

# Základy matematiky a statistiky pro humanitní obory I

Pavel Rychlý    Vojtěch Kovář

Fakulta informatiky, Masarykova univerzita  
Botanická 68a, 602 00 Brno, Czech Republic

{pary, xkovar3}@fi.muni.cz

26. 10. 2010

# Obsah přednášky

- 1 Čísla
- 2 Přirozená čísla
- 3 Další číselné množiny

# Čísla – znalosti ze SŠ

## ■ Číselné množiny

- přirozená čísla  $N = \{0, 1, \dots\}$
- celá čísla  $Z = N \cup \{-1, -2, \dots\}$
- racionální čísla  $Q = \{r/s \mid r, s \in Z \wedge s \neq 0\}$
- reálná čísla – „celá číselná osa“
- komplexní čísla – „pokrývají rovinu“

## ■ Náš cíl

- všechny objekty v matematice jsou množiny
- $\rightarrow$  definice čísel s pomocí množin
- definice číselných operací

# Čísla – znalosti ze SŠ

## ■ Číselné množiny

- přirozená čísla  $N = \{0, 1, \dots\}$
- celá čísla  $Z = N \cup \{-1, -2, \dots\}$
- racionální čísla  $Q = \{r/s \mid r, s \in Z \wedge s \neq 0\}$
- reálná čísla – „celá číselná osa“
- komplexní čísla – „pokrývají rovinu“

## ■ Náš cíl

- všechny objekty v matematice jsou množiny
- $\rightarrow$  definice čísel s pomocí množin
- definice číselných operací

# Čísla – znalosti ze SŠ

## ■ Číselné množiny

- přirozená čísla  $N = \{0, 1, \dots\}$
- celá čísla  $Z = N \cup \{-1, -2, \dots\}$
- racionální čísla  $Q = \{r/s \mid r, s \in Z \wedge s \neq 0\}$
- reálná čísla – „celá číselná osa“
- komplexní čísla – „pokrývají rovinu“

## ■ Náš cíl

- všechny objekty v matematice jsou množiny
- $\rightarrow$  definice čísel s pomocí množin
- definice číselných operací

# Čísla – znalosti ze SŠ

## ■ Číselné množiny

- přirozená čísla  $N = \{0, 1, \dots\}$
- celá čísla  $Z = N \cup \{-1, -2, \dots\}$
- racionální čísla  $Q = \{r/s \mid r, s \in Z \wedge s \neq 0\}$
- reálná čísla – „celá číselná osa“
- komplexní čísla – „pokrývají rovinu“

## ■ Náš cíl

- všechny objekty v matematice jsou množiny
- $\rightarrow$  definice čísel s pomocí množin
- definice číselných operací

# Čísla – znalosti ze SŠ

## ■ Číselné množiny

- přirozená čísla  $N = \{0, 1, \dots\}$
- celá čísla  $Z = N \cup \{-1, -2, \dots\}$
- racionální čísla  $Q = \{r/s \mid r, s \in Z \wedge s \neq 0\}$
- reálná čísla – „celá číselná osa“
- komplexní čísla – „pokrývají rovinu“

## ■ Náš cíl

- všechny objekty v matematice jsou množiny
- $\rightarrow$  definice čísel s pomocí množin
- definice číselných operací

# Čísla – znalosti ze SŠ

## ■ Číselné množiny

- přirozená čísla  $N = \{0, 1, \dots\}$
- celá čísla  $Z = N \cup \{-1, -2, \dots\}$
- racionální čísla  $Q = \{r/s \mid r, s \in Z \wedge s \neq 0\}$
- reálná čísla – „celá číselná osa“
- komplexní čísla – „pokrývají rovinu“

## ■ Náš cíl

- všechny objekty v matematice jsou množiny
- $\rightarrow$  definice čísel s pomocí množin
- definice číselných operací



# Čísla – znalosti ze SŠ

## ■ Číselné množiny

- přirozená čísla  $N = \{0, 1, \dots\}$
- celá čísla  $Z = N \cup \{-1, -2, \dots\}$
- racionální čísla  $Q = \{r/s \mid r, s \in Z \wedge s \neq 0\}$
- reálná čísla – „celá číselná osa“
- komplexní čísla – „pokrývají rovinu“

## ■ Náš cíl

- všechny objekty v matematice jsou množiny
- $\rightarrow$  definice čísel s pomocí množin
- definice číselných operací

# Čísla – znalosti ze SŠ

## ■ Číselné množiny

- přirozená čísla  $N = \{0, 1, \dots\}$
- celá čísla  $Z = N \cup \{-1, -2, \dots\}$
- racionální čísla  $Q = \{r/s \mid r, s \in Z \wedge s \neq 0\}$
- reálná čísla – „celá číselná osa“
- komplexní čísla – „pokrývají rovinu“

## ■ Náš cíl

- všechny objekty v matematice jsou množiny
- $\rightarrow$  definice čísel s pomocí množin
- definice číselných operací

# Čísla – znalosti ze SŠ

## ■ Číselné množiny

- přirozená čísla  $N = \{0, 1, \dots\}$
- celá čísla  $Z = N \cup \{-1, -2, \dots\}$
- racionální čísla  $Q = \{r/s \mid r, s \in Z \wedge s \neq 0\}$
- reálná čísla – „celá číselná osa“
- komplexní čísla – „pokrývají rovinu“

## ■ Náš cíl

- všechny objekty v matematice jsou množiny
- $\rightarrow$  definice čísel s pomocí množin
- definice číselných operací

# Čísla – znalosti ze SŠ

## ■ Číselné množiny

- přirozená čísla  $N = \{0, 1, \dots\}$
- celá čísla  $Z = N \cup \{-1, -2, \dots\}$
- racionální čísla  $Q = \{r/s \mid r, s \in Z \wedge s \neq 0\}$
- reálná čísla – „celá číselná osa“
- komplexní čísla – „pokrývají rovinu“

## ■ Náš cíl

- všechny objekty v matematice jsou množiny
- $\rightarrow$  definice čísel s pomocí množin
- definice číselných operací

# Přirozená čísla

## ■ Přirozená čísla

- formálně definována jako objekt splňující nějaké axiomy
- tzv. Peanova aritmetika

## ■ Axiomy přirozených čísel

- existuje nula
- každé číslo  $x$  má následníka  $S(x)$
- nula není následníkem žádného čísla
- různá čísla mají různé následníky:  
 $a \neq b \Rightarrow S(a) \neq S(b)$

# Přirozená čísla

## ■ Přirozená čísla

- formálně definována jako objekt splňující nějaké axiomy
- tzv. Peanova aritmetika

## ■ Axiomy přirozených čísel

- existuje nula
- každé číslo  $x$  má následníka  $S(x)$
- nula není následníkem žádného čísla
- různá čísla mají různé následníky:  
$$a \neq b \Rightarrow S(a) \neq S(b)$$

# Přirozená čísla

## ■ Přirozená čísla

- formálně definována jako objekt splňující nějaké axiomy
- tzv. Peanova aritmetika

## ■ Axiomy přirozených čísel

- existuje nula
- každé číslo  $x$  má následníka  $S(x)$
- nula není následníkem žádného čísla
- různá čísla mají různé následníky:  
 $a \neq b \Rightarrow S(a) \neq S(b)$

# Přirozená čísla

## ■ Přirozená čísla

- formálně definována jako objekt splňující nějaké axiomy
- tzv. Peanova aritmetika

## ■ Axiomy přirozených čísel

- existuje nula
- každé číslo  $x$  má následníka  $S(x)$
- nula není následníkem žádného čísla
- různá čísla mají různé následníky:  
$$a \neq b \Rightarrow S(a) \neq S(b)$$



# Přirozená čísla

## ■ Přirozená čísla

- formálně definována jako objekt splňující nějaké axiomy
- tzv. Peanova aritmetika

## ■ Axiomy přirozených čísel

- existuje nula
- každé číslo  $x$  má následníka  $S(x)$
- nula není následníkem žádného čísla
- různá čísla mají různé následníky:  
 $a \neq b \Rightarrow S(a) \neq S(b)$

# Přirozená čísla

## ■ Přirozená čísla

- formálně definována jako objekt splňující nějaké axiomy
- tzv. Peanova aritmetika

## ■ Axiomy přirozených čísel

- existuje nula
- každé číslo  $x$  má následníka  $S(x)$
- nula není následníkem žádného čísla
- různá čísla mají různé následníky:  
$$a \neq b \Rightarrow S(a) \neq S(b)$$

# Přirozená čísla

## ■ Přirozená čísla

- formálně definována jako objekt splňující nějaké axiomy
- tzv. Peanova aritmetika

## ■ Axiomy přirozených čísel

- existuje nula
- každé číslo  $x$  má následníka  $S(x)$
- nula není následníkem žádného čísla
- různá čísla mají různé následníky:  
 $a \neq b \Rightarrow S(a) \neq S(b)$

# Přirozená čísla

## ■ Přirozená čísla

- formálně definována jako objekt splňující nějaké axiomy
- tzv. Peanova aritmetika

## ■ Axiomy přirozených čísel

- existuje nula
- každé číslo  $x$  má následníka  $S(x)$
- nula není následníkem žádného čísla
- různá čísla mají různé následníky:  
$$a \neq b \Rightarrow S(a) \neq S(b)$$

# Konstrukce přirozených čísel

## ■ Definujeme množinový systém, který splňuje Peanovy axiomy

- $0 \equiv \emptyset$
- $S(x) \equiv x \cup \{x\}$

## ■ Jak tedy čísla vypadají?

- $0 \equiv \emptyset$
- $1 = \{\emptyset\}$
- $2 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- $3 = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$
- atd. – vždy  $n = \{0, \dots, n-1\}$

# Konstrukce přirozených čísel

## ■ Definujeme množinový systém, který splňuje Peanovy axiomy

- $0 \equiv \emptyset$
- $S(x) \equiv x \cup \{x\}$

## ■ Jak tedy čísla vypadají?

- $0 \equiv \emptyset$
- $1 = \{\emptyset\}$
- $2 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- $3 = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- atd. – vždy  $n = \{0, \dots, n-1\}$

# Konstrukce přirozených čísel

## ■ Definujeme množinový systém, který splňuje Peanovy axiomy

- $0 \equiv \emptyset$
- $S(x) \equiv x \cup \{x\}$

## ■ Jak tedy čísla vypadají?

- $0 \equiv \emptyset$
- $1 = \{\emptyset\}$
- $2 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- $3 = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- atd. – vždy  $n = \{0, \dots, n-1\}$

# Konstrukce přirozených čísel

- Definujeme množinový systém, který splňuje Peanovy axiomy

- $0 \equiv \emptyset$
- $S(x) \equiv x \cup \{x\}$

- Jak tedy čísla vypadají?

- $0 \equiv \emptyset$
- $1 = \{\emptyset\}$
- $2 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- $3 = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- atd. – vždy  $n = \{0, \dots, n - 1\}$



# Konstrukce přirozených čísel

- Definujeme množinový systém, který splňuje Peanovy axiomy

- $0 \equiv \emptyset$
- $S(x) \equiv x \cup \{x\}$

- Jak tedy čísla vypadají?

- $0 \equiv \emptyset$
- $1 = \{\emptyset\}$
- $2 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- $3 = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- atd. – vždy  $n = \{0, \dots, n - 1\}$

# Konstrukce přirozených čísel

- Definujeme množinový systém, který splňuje Peanovy axiomy
  - $0 \equiv \emptyset$
  - $S(x) \equiv x \cup \{x\}$
- Jak tedy čísla vypadají?
  - $0 \equiv \emptyset$
  - $1 = \{\emptyset\}$
  - $2 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
  - $3 = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$
  - atd. – vždy  $n = \{0, \dots, n - 1\}$

# Konstrukce přirozených čísel

- Definujeme množinový systém, který splňuje Peanovy axiomy

- $0 \equiv \emptyset$
- $S(x) \equiv x \cup \{x\}$

- Jak tedy čísla vypadají?

- $0 \equiv \emptyset$
- $1 = \{\emptyset\}$
- $2 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- $3 = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- atd. – vždy  $n = \{0, \dots, n - 1\}$

# Konstrukce přirozených čísel

- Definujeme množinový systém, který splňuje Peanovy axiomy
  - $0 \equiv \emptyset$
  - $S(x) \equiv x \cup \{x\}$
- Jak tedy čísla vypadají?
  - $0 \equiv \emptyset$
  - $1 = \{\emptyset\}$
  - $2 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
  - $3 = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$
  - atd. – vždy  $n = \{0, \dots, n - 1\}$

# Konstrukce přirozených čísel

- Definujeme množinový systém, který splňuje Peanovy axiomy
  - $0 \equiv \emptyset$
  - $S(x) \equiv x \cup \{x\}$
- Jak tedy čísla vypadají?
  - $0 \equiv \emptyset$
  - $1 = \{\emptyset\}$
  - $2 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
  - $3 = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
  - atd. – vždy  $n = \{0, \dots, n - 1\}$

# Číselné operace

## ■ Definovány induktivně

### ■ Sčítání

- $a + 0 = a$

- $a + S(b) = S(a + b)$

### ■ Násobení

- $a * 0 = 0$

- $a * S(b) = (a * b) + a$

# Číselné operace

- Definovány induktivně

- Sčítání

- $a + 0 = a$

- $a + S(b) = S(a + b)$

- Násobení

- $a * 0 = 0$

- $a * S(b) = (a * b) + a$

# Číselné operace

- Definovány induktivně

- Sčítání

- $a + 0 = a$

- $a + S(b) = S(a + b)$

- Násobení

- $a * 0 = 0$

- $a * S(b) = (a * b) + a$



# Číselné operace

- Definovány induktivně

- Sčítání

- $a + 0 = a$

- $a + S(b) = S(a + b)$

- Násobení

- $a * 0 = 0$

- $a * S(b) = (a * b) + a$

# Číselné operace

- Definovány induktivně

- Sčítání

- $a + 0 = a$

- $a + S(b) = S(a + b)$

- Násobení

- $a * 0 = 0$

- $a * S(b) = (a * b) + a$

# Číselné operace

- Definovány induktivně

- Sčítání

- $a + 0 = a$

- $a + S(b) = S(a + b)$

- Násobení

- $a * 0 = 0$

- $a * S(b) = (a * b) + a$

# Číselné operace

- Definovány induktivně

- Sčítání

- $a + 0 = a$

- $a + S(b) = S(a + b)$

- Násobení

- $a * 0 = 0$

- $a * S(b) = (a * b) + a$

# Příklad – sčítání podle definice

## ■ $1 + 2$

- $1 = S(0)$
- $2 = S(1) = S(S(0))$

## ■ $1 + 2$

- $1 + S(1)$
- $S(1 + 1)$
- $S(1 + S(0))$
- $S(S(1 + 0))$
- $S(S(1))$
- $S(S(S(0)))$
- $= 3$

# Příklad – sčítání podle definice

- $1 + 2$

- $1 = S(0)$

- $2 = S(1) = S(S(0))$

- $1 + 2$

- $1 + S(1)$

- $S(1 + 1)$

- $S(1 + S(0))$

- $S(S(1 + 0))$

- $S(S(1))$

- $S(S(S(0)))$

- $= 3$

# Příklad – sčítání podle definice

- $1 + 2$

- $1 = S(0)$

- $2 = S(1) = S(S(0))$

- $1 + 2$

- $1 + S(1)$

- $S(1 + 1)$

- $S(1 + S(0))$

- $S(S(1 + 0))$

- $S(S(1))$

- $S(S(S(0)))$

- $= 3$

# Příklad – sčítání podle definice

- $1 + 2$

- $1 = S(0)$

- $2 = S(1) = S(S(0))$

- $1 + 2$

- $1 + S(1)$

- $S(1 + 1)$

- $S(1 + S(0))$

- $S(S(1 + 0))$

- $S(S(1))$

- $S(S(S(0)))$

- $= 3$



# Příklad – sčítání podle definice

- $1 + 2$

- $1 = S(0)$

- $2 = S(1) = S(S(0))$

- $1 + 2$

- $1 + S(1)$

- $S(1 + 1)$

- $S(1 + S(0))$

- $S(S(1 + 0))$

- $S(S(1))$

- $S(S(S(0)))$

- $= 3$

# Příklad – sčítání podle definice

- $1 + 2$

- $1 = S(0)$

- $2 = S(1) = S(S(0))$

- $1 + 2$

- $1 + S(1)$

- $S(1 + 1)$

- $S(1 + S(0))$

- $S(S(1 + 0))$

- $S(S(1))$

- $S(S(S(0)))$

- $= 3$

# Příklad – sčítání podle definice

- $1 + 2$

- $1 = S(0)$

- $2 = S(1) = S(S(0))$

- $1 + 2$

- $1 + S(1)$

- $S(1 + 1)$

- $S(1 + S(0))$

- $S(S(1 + 0))$

- $S(S(1))$

- $S(S(S(0)))$

- $= 3$

# Příklad – sčítání podle definice

- $1 + 2$

- $1 = S(0)$

- $2 = S(1) = S(S(0))$

- $1 + 2$

- $1 + S(1)$

- $S(1 + 1)$

- $S(1 + S(0))$

- $S(S(1 + 0))$

- $S(S(1))$

- $S(S(S(0)))$

- $= 3$

# Příklad – sčítání podle definice

- $1 + 2$

- $1 = S(0)$

- $2 = S(1) = S(S(0))$

- $1 + 2$

- $1 + S(1)$

- $S(1 + 1)$

- $S(1 + S(0))$

- $S(S(1 + 0))$

- $S(S(1))$

- $S(S(S(0)))$

- $= 3$

# Příklad – sčítání podle definice

- $1 + 2$

- $1 = S(0)$

- $2 = S(1) = S(S(0))$

- $1 + 2$

- $1 + S(1)$

- $S(1 + 1)$

- $S(1 + S(0))$

- $S(S(1 + 0))$

- $S(S(1))$

- $S(S(S(0)))$

- $= 3$

# Příklad – sčítání podle definice

- $1 + 2$

- $1 = S(0)$

- $2 = S(1) = S(S(0))$

- $1 + 2$

- $1 + S(1)$

- $S(1 + 1)$

- $S(1 + S(0))$

- $S(S(1 + 0))$

- $S(S(1))$

- $S(S(S(0)))$

- $= 3$

# Další číselné množiny

- Jsou konstruovány s využitím dvojic a ekvivalencí
  - pojmy, které „neznáme“
  - → v následujících přednáškách



# Další číselné množiny

- Jsou konstruovány s využitím dvojic a ekvivalencí
  - pojmy, které „neznáme”
  - → v následujících přednáškách

# Další číselné množiny

- Jsou konstruovány s využitím dvojic a ekvivalencí
  - pojmy, které „neznáme“
  - → v následujících přednáškách