

Výzvy, které před matematiku staví výpočetní technika

Edita PELANTOVÁ

Katedra matematiky, FJFI,
České vysoké učení technické v Praze

25. pléna 2018
Praha

Zápisy čísel v minulosti

Římský zápis: M, D, L, C, X, V, I

Zápisy čísel v minulosti

Římský zápis: *M, D, L, C, X, V, I* revoluční rok *MDCCCXXXVIII*

Zápisy čísel v minulosti

Římský zápis: M, D, L, C, X, V, I revoluční rok *MDCCCXXXXVIII*
Desítková soustava: $0, 1, 2, \dots, 9$ revoluční rok 1848

Zápisy čísel v minulosti

Římský zápis: M, D, L, C, X, V, I

revoluční rok *MDCCCXXXXVIII*

Desítková soustava: $0, 1, 2, \dots, 9$

revoluční rok 1848 **poziční**

GLORIOSO
MARTYRI
DIVO
FLORIANO
CONTRAGNES
POTENTI
PATRONO

Zápisy čísel v minulosti

Římský zápis: M, D, L, C, X, V, I revoluční rok *MDCCCXXXVIII*

Desítková soustava: $0, 1, 2, \dots, 9$ revoluční rok 1848 **poziční**

$$79 \text{ krát } 37 = LXXIX \text{ krát } XXXVII$$

Zápisy čísel v minulosti

Římský zápis: M, D, L, C, X, V, I revoluční rok *MDCCCXXXVIII*

Desítková soustava: $0, 1, 2, \dots, 9$ revoluční rok 1848 **poziční**

$$79 \text{ krát } 37 = LXXIX \text{ krát } XXXVII$$

Cauchy: desítková soustava s ciframi $-5, -4, \dots, 0, 1, \dots, 5$

Zápisy čísel v minulosti

Římský zápis: M, D, L, C, X, V, I revoluční rok *MDCCCXXXVIII*

Desítková soustava: $0, 1, 2, \dots, 9$ revoluční rok 1848 **poziční**

$$79 \text{ krát } 37 = LXXIX \text{ krát } XXXVII$$

Cauchy: desítková soustava s ciframi $-5, -4, \dots, 0, 1, \dots, 5$
revoluční rok $\overline{2}\overline{2}5\overline{2} = 2\overline{1}\overline{5}\overline{2}$

Zápisy čísel v minulosti

Římský zápis: M, D, L, C, X, V, I revoluční rok *MDCCCXXXVIII*

Desítková soustava: $0, 1, 2, \dots, 9$ revoluční rok 1848 **poziční**

$$79 \text{ krát } 37 = LXXIX \text{ krát } XXXVII$$

Cauchy: desítková soustava s ciframi $-5, -4, \dots, 0, 1, \dots, 5$
revoluční rok $2\bar{2}5\bar{2} = 2\bar{1}\bar{5}\bar{2}$

$$79 \text{ krát } 37 = 1\bar{2}\bar{1} \text{ krát } 4\bar{3}$$

Zápisy čísel v minulosti

Římský zápis: M, D, L, C, X, V, I revoluční rok *MDCCCXXXVIII*

Desítková soustava: $0, 1, 2, \dots, 9$ revoluční rok 1848 **poziční**

$$79 \text{ krát } 37 = LXXIX \text{ krát } XXXVII$$

Cauchy: desítková soustava s ciframi $-5, -4, \dots, 0, 1, \dots, 5$
revoluční rok $2\bar{2}5\bar{2} = 2\bar{1}5\bar{2}$

$$79 \text{ krát } 37 = 1\bar{2}\bar{1} \text{ krát } 4\bar{3}$$

Co ovlivňuje volbu zápisu čísel:

Zápisy čísel v minulosti

Římský zápis: M, D, L, C, X, V, I revoluční rok *MDCCCXXXVIII*
Desítková soustava: $0, 1, 2, \dots, 9$ revoluční rok 1848 **poziční**

$$79 \text{ krát } 37 = LXXIX \text{ krát } XXXVII$$

Cauchy: desítková soustava s ciframi $-5, -4, \dots, 0, 1, \dots, 5$
revoluční rok $2\bar{2}5\bar{2} = 2\bar{1}5\bar{2}$

$$79 \text{ krát } 37 = 1\bar{2}\bar{1} \text{ krát } 4\bar{3}$$

Co ovlivňuje volbu zápisu čísel:

- za jakým účelem číslo zaznamenáváme
- jednoduchost algoritmů
- technické možnosti vykonávatele (velká paměť? hodně procesorů?)

Poziční soustavy

Mírná exotika základ $b \in \mathbb{N}$, cifry $\mathcal{D} = \{0, 1, 2, \dots, b - 1\}$.

Každé $x \in \mathbb{N}$ lze jednoznačně zapsat

$$x = a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_1 b + a_0, \quad \text{kde } a_i \in \mathcal{D}.$$

Poziční soustavy

Mírná exotika základ $b \in \mathbb{N}$, cifry $\mathcal{D} = \{0, 1, 2, \dots, b - 1\}$.

Každé $x \in \mathbb{N}$ lze jednoznačně zapsat

$$x = a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_1 b + a_0, \quad \text{kde } a_i \in \mathcal{D}.$$

Např. $b = 2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

$$54 =$$

Poziční soustavy

Mírná exotika základ $b \in \mathbb{N}$, cifry $\mathcal{D} = \{0, 1, 2, \dots, b - 1\}$.

Každé $x \in \mathbb{N}$ lze jednoznačně zapsat

$$x = a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_1 b + a_0, \quad \text{kde } a_i \in \mathcal{D}.$$

Např. $b = 2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

$$54 = 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0$$

Poziční soustavy

Mírná exotika základ $b \in \mathbb{N}$, cifry $\mathcal{D} = \{0, 1, 2, \dots, b - 1\}$.

Každé $x \in \mathbb{N}$ lze jednoznačně zapsat

$$x = a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_1 b + a_0, \quad \text{kde } a_i \in \mathcal{D}.$$

Např. $b = 2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

$$54 = 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0$$

Ale co $x \in \mathbb{Z}, x < 0$?

Poziční soustavy

Mírná exotika základ $b \in \mathbb{N}$, cifry $\mathcal{D} = \{0, 1, 2, \dots, b - 1\}$.

Každé $x \in \mathbb{N}$ lze jednoznačně zapsat

$$x = a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_1 b + a_0, \quad \text{kde } a_i \in \mathcal{D}.$$

Např. $b = 2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

$$54 = 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0$$

Ale co $x \in \mathbb{Z}, x < 0$?

Grunwald 1854

Poziční soustavy

Mírná exotika základ $b \in \mathbb{N}$, cifry $\mathcal{D} = \{0, 1, 2, \dots, b-1\}$.

Každé $x \in \mathbb{N}$ lze jednoznačně zapsat

$$x = a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_1 b + a_0, \quad \text{kde } a_i \in \mathcal{D}.$$

Např. $b = 2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

$$54 = 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0$$

Ale co $x \in \mathbb{Z}, x < 0$?

Grunwald 1854 báze $b = -2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

Poziční soustavy

Mírná exotika základ $b \in \mathbb{N}$, cifry $\mathcal{D} = \{0, 1, 2, \dots, b-1\}$.

Každé $x \in \mathbb{N}$ lze jednoznačně zapsat

$$x = a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_1 b + a_0, \quad \text{kde } a_i \in \mathcal{D}.$$

Např. $b = 2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

$$54 = 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0$$

Ale co $x \in \mathbb{Z}, x < 0$?

Grunwald 1854 báze $b = -2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

Každé $x \in \mathbb{Z}$ lze zapsat jednoznačně ve tvaru

$$x = a_n (-2)^n + a_{n-1} (-2)^{n-1} + \dots + a_1 (-2)^1 + a_0 (-2)^0, \quad \text{kde } a_i \in \{0, 1\}.$$

Poziční soustavy

Mírná exotika základ $b \in \mathbb{N}$, cifry $\mathcal{D} = \{0, 1, 2, \dots, b-1\}$.

Každé $x \in \mathbb{N}$ lze jednoznačně zapsat

$$x = a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_1 b + a_0, \quad \text{kde } a_i \in \mathcal{D}.$$

Např. $b = 2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

$$54 = 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0$$

Ale co $x \in \mathbb{Z}, x < 0$?

Grunwald 1854 báze $b = -2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

Každé $x \in \mathbb{Z}$ lze zapsat jednoznačně ve tvaru

$$x = a_n(-2)^n + a_{n-1}(-2)^{n-1} + \dots + a_1(-2)^1 + a_0(-2)^0, \quad \text{kde } a_i \in \{0, 1\}.$$

$$54 =$$

Poziční soustavy

Mírná exotika základ $b \in \mathbb{N}$, cifry $\mathcal{D} = \{0, 1, 2, \dots, b-1\}$.

Každé $x \in \mathbb{N}$ lze jednoznačně zapsat

$$x = a_n b^n + a_{n-1} b^{n-1} + \dots + a_1 b + a_0, \quad \text{kde } a_i \in \mathcal{D}.$$

Např. $b = 2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

$$54 = 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0$$

Ale co $x \in \mathbb{Z}, x < 0$?

Grunwald 1854 báze $b = -2$, $\mathcal{D} = \{0, 1\}$

Každé $x \in \mathbb{Z}$ lze zapsat jednoznačně ve tvaru

$$x = a_n(-2)^n + a_{n-1}(-2)^{n-1} + \dots + a_1(-2)^1 + a_0(-2)^0, \quad \text{kde } a_i \in \{0, 1\}.$$

$$54 = 1 \cdot (-2)^6 + 0 \cdot (-2)^5 + 0 \cdot (-2)^4 + 1 \cdot (-2)^3 + 0 \cdot (-2)^2 + 1 \cdot (-2)^1 + 0 \cdot (-2)^0$$

Poziční soustavy

Mírná exotika II Úloha: kolik závaží je třeba k laboratorním vahám, aby šlo navážit $0, 1, 2, \dots, 40$ gramů ?

Poziční soustavy

Mírná exotika II Úloha: kolik závaží je třeba k laboratorním vahám, aby šlo navážit $0, 1, 2, \dots, 40$ gramů ?

symetrická ternární soustava báze $b = 3$, $\mathcal{D} = \{-1, 0, 1\}$

Poziční soustavy

Mírná exotika II Úloha: kolik závaží je třeba k laboratorním vahám, aby šlo navážit $0, 1, 2, \dots, 40$ gramů ?

symetrická ternární soustava báze $b = 3$, $\mathcal{D} = \{-1, 0, 1\}$

Každé $x \in \mathbb{Z}$ lze zapsat jednoznačně ve tvaru

$$x = a_n 3^n + a_{n-1} 3^{n-1} + \dots + a_1 3^1 + a_0 3^0, \text{ kde } a_i \in \{-1, 0, 1\}.$$

$$54 =$$

Poziční soustavy

Mírná exotika II Úloha: kolik závaží je třeba k laboratorním vahám, aby šlo navážit $0, 1, 2, \dots, 40$ gramů ?

symetrická ternární soustava báze $b = 3$, $\mathcal{D} = \{-1, 0, 1\}$

Každé $x \in \mathbb{Z}$ lze zapsat jednoznačně ve tvaru

$$x = a_n 3^n + a_{n-1} 3^{n-1} + \dots + a_1 3^1 + a_0 3^0, \text{ kde } a_i \in \{\bar{1}, 0, 1\}.$$

$$54 = 3^4 + \bar{1} \cdot 3^3 + 0 \cdot 3^2 + 0 \cdot 3^1 + 0 \cdot 3^0$$

Poziční soustavy

Mírná exotika II Úloha: kolik závaží je třeba k laboratorním vahám, aby šlo navážit $0, 1, 2, \dots, 40$ gramů ?

symetrická ternární soustava báze $b = 3$, $\mathcal{D} = \{-1, 0, 1\}$

Každé $x \in \mathbb{Z}$ lze zapsat jednoznačně ve tvaru

$$x = a_n 3^n + a_{n-1} 3^{n-1} + \dots + a_1 3^1 + a_0 3^0, \text{ kde } a_i \in \{\bar{1}, 0, 1\}.$$

$$54 = 3^4 + \bar{1} \cdot 3^3 + 0 \cdot 3^2 + 0 \cdot 3^1 + 0 \cdot 3^0$$

V této soustavě počítaly první ruské počítače

Výhody:

kratší zápis čísla než binárně

lze zapsat kladné i záporné čísla

rozvoj $-x$ snadno z rozvoje x ,

stačí umět sčítat, odčítání stejné

vhodná abeceda na násobení

Paralelní sčítání (libovolný počet procesorů)

Paralelní sčítání (libovolný počet procesorů)

Hledáme algoritmus na **paralelní sčítání**, tj. algoritmus, který by našel výsledek v čase nezávislém ne délce sčítanců

Paralelní sčítání (libovolný počet procesorů)

Hledáme algoritmus na **paralelní sčítání**, tj. algoritmus, který by našel výsledek v čase nezávislém ne délce sčítanců

$$\begin{aligned} X &= \dots X_{j-1} X_j X_{j+1} \dots X_j \dots X_{j+r} X_{j+r+1} X_{j+r+2} \\ Y &= \dots Y_{j-1} Y_j Y_{j+1} \dots Y_j \dots Y_{j+r} Y_{j+r+1} Y_{j+r+2} \\ X+Y &= \dots Z_j Z_{j+1} Z_{j+2} \dots \end{aligned}$$

The diagram illustrates the parallel summation of two vectors, X and Y, resulting in vector Z. The vectors X and Y are shown as sequences of elements indexed by j. The first element of each vector is underlined in red. Subsequent elements are grouped into pairs by green curly braces, indicating they are summed together in parallel. The resulting vector Z is also shown as a sequence of elements indexed by j.

Paralelní sčítání (libovolný počet procesorů)

Hledáme algoritmus na **paralelní sčítání**, tj. algoritmus, který by našel výsledek v čase nezávislém ne délce sčítanců

$$\begin{aligned} X &= \dots \underbrace{x_{j-d} x_{j-d+1} x_{j-d+2} \dots x_j}_{\text{red}} \dots \underbrace{x_{j+r} x_{j+r+1} x_{j+r+2}}_{\text{red}} \\ Y &= \dots \underbrace{y_{j-d} y_{j-d+1} y_{j-d+2} \dots y_j}_{\text{green}} \dots \underbrace{y_{j+r} y_{j+r+1} y_{j+r+2}}_{\text{green}} \\ X+Y &= \dots z_j z_{j+1} z_{j+2} \dots \end{aligned}$$

$x =$	$\dots x_{j+t} \dots x_{j+1} x_j x_{j-1} \dots x_{j-r} \dots$	$x_j \in \mathcal{A}$
$y =$	$\dots y_{j+t} \dots y_{j+1} y_j y_{j-1} \dots y_{j-r} \dots$	$y_j \in \mathcal{A}$
$u_j = x_j + y_j$	$\dots \underbrace{u_{j+t} \dots u_{j+1} u_j u_{j-1} \dots u_{j-r}}_{\text{red}} \dots$	$u_j \in \mathcal{A} + \mathcal{A}$

Paralelní sčítání (libovolný počet procesorů)

Hledáme algoritmus na **paralelní sčítání**, tj. algoritmus, který by našel výsledek v čase nezávislém ne délce sčítanců

$$\begin{aligned} X &= \dots \underbrace{x_{j-t} x_{j-t+1} x_{j-t+2} \dots x_j}_{\text{red}} \dots \underbrace{x_{j+r} x_{j+r+1} x_{j+r+2}}_{\text{green}} \\ Y &= \dots \underbrace{y_{j-t} y_{j-t+1} y_{j-t+2} \dots y_j}_{\text{red}} \dots \underbrace{y_{j+r} y_{j+r+1} y_{j+r+2}}_{\text{green}} \\ X+Y &= \dots z_j z_{j+1} z_{j+2} \dots \end{aligned}$$

$x =$	$\dots x_{j+t} \dots x_{j+1} x_j x_{j-1} \dots x_{j-r} \dots$	$x_j \in \mathcal{A}$
$y =$	$\dots y_{j+t} \dots y_{j+1} y_j y_{j-1} \dots y_{j-r} \dots$	$y_j \in \mathcal{A}$
$u_j = x_j + y_j$	$\dots \underbrace{u_{j+t} \dots u_{j+1} u_j u_{j-1} \dots u_{j-r}}_{\text{red}} \dots$	$u_j \in \mathcal{A} + \mathcal{A}$
$v_j = \phi(u_{j+t} \dots u_{j-r})$	$\dots v_{j+t} \dots v_{j+1} \underbrace{v_j}_{\text{red}} v_{j-1} \dots v_{j-r} \dots$	$v_j \in \mathcal{A}$

klasická desítková soustava

39999999999999...9999999999999996
00000000000000...0000000000000000x

39999999999999...9999999999999996
00000000000000...0000000000000000x

Nutná redundance!!!

39999999999999... 9999999999999996
00000000000000... 0000000000000000x

Nutná redundance!!!

Avizienis 1961: pro báze $b \in \mathbb{N}, b \geq 3$, abecedy
 $\mathcal{A} = \{-a, -a+1, \dots, -1, 0, 1, \dots, a\}$, kde $a \geq \frac{b}{2}$.

39999999999999... 9999999999999996
00000000000000... 0000000000000000x

Nutná redundance!!!

Avizienis 1961: pro báze $b \in \mathbb{N}, b \geq 3$, abecedy
 $\mathcal{A} = \{-a, -a+1, \dots, -1, 0, 1, \dots, a\}$, kde $a \geq \frac{b}{2}$.

Pentium používá pro dělení algoritmus SRT a redundantní soustavu se základem $\beta = 4$ a pěti ciframi $\{-2, -1, 0, 1, 2\}$,

Algorithm: Base $b = 4$, alphabet $\mathcal{A} = \{-2 - 1, 0, 1, 2\}$

Input: two finite sequences of digits (x_i) and (y_i) of $\{-2 - 1, 0, 1, 2\}$

Output: a finite sequence of digits (z_i) of $\{-2 - 1, 0, 1, 2\}$, such that

$$\sum x_i 4^i + \sum y_i 4^i = \sum z_i 4^i.$$

for each i in parallel do

0. $w_i := x_i + y_i$

1. case $\begin{cases} w_i \geq 3 \\ w_i = 2 \text{ and } w_{i-1} \geq 2 \end{cases}$ then $q_i := 1$

 case $\begin{cases} w_i \leq -3 \\ w_i = -2 \text{ and } w_{i-1} \leq -2 \end{cases}$ then $q_i := -1$

 else $q_i := 0$

2. $z_i := w_i - q_i 4 + q_{i-1}$

Jak chytře násobit?

Jak chytře násobit?

Co je špatně na klasických algoritmech pro $A \times B$?

$$0 \bullet x_1 x_2 \cdots x_n \quad \times \quad 0 \bullet y_1 y_2 \cdots y_n \quad = \quad 0 \bullet z_1 z_2 \cdots z_n z_{n+1} \cdots z_{2n}$$

Jak chytře násobit?

Co je špatně na klasických algoritmech pro $A \times B$?

$$0 \bullet x_1 x_2 \cdots x_n \quad \times \quad 0 \bullet y_1 y_2 \cdots y_n \quad = \quad 0 \bullet z_1 z_2 \cdots z_n z_{n+1} \cdots z_{2n}$$

Co je špatně na klasických algoritmech pro A/B a pro \sqrt{A} ?

Jak chytře násobit?

Co je špatně na klasických algoritmech pro $A \times B$?

$$0 \bullet x_1 x_2 \cdots x_n \quad \times \quad 0 \bullet y_1 y_2 \cdots y_n \quad = \quad 0 \bullet z_1 z_2 \cdots z_n z_{n+1} \cdots z_{2n}$$

Co je špatně na klasických algoritmech pro A/B a pro \sqrt{A} ?

On-line algoritmus se zpožděním $\delta \in \mathbb{N}$

$$\begin{aligned} X &= 0 \cdot \cancel{x_1} \cancel{x_2} \dots \cancel{x_\delta} \cancel{x_{\delta+1}} \cancel{x_{\delta+2}} \dots \\ Y &= 0 \cdot \underbrace{\cancel{y_1} \cancel{y_2} \dots \cancel{y_\delta} \cancel{y_{\delta+1}} \cancel{y_{\delta+2}} \dots}_{\text{underbrace}} \\ XY &= 0 \cdot P_1 P_2 P_3 \dots \end{aligned}$$

Jak chytře násobit?

Co je špatně na klasických algoritmech pro $A \times B$?

$$0 \bullet x_1 x_2 \cdots x_n \quad \times \quad 0 \bullet y_1 y_2 \cdots y_n \quad = \quad 0 \bullet z_1 z_2 \cdots z_n z_{n+1} \cdots z_{2n}$$

Co je špatně na klasických algoritmech pro A/B a pro \sqrt{A} ?

On-line algoritmus se zpožděním $\delta \in \mathbb{N}$

$$\begin{aligned} X &= 0 \cdot \cancel{x_1} \cancel{x_2} \dots \cancel{x_\delta} \cancel{x_{\delta+1}} \cancel{x_{\delta+2}} \dots \\ Y &= 0 \cdot \cancel{y_1} \cancel{y_2} \dots \cancel{y_\delta} \cancel{y_{\delta+1}} \cancel{y_{\delta+2}} \dots \\ XY &= 0 \cdot \underbrace{p_1 p_2 p_3 \dots}_{\text{underbrace}} \end{aligned}$$

Trivedi a Ercegovac v roce 1974 zavedli on-line algoritmus na násobení a dělení pro redundantní soustavy.

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre
kaksi, kolme

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre
kaksi, kolme – kettő, harom

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou zápůjčky z čínštiny

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou zápůjčky z čínštiny

používané báze:

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou západnícky z čínštiny

používané báze:

základ **10**: vo většině jazyků - neplatí to pre Novou Guineu, Austrálii, Střední Ameriku

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou západnícky z čínštiny

používané báze:

základ **10**: vo většině jazyků - neplatí to pre Novou Guineu, Austrálii, Střední Ameriku

základ **20**: v Nepále, Čadu, mezi Inuity, v Nigérii, v čukotštině, (částečně francoužtině)

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou západní z čínštiny

používané báze:

základ **10**: vo většině jazyků - neplatí to pre Novou Guineu, Austrálii, Střední Ameriku

základ **20**: v Nepále, Čadu, mezi Inuity, v Nigérii, v čukotštině, (částečně francouštině)

základ **4**: papuánsky jazyk kewa

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou západní z čínštiny

používané báze:

základ **10**: vo většině jazyků - neplatí to pre Novou Guineu, Austrálii, Střední Ameriku

základ **20**: v Nepále, Čadu, mezi Inuity, v Nigérii, v čukotštině, (částečně francouštině)

základ **4**: papuánsky jazyk kewa

základ **6**: papuánsky jazyk ndom

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou západní z čínštiny

používané báze:

základ **10**: vo většině jazyků - neplatí to pre Novou Guineu, Austrálii, Střední Ameriku

základ **20**: v Nepále, Čadu, mezi Inuity, v Nigérii, v čukotštině, (částečně francouštině)

základ **4**: papuánsky jazyk kewa

základ **6**: papuánsky jazyk ndom

základ **8**: kalifornský jazyk yuki

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou západní z čínštiny

používané báze:

základ **10**: vo většině jazyků - neplatí to pre Novou Guineu, Austrálii, Střední Ameriku

základ **20**: v Nepále, Čadu, mezi Inuity, v Nigérii, v čukotštině, (částečně francouštině)

základ **4**: papuánsky jazyk kewa

základ **6**: papuánsky jazyk ndom

základ **8**: kalifornský jazyk yuki

základ **12**: jazyk berom v Nigérii

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou západní z čínštiny

používané báze:

základ **10**: vo většině jazyků - neplatí to pre Novou Guineu, Austrálii, Střední Ameriku

základ **20**: v Nepále, Čadu, mezi Inuity, v Nigérii, v čukotštině, (částečně francouzštině)

základ **4**: papuánsky jazyk kewa

základ **6**: papuánsky jazyk ndom

základ **8**: kalifornský jazyk yuki

základ **12**: jazyk berom v Nigérii

základ **24**: některé papuánské jazyky z rodiny skow

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou západní z čínštiny

používané báze:

základ **10**: vo většině jazyků - neplatí to pre Novou Guineu, Austrálii, Střední Ameriku

základ **20**: v Nepále, Čadu, mezi Inuity, v Nigérii, v čukotštině, (částečně francouzštině)

základ **4**: papuánsky jazyk kewa

základ **6**: papuánsky jazyk ndom

základ **8**: kalifornský jazyk yuki

základ **12**: jazyk berom v Nigérii

základ **24**: něktoré papuánské jazyky z rodiny skow

základ **200**: Jorubština v kombinaci s bází 5

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou západní z čínštiny

používané báze:

základ **10**: vo většině jazyků - neplatí to pre Novou Guineu, Austrálii, Střední Ameriku

základ **20**: v Nepále, Čadu, mezi Inuity, v Nigérii, v čukotštině, (částečně francouzštině)

základ **4**: papuánsky jazyk kewa

základ **6**: papuánsky jazyk ndom

základ **8**: kalifornský jazyk yuki

základ **12**: jazyk berom v Nigérii

základ **24**: něktoré papuánské jazyky z rodiny skow

základ **200**: Jorubština v kombinaci s bází 5

základ **60**: Sumer

Číslovky v přirozených jazycích

Najstálejší složka indoevropských jazyků:

dva, tři – two, three – duo, tre

kaksi, kolme – kettő, harom

jiho- a východoázijské jazyky: číslovky jsou západní z čínštiny

používané báze:

základ **10**: vo většině jazyků - neplatí to pre Novou Guineu, Austrálii, Střední Ameriku

základ **20**: v Nepále, Čadu, mezi Inuity, v Nigérii, v čukotštině, (částečně francouzštině)

základ **4**: papuánsky jazyk kewa

základ **6**: papuánsky jazyk ndom

základ **8**: kalifornský jazyk yuki

základ **12**: jazyk berom v Nigérii

základ **24**: něktoré papuánské jazyky z rodiny skow

základ **200**: Jorubština v kombinaci s bází 5

základ **60**: Sumer

Číslovky v přirozených jazycích

Jazyk haruai na Novej Guinee nepoužívá báze ani vyšší číslovky

Číslovky v přirozených jazycích

Jazyk haruai na Novej Guinee nepoužívá báze ani vyšší číslovky

1 - pan, 2 - mos, 3 - mos pan, 4 - mos mos, 5 - mos mos pan, ...

Číslovky v přirozených jazycích

Jazyk haruai na Novej Guinee nepoužívá báze ani vyšší číslovky

1 - pan, 2 - mos, 3 - mos pan, 4 - mos mos, 5 - mos mos pan, ...

Extrém v amazónském jazyce piraha: chybějí číslovky a plurál

Číslovky v přirozených jazycích

Jazyk haruai na Novej Guinee nepoužívá báze ani vyšší číslovky
1 - pan, 2 - mos, 3 - mos pan, 4 - mos mos, 5 - mos mos pan, ...
Extrém v amazónském jazyce piraha: chybějí číslovky a plurál

Tělo jako model číselné řady:

Číslovky v přirozených jazycích

Jazyk haruai na Novej Guinee nepoužívá báze ani vyšší číslovky

1 - pan, 2 - mos, 3 - mos pan, 4 - mos mos, 5 - mos mos pan, ...

Extrém v amazónském jazyce piraha: chybějí číslovky a plurál

Tělo jako model číselné řady:

10 prstů

4 klouby zaťaté pěsti

20 prstů na rukách a nohách

Číslovky v přirozených jazycích

Jazyk haruai na Novej Guinee nepoužívá báze ani vyšší číslovky
1 - pan, 2 - mos, 3 - mos pan, 4 - mos mos, 5 - mos mos pan, ...
Extrém v amazónském jazyce piraha: chybějí číslovky a plurál

Tělo jako model číselné řady:

10 prstů

4 klouby zaťaté pěsti

20 prstů na rukách a nohách

v grónském jazyce yimas se 19 řekne: "obě ruce, skočit dole potom na noze pět, druhá strana dva - druhé dva"

Číslovky v přirozených jazycích

Jazyk haruai na Novej Guinee nepoužívá báze ani vyšší číslovky

1 - pan, 2 - mos, 3 - mos pan, 4 - mos mos, 5 - mos mos pan, ...

Extrém v amazónském jazyce piraha: chybějí číslovky a plurál

Tělo jako model číselné řady:

10 prstů

4 klouby zaťaté pěsti

20 prstů na rukách a nohách

v grónském jazyce yimas se 19 řekne: "obě ruce, skočit dole potom na noze pět, druhá strana dva - druhé dva"

v jazyce kobon sa počítají postupně: prsty, zápěstí, loket, rameno, klíční kost, krk a dále v opačném pořadí

Číslovky v přirozených jazycích

Jazyk haruai na Novej Guinee nepoužívá báze ani vyšší číslovky

1 - pan, 2 - mos, 3 - mos pan, 4 - mos mos, 5 - mos mos pan, ...

Extrém v amazónském jazyce piraha: chybějí číslovky a plurál

Tělo jako model číselné řady:

10 prstů

4 klouby zaťaté pěsti

20 prstů na rukách a nohách

v grónském jazyce yimas se 19 řekne: "obě ruce, skočit dole potom na noze pět, druhá strana dva - druhé dva"

v jazyce kobon sa počítají postupně: prsty, zápěstí, loket, rameno, klíční kost, krk a dále v opačném pořadí

v některých jazycích se počítají: líce, uši, oči, nos, nosné dírky, brada, prsní kost, prsty na nohách, atd. Výjimečně i genitálie (číslovky 31, 32, 33 v jazyce yupno)

Číslovky v přirozených jazycích

Jazyk haruai na Novej Guinee nepoužívá báze ani vyšší číslovky
1 - pan, 2 - mos, 3 - mos pan, 4 - mos mos, 5 - mos mos pan, ...
Extrém v amazónském jazyce piraha: chybějí číslovky a plurál

Tělo jako model číselné řady:

10 prstů

4 klouby zaťaté pěsti

20 prstů na rukách a nohách

v grónském jazyce yimas se 19 řekne: "obě ruce, skočit dole potom na noze pět, druhá strana dva - druhé dva"

v jazyce kobon sa počítají postupně: prsty, zápěstí, loket, rameno, klíční kost, krk a dále v opačném pořadí

v některých jazycích se počítají: líce, uši, oči, nos, nosné dírky, brada, prsní kost, prsty na nohách, atd. Výjimečně i genitálie (číslovky 31, 32, 33 v jazyce yupno)

Jan Pokorný: Lingvistická antropologie, Grada 2010

Nestandardní poziční soustavy

Rényi 1957

Báze $\alpha > 1$ a $\mathcal{A} = \{a \in \mathbb{Z} : 0 \leq a < \alpha\}$. Každé $x \in [0, +\infty)$ lze zapsat ve tvaru

$$x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \alpha^k, \quad \text{kde } x_k \in \mathcal{A};$$

Nestandardní poziční soustavy

Rényi 1957

Báze $\alpha > 1$ a $\mathcal{A} = \{a \in \mathbb{Z} : 0 \leq a < \alpha\}$. Každé $x \in [0, +\infty)$ lze zapsat ve tvaru

$$x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \alpha^k, \quad \text{kde } x_k \in \mathcal{A};$$

Příklad báze $\tau = \frac{1+\sqrt{5}}{2} = 1,618\dots$ a abeceda $\{0, 1\}$

τ je kořen rovnice $\tau^2 = \tau + 1$

Nestandardní poziční soustavy

Rényi 1957

Báze $\alpha > 1$ a $\mathcal{A} = \{a \in \mathbb{Z} : 0 \leq a < \alpha\}$. Každé $x \in [0, +\infty)$ lze zapsat ve tvaru

$$x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \alpha^k, \quad \text{kde } x_k \in \mathcal{A};$$

Příklad báze $\tau = \frac{1+\sqrt{5}}{2} = 1,618\dots$ a abeceda $\{0, 1\}$

τ je kořen rovnice $\tau^2 = \tau + 1$

$$(2)_\tau = 1 \bullet 11$$

Nestandardní poziční soustavy

Rényi 1957

Báze $\alpha > 1$ a $\mathcal{A} = \{a \in \mathbb{Z} : 0 \leq a < \alpha\}$. Každé $x \in [0, +\infty)$ lze zapsat ve tvaru

$$x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \alpha^k, \quad \text{kde } x_k \in \mathcal{A};$$

Příklad báze $\tau = \frac{1+\sqrt{5}}{2} = 1,618\dots$ a abeceda $\{0, 1\}$

τ je kořen rovnice $\tau^2 = \tau + 1$

$$(2)_\tau = 1 \bullet 11 = 10 \bullet 01$$

Nestandardní poziční soustavy

Rényi 1957

Báze $\alpha > 1$ a $\mathcal{A} = \{a \in \mathbb{Z} : 0 \leq a < \alpha\}$. Každé $x \in [0, +\infty)$ lze zapsat ve tvaru

$$x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \alpha^k, \quad \text{kde } x_k \in \mathcal{A};$$

Příklad báze $\tau = \frac{1+\sqrt{5}}{2} = 1,618\dots$ a abeceda $\{0, 1\}$

τ je kořen rovnice $\tau^2 = \tau + 1$

$$(2)_\tau = 1 \bullet 11 = 10 \bullet 01 = 10 \bullet 0011 = \dots$$

Nestandardní poziční soustavy

Rényi 1957

Báze $\alpha > 1$ a $\mathcal{A} = \{a \in \mathbb{Z} : 0 \leq a < \alpha\}$. Každé $x \in [0, +\infty)$ lze zapsat ve tvaru

$$x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \alpha^k, \quad \text{kde } x_k \in \mathcal{A};$$

Příklad báze $\tau = \frac{1+\sqrt{5}}{2} = 1,618\dots$ a abeceda $\{0, 1\}$

τ je kořen rovnice $\tau^2 = \tau + 1$

$$(2)_\tau = 1 \bullet 11 = 10 \bullet 01 = 10 \bullet 0011 = \dots$$

$$(\tfrac{1}{2})_\tau = 0 \bullet (010)^\omega = 0 \bullet 010010010010010\dots$$

Komplexní báze $\gamma = i - 1$, abeceda $\mathcal{A} = \{0, 1\}$

Komplexní báze $\gamma = i - 1$, abeceda $\mathcal{A} = \{0, 1\}$

Penney 1965

Penney 1965

Nech $\gamma = i - 1$ a $\mathcal{A} = \{0, 1\}$. Potom

- každé $x \in \mathbb{Z}[i] = \{a + ib : a, b \in \mathbb{Z}\}$ lze jednoznačně zapsat ve tvaru
 $x = x_n \gamma^n + x_{n-1} \gamma^{n-1} + \cdots + x_1 \gamma^1 + x_0 \gamma^0$, kde $x_k \in \mathcal{A}$.

Komplexní báze $\gamma = i - 1$, abeceda $\mathcal{A} = \{0, 1\}$

Penney 1965

Nech $\gamma = i - 1$ a $\mathcal{A} = \{0, 1\}$. Potom

- každé $x \in \mathbb{Z}[i] = \{a + ib : a, b \in \mathbb{Z}\}$ lze jednoznačně zapsat ve tvaru $x = x_n \gamma^n + x_{n-1} \gamma^{n-1} + \cdots + x_1 \gamma^1 + x_0 \gamma^0$, kde $x_k \in \mathcal{A}$.
- každé $x \in \mathbb{C}$ sa dá zapísať v tvare $x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \gamma^k$, kde $x_k \in \mathcal{A}$;

Komplexní báze $\gamma = i - 1$, abeceda $\mathcal{A} = \{0, 1\}$

Penney 1965

Nech $\gamma = i - 1$ a $\mathcal{A} = \{0, 1\}$. Potom

- každé $x \in \mathbb{Z}[i] = \{a + ib : a, b \in \mathbb{Z}\}$ lze jednoznačně zapsat ve tvaru $x = x_n \gamma^n + x_{n-1} \gamma^{n-1} + \cdots + x_1 \gamma^1 + x_0 \gamma^0$, kde $x_k \in \mathcal{A}$.
- každé $x \in \mathbb{C}$ sa dá zapísat' v tvare $x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \gamma^k$, kde $x_k \in \mathcal{A}$;

$$\gamma = i - 1, \gamma^2 = -2i, \gamma^3 = 2 + 2i, \gamma^4 = -4, \dots$$

Komplexní báze $\gamma = i - 1$, abeceda $\mathcal{A} = \{0, 1\}$

Penney 1965

Nech $\gamma = i - 1$ a $\mathcal{A} = \{0, 1\}$. Potom

- každé $x \in \mathbb{Z}[i] = \{a + ib : a, b \in \mathbb{Z}\}$ lze jednoznačně zapsat ve tvaru $x = x_n \gamma^n + x_{n-1} \gamma^{n-1} + \cdots + x_1 \gamma^1 + x_0 \gamma^0$, kde $x_k \in \mathcal{A}$.
- každé $x \in \mathbb{C}$ sa dá zapísat' v tvare $x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \gamma^k$, kde $x_k \in \mathcal{A}$;

$$\gamma = i - 1, \gamma^2 = -2i, \gamma^3 = 2 + 2i, \gamma^4 = -4, \dots$$

$$2 = \gamma^3 + \gamma^2$$

Komplexní báze $\gamma = i - 1$, abeceda $\mathcal{A} = \{0, 1\}$

Penney 1965

Nech $\gamma = i - 1$ a $\mathcal{A} = \{0, 1\}$. Potom

- každé $x \in \mathbb{Z}[i] = \{a + ib : a, b \in \mathbb{Z}\}$ lze jednoznačně zapsat ve tvaru $x = x_n \gamma^n + x_{n-1} \gamma^{n-1} + \cdots + x_1 \gamma^1 + x_0 \gamma^0$, kde $x_k \in \mathcal{A}$.
- každé $x \in \mathbb{C}$ sa dá zapísat' v tvare $x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \gamma^k$, kde $x_k \in \mathcal{A}$;

$$\gamma = i - 1, \gamma^2 = -2i, \gamma^3 = 2 + 2i, \gamma^4 = -4, \dots$$

$$2 = \gamma^3 + \gamma^2 \implies (2)_\gamma = 1100\bullet$$

$$(3)_\gamma = 1101\bullet$$

Komplexní báze $\gamma = i - 1$, abeceda $\mathcal{A} = \{0, 1\}$

Penney 1965

Nech $\gamma = i - 1$ a $\mathcal{A} = \{0, 1\}$. Potom

- každé $x \in \mathbb{Z}[i] = \{a + ib : a, b \in \mathbb{Z}\}$ lze jednoznačně zapsat ve tvaru $x = x_n \gamma^n + x_{n-1} \gamma^{n-1} + \cdots + x_1 \gamma^1 + x_0 \gamma^0$, kde $x_k \in \mathcal{A}$.
- každé $x \in \mathbb{C}$ sa dá zapísat' v tvare $x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \gamma^k$, kde $x_k \in \mathcal{A}$;

$$\gamma = i - 1, \gamma^2 = -2i, \gamma^3 = 2 + 2i, \gamma^4 = -4, \dots$$

$$2 = \gamma^3 + \gamma^2 \implies (2)_\gamma = 1100\bullet$$

$$(3)_\gamma = 1101\bullet \quad (4)_\gamma = 111010000\bullet \quad (-1)_\gamma = 11101\bullet$$

Komplexní báze $\gamma = i - 1$, abeceda $\mathcal{A} = \{0, 1\}$

Penney 1965

Nech $\gamma = i - 1$ a $\mathcal{A} = \{0, 1\}$. Potom

- každé $x \in \mathbb{Z}[i] = \{a + ib : a, b \in \mathbb{Z}\}$ lze jednoznačně zapsat ve tvaru $x = x_n \gamma^n + x_{n-1} \gamma^{n-1} + \cdots + x_1 \gamma^1 + x_0 \gamma^0$, kde $x_k \in \mathcal{A}$.
- každé $x \in \mathbb{C}$ sa dá zapísat' v tvare $x = \sum_{k=-\infty}^n x_k \gamma^k$, kde $x_k \in \mathcal{A}$;

$$\gamma = i - 1, \gamma^2 = -2i, \gamma^3 = 2 + 2i, \gamma^4 = -4, \dots$$

$$2 = \gamma^3 + \gamma^2 \implies (2)_\gamma = 1100\bullet$$

$$(3)_\gamma = 1101\bullet \quad (4)_\gamma = 111010000\bullet \quad (-1)_\gamma = 11101\bullet$$

Jak v této soustavě sčítat?

Když nepotřebujeme porovnávat a dělit

Když nepotřebujeme porovnávat a dělit

Úloha: Když dělím věk děkana číslem $d_1 = 3$ dostanu zbytek 1, když $d_2 = 5$ dostanu zbytek 0, když $d_3 = 7$ dostanu zbytek 6. Kolik let je děkanovi?

Když nepotřebujeme porovnávat a dělit

Úloha: Když dělím věk děkana číslem $d_1 = 3$ dostanu zbytek 1, když $d_2 = 5$ dostanu zbytek 0, když $d_3 = 7$ dostanu zbytek 6. Kolik let je děkanovi?

Věta o čínských zbytcích

Když nepotřebujeme porovnávat a dělit

Úloha: Když dělím věk děkana číslem $d_1 = 3$ dostanu zbytek 1, když $d_2 = 5$ dostanu zbytek 0, když $d_3 = 7$ dostanu zbytek 6. Kolik let je děkanovi?

Věta o čínských zbytcích

Nechť $d_1, d_2, \dots, d_k \in \mathbb{N}$ jsou po dvou nesoudělná čísla. Pak pro každou k -tici (r_1, r_2, \dots, r_k) zbytků

$$r_1 \in \{0, 1, \dots, d_1 - 1\}, r_2 \in \{0, 1, \dots, d_2 - 1\}, \dots, r_k \in \{0, 1, \dots, d_k - 1\}$$

existuje **jediné** celé číslo $0 \leq N < d_1 d_2 \cdots d_k$ takové, že

pro každé $i = 1, 2, \dots, k$ je zbytek po dělení čísla N číslem d_i roven r_i .

Když nepotřebujeme porovnávat a dělit

Úloha: Když dělím věk děkana číslem $d_1 = 3$ dostanu zbytek 1, když $d_2 = 5$ dostanu zbytek 0, když $d_3 = 7$ dostanu zbytek 6. Kolik let je děkanovi?

Věta o čínských zbytcích

Nechť $d_1, d_2, \dots, d_k \in \mathbb{N}$ jsou po dvou nesoudělná čísla. Pak pro každou k -tici (r_1, r_2, \dots, r_k) zbytků

$$r_1 \in \{0, 1, \dots, d_1 - 1\}, r_2 \in \{0, 1, \dots, d_2 - 1\}, \dots, r_k \in \{0, 1, \dots, d_k - 1\}$$

existuje **jediné** celé číslo $0 \leq N < d_1 d_2 \cdots d_k$ takové, že

pro každé $i = 1, 2, \dots, k$ je zbytek po dělení čísla N číslem d_i roven r_i .

Čísla N reprezentujeme jako (r_1, r_2, \dots, r_k) .

Operace:

Když nepotřebujeme porovnávat a dělit

Úloha: Když dělím věk děkana číslem $d_1 = 3$ dostanu zbytek 1, když $d_2 = 5$ dostanu zbytek 0, když $d_3 = 7$ dostanu zbytek 6. Kolik let je děkanovi?

Věta o čínských zbytcích

Nechť $d_1, d_2, \dots, d_k \in \mathbb{N}$ jsou po dvou nesoudělná čísla. Pak pro každou k -tici (r_1, r_2, \dots, r_k) zbytků

$$r_1 \in \{0, 1, \dots, d_1 - 1\}, r_2 \in \{0, 1, \dots, d_2 - 1\}, \dots, r_k \in \{0, 1, \dots, d_k - 1\}$$

existuje **jediné** celé číslo $0 \leq N < d_1 d_2 \cdots d_k$ takové, že

pro každé $i = 1, 2, \dots, k$ je zbytek po dělení čísla N číslem d_i roven r_i .

Čísla N reprezentujeme jako (r_1, r_2, \dots, r_k) .

Operace:

$$55 \mapsto (1, 0, 6),$$

Když nepotřebujeme porovnávat a dělit

Úloha: Když dělím věk děkana číslem $d_1 = 3$ dostanu zbytek 1, když $d_2 = 5$ dostanu zbytek 0, když $d_3 = 7$ dostanu zbytek 6. Kolik let je děkanovi?

Věta o čínských zbytcích

Nechť $d_1, d_2, \dots, d_k \in \mathbb{N}$ jsou po dvou nesoudělná čísla. Pak pro každou k -tici (r_1, r_2, \dots, r_k) zbytků

$$r_1 \in \{0, 1, \dots, d_1 - 1\}, r_2 \in \{0, 1, \dots, d_2 - 1\}, \dots, r_k \in \{0, 1, \dots, d_k - 1\}$$

existuje **jediné** celé číslo $0 \leq N < d_1 d_2 \cdots d_k$ takové, že

pro každé $i = 1, 2, \dots, k$ je zbytek po dělení čísla N číslem d_i roven r_i .

Čísla N reprezentujeme jako (r_1, r_2, \dots, r_k) .

Operace:

$$55 \mapsto (1, 0, 6), \quad 10 \mapsto (1, 0, 3)$$

Když nepotřebujeme porovnávat a dělit

Úloha: Když dělím věk děkana číslem $d_1 = 3$ dostanu zbytek 1, když $d_2 = 5$ dostanu zbytek 0, když $d_3 = 7$ dostanu zbytek 6. Kolik let je děkanovi?

Věta o čínských zbytcích

Nechť $d_1, d_2, \dots, d_k \in \mathbb{N}$ jsou po dvou nesoudělná čísla. Pak pro každou k -tici (r_1, r_2, \dots, r_k) zbytků

$$r_1 \in \{0, 1, \dots, d_1 - 1\}, r_2 \in \{0, 1, \dots, d_2 - 1\}, \dots, r_k \in \{0, 1, \dots, d_k - 1\}$$

existuje **jediné** celé číslo $0 \leq N < d_1 d_2 \cdots d_k$ takové, že

pro každé $i = 1, 2, \dots, k$ je zbytek po dělení čísla N číslem d_i roven r_i .

Čísla N reprezentujeme jako (r_1, r_2, \dots, r_k) .

Operace:

$$55 \mapsto (1, 0, 6), \quad 10 \mapsto (1, 0, 3) \quad \text{součet} \quad 55 + 10 = 65 \mapsto (2, 0, 2).$$

Výpočet elementárních funkcí

Polynom $p(x) = a_kx^k + a_{k-1}x^{k-1} + \dots + a_1x + a_0$

Výpočet elementárních funkcí

Polynom $p(x) = a_kx^k + a_{k-1}x^{k-1} + \dots + a_1x + a_0$

Např. $p(x) = 3x^2 - 5x + 3$

Výpočet elementárních funkcí

Polynom $p(x) = a_kx^k + a_{k-1}x^{k-1} + \dots + a_1x + a_0$

Např. $p(x) = 3x^2 - 5x + 3$ $p\left(\frac{1}{2}\right) = 3\left(\frac{1}{2}\right)^2 - 5\frac{1}{2} + 3 = \frac{5}{4} = 1,25$

Výpočet elementárních funkcí

Polynom $p(x) = a_k x^k + a_{k-1} x^{k-1} + \dots + a_1 x + a_0$

Např. $p(x) = 3x^2 - 5x + 3$ $p\left(\frac{1}{2}\right) = 3\left(\frac{1}{2}\right)^2 - 5\frac{1}{2} + 3 = \frac{5}{4} = 1,25$

Další funkce

$$\sin x \quad 2^x \quad \ln x$$

Výpočet elementárních funkcí

Polynom $p(x) = a_k x^k + a_{k-1} x^{k-1} + \dots + a_1 x + a_0$

Např. $p(x) = 3x^2 - 5x + 3 \quad p\left(\frac{1}{2}\right) = 3\left(\frac{1}{2}\right)^2 - 5\frac{1}{2} + 3 = \frac{5}{4} = 1,25$

Další funkce

$$\sin x \quad 2^x \quad \ln x$$

$$e^x = 1 + \frac{1}{1!}x + \frac{1}{2!}x^2 + \frac{1}{3!}x^3 + \frac{1}{4!}x^4 + \dots = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{k!}x^k$$

$$\sin x = x - \frac{1}{3!}x^3 + \frac{1}{5!}x^5 - \frac{1}{7!}x^7 + \frac{1}{9!}x^9 + \dots = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{(2k+1)!}x^{2k+1}$$

Rozvoje čísla do nekonečných řad

Věta

Nechť (w_n) je klesající posloupnost kladných čísel taková, že $\sum_{n=1}^{\infty} w_n$ je konvergentní a $w_n \leq \sum_{k=n+1}^{\infty} w_k$. Pak každé $x \in [0, \sum_{n=1}^{\infty} w_n]$ lze zapsat ve tvaru

$$x = \sum_{n=1}^{\infty} d_n w_n, \quad \text{kde } d_n \in \{0, 1\}$$

Rozvoje čísla do nekonečných řad

Věta

Nechť (w_n) je klesající posloupnost kladných čísel taková, že $\sum_{n=1}^{\infty} w_n$ je konvergentní a $w_n \leq \sum_{k=n+1}^{\infty} w_k$. Pak každé $x \in [0, \sum_{n=1}^{\infty} w_n]$ lze zapsat ve tvaru

$$x = \sum_{n=1}^{\infty} d_n w_n, \quad \text{kde } d_n \in \{0, 1\}$$

Hladový algoritmus pro hledání d_n

$$t_0 = 0, \quad t_n = t_{n-1} + d_n w_n, \quad d_n = \begin{cases} 1 & \text{když } t_{n-1} + w_n \leq x \\ 0 & \text{jinak} \end{cases}$$

splňují

$$x = \lim_{n \rightarrow \infty} t_n = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=1}^n d_k w_k$$

Výpočet $\exp(x)$

Výpočet $\exp(x)$

1) Tabelovány hodnoty $w_n = \ln(1 + 2^{-n})$ pro $n = 1, 2, 3, \dots$

Výpočet $\exp(x)$

- 1) Tabelovány hodnoty $w_n = \ln(1 + 2^{-n})$ pro $n = 1, 2, 3, \dots$
- 2) Najdi $d_i \in \{0, 1\}$ pro $i = 1, 2, 3, \dots$ tak, aby $x = \sum_{i=1}^{\infty} d_i \ln(1 + 2^{-i})$.

Výpočet $\exp(x)$

- 1) Tabelovány hodnoty $w_n = \ln(1 + 2^{-n})$ pro $n = 1, 2, 3, \dots$
- 2) Najdi $d_i \in \{0, 1\}$ pro $i = 1, 2, 3, \dots$ tak, aby $x = \sum_{i=1}^{\infty} d_i \ln(1 + 2^{-i})$. Pak

$$\exp x = \exp\left(\sum_{i=1}^{\infty} d_i \ln(1 + 2^{-i})\right) = \prod_{i=1}^{\infty} (1 + 2^{-i})^{d_i}$$

Výpočet $\exp(x)$

- 1) Tabelovány hodnoty $w_n = \ln(1 + 2^{-n})$ pro $n = 1, 2, 3, \dots$
- 2) Najdi $d_i \in \{0, 1\}$ pro $i = 1, 2, 3, \dots$ tak, aby $x = \sum_{i=1}^{\infty} d_i \ln(1 + 2^{-i})$. Pak

$$\exp x = \exp\left(\sum_{i=1}^{\infty} d_i \ln(1 + 2^{-i})\right) = \prod_{i=1}^{\infty} (1 + 2^{-i})^{d_i} = \prod_{i=1}^{\infty} (1 + d_i 2^{-i})$$

Výpočet $\exp(x)$

- 1) Tabelovány hodnoty $w_n = \ln(1 + 2^{-n})$ pro $n = 1, 2, 3, \dots$
- 2) Najdi $d_i \in \{0, 1\}$ pro $i = 1, 2, 3, \dots$ tak, aby $x = \sum_{i=1}^{\infty} d_i \ln(1 + 2^{-i})$. Pak

$$\exp x = \exp\left(\sum_{i=1}^{\infty} d_i \ln(1 + 2^{-i})\right) = \prod_{i=1}^{\infty} (1 + 2^{-i})^{d_i} = \prod_{i=1}^{\infty} (1 + d_i 2^{-i})$$

výpočet e^x

$$E_0 := 1, \quad E_n = E_{n-1}(1 + d_n 2^{-n}) = E_{n-1} + d_n 2^{-n} E_{n-1}$$

Výpočet $\exp(x)$

- 1) Tabelovány hodnoty $w_n = \ln(1 + 2^{-n})$ pro $n = 1, 2, 3, \dots$
- 2) Najdi $d_i \in \{0, 1\}$ pro $i = 1, 2, 3, \dots$ tak, aby $x = \sum_{i=1}^{\infty} d_i \ln(1 + 2^{-i})$. Pak

$$\exp x = \exp\left(\sum_{i=1}^{\infty} d_i \ln(1 + 2^{-i})\right) = \prod_{i=1}^{\infty} (1 + 2^{-i})^{d_i} = \prod_{i=1}^{\infty} (1 + d_i 2^{-i})$$

výpočet e^x

$$E_0 := 1, \quad E_n = E_{n-1}(1 + d_n 2^{-n}) = E_{n-1} + d_n 2^{-n} E_{n-1}$$

Kvůli odhadu chyby:

$$\frac{\exp x}{E_n} = \exp\left(\sum_{i=n+1}^{\infty} d_i \ln(1 + 2^{-i})\right) < \exp\left(\sum_{i=n+1}^{\infty} 2^{-i}\right) = \exp\left(\frac{1}{2^n}\right)$$

Pro $x \in [0, \ln 2]$

$$0 \leq e^x - E_n = \left(1 - \frac{E_n}{e^x}\right) e^x < 2 \left(1 - e^{-\frac{1}{2^n}}\right) \leq \frac{1}{2^{n-1}}$$

Výpočet $\exp(x)$

Co velká x ?

Výpočet $\exp(x)$

Co velká x ? Posun proměnné do vhodného intervalu

Výpočet $\exp(x)$

Co velká x ? Posun proměnné do vhodného intervalu

Algoritmus: vstup x

- ① Najdi $k \in \mathbb{N}$ tak, aby $y = x - k \ln 2 \in [0, \ln 2]$
- ② Spočítej předchozí metodou e^y
- ③ Polož $e^x = e^{y+k \ln 2} = 2^k e^y$ (tedy posuň binární tečku v e^y o k míst)

Výpočet $\exp(x)$

Co velká x ? Posun proměnné do vhodného intervalu

Algoritmus: vstup x

- ① Najdi $k \in \mathbb{N}$ tak, aby $y = x - k \ln 2 \in [0, \ln 2]$
- ② Spočítej předchozí metodou e^y
- ③ Polož $e^x = e^{y+k \ln 2} = 2^k e^y$ (tedy posuň binární tečku v e^y o k míst)

"Shift and Add Algorithm" pro výpočet sin a cos : rozvoj do řady

$$\sum d_n \arctan 2^{-n}, \text{kde } d_n \in \{-1, 1\}$$

Výpočet $\exp(x)$

Co velká x ? Posun proměnné do vhodného intervalu

Algoritmus: vstup x

- ① Najdi $k \in \mathbb{N}$ tak, aby $y = x - k \ln 2 \in [0, \ln 2]$
- ② Spočítej předchozí metodou e^y
- ③ Polož $e^x = e^{y+k \ln 2} = 2^k e^y$ (tedy posuň binární tečku v e^y o k míst)

"Shift and Add Algorithm" pro výpočet sin a cos : rozvoj do řady

$$\sum d_n \arctan 2^{-n}, \text{kde } d_n \in \{-1, 1\}$$

tzv. algoritmus CORDIC





katalytické výpočty

Děkuji za pozornost