

Zkýrají poleden' dvě qučkašky, včetně té, kterou prvně řekl!

V nich lze častěji používat opakování některých pojmenování, několik různých slov mohou být.

Záckevu nysokoskolským pohledem na přirozená čísla: Co jinon to přirozená čísla?

Jakie jsou axiomy struktur písacích čísel?

Bude to trochu jiný pokles měření říci, že  $(N_0 + 1)$  je zcela výhodný.

Jedna' se o jížní Archiv elementárního počtu, na kterém je ta struktura položek uvedená.

Věta: Není-li me izomorfismus jediným modelovem struktury, nazveme ho **Peanovou množinou**.

Co to je Peanova mužina P?

Na dlektu mówiącą pełnić tych axiomów:

1)  $\forall x \in P \exists$  dan. následník posl.  $x$ , který označme jako  $x' \in P$

z)  $\exists x \in P$ : e neki māslēdzīkļu vērtību pārka mazākās  $P$

$$3) \forall x, y \in P: \quad x \neq y \Rightarrow x' \neq y' \quad (\text{na sledujici ruznych priekov je rownourovnen})$$

4) Jelitice pro poslání zápisu  $M \subseteq P$  platí

a)  $e \in M$

↳  $\forall x \in P : x \in M \Rightarrow x' \in M$

$$A \oplus k \Rightarrow M = P$$

Tyto čtyři axiomy platí na množině  $\mathbb{Q}$  rozetách čísel N:

ad 1)  $\forall n \in \mathbb{N}$  máme, že jeho následník  $n'$  se rovná  $n' = n+1$

ad 2) 1 mei' megelőzések részéhez jutnak el a célok

and 3)  $(m \neq n \Rightarrow m+1 \neq n+1)$  plesh'  $\forall m, n \in N$

ad 4) pokud procházíme park Množiny N dat, řeč

a) ~~Placenta porrecta~~

b) pro  $n \in \mathbb{N}$  viele  $\tilde{x}_i \in \mathbb{N} \setminus \{n\}$

Akt Siedla rozbudowanego  
projektu celow  
mieszkaniowego N

Poznámka: 1) axiom 4: když jsou kromě prvního množin N množiny sítového systému

ještě ověřili nějakou teorii, která provádí plati, takže provádějí díky matematickou indukcí - struktura axiomu 4 je tedy hodně podobná struktuře díky matematické indukci.

2) Ještě je důležité říci, že  $N$  je jediným modelem Peanoovy aritmetiky, avšiže má izomorfismus:

Aby měly možnost množina  $S$  uskutečnit Peanoovy axiomy, musí existovat bijemce  $b: N \rightarrow S$

8-118-111-008

*a* ~~redundant~~ <sup>redundant</sup>

3) zachováva svého nosledníka pro svého syna

7) Für Axiom 4) wird bijectionen beweisen, spricht Reduzierung darin dass es kein

Význam Peanoých axiomů – díky jedinečnosti (až me izomorfismus) charakterizují tyto čtyři axiomu právě jinu množinu  $N$  a řádkovou jíkovou – jedna se tedy o jakési vnitřní či charakteristické axiomu množiny  $N$ .

Co je relaci  $\leq$  zapamaté, že to, že má rozhledy Peanoých axiomů bze možného  $P$  může dle definiční  
mít jenž dležit vlastnosti, které má reálného množinu  $N$  existují - relaci  $\leq$  definují:

- operaci +
- operaci •

Například relaci  $\leq$  definuje na  $P$  mohledom:

- bze dokázat, že na Peanoově množině, pokud  $x \neq e$ , existuje  $w \in P$ :  $w = x$   
(tj. můžete počítat s možnými prvky (jež jsou následněkem)...  
tento pravé množiny předchůdcem prvku  $x$  a označme  ${}^1x = w$
- stručně řečeno je  $w$  před prvkem  $x$
- bze definovat  $U(a) =$  všechny Peanoovy množiny posloupností prvků  $a \in P$  takto:

$$1) a \in U(a)$$

$$2) x \in U(a) \Rightarrow {}^1x \in U(a), \text{ pokud } \text{dležit } {}^1x \text{ existuje}$$

například



$$U(4) = \{1, 2, 3, 4\}$$



$$U(2) = \{1, 2\}$$

(relativka  $U(a)$  vybírává první prvek a a všechny možné předchůdce,  
které bze mít)

- použí pojem předchůdce a všechny Peanoovy množiny bze myšleny definovat  
relaci  $\leq$  takto:

$$a \leq b, \text{ když } a \in U(b)$$

Tento rozsahem jsou definovány rovnocennost jen použí pojmů mohledom/předchůdce a použí pojmů předchůdce. Dále bze použí Peanoovy axiomů a použí pojmů prvky definovaného rozsahu jež je pak definuje sídlo i místo! Tak, že  $(P, +, 0)$  je komutativní polokruh.

Asi už tady v této chvíli  
máte zde dležit až dležit,

(stejně jako  $(N, +, 0)$  je komutativní  
polokruh).

cílem této dležit stran bylo nazvat, že Peanoovy axiomu mohou jehož množina množinu  
axiomů, použí množinu bze definovat můžete pojmuz i pro které plní můžete vlastnosti struktury  
 $(N, +, 0)$ , ktere dodávají O vzhledem ke svéběžné komutativní polokruhu  $(N, +, 0)$ .

Alež všechno to, co hledáte myšleny mohledom, bude potom o podobných  
elementech "konstrukcích" množin  $Z, Q, R$ , a množinu množin  $i \in \mathbb{C}$ . Intuitivně řečeno  
budeš snad vědět, jaké vlastnosti dané struktury, kterou myšlímte chceme, má mít,  
protože jste je pochopeli v první polovině tohoto představu.

Intuitivní řečeno:

- a)  $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$  myšlené reálného  $(\mathbb{N}, +, \cdot)$  dodává -  $\bullet$  jde o neutralního prvek vzhledem ke sčítání  
- násobení čísel jako intervalů prvek vzhledem ke sčítání

(dostaneme tak strukturu  $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$ ), která je komutativní s tvořenou integrací,

- $\left[ \begin{array}{l} \bullet (\mathbb{Z}, +) \text{ je komutativní群} \\ \bullet (\mathbb{Z}^*) \text{ je komutativní monoid} \rightarrow z^* = z - \{0\} \\ \bullet \text{plně distributivní zákon } a \cdot (b+c) = ab+ac \quad \forall a,b,c \in \mathbb{Z} \\ \bullet a \cdot b = 0 \text{ plně pouze pro } a=0 \text{ nebo } b=0 \end{array} \right]$

- b)  $(\mathbb{Q}, +, \cdot)$  myšlené reálného  $(\mathbb{Z}, +, \cdot)$  dodává intervalů prvek vzhledem k násobení  
(ořeš na intervalním pravu k  $\mathbb{Q}$ , když nedodáváme  
a společně se s tím, že neexistuje - ani matematicky  
není možné rozložitelné myšlené  $\mathbb{Q}$ , co neexistuje  
v běžné řeči)

dostaneme tak strukturu  $(\mathbb{Q}, +, \cdot)$ , která je telesem, tj.

- $\left[ \begin{array}{l} \bullet (\mathbb{Q}, +) \text{ je komut.群} \\ \bullet (\mathbb{Q}^*) \text{ je komut.群} \\ \bullet \text{plně distributivní zákon } a \cdot (b+c) = ab+ac \quad \forall a,b,c \in \mathbb{Q} \end{array} \right]$

(neuvolníme dletočně myšlené  $\mathbb{Q}$ , ale to se u telesa myšlené  
autonomické, jak jsme rázřídili v předchozí §)

- c)  $(\mathbb{R}, +, \cdot)$  myšlené reálného  $(\mathbb{Q}, +, \cdot)$  dodává nov. iracionálních čísel, což se poté může prodloužit  
za okruhy, nazýváme strukturu  $(\mathbb{R}, +, \cdot)$ , která je také telesem

- d)  $(\mathbb{C}, +, \cdot)$  myšlené reálného  $(\mathbb{R}, +, \cdot)$  dodává nov. imaginární jednotku  $i$ , pro kterou platí  $i^2 = -1$ ,  
až už jsme si zkrumba říkali, nazýváme strukturu  $(\mathbb{C}, +, \cdot)$ , která je také telesem.

Tedy v intuitivního popisu je vidět, že myšlený  $\mathbb{R}, \mathbb{C}$  má nejmenší algoritricky možný skok v pojmu!  
Stále se jedná o telesa jako u myšlený  $\mathbb{Q}$ ; aby vzhledem k operaci  $+, \cdot$  jsou myšlený  $\mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}$   
strukty stejného typu, pouze přidají novosti myšlený  $\mathbb{R}, \mathbb{C}$ , které jsou mnohem méně spojené s danou strukture operacemi:  
u  $\mathbb{R}$  je tento někdy "vzájemně" někdy čísel, u  $\mathbb{C}$  je novou někdy "imaginární" někdy čísel.

Další poznámka: Už jsem to oči říkal, ale ještě jednou jí povídám, že odčítání a delení nepravidelné  
na této úrovni má DALŠÍ operace na dané myšlené, myšlený

Odčítání pravek/císla je někdy jen půjčením „opětovného čísla“ = intervalu vzhledem k +  
delení měním jen počet/cílech je někdy jen měštem „intervalu“ vzhledem ke \*

Ve zbytku této půjčovny a v celé následující půjčovce se podíváme na tyto konstrukce  
uvedené na této úrovni trochu přesněji.

Věta 2: Z komutativního pologrupy  $(G, *)$  lze vytvořit grupu

Jakým způsobem? Popisuje si auto konstrukci podobně:

(i) Vytvoření kardinality součinu  $G \times G$ , má menší množinu půsorek definovaných operací „po střídání“:

$$[a,b] * [c,d] = [a*c, b*d]$$

operace je „stříd“ pologrupy

(ii) Definuje se  $G \times G$  podle ekvivalence  $\sim$  dleto:

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

(iii) Vytvoření faktormnožiny  $G \times G / \sim$ , tj. rovnoběžných množin  $G \times G$  vzhledem k ekvivalence  $\sim$  má maximální disjunktní podmnožiny, a tyto podmnožiny budeš chápala jídel PRVKY množiny  $G \times G / \sim$ .

(iv) Na množině  $G \times G / \sim$  definuje operaci  $\otimes$  mezi jejími počty dleto:

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

podmnožinou

obsahující počet  $[a,b]$

podmnožinou

obsahující počet  $[c,d]$

operace je „stříd“ pologrupy

podmnožinou obsahující počet  $[a*c, b*d]$

Struktura  $(G \times G / \sim, \otimes)$  je grupa, protože operace mezi množinami splňuje vlastnosti (1), (2), (3), (4):

(1) platí ze stere struktury - stere operace je menší po střídání  
množin počet  $[a*c, b*d]$ , a ten tedy bude v množině podmnožině

množiny  $G \times G / \sim$

(2) asociativita nové operace  $\otimes$  platí z asociativity stere operace \*

$$\rightarrow (3) \{[x,x]\} \dots je neutrálním počtem vzhledem k operaci \otimes, protože$$
  
$$\forall \{[a,b]\} \in G \times G / \sim \text{ platí: } \{[a,b]\} \otimes \{[x,x]\} = \{[a*x, b*x]\} =$$
  
a podle definice  $\sim$  máme  $[a,b] \sim [a*x, b*x]$ , protože  $a*b*x = b*a*x$

platí z komutativnosti stere operace \*

Aby byly  $[a,b], [a*x, b*x]$  lze ze stejně podmnožin rovnoběžně,

$$\text{tj. } \{[a,b]\} = \{[a*x, b*x]\}$$

(podmnožinu počtu  $[a,b]$  je lze z podmnožin lze stere obsahující i počet  $[a*x, b*x]$ )

$$= \{[a,b]\}$$

platí z jednotlivého množinu, (3) platí

(4)  $\forall \{[a,b]\}$  mohou se množiny počet  $[a,b]$  a počet  $[b,a]$ :

$$\{[a,b]\} \otimes \{[b,a]\} = \{[a*b, b*a]\} = \{[a*b, a*b]\} = \{[x,x]\}$$

platí komutativita stere operace \*

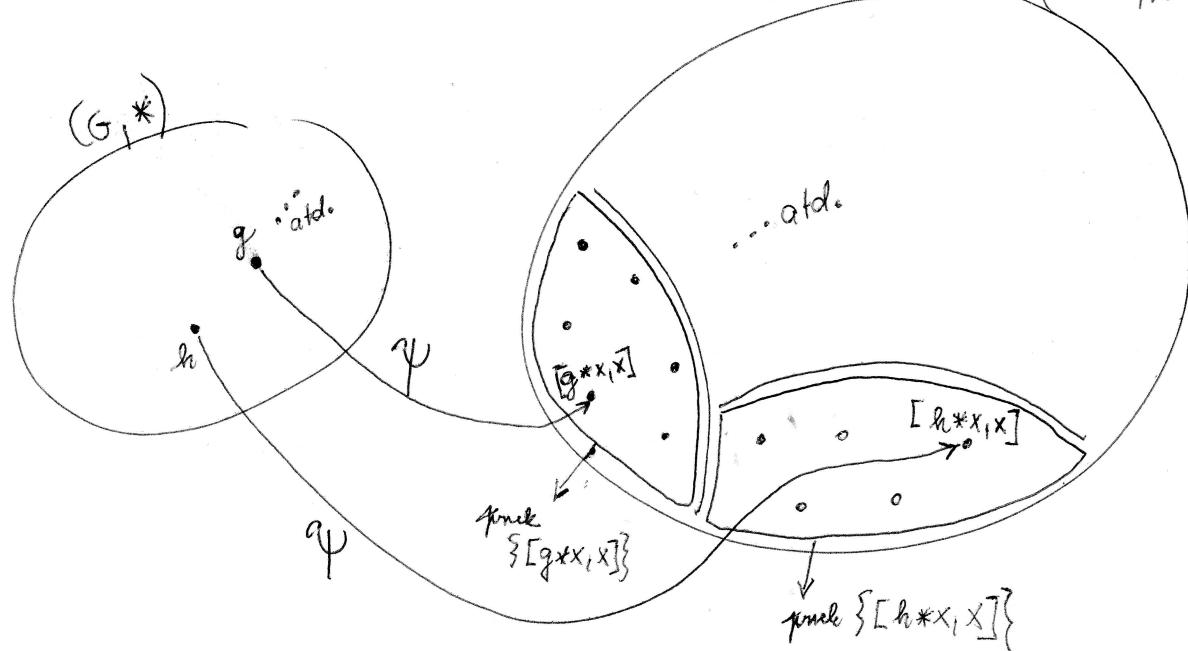
Jsou totiž tak konstruováni jde o pologrupy grup!

Jste dokonec schopni ještě tentokrát mělo moje, a sice že existuje injektivní homomorfismus komutativního pologrupy  $(G, *)$  do grupy  $(G \times G/\sim, \otimes)$ . Míj. pologrupu  $(G, *)$  bže injektivní množství

do grupy  $(G \times G/\sim, \otimes)$

Co tím můžeme mít na mysli? Definujme zobrazení  $\Psi(g) = \{[g * x, x]\}$

$(G \times G/\sim, \otimes)$



Zobrazení  $\Psi : G \rightarrow G \times G/\sim$  přiřadí každému  $g \in G$  jeho podmnožinu  $\{[g * x, x]\}$  kde obsahuje pouze  $[g * x, x]$

Zobrazení  $\Psi$  je injektivní:

protože  $g \neq h \Rightarrow [g * x, x] \neq [h * x, x]$ ,

tedy množiny  $\{[g * x, x]\}, \{[h * x, x]\}$  nelze vstřícně poslat do jedné podmnožiny

prokločen, ale k různým podmnožinám:  $\{[g * x, x]\} \neq \{[h * x, x]\}$

označme  $k := g * h$ ,  $\Psi(g) = \{[g * x, x]\}$

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

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

dohromady:

$\Psi$  je injektivní homomorfismus,  
pologrupu  $G$  "množí" do grupy

injektivní ✓

vnitřním komutativním zákonem

množina  $G$  je izomorfem

s nějakou podmnožinou prok.  $\sim$   $G \times G/\sim$

Sedle s podmnožinou podmnožinu

množiny  $G \times G/\sim$

Dohromady  $\Psi(g * h) = \Psi(g) \otimes \Psi(h)$  (podmnožinu množíme vnitřním množkovým operacem)

$$a) \quad \Psi(g * h) = \left\{ \underbrace{[g * h * x, x]}_{k} \right\} = \left\{ \underbrace{[k * x, x]}_{= L} \right\} = L$$

$$b) \quad \Psi(g) \otimes \Psi(h) = \left\{ [g * x, x] \right\} \otimes \left\{ [h * x, x] \right\} = \left\{ [g * x * h * x, x * x] \right\} = \\ = \left\{ [g * h * x^2, x^2] \right\} = \left\{ [g * h * x, x] \right\} = \left\{ [k * x, x] \right\} = P$$

komutativita

prokazat

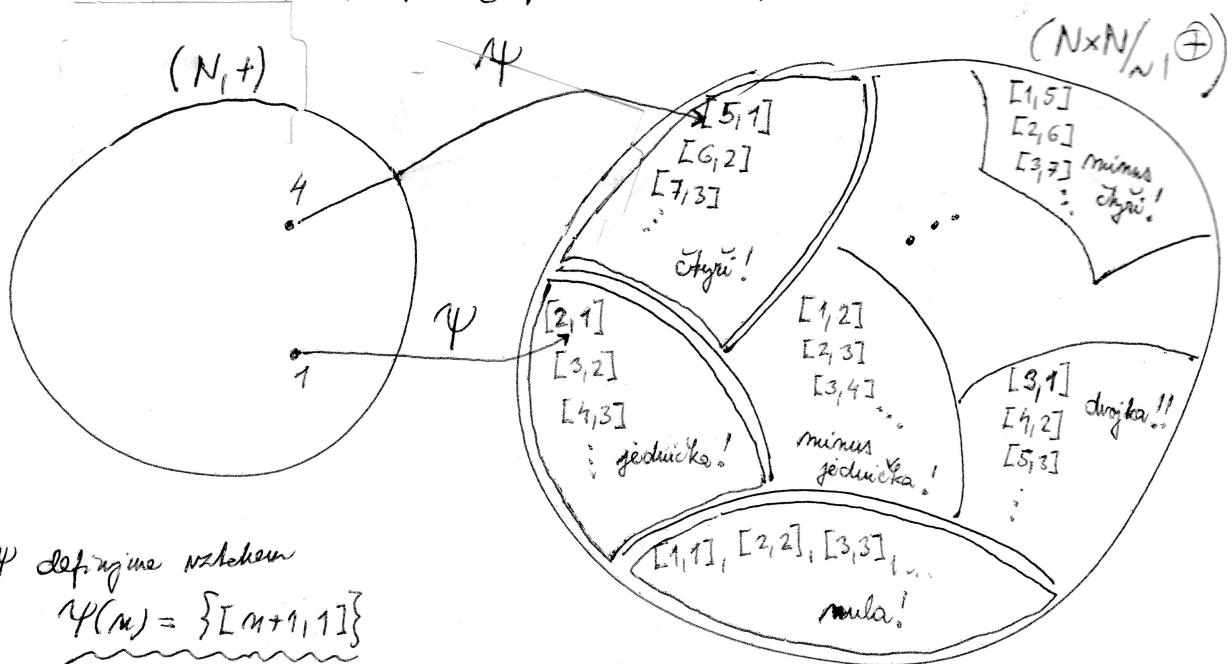
$[g * h * x^2, x^2] \sim [g * h * x, x]$

Reformuleme výzvu 2: když máte komutativní pologrupu  $(G, *)$  bže injektivní množství do grupy  $(G \times G/\sim, \otimes)$ , neboť když máte komutativní pologrupu  $(G, *)$  bže rozšířit na grupu  $(G \times G/\sim, \otimes)$

(Aťto větu se říká množství o množství pologrupy do grupy, neboť toto o rozšíření pologrupy na grupu.)

Věta 3. : S rozšířením když 2 lze kombinovat pologrupu  $(N, +)$  výjeklou může být do grupy  
(= rozšířit na grupu)  $Z := (N \times N/\sim, \oplus)$

Věta 3 je tedy formulací mapování přesý' algebraic' posloupnosti rozšíření původních čísel na celé čísla.



Rozšíření  $\psi$  definuje následkem

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

- i) má  $N \times N$  výkonné operace po složkách, jehož sítbami jsou sklony
- ii) má  $N \times N$  definující relaci ekvivalence:  $[a, b] \sim [c, d]$ , když  $a+d = b+c$
- iii) výkonné faktorizaci  $N \times N/\sim$ , jejížmž pravidlem podle výkonného dělení danou ekvivalenci!
- iv) má mnohem podmácku definující operaci  $\oplus$  takto: výkonné reprezentanty  $a+d =$  myslíme pravidlo, že  $a+d$  netolí podmácku, sestávající z výsledků mnoha faktor (síla, různé místnosti)

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

Tato operace  $\oplus$  splňuje množinu  $N \times N/\sim$  složek:

- ① ... výkonné pravidlo pro množinu "sítové operace" + výkonné pravidlo pro množinu "sítové" = složek
- ② ... asociativita  $\oplus$  pravidlo pro "sítové" asociativity operace + výkonné pravidlo pro množinu "sítové" = složek
- ③ ... neutrální pravidlo pro jednu
- ④ ... neplatí pro  $\{[6, 2]\}$  je inverzí  $\{[2, 6]\}$

$\{[1, 1]\}$ , což je trída obsahující pravidlo  $[1, 1], [2, 2], [3, 3], \dots$

Tedy  $(N \times N/\sim, \oplus)$  je grupa!

Zobecnění  $\psi: N \rightarrow N \times N/\sim$  je výjeklou homomorfismu, tedy mapejí  $(N, +)$  do struktury  $(N \times N/\sim, \oplus)$ .

Tento reprezentant je vše algebraické působení výkonného pravidla původních čísel

- číslo 0 je to  $\{[1, 1], [2, 2], [3, 3], [4, 4], \dots\}$

- číslo (-4) je to  $\{[1, 5], [2, 6], [3, 7], [4, 8], \dots\}$

atd.

a proto můžeme sítové množiny původních původních čísel nazvat  $N$  možnou strukturou reprezentací / to je nazýváno sítovou homomorfismem  $\psi$ .