases}$

+ ... má standardní počet P
(viz algoritmus) ...

\odot Věta: $\forall a \in P \exists!$ operační $\cdot : \begin{cases} 1) x \cdot e = x \\ 2) x \cdot y^1 = x \cdot y + x \end{cases}$

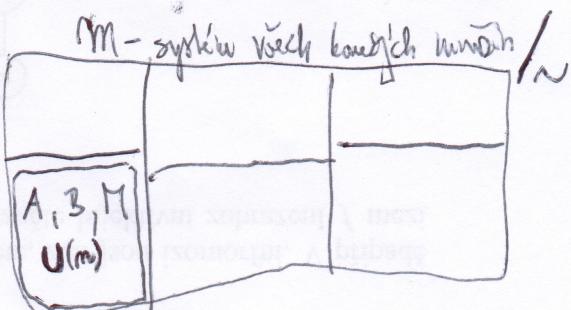
+ má standardní počet n
(viz algoritmus) ...
+ operační \cdot na P jež mážly
dostatečně zároveň

Obrh 3: původní čísla jsou kardinálity kódových množin

Kardinál definiční počty ch čísel jsou obecně 1-2:

jedacek n je ekvivalence: $A \sim B$, tedy \exists bijekce $A \rightarrow B$

kardinál čísla M je daná reprezentace M/n , kdežto obdobuje
kardinál množiny M



\oplus Je definován operační \oplus :

$$\text{card } A + \text{card } B = \text{card } (A \cup B) \quad \left[\text{omím pro } A \cap B = \emptyset \right]$$

$$\text{card } A \cdot \text{card } B = \text{card } (A \times B) \quad \left[\text{mimož A, B jiné symboly reprezentují} \right.$$

dále kódové = daného kardinálitelské

\odot Upřímnělý lze dodatkově podležit jeho v Peanoově množině původním intenzám $U(b)$:

$U(b)$ je kódovka \Rightarrow malé živé množiny kardinálit \rightarrow těm rovnoběžně M/n ; a má to funkci

$$\text{tj. } a \leq b, \text{ tedy } a \in U(b)$$

Obrázek 4: Vytvoření grupy z pologrupy (když má rozdilné grupy, kdežto jedinou grupu):

$$G \text{ je pologrupa} \xrightarrow{\text{a operací } *} G \times G / \sim \text{ je grupa s operací } \oplus \text{ takto:}$$

zjednodušení
isomorfismus

$$\Psi(g) = \{[g * x, x]\}$$

a) výtváření tabule $G \times G$ podle relace \sim shodnosti:

$$[a, b] \sim [c, d], \text{ když } a * d = b * c$$

b) definice operace \oplus na $G \times G / \sim$ tablo (po sloupcích):

$$\{[a, b]\} \oplus \{[c, d]\} = \{[a * c, b * d]\}$$

(třídy shodnosti $[a, b]$) \oplus (třídy shodnosti $[c, d]$) := třída shodnosti $[a * c, b * d]$

c) \oplus na $G \times G / \sim$ splňuje vlastnosti (1)-(4), tj. $G \times G / \sim$ je grupa

$\star = \oplus \dots G \times G / \sim$ je rozdílná grupa (s různými pravidly)

$\star = \oplus \dots G \times G / \sim$ je jediná grupa (s různými pravidly)

Obrázek 5: Koženec N na $N \times N / \sim =: \mathbb{Z}$

$$N \text{ je aditivní (sítka) pologrupa} \xrightarrow{\text{a operace } +} N \times N / \sim \text{ je grupa s operací } \oplus \text{ tablo:}$$

zjednodušení
isomorfismus

$$\Psi(n) = \{[n+1, 1]\}$$

a) výtváření tabule $N \times N$ podle relace shodnosti \sim tablo

$$[a, b] \sim [c, d], \text{ když } a + d = b + c$$

b) definice operace \oplus na třídě \oplus tablo

$$\{[a, b]\} \oplus \{[c, d]\} := \{[a+c, b+d]\}$$

c) \oplus na $N \times N / \sim$ splňuje vlastnosti (1)-(4), tj. $N \times N / \sim$ je grupa

① $\{[a, b]\} \oplus \{[c, d]\}$ je opět třída shodnosti \sim (rozdílná grupa)

mírně řídké tabulky

② asociačnost (associativity) + na N

③ neutrální prvek: $\{[a, 0]\} \oplus \{[x, 0]\} = \{[a, 0]\}$

④ inverzní prvek: $\{[a, 0]\} \oplus \{[0, -a]\} = \{[x, x]\}$

Obrázek 6: Koženec $(\mathbb{Z}, +, 0)$ na $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z} / \sim =: \mathbb{Q}$

$$(\mathbb{Z}, +, 0) \text{ je komutativní skupina} \xrightarrow{\text{a operace } +, \text{ výtváření tablo:}} \mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} - \{0\}) / \sim =: \mathbb{Q} \text{ je těleso s operací } \oplus, \text{ je výtváření tablo:}$$

zjednodušení
isomorfismus

$$\Psi(z) = \{[z, 1]\}$$

a) výtváření tabule $\mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} - \{0\})$ podle relace shodnosti \sim tablo:

$$[a, b] \sim [c, d], \text{ když } a \cdot d = b \cdot c$$

$$\mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} - \{0\}) / \sim = \{[a, b]\} \oplus \{[c, d]\} = \{[ad + bc, bd]\}$$

$$\{[a, b]\} \oplus \{[c, d]\} = \{[a \cdot c, b \cdot d]\}$$

① $(\mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} - \{0\}), \oplus)$ je komutativní skupina

④ .. splňuje (1)-(5)

$(\mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} - \{0\}), \oplus)$ je skupina: ① splňuje (1)-(5)

$(\mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} - \{0\}) - \{[0, 1]\}, \oplus)$ ④ ⑤ jsou rovněž distributivní, rovněž

NOVÉ, MIMO
OTÁZEK 5

Ostatka 6: uspořádání a operace v skupině celých čísel ($\mathbb{Z}, +, \cdot$)

a) uspořádání: $\{[a,b]\} \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} / \sim$ je ředice, když $a > b$

$\{[1,1]\}$ nula, když $a=b$

$\{[a,b]\} < \{[c,d]\}$, když $\{[a,b]\} - \{[c,d]\} \subset 0$ (je zpořádáno)

(≤ 0)

definice: $\{[a,b]\} \leftarrow \{[c,d]\}$, když $\{[a,b]\} - \{[c,d]\} \subset 0$ (je zpořádáno)

b) \oplus ... máme definici z díly 5 (fornaci řídících \mathbb{N} po skupinách)

① ... máme ještě možnost definovat na $\mathbb{N} \times \mathbb{N} / \sim$:

NOVÉ

(mimo)

Lotážku 5)

$$\{[a,b]\} \odot \{[c,d]\} = \{\sum ac + bd, ad + bc\}$$

c) \oplus, \odot splývají těžké vlastnosti (viz algebra 1) tj. $(\mathbb{N} \times \mathbb{N} / \sim, \oplus, \odot)$ je komutativní okruh

Ostatka 7 pokračování: Operace a uspořádání $(\mathbb{Q}, +, \cdot) := (\mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} - \{0\}) / \sim, \oplus, \odot)$

Naučte se to ručičkou, a k tomu čisti se jen dle podobného může všechno být i vlastnosti i pokud ano, vždyť můžete o uspořádání mít vlastnosti Q:

$$A \in \mathbb{Q}, A = \{[a,b]\} \neq 0, \text{když } a=0 \text{ (komunita } \mathbb{Z})$$

$$> 0, \text{když } a > 0, b > 0 \text{ nebo } a < 0, b < 0 \quad (\text{takže } \mathbb{Z})$$

$$< 0 \quad \text{jinak}$$

4. bod
pro tento drážek!!

Pak $A, B \in \mathbb{Q}$, tj. $A = \{[a,b]\}, B = \{[c,d]\}$

$$A \leq B, \text{když } A - B \leq 0$$

$$= B \quad = 0$$

$$>$$

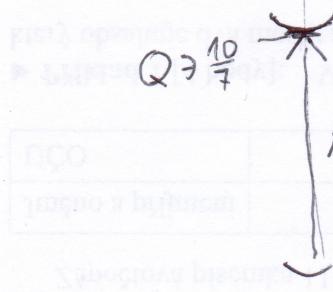
$$> 0$$

Celkem $A \leq B$, když $A \leq B$ nebo $A = B$, .. uspořádání \leq má těžké vlastnosti (viz Algebra 1)

Ostatka 8: řešení n uspořádání místek

α = polohy místek dle dané výsledného pořadí

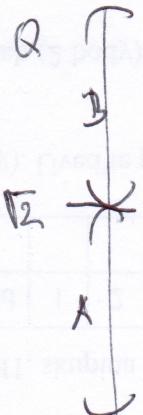
řeš. 1. díl:
A obs. výj. praví
B výj. výj. praví
není



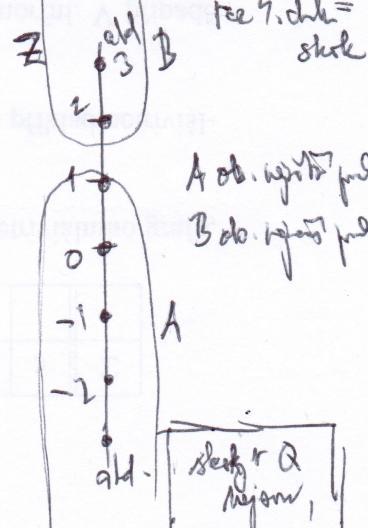
řeš. 2. díl:
A výj. výj. praví
B výj. výj. praví



řeš. 3. díl:
= místek:



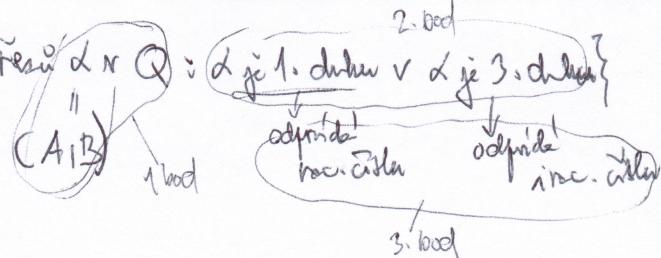
$x \in A, y \in B: x < B$



A výj. výj. praví
B výj. výj. praví

slabý + Q
nejnovější
pravé N Z

obzr. 9: konstrukce množiny reálných čísel: $R = \{ \text{řešení } d \in Q : d \text{ je 1. dílčina } v \text{ d je 3. dílčina } \}$



obzr. 10: Množina čísel a operace na \mathbb{R} :

Množidelní na R definuje: $\text{řeš } \alpha \leq \text{řeš } \beta$, když $A \subseteq C$

$$(A, B) \quad (C, D)$$

$$0 := (Q - Q^+, Q^+)$$

$\alpha > 0$, když $\alpha \geq 0 \wedge \alpha \neq 0 \dots \alpha$ je skladba

$\alpha < 0$ když $\alpha \leq 0 \wedge \alpha \neq 0 \dots \alpha$ je rozdíl

dříve: pomocí podmnožin Q
(tj. relace inkluze $\subseteq Q$)

Operace + na R definuje: $\alpha + \beta := \text{řeš } (Q - C_2, C_2 := \{x+y : x \in B, y \in D\})$

$$(A, B) \quad (C, D)$$

toto operace má jednu vlastnost (alg. 1)

Operace \cdot na R definuje: $\alpha \cdot \beta := \text{řeš } (Q - C_2, C_2 := \{xy : x \in B, y \in D\})$

toto operace má jednu vlastnost (alg. 1)

$(R, +, \cdot)$ je komutativní kruh

obzr. 11: vztah mezi Dow Běstekem (kapička kruhový řád)

obzr. 12: vztah Algebra 1

obzr. 13: vztah Rovnoky-Algebra, N. 13-15



provozuje komutativní operaci \oplus

komutativní operaci \otimes (tzn. $a \otimes b = b \otimes a$) a existuje jedna jediná množina množin, kterou je možné rozdělit do dvou množin S a T , takže $a \otimes b = a \oplus b$ a $a \otimes b = a \otimes c \Rightarrow b = c$

provozuje komutativní operaci \otimes

\otimes je komutativní (tj. $a \otimes b = b \otimes a$) protože je komutativní i \oplus

provozuje komutativní operaci \otimes

\otimes je komutativní (tj. $a \otimes b = b \otimes a$) protože je komutativní i \oplus

účo		
účastník výuky		

účo		
účastník výuky		