

Algebra - třetí díl

Lenka Zalabová

Ústav matematiky a biomatematiky, Přírodovědecká fakulta, Jihočeská univerzita
v Českých Budějovicích

zima 2012

Obsah

- 1 Dělitelnost
- 2 Grupy zbytkových tříd
- 3 Jedna z mnoha aplikací zbytkových tříd
 - Hammingovy kódy

- 1 Dělitelnost
- 2 Grupy zbytkových tříd
- 3 Jedna z mnoha aplikací zbytkových tříd
 - Hammingovy kódy

Dělitelnost celých čísel

Definition

Řekneme, že celé číslo a *dělí* celé číslo b , jestliže existuje celé číslo q takové, že

$$b = a \cdot q.$$

V takovém případě píšeme $a \mid b$.

V opačném případě říkáme, že a *nedělí* b , a píšeme $a \nmid b$.

Dělitelnost celých čísel

Definition

Řekneme, že celé číslo a *dělí* celé číslo b , jestliže existuje celé číslo q takové, že

$$b = a \cdot q.$$

V takovém případě píšeme $a \mid b$.

V opačném případě říkáme, že a *nedělí* b , a píšeme $a \nmid b$.

Example

Platí: $7 \mid 35$ protože $35 = 7 \cdot 5$,

Dělitelnost celých čísel

Definition

Řekneme, že celé číslo a *dělí* celé číslo b , jestliže existuje celé číslo q takové, že

$$b = a \cdot q.$$

V takovém případě píšeme $a \mid b$.

V opačném případě říkáme, že a *nedělí* b , a píšeme $a \nmid b$.

Example

Platí: $7 \mid 35$ protože $35 = 7 \cdot 5$, $8 \nmid 60$,

Dělitelnost celých čísel

Definition

Řekneme, že celé číslo a *dělí* celé číslo b , jestliže existuje celé číslo q takové, že

$$b = a \cdot q.$$

V takovém případě píšeme $a \mid b$.

V opačném případě říkáme, že a *nedělí* b , a píšeme $a \nmid b$.

Example

Platí: $7 \mid 35$ protože $35 = 7 \cdot 5$, $8 \nmid 60$, $-2 \mid 6$,

Dělitelnost celých čísel

Definition

Řekneme, že celé číslo a *dělí* celé číslo b , jestliže existuje celé číslo q takové, že

$$b = a \cdot q.$$

V takovém případě píšeme $a \mid b$.

V opačném případě říkáme, že a *nedělí* b , a píšeme $a \nmid b$.

Example

Platí: $7 \mid 35$ protože $35 = 7 \cdot 5$, $8 \nmid 60$, $-2 \mid 6$, $5 \nmid -71$, ...

Nějaké vlastnosti

- 1 Platí $a \mid a$ pro každé $a \neq 0, a \in \mathbb{Z}$.

Nějaké vlastnosti

- 1 Platí $a \mid a$ pro každé $a \neq 0$, $a \in \mathbb{Z}$.
- 2 Pokud $a \mid b$ a zároveň $b \mid c$ pro nějaká $a, b, c \in \mathbb{Z}$, pak také $a \mid c$.

Nějaké vlastnosti

- 1 Platí $a \mid a$ pro každé $a \neq 0, a \in \mathbb{Z}$.
- 2 Pokud $a \mid b$ a zároveň $b \mid c$ pro nějaká $a, b, c \in \mathbb{Z}$, pak také $a \mid c$.
- 3 Pokud $a \mid b$ a zároveň $a \mid c$ pro nějaká $a, b, c \in \mathbb{Z}$, pak také $a \mid (bx + cy)$ pro každé $x, y \in \mathbb{Z}$.

Nějaké vlastnosti

- 1 Platí $a \mid a$ pro každé $a \neq 0$, $a \in \mathbb{Z}$.
- 2 Pokud $a \mid b$ a zároveň $b \mid c$ pro nějaká $a, b, c \in \mathbb{Z}$, pak také $a \mid c$.
- 3 Pokud $a \mid b$ a zároveň $a \mid c$ pro nějaká $a, b, c \in \mathbb{Z}$, pak také $a \mid (bx + cy)$ pro každé $x, y \in \mathbb{Z}$.
- 4 Pokud $a \mid b$ pro nějaká $a \in \mathbb{Z}$ a $b \neq 0$, $b \in \mathbb{Z}$, pak také $|a| \leq |b|$.

Nějaké vlastnosti

- 1 Platí $a \mid a$ pro každé $a \neq 0$, $a \in \mathbb{Z}$.
- 2 Pokud $a \mid b$ a zároveň $b \mid c$ pro nějaká $a, b, c \in \mathbb{Z}$, pak také $a \mid c$.
- 3 Pokud $a \mid b$ a zároveň $a \mid c$ pro nějaká $a, b, c \in \mathbb{Z}$, pak také $a \mid (bx + cy)$ pro každé $x, y \in \mathbb{Z}$.
- 4 Pokud $a \mid b$ pro nějaká $a \in \mathbb{Z}$ a $b \neq 0$, $b \in \mathbb{Z}$, pak také $|a| \leq |b|$.
- 5 Pokud $a \mid b$, pak také $a^n \mid b^n$ pro každé $n \in \mathbb{N}$,

Nějaké vlastnosti

- 1 Platí $a \mid a$ pro každé $a \neq 0, a \in \mathbb{Z}$.
- 2 Pokud $a \mid b$ a zároveň $b \mid c$ pro nějaká $a, b, c \in \mathbb{Z}$, pak také $a \mid c$.
- 3 Pokud $a \mid b$ a zároveň $a \mid c$ pro nějaká $a, b, c \in \mathbb{Z}$, pak také $a \mid (bx + cy)$ pro každé $x, y \in \mathbb{Z}$.
- 4 Pokud $a \mid b$ pro nějaká $a \in \mathbb{Z}$ a $b \neq 0, b \in \mathbb{Z}$, pak také $|a| \leq |b|$.
- 5 Pokud $a \mid b$, pak také $a^n \mid b^n$ pro každé $n \in \mathbb{N}$,
- 6 Pokud $a \mid b$ a zároveň $b \mid a$ pro nějaká $a \neq 0, b \neq 0, a, b \in \mathbb{Z}$, pak $|a| = |b|$.

Dělení se zbytkem

Theorem

Mějme celá čísla $a > 0$ a $b \geq 0$. Pak existuje jediná dvojice celých čísel q, r takových, že

- $q \geq 0$,

Dělení se zbytkem

Theorem

Mějme celá čísla $a > 0$ a $b \geq 0$. Pak existuje jediná dvojice celých čísel q, r takových, že

- $q \geq 0$,
- $0 \leq r < a$,

Dělení se zbytkem

Theorem

Mějme celá čísla $a > 0$ a $b \geq 0$. Pak existuje jediná dvojice celých čísel q, r takových, že

- $q \geq 0$,
- $0 \leq r < a$,
- $b = a \cdot q + r$.

Proof: ...

Dělení se zbytkem

Theorem

Mějme celá čísla $a > 0$ a $b \geq 0$. Pak existuje jediná dvojice celých čísel q, r takových, že

- $q \geq 0$,
- $0 \leq r < a$,
- $b = a \cdot q + r$.

Proof: ...

- q ... *podíl* po dělení čísla b číslem a
- r ... *zbytek* po dělení čísla b číslem a

Dělení se zbytkem

Theorem

Mějme celá čísla $a > 0$ a $b \geq 0$. Pak existuje jediná dvojice celých čísel q, r takových, že

- $q \geq 0$,
- $0 \leq r < a$,
- $b = a \cdot q + r$.

Proof: ...

- q ... *podíl* po dělení čísla b číslem a
- r ... *zbytek* po dělení čísla b číslem a

Example

Pro $a = 7$ a $b = 36$ dostaneme $q = 5$ a $r = 1$, t.j. $36 = 7 \cdot 5 + 1$.

Největší společný dělitel

Definition

- *Společný dělitel* celých čísel a, b je celé číslo c takové, že $c \mid b$ a zároveň $c \mid a$.
- Největší číslo s touto vlastností se nazývá *největší společný dělitel* čísel a, b .
- Označujeme jej $NSD(a, b)$.
- Čísla a, b se nazývají *nesoudělná*, jestliže $NSD(a, b) = 1$.

Eukleidův algoritmus

- Jedná se o algoritmus pro nalezení největšího společného dělitele dvou přirozených čísel.

- Protože platí:

- $NSD(0, 0)$ neexistuje,
- $NSD(0, b) = |b|$ pro $b \neq 0, b \in \mathbb{Z}$,
- $NSD(a, b) = NSD(|a|, |b|)$ pro $a \neq 0, b \neq 0; a, b \in \mathbb{Z}$,

můžeme použít Eukleidův algoritmus k nalezení největšího společného dělitele dvou celých čísel.

Eukleidův algoritmus

Mějme přirozená čísla a, b a provádějme postupně dělení se zbytkem :

$$a = b \cdot q_0 + r_0$$

$$b = r_0 \cdot q_1 + r_1$$

$$r_0 = r_1 \cdot q_2 + r_2$$

$$r_1 = r_2 \cdot q_3 + r_3$$

$$\vdots$$

$$r_{n-3} = r_{n-2} \cdot q_{n-1} + r_{n-1}$$

$$r_{n-2} = r_{n-1} \cdot q_n + r_n$$

$$r_{n-1} = r_n \cdot q_{n+1}$$

Poněvadž $b > r_0 > r_1 > r_2 \dots$, skutečně existuje n takové, že $r_n \mid r_{n-1}$, tedy $r_{n+1} = 0$.

Eukleidův algoritmus

Theorem

$$\text{NSD}(a, b) = r_n.$$

Proof: ...

Nějaké příklady

Najděte největšího společného dělitele čísel:

- 1 125, 36
- 2 121, 4593
- 3 $-9, 279$
- 4 315, 427

Bezoutova rovnost

Theorem

Pro libovolná celá čísla a, b existují celá čísla u, v taková, že

$$a \cdot u + b \cdot v = \text{NSD}(a, b).$$

Proof: ...

Bezoutova rovnost

Theorem

Pro libovolná celá čísla a, b existují celá čísla u, v taková, že

$$a \cdot u + b \cdot v = \text{NSD}(a, b).$$

Proof: ...

Example

Pro $a = 6$ a $b = 4$ dostaneme $\text{NSD}(a, b) = 2$ a platí

$$2 = 6 \cdot 3 + 4 \cdot (-4).$$

Nějaké další příklady

Najděte největší společný dělitel čísel a koeficienty v příslušné Bezoutovy rovnosti.

- 1 168, 90
- 2 675, 1107
- 3 4597, 2

Důležité důsledky

Corollary

Celá čísla a, b jsou nesoudělná, právě když existují celá čísla u, v taková, že $a \cdot u + b \cdot v = 1$.

Proof: ...

Důležité důsledky

Corollary

Celá čísla a, b jsou nesoudělná, právě když existují celá čísla u, v taková, že $a \cdot u + b \cdot v = 1$.

Proof: ...

Corollary

Jestliže pro celá čísla a, b, c platí $a \mid b \cdot c$ a $\text{NSD}(a, b) = 1$, pak $a \mid c$.

Proof: ...

Prvočísla

Definition

Přirozené číslo $p > 1$ se nazývá *prvočíslo*, jestliže jeho jediným dělitelem větším než 1 je p samotné.

Prvočísla

Definition

Přirozené číslo $p > 1$ se nazývá *prvočíslo*, jestliže jeho jediným dělitelem větším než 1 je p samotné.

Theorem

- 1 *Libovolné přirozené číslo $a > 1$ je buď prvočíslo, nebo jej lze právě jedním způsobem rozložit na součin prvočísel.*
- 2 *Prvočísel je nekonečně mnoho.*

Proof: ...

- 1 Dělitelnost
- 2 Grupy zbytkových tříd
- 3 Jedna z mnoha aplikací zbytkových tříd
 - Hammingovy kódy

Kongruence

Definition

Bud' n přirozené číslo. Dvě celá čísla a, b se nazývají *kongruentní podle modulu n* , jestliže $n \mid a - b$. Píšeme

$$a \equiv b \pmod{n}.$$

Kongruence

Definition

Bud' n přirozené číslo. Dvě celá čísla a, b se nazývají *kongruentní podle modulu n* , jestliže $n \mid a - b$. Píšeme

$$a \equiv b \pmod{n}.$$

Example

Platí

$$25 \equiv 7 \pmod{6},$$

protože $6 \mid 25 - 7 = 18$.

Zbytkové třídy

Definition

Bud' n přirozené číslo. Množiny

$$[a]_n = \{a + k \cdot n : k \in \mathbb{Z}\},$$

kde $a \in \mathbb{Z}$, se nazývají *zbytkové třídy podle modulu n* .

Zbytkové třídy

Definition

Bud' n přirozené číslo. Množiny

$$[a]_n = \{a + k \cdot n : k \in \mathbb{Z}\},$$

kde $a \in \mathbb{Z}$, se nazývají *zbytkové třídy podle modulu n* .

Example

$$\begin{aligned} [7]_6 &= \{7 + k \cdot 6 : k \in \mathbb{Z}\} \\ &= \{\dots, -11, -5, 1, 7, 13, 19, 25, 31, \dots\} \end{aligned}$$

Zbytkové třídy

Definition

Bud' n přirozené číslo. Množiny

$$[a]_n = \{a + k \cdot n : k \in \mathbb{Z}\},$$

kde $a \in \mathbb{Z}$, se nazývají *zbytkové třídy podle modulu n* .

Example

$$\begin{aligned} [7]_6 &= \{7 + k \cdot 6 : k \in \mathbb{Z}\} \\ &= \{\dots, -11, -5, 1, 7, 13, 19, 25, 31, \dots\} \end{aligned}$$

Množinu všech zbytkových tříd podle modulu n označujeme symbolem \mathbb{Z}_n .

Jaký je vztah kongruencí a zbytkových tříd?

Theorem

$$[a]_n = [b]_n \quad \textit{právě když} \quad a \equiv b \pmod{n}.$$

Proof: ...

Důsledky

- Zbytkové třídy podle modulu n nejsou navzájem různé.
Neboli: Různá čísla mohou zadávat stejnou zbytkovou třídu modulo n .

Důsledky

- Zbytkové třídy podle modulu n nejsou navzájem různé. Neboli: Různá čísla mohou zadávat stejnou zbytkovou třídu modulo n .

Example

Protože platí, $25 \equiv 7 \pmod{6}$, pak platí i $[7]_6 = [25]_6$. Tedy 25 a 7 zadávají stejnou zbytkovou třídu podle modulu 6.

Důsledky

- Zbytkové třídy podle modulu n nejsou navzájem různé. Neboli: Různá čísla mohou zadávat stejnou zbytkovou třídu modulo n .

Example

Protože platí, $25 \equiv 7 \pmod{6}$, pak platí i $[7]_6 = [25]_6$. Tedy 25 a 7 zadávají stejnou zbytkovou třídu podle modulu 6.

- Zbytková třída $[a]_n$ se rovná zbytkové třídě $[r]_n$, kde r je zbytek po dělení čísla a číslem n .

Důsledky

- Zbytkové třídy podle modulu n nejsou navzájem různé. Neboli: Různá čísla mohou zadávat stejnou zbytkovou třídu modulo n .

Example

Protože platí, $25 \equiv 7 \pmod{6}$, pak platí i $[7]_6 = [25]_6$. Tedy 25 a 7 zadávají stejnou zbytkovou třídu podle modulu 6.

- Zbytková třída $[a]_n$ se rovná zbytkové třídě $[r]_n$, kde r je zbytek po dělení čísla a číslem n .

Example

Protože platí $25 = 6 \cdot 4 + 1$, dostaneme $[25]_6 = [1]_6$. Analogicky, protože $7 = 6 \cdot 1 + 1$, dostaneme $[7]_6 = [1]_6$.

Důsledky

- Tedy $[r_n]$ se skládá ze všech čísel, jejichž zbytek po dělení číslem n je roven číslu r .

Důsledky

- Tedy $[r_n]$ se skládá ze všech čísel, jejichž zbytek po dělení číslem n je roven číslu r .

Example

$$\begin{aligned}[1]_6 &= \{1 + k \cdot 6 : k \in \mathbb{Z}\} \\ &= \{\dots, -11, -5, 1, 7, 13, 19, 25, 31, \dots\}\end{aligned}$$

Důsledky

- Tedy $[r_n]$ se skládá ze všech čísel, jejichž zbytek po dělení číslem n je roven číslu r .

Example

$$\begin{aligned}[1]_6 &= \{1 + k \cdot 6 : k \in \mathbb{Z}\} \\ &= \{\dots, -11, -5, 1, 7, 13, 19, 25, 31, \dots\}\end{aligned}$$

- Platí $\mathbb{Z}_n = \{[0]_n, [1]_n, [2]_n, \dots, [n-2]_n, [n-1]_n\}$.

Důsledky

- Tedy $[r_n]$ se skládá ze všech čísel, jejichž zbytek po dělení číslem n je roven číslu r .

Example

$$\begin{aligned}[1]_6 &= \{1 + k \cdot 6 : k \in \mathbb{Z}\} \\ &= \{\dots, -11, -5, 1, 7, 13, 19, 25, 31, \dots\}\end{aligned}$$

- Platí $\mathbb{Z}_n = \{[0]_n, [1]_n, [2]_n, \dots, [n-2]_n, [n-1]_n\}$.

Example

$$\mathbb{Z}_6 = \{[0]_6, [1]_6, [2]_6, [3]_6, [4]_6, [5]_6\}.$$

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- sudé + sudé =

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- sudé + sudé = sudé,

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- sudé + sudé = sudé,
sudé + liché =

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- sudé + sudé = sudé,
sudé + liché = liché,

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- sudé + sudé = sudé,
sudé + liché = liché,
liché + liché =

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- sudé + sudé = sudé,
sudé + liché = liché,
liché + liché = sudé,

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- sudé + sudé = sudé,
- sudé + liché = liché,
- liché + liché = sudé,
- sudé · sudé =

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- sudé + sudé = sudé,
- sudé + liché = liché,
- liché + liché = sudé,
- sudé · sudé = sudé,

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- sudé + sudé = sudé,
sudé + liché = liché,
liché + liché = sudé,
- sudé · sudé = sudé,
sudé · liché =

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- sudé + sudé = sudé,
- sudé + liché = liché,
- liché + liché = sudé,
- sudé · sudé = sudé,
- sudé · liché = sudé,

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- | | |
|-----------------------|-----------------------|
| • sudé + sudé = sudé, | • sudé · sudé = sudé, |
| sudé + liché = liché, | sudé · liché = sudé, |
| liché + liché = sudé, | liché · liché = |

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Máme $\mathbb{Z}_2 = \{[0]_2, [1]_2\}$, kde

- $[0]_2 = \{\dots, -4, -2, 0, 2, 4, \dots\}$ je množina sudých čísel,
- $[1]_2 = \{\dots, -3, -1, 1, 3, 5, \dots\}$ je množina lichých čísel.

Při počítání se sudými s lichými čísly platí následující pravidla:

- | | |
|-----------------------|------------------------|
| • sudé + sudé = sudé, | • sudé · sudé = sudé, |
| sudé + liché = liché, | sudé · liché = sudé, |
| liché + liché = sudé, | liché · liché = liché. |

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Toto lze realizovat pomocí sčítání a násobení na \mathbb{Z}_2 následujícím způsobem:

+	$[0]_2$	$[1]_2$
$[0]_2$	$[0]_2$	$[1]_2$
$[1]_2$	$[1]_2$	$[0]_2$

·	$[0]_2$	$[1]_2$
$[0]_2$	$[0]_2$	$[0]_2$
$[1]_2$	$[0]_2$	$[1]_2$

Motivace ze \mathbb{Z}_2

Toto lze realizovat pomocí sčítání a násobení na \mathbb{Z}_2 následujícím způsobem:

+	$[0]_2$	$[1]_2$
$[0]_2$	$[0]_2$	$[1]_2$
$[1]_2$	$[1]_2$	$[0]_2$

·	$[0]_2$	$[1]_2$
$[0]_2$	$[0]_2$	$[0]_2$
$[1]_2$	$[0]_2$	$[1]_2$

Neboli: Součet libovolných dvou prvků z $[0]_2$ je vždycky prvek $[0]_2$, součet libovolného prvku $[0]_2$ s libovolným prvkem $[1]_2$ je vždy prvek $[1]_2$, atd.

Operace na zbytkových třídách

Toto lze zobecnit na zbytkové třídy podle libovolného modulu:

Theorem

Bud' n přirozené číslo. Vztahy

- $[a]_n + [b]_n = [a + b]_n,$
- $[a]_n \cdot [b]_n = [a \cdot b]_n$

definují korektně operace $+$ a \cdot na množině \mathbb{Z}_n .

Proof:

Operace na zbytkových třídách

Toto lze zobecnit na zbytkové třídy podle libovolného modulu:

Theorem

Bud' n přirozené číslo. Vztahy

- $[a]_n + [b]_n = [a + b]_n,$
- $[a]_n \cdot [b]_n = [a \cdot b]_n$

definují korektně operace $+$ a \cdot na množině \mathbb{Z}_n .

Proof: Ukážeme, že když $[a]_n = [c]_n$ a $[b]_n = [d]_n$, pak

- $[a + b]_n = [c + d]_n,$
- $[a \cdot b]_n = [c \cdot d]_n.$

Grupa zbytkových tříd

Theorem

Dvojice $(\mathbb{Z}_n, +)$ tvoří komutativní grupu pro libovolné přirozené číslo n .

Proof: ...

Pologrupa zbytkových tříd

Theorem

Dvojice (\mathbb{Z}_n, \cdot) tvoří komutativní pologrupu s jednotkovým prvkem pro libovolné přirozené číslo n .

Proof: ...

Inverze v (\mathbb{Z}_n, \cdot)

Theorem

Bud' n přirozené číslo a a celé číslo. Zbytková třída $[a]_n \in \mathbb{Z}_n$ má inverzi v (\mathbb{Z}_n, \cdot) právě tehdy když čísla a, n jsou nesoudělná.

Proof: ...

Nějaké příklady

- Rozhodněte, zda prvek $[35]_{37}$ má inverzi v (\mathbb{Z}_{37}, \cdot) . Pokud ano, najděte ji.

Nějaké příklady

- Rozhodněte, zda prvek $[35]_{37}$ má inverzi v (\mathbb{Z}_{37}, \cdot) . Pokud ano, najděte ji.
- Rozhodněte, zda prvek $[12]_{52}$ má inverzi v (\mathbb{Z}_{52}, \cdot) . Pokud ano, najděte ji.

Grupa zbytkových tříd

Theorem

Bud' n prvočíslo a symbolem \mathbb{Z}_n^ označme množinu všech nenulových zbytkových tříd podle modulu n , t.j.*

$$\mathbb{Z}_n = \{[1]_n, [2]_n, \dots, [n-2]_n, [n-1]_n\}.$$

Pak (\mathbb{Z}_n^, \cdot) je grupa.*

Proof: ...

- 1 Dělitelnost
- 2 Grupy zbytkových tříd
- 3 Jedna z mnoha aplikací zbytkových tříd**
 - Hammingovy kódy

Kódování

- Přenášíme-li zprávu nějakým kanálem, v němž je šum, může dojít ke zkreslení zprávy.
- Kódování umožňuje odhalit, zda ke zkreslení došlo nebo dokonce opravit chyby.
- Efektivní kód by
 - měl umět opravovat chyby (s určitou pravděpodobností),
 - neměl být náročný (například by neměl výrazně prodlužovat vysílanou zprávu).
- Efektivní kódy opravující chyby lze získat pomocí konečných grup.

Hammingovy kódy

- Uvedeme dva příklady, které využívají \mathbb{Z}_2 .
- Budeme předpokládat, že zpráva se skládá ze čtyřciferných čísel složených pouze z cifer 1 a 0.
- Jedná se o speciální případy kódů, které vymyslel americký matematik Richard Hamming v roce 1950.
- Jedná se o tzv. *lineární kódy*.

První příklad

Uvažujme matici

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Mějme $a, b, c, d \in \mathbb{Z}_2$ a necht' $abcd$ je slovo, které chceme přenést. Vytvořme vektor

$$C = (x \ y \ a \ z \ b \ c \ d)^T,$$

kde $x, y, z \in \mathbb{Z}_2$ jsou takové, že

$$x + a + b + d = 0$$

$$y + a + c + d = 0$$

$$z + b + c + d = 0.$$

Tedy platí $H \cdot C = 0$, kde součin matic uvažujeme nad \mathbb{Z}_2 , t.j. sčítáme a násobíme v \mathbb{Z}_2 .

První příklad

Místo $abcd$ přenesme $xyazbcd$. Předpokládejme, že příjemce dostane vektor R .

Mohou nastat tyto možnosti:

První příklad

Místo $abcd$ přenesme $xyazbcd$. Předpokládejme, že příjemce dostane vektor R .

Mohou nastat tyto možnosti:

- $R = C \dots$ Pak $H \cdot R = 0$.

První příklad

Místo $abcd$ přenesme $xyazbcd$. Předpokládejme, že příjemce dostane vektor R .

Mohou nastat tyto možnosti:

- $R = C \dots$ Pak $H \cdot R = 0$.
- R se liší od C v jedné cifře \dots Pak $H \cdot R =$ některý sloupec matice H . Navíc poloha sloupce určuje pozici, ve které nastala chyba. Protože sloupce H jsou navzájem různé, příjemce to zjistí jednoznačně.

První příklad

Místo $abcd$ přenesme $xyazbcd$. Předpokládejme, že příjemce dostane vektor R .

Mohou nastat tyto možnosti:

- $R = C \dots$ Pak $H \cdot R = 0$.
- R se liší od C v jedné cifře \dots Pak $H \cdot R =$ některý sloupec matice H . Navíc poloha sloupce určuje pozici, ve které nastala chyba. Protože sloupce H jsou navzájem různé, příjemce to zjistí jednoznačně.
- R se liší od C ve více cifrách \dots Pak $H \cdot R =$ součet několika sloupců matice H . Ten může být nulový, nebo roven nějakému sloupci z H . Příjemce nezjistí nic.

Jak to funguje?

Označme $E := R - C$ rozdíl mezi přijatou a vyslanou zprávou.
Pro $R = C + E$ pak platí

$$H \cdot R = H \cdot C + H \cdot E = 0 + H \cdot E = H \cdot E.$$

Jak to funguje?

Označme $E := R - C$ rozdíl mezi přijatou a vyslanou zprávou.
Pro $R = C + E$ pak platí

$$H \cdot R = H \cdot C + H \cdot E = 0 + H \cdot E = H \cdot E.$$

- Pokud $R = C$, pak E je nulový vektor a $H \cdot R = H \cdot E = 0$.

Jak to funguje?

Označme $E := R - C$ rozdíl mezi přijatou a vyslanou zprávou.
Pro $R = C + E$ pak platí

$$H \cdot R = H \cdot C + H \cdot E = 0 + H \cdot E = H \cdot E.$$

- Pokud $R = C$, pak E je nulový vektor a $H \cdot R = H \cdot E = 0$.
- Pokud R se liší od C v jedné cifře, pak E je vektor, který má jedničku na místě, kde se stala chyba, jinak samé nuly. Pak z vlastností násobení matic plyne, že $H \cdot R = H \cdot E$ se rovná sloupci, ve kterém nastala chyba.

Jak to funguje?

Označme $E := R - C$ rozdíl mezi přijatou a vyslanou zprávou.
Pro $R = C + E$ pak platí

$$H \cdot R = H \cdot C + H \cdot E = 0 + H \cdot E = H \cdot E.$$

- Pokud $R = C$, pak E je nulový vektor a $H \cdot R = H \cdot E = 0$.
- Pokud R se liší od C v jedné cifře, pak E je vektor, který má jedničku na místě, kde se stala chyba, jinak samé nuly. Pak z vlastností násobení matic plyne, že $H \cdot R = H \cdot E$ se rovná sloupci, ve kterém nastala chyba.
- Pokud R se liší od C ve více cifrách, pak E je vektor, který má jedničku na všech místech kde se stala chyba, jinak samé nuly. Pak z vlastností násobení matic plyne, že $H \cdot R = H \cdot E$ je rovno součtu sloupců z H , jejichž poloha odpovídá poloze jedniček v E , t.j. poloze chyb. Ten může být nulový, nebo roven sloupci z H .

První příklad

Příjemce dekóduje následujícím způsobem:

- Vypočítá $H \cdot R$.
- Je-li výsledek nulový, cifra je předána správně. Je-li nenulový, změní cifru na indikovaném místě.
- Pokud není víc než jedna chyba v cifře, pak příjemce dostal správnou zprávu.

Druhý příklad

Uvažujme matici

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Mějme $a, b, c, d \in \mathbb{Z}_2$ a necht' $abcd$ je slovo, které chceme přenést. Vytvořme vektor

$$C = (w \ x \ y \ a \ z \ b \ c \ d)^T,$$

tak, aby $H \cdot C = 0$.

Druhý příklad

Označme R vektor, který dostal příjemce. Nastanou tyto možnosti:

Druhý příklad

Označme R vektor, který dostal příjemce. Nastanou tyto možnosti:

- $R = C \dots$ Pak $H \cdot R = 0$.

Druhý příklad

Označme R vektor, který dostal příjemce. Nastanou tyto možnosti:

- $R = C \dots$ Pak $H \cdot R = 0$.
- R se liší od C v jedné cifře ... Opravíme ji jako v prvním příkladě.

Druhý příklad

Označme R vektor, který dostal příjemce. Nastanou tyto možnosti:

- $R = C \dots$ Pak $H \cdot R = 0$.
- R se liší od C v jedné cifře ... Opravíme ji jako v prvním příkladě.
- R se liší od C ve dvou cifrách ... Pak $H \cdot R =$ součet dvou sloupců z H . Ten na prvním místě má $1 + 1 = 0$ a není to tedy sloupec z H . Příjemce pozná chyby, ale neví, kde se nacházejí.