

ω ... množina průsedy užel v TM def.:

$$\omega := \bigcap \{ z : z \text{ je induktivní} \}$$

Def.: z je ind.: $\phi \in z \wedge$

$$\wedge (\forall n) n \in z \rightarrow \underbrace{\{n\}}_{S(n)} \in z$$

$S(n)$ následník n .

Axiom nekonečna: $\exists z : z \text{ je induktivní}$

Pozn.: ω je množina: Nechť a je induktivní.

$$\omega = \bigcap \{ z : z \text{ je ind.} \} =$$

$$= \bigcap \{ \underbrace{z \in P(a)}_{\text{množina}} : z \text{ je induktivní} \}$$

množina

množina (ax. rozdělení). \square

Věta (PI): Je-li $\varphi(n)$ fólie JTM. Potom

$$\varphi(\phi) \wedge (\forall n \in \omega) \varphi(n) \rightarrow \varphi(S(n)).$$

Potom $(\forall n \in \omega) \varphi(n)$.

Tedy dle kazy M.I. jsou platné - založené na předch. větě. (Princip indukce).

OPERACE na w:

Násobení: Je-li $m, n \in \omega$ a $k \in \omega$,
a platí $m \times n \approx k$, pak

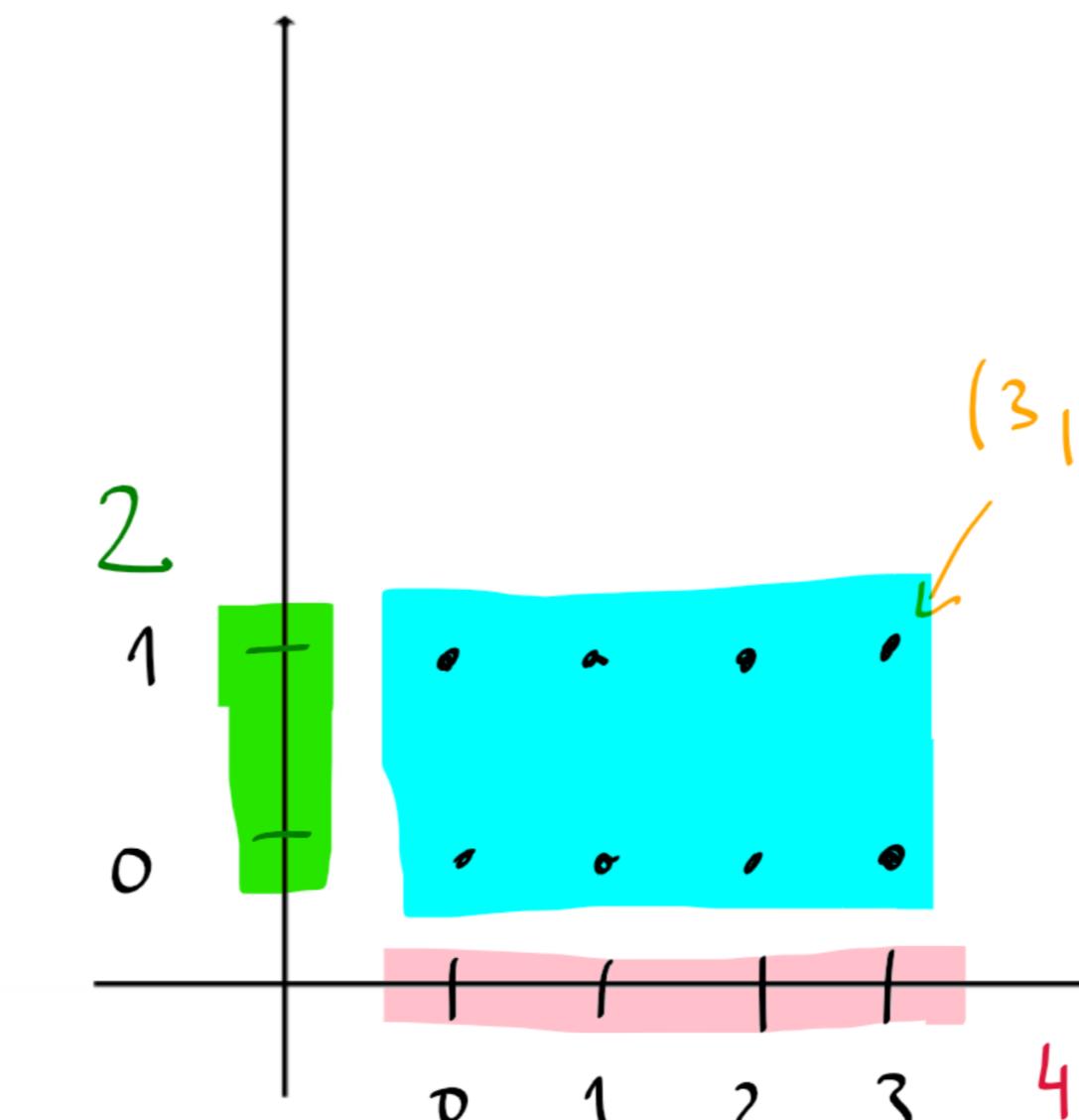
$$k := m \cdot n.$$

$$m = 4 = \{0, 1, 2, 3\}$$

$$n = 2 = \{0, 1\}$$

$$k = 8 = \{0, 1, \dots, 7\}$$

8-pruhová

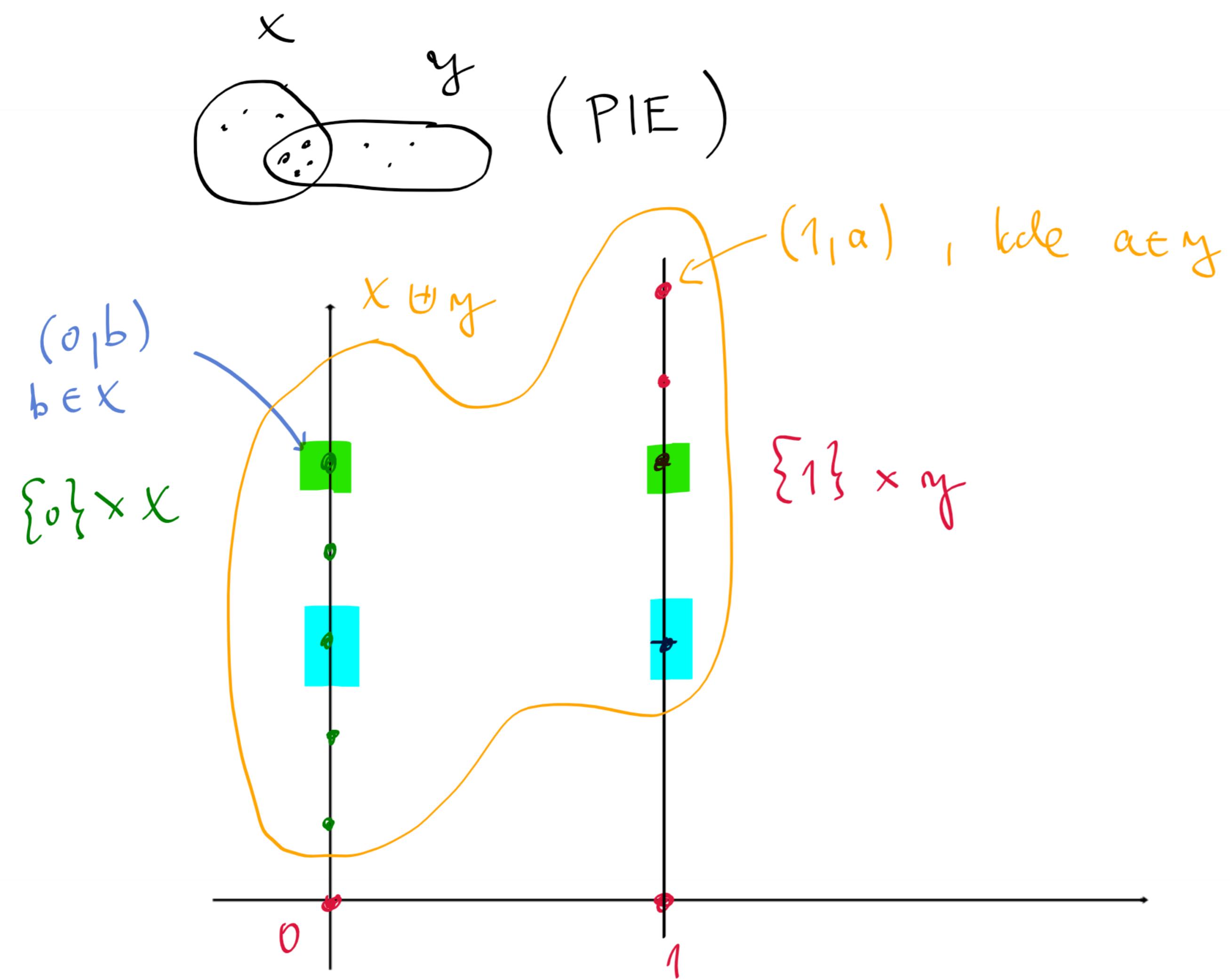


Skutečné

$$8 \approx 4 \times 2$$

Součet na ω : jen-li x, y libovolné' mm.
definujeme (tzv. množinový součet $x \oplus y$)
jako $x \oplus y = (\{0\} \times x) \cup (\{1\} \times y)$

Definice: Pro $m, n \in \omega$ a $k \in \omega$ def.
 $k = m + n$, když když
 $k \approx m + n$.



Příklad: $m = 5, n = 7$
 \Rightarrow mohutnost m je 5
mohutnost n je 7
Tedy mohutnost $m + n$ je 12.
Císto 12 má mohutnost 12
(protíže $12 = \{0, 1, \dots, 11\}$).
Tedy $12 \approx m + n$
 $12 \approx 5 + 7$
Tedy def. $12 := 5 + 7$.

mjm' lze využít potřeba dokázat:

- $+_1$ je komutativní
- asociativní
- společné distributivní
- 0 je neutrální prvek pro $+$
- 1 - " - •

Důkazy: dvojité použití indukce.

Další operace množin:

$$m^m = k \stackrel{\text{def.}}{\iff} k \approx {}^m m$$

kde $A_B := \{f \mid f: A \rightarrow B \text{ je zobrazení}\}$

Příklad: $n=5, m=2 \in \omega$

$$\begin{matrix} 5 \\ 2 \end{matrix} \dots \begin{matrix} \{0, \dots, 4\} \\ \{0, 1\} \end{matrix} \dots \text{těch } 32 = 2^5.$$

Definice: (uspořádání na ω)

- $m < n \stackrel{\text{def.}}{\iff} m \in n$
- $m \leq n \stackrel{\text{def.}}{\iff} m < n \vee m = n$

Příklad: $2, 4$

ještě $4 = \{0, 1, 2, 3\}$. Tedy $2 \in 4$.

Tedy podle definice: $2 < 4$.

Ve skutečnosti: 4 je sestaveno převážně z nichž prvků u menších než 4.

Vnějšek: $m = \{k \in \omega : k < n\}$

Věta: $<$ je dobré uspořádání na ω .

(Tj. $(\forall A \subseteq \omega) : A \neq \emptyset \rightarrow \text{ex. min. } A$)

Která např. množina ω obsahuje nejmenší prvek.

Další obory: $\mathbb{Z} = (\{0\} \times \omega) \cup (\{1\} \times (\omega \setminus \{0\}))$

$$= \omega \uplus \omega \setminus \{0\}$$

meráporná úsla *záporná úsla*

$$(0, 5) \underset{\text{"Chapene"}^{\wedge}}{\sim} 5$$

záporá úsla

Potřeba sítomě definovat operace.

Racionálmu īsla : Q :

Zde uchopil pomorí zlomků (dujice cílých
 čísel : $\frac{\text{čitatel} \in \mathbb{Z}}{\text{jmenovatel} \in \mathbb{N}}$). Ale pozor:

ZLOMKY \neq RAC. ČSLA

Tohle: $\frac{1}{2}, \frac{2}{4}, \frac{3}{6}, \frac{4}{8}, \dots$ reprezentuje¹
Tohle rac. čísla ale jsou k mísání
z lomky.

$$\mathbb{Q} := \mathbb{Z} \times \mathbb{N}$$

\overline{T}_j : \mathbb{Q} jom hīidy ekivalence \sim na $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}$.

Ta je definováno pro $(m, n), (k, l) \in \mathbb{Z}^2$:

$$(m, n) \sim (k, l) \stackrel{\text{def.}}{\iff} m \cdot l = n \cdot k.$$

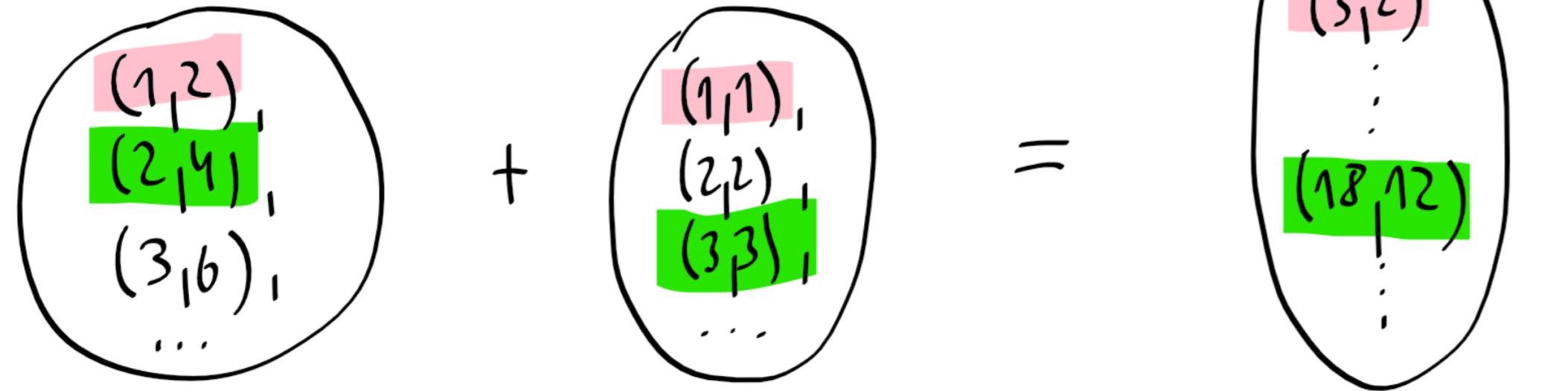
$$\boxed{\text{TAHAK}: \frac{m}{n} = \frac{k}{l}} \quad \begin{matrix} \text{cheine} \\ \iff \\ \text{aleg. Cyl.} \end{matrix}$$

$$m \cdot l = m \cdot k$$

Tímea párden : 15

$$\left[\frac{1}{2} \right]_{\sim} = \left[(1|2) \right]_{\sim} = \left\{ (1|2), (2|4), (3|6), (4|8), (5|10), \dots \right\}$$

Operace na \mathbb{Q} :



$$(2, 4) + (3, 3) = \frac{2}{4} + \frac{3}{3} = \frac{6+12}{12} = \frac{18}{12} = (18, 12)$$

Podobně pro násobení (jednodušší):

$$\begin{aligned} (m, n) + (k, l) &= \frac{m}{n} + \frac{k}{l} = \frac{m \cdot l + k n}{n \cdot l} = \\ &= (ml + km, nl) \end{aligned}$$

Je to KOREKTNÍ:

Spořádky a nespořádky množin

Definice: • x je spořádná $\Leftrightarrow x \approx \omega$.
 (Tj. existuje bijekce x na ω .)

- x je nejmenší spořádná \Leftrightarrow
 $\Leftrightarrow x$ je spořádná v konečná
- x je nesporečná $\Leftrightarrow x$ nemá nejmenší spoř.

Věta: x je spořádná $\wedge y \subseteq x \rightarrow$
 $\rightarrow y$ je nejmenší spořádná

„Spořádky je nejmenší nekonečná mohutnost.“

Dk posl.: y je nekonečná, $y \subseteq x$
 $x \approx \omega$, stačí najít bijekci y na ω .

Věta: (i) $\omega \times \omega$ je spořádná
 (ii) A, B spořádky $\rightarrow A \cup B$ je spořádná,
 $A \times B$ je spořádná.

(iii) \mathbb{Q} je spořádná

Dk: (i) 1: ZPÜSOB - C-B věta:
 Chceme $\omega \times \omega \approx \omega$ (tj. $\omega \times \omega$ je spoř.)
 Podle C-B stačí $\omega \times \omega \leq \omega \wedge \omega \leq \omega \times \omega$.

Nejprve $\omega \leq \omega \times \omega$:

Položme $g: \omega \rightarrow \omega \times \omega$
 $n \mapsto (n, 0)$... prosté.

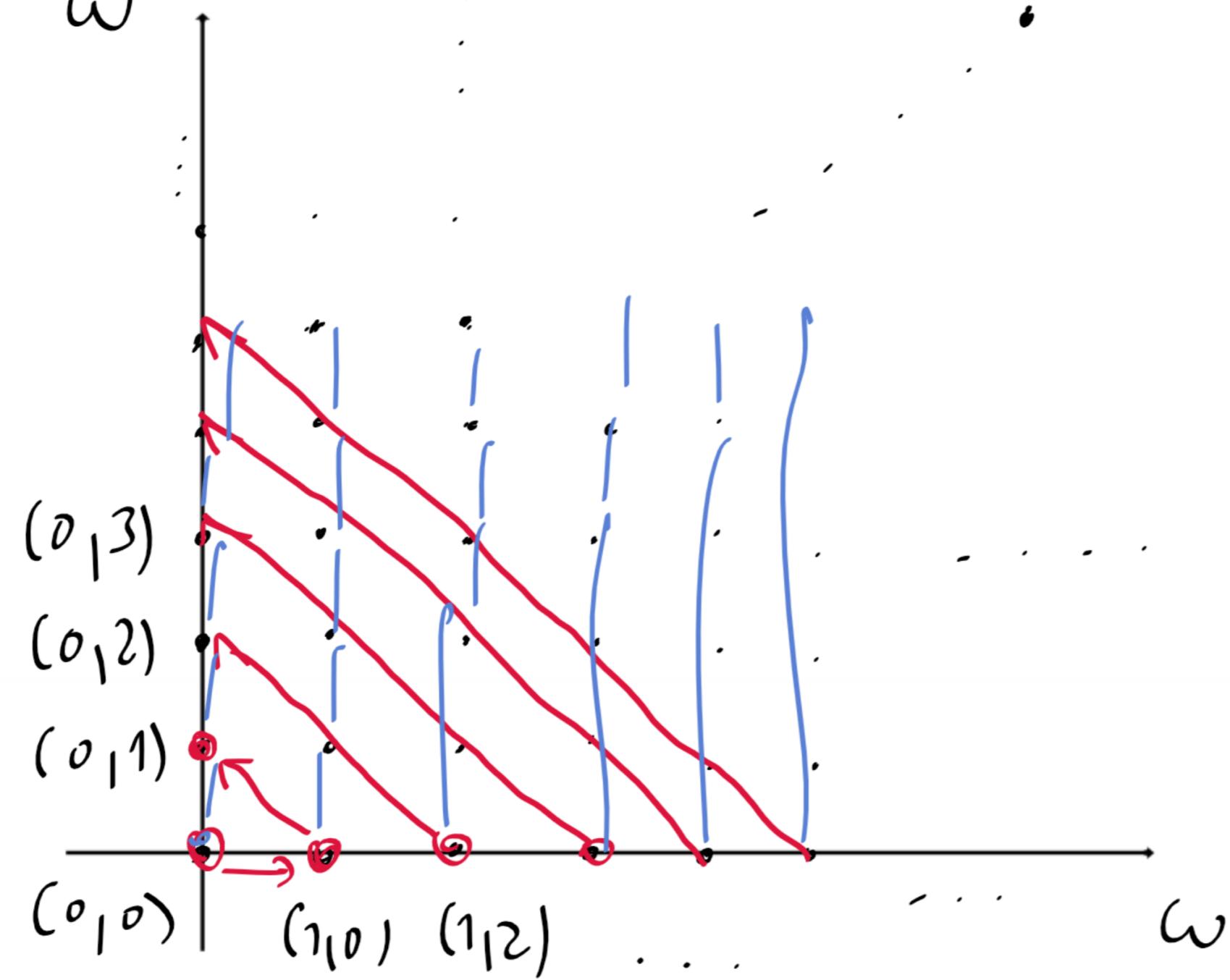
Naopak: $\omega \times \omega \leq \omega$:

Položme $f: \omega \times \omega \rightarrow \omega$

$(k, l) \mapsto 2^k \cdot 3^l$ je prosté!

ZVA $\Rightarrow f$ je prosté (jednorázovost faktizace)

2. způsob: ω



Definujem bijekci $\omega \xrightarrow{\text{na}} \omega \times \omega$

nasledovně: obrátkem. Očekujeme

~ jasnému pořadí následující pravdy $\omega \times \omega$

přír. čísl.

Věta: $\mathbb{N}, \mathbb{Z}, \mathbb{Q}$ jsou spočetné.

Dl.: $\mathbb{Q} \approx \omega$ pomocí C-B

$$\mathbb{Q} \stackrel{(1)}{\leq} \mathbb{Z} \times \mathbb{N} \stackrel{(2)}{\approx} \omega \times \omega \stackrel{(3)}{\approx} \omega$$

Tedy $\mathbb{Q} \not\leq \omega$.

$$\omega \not\leq \mathbb{Q}: f: \omega \rightarrow \mathbb{Q}$$
$$n \mapsto [n]_n$$

$$(1) q \in \mathbb{Q} \mapsto \frac{k}{e} \in q = \left[\frac{k}{e} \right]_n,$$

kde $\frac{k}{e}$ je v zákl. nam

(přesněji $\text{NSD}(k, e) = 1$).

$$(2) \text{Plak'! protože } \mathbb{Z} \approx \omega, \mathbb{N} \approx \omega$$

nebo podle předchozí V. ramon $\mathbb{Z} \times \mathbb{N} \approx \omega \times \omega$

Věta: $\mathbb{C} \approx \mathbb{R} \approx P(\omega) \approx {}^{\omega_2}$

Věta (Cantor) $(\forall x) x \not\in P(x)$
„Podmnožin je vždy mnohem méně.“

Důkaz: nejprve dokážu $x \not\in P(x)$:

Staví se funkce $f: x \rightarrow P(x)$:
 $f: a \in x \mapsto \{a\} \in P(x)$

To je triviálně pravé.

Zbytečná dokázka: $x \not\approx P(x)$:

SPOREM: Nechť $x \approx P(x)$, t.j. existuje
bijektivní $f: x \xrightarrow{\text{na}} P(x)$. Definujeme

$$y := \{a \in x : \underbrace{a \notin f(a)}_{\in x} \subseteq x\}$$

Tedy $y \subseteq x$,

t.j. $y \in P(x)$.

ale $P(x) = \text{Rng } f$.

Takže existuje $b = f^{-1}(y)$ (neloli $f(b) = y$)

Russell: Q: Je $b \in f(b)$?

ANO - li: $b \notin y = f(b) \quad \left. \begin{array}{l} \swarrow \\ \Rightarrow \end{array} \right.$

NE - li: $b \in y = f(b) \quad \left. \begin{array}{l} \swarrow \\ \Rightarrow \end{array} \right. \quad \square$

$a \in y$
 $a \notin y$

