

# Čínská zbytková věta

Anša Lauschmannová

## Motivační příklad

Máme několik předmětů, jejich počet není znám. Když je postupně rozdělujeme do trojic, zbydou dva; při dělení do pětic zbydou tři; při dělení do sedmic zbydou opět dva. Jaký počet předmětů máme? (Sun Tsu Suan Ching, 4. století)

## Historika s morálním ponaučením

Stará žena šla na trh. Do jejího košíku s vejci kopl kůň a vejce se rozbila. Majitel koně ženě nabídl, že zaplatí škodu, a ptal se, kolik měla v košíku vajec. Ale žena je stará a nepamatuje si to. Ví jen, že když je z košíku vyndávala po dvou, zbylo na dně jedno vajíčko. Totéž se stalo, když je vyndávala po třech, po čtyřech, po pěti a po šesti, ale když je vyndávala po sedmi, nezbylo na dně žádné. Jaký nejmenší počet vajec mohl být v košíku? (Brahmagupta: Brahma Súra Siddhanta, 7. století)

## Značení.

- $(n_1, n_2)$  – největší společný dělitel čísel  $n_1$  a  $n_2$
- $\text{nsn}(n_1, n_2)$  – nejmenší společný násobek čísel  $n_1$  a  $n_2$

**Lemma.** *Soustava dvou kongruencí*

$$x \equiv r_1 \pmod{n_1},$$

$$x \equiv r_2 \pmod{n_2}$$

je řešitelná, pouze pokud  $r_1 \equiv r_2 \pmod{(n_1, n_2)}$ . Existuje jediné nezáporné řešení menší než  $\text{nsn}(n_1, n_2)$ .

**Věta.** (Čínská věta o zbytcích) *Mějme po dvou nesoudělná čísla  $n_1, \dots, n_k \in \mathbb{N}$  a nezáporná celá čísla  $r_1, \dots, r_k \in \mathbb{N} \cup \{0\}$  taková, že  $r_1 < n_1, \dots, r_k < n_k$ . Pak soustava rovnic*

$$x \equiv r_1 \pmod{n_1},$$

$$\vdots$$

$$x \equiv r_k \pmod{n_k}$$

*má vždy nezáporné řešení  $x \in \mathbb{N} \cup \{0\}$ . Existuje jediné nezáporné řešení  $x$  menší než  $n_1 \cdot n_2 \cdots n_k$ .*

**Důsledek.** *Soustava kongruencí  $x \equiv r_i \pmod{n_i}$ ,  $i = 1, \dots, k$ , je řešitelná právě tehdy, když pro každé  $i, j$  ( $1 \leq i < j \leq k$ ) platí  $a_i \equiv a_j \pmod{(n_i, n_j)}$ . Je-li tato pod-*

mínka splněna, existuje celé číslo  $y$  takové, že soustava je ekvivalentní s kongruencí  $x \equiv y \pmod{\text{nsn}(n_1, \dots, n_k)}$ .

**Příklad.** Zjistěte, jestli existuje 21 po sobě jdoucích přirozených čísel, z nichž každé je dělitelné jedním nebo více prvočísly z intervalu  $\langle 2, 13 \rangle$ .

**Definice.** Necht'  $M$  je množina. Řekneme, že funkce  $f$  je binární operace na  $M$ , jestliže  $M \neq \emptyset$  a  $f$  je zobrazení z  $M \times M$  do  $M$ . Pro  $a, b \in M$  obvykle  $f(a, b)$  zapisujeme jako  $a \cdot b$ ,  $ab$  (multiplikativní zápis) nebo  $a + b$  (aditivní zápis). Množina  $M$  se nazývá uzavřená vzhledem k operaci  $f$ , jestliže pro každé  $a, b \in M$  platí  $afb \in M$ . Řekneme, že binární operace  $\cdot$  je asociativní, pokud  $\forall a, b, c \in M ((a \cdot b) \cdot c) = (a \cdot (b \cdot c))$ . Řekneme, že binární operace  $\cdot$  je komutativní, pokud  $\forall a, b \in M a \cdot b = b \cdot a$ . Prvek  $e$  množiny  $M$  nazveme neutrální prvek, pokud  $\forall a \in M a \cdot e = e \cdot a = a$ . Řekneme, že  $b$  je inverzní prvek k prvku  $a$  a píšeme  $b = a^{-1}$ , pokud  $b \cdot a = a \cdot b = e$ . Pokud používáme aditivní zápis, mluvíme obvykle o opačném prvku a píšeme  $-a$ .

**Definice.** Struktura  $(M, +, \cdot, 0, 1)$  se nazývá komutativní okruh, pokud jsou splněny následující podmínky:

- 1)  $M \neq \emptyset$  a  $+$  a  $\cdot$  jsou binární operace, vzhledem ke kterým je  $M$  uzavřená.
- 2) Obě operace  $+$  a  $\cdot$  jsou asociativní a komutativní.
- 3)  $0$  je prvek neutrální vůči  $+$ ,  $1$  je prvek neutrální vůči  $\cdot$ ,  $0 \neq 1$ .
- 4) Vzhledem k  $+$  existuje ke každému prvku prvek opačný.
- 5) Platí distributivita, tj.  $\forall a, b, c \in M a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$ .

**Definice.** Řekneme, že okruh je obor integrity, pokud  $\forall a, b (ab = 0) \rightarrow (a = 0 \text{ nebo } b = 0)$ . Řekneme, že  $a$  dělí  $b$ , a píšeme  $a|b$ , pokud  $\exists x : ax = b$ . Obor integrity nazveme bezoutovský, pokud  $\forall a, b \exists x, y (ax + by|a) \& (ax + by|b)$ .

**Příklad.** Bezoutovské obory integrity jsou např

- 1)  $(\mathbb{Z}, +, \cdot, 0, 1)$ ,
- 2)  $(\mathbb{Z}_p, +_p, \cdot_p, 0, 1)$ , kde  $p$  je prvočíslo a  $+_p, \cdot_p$  značí sčítání a násobení modulo  $p$ ,
- 3)  $(Q[x], +, \cdot, 0, 1)$ , kde  $Q[x]$  je množina všech polynomů s racionálními koeficienty,  $+$  a  $\cdot$  značí běžné sčítání a násobení polynomů,  $0$  značí funkci  $p(x) = 0$  a  $1$  značí funkci  $p(x) = 1$ .

**Věta.** (Lagrangeova interpolační metoda) Ke každým dvěma  $k$ -ticím čísel  $b_1, \dots, b_k, r_1, \dots, r_k$  existuje polynom  $p(x)$  stupně  $k-1$  takový, že  $\forall i p(b_i) = r_i$ . Označíme-li  $P_i(x) = (x - b_1)(x - b_2) \cdots (x - b_{i-1})(x - b_{i+1}) \cdots (x - b_k)$ , pak  $p(x) = \sum_{i=1}^k \frac{P_i(x)}{P_i(b_i)} r_i$ .

Na přednášce si ukážeme, že toto řešení je jednoduchým důsledkem zobecnění čínské zbytkové věty pro bezoutovské obory integrity.