

příjmení :

Matematické algoritmy - varianta I

jméno :

10. ledna 2008

skupina :

dobu řešení 60 minut

--	--	--	--	--

1. S použitím čínské věty o zbytcích nalezněte obecné řešení x kongruencí

$$x \equiv 1 \pmod{3},$$

$$x \equiv 2 \pmod{5},$$

$$x \equiv 3 \pmod{7}.$$

2. Dokažte, že každé číslo $2^{4m} - 1$ je dělitelné 3×5 .

3. Mezi možné generátory prvočísel patří také výraz $V_n = 2n^2 + 11$, který nabývá prvočíselné hodnoty pro $n = 0, 1, 2, 3, \dots, 10$. Ukažte, že pro $n = 11$ je V_n číslo složené.

4. Tak zvaná *afinní šifra* je definována šifrovací transformací $\mathcal{C}(m) = a \cdot m + b \pmod{n}$ a dešifrovací transformací $\mathcal{D}(c) = a^{-1} \cdot (c - b) \pmod{n}$, přičemž musí existovat multiplikativní inverze a^{-1} a musí tedy platit, že $\gcd(a, n) = 1$. Zprávy šifrujeme a dešifrujeme po jednotlivých znacích.

Přiřadíme-li jednotlivým znakům anglické abecedy ($n = 26$) jejich numerické ekvivalenty podle následující tabulky,

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25

a zvolíme-li $a = 7$ a $b = 3$, obdržíme po zakódování textu šifrovanou zprávu **MXSY ESFMFRG**, přičemž mezery se zachovávají.

Jaké bylo znění původního textu?

1. K zadaným kongruencím

$$x \equiv 1 \pmod{3},$$

$$x \equiv 2 \pmod{5},$$

$$x \equiv 3 \pmod{7}.$$

vytvoříme nulové a jednotkové zbytkové třídy pro kombinace původních modulů $m_i = 3, 5, 7$

$$70 \equiv 0 \pmod{5 \times 7} \quad 70 \equiv 1 \pmod{3},$$

$$21 \equiv 0 \pmod{3 \times 7} \quad 21 \equiv 1 \pmod{5},$$

$$15 \equiv 0 \pmod{3 \times 5} \quad 15 \equiv 1 \pmod{7}.$$

Řešením uvedených kongruencí je

$$\hat{x} = 1 \times 70 + 2 \times 21 + 3 \times 15 = 157$$

a příslušná zbytková třída je

$$\textcolor{red}{x} = 157 \equiv \textcolor{red}{52} \pmod{105}$$

takže obecné řešení má tvar

$$x = 52 + n \times 105$$

2. Protože platí

$$2^{4m} \equiv 1 \pmod{3 \times 5} \Leftrightarrow 16^m \equiv 1 \pmod{15},$$

$$16 \equiv 1 \pmod{15},$$

$\times$

$\vdots$

$$16 \equiv 1 \pmod{15},$$

je potom

$$2^{4m} \equiv 1 \pmod{3 \times 5},$$

$$2^{4m} - 1 \equiv 0 \pmod{3 \times 5}.$$

3. Dešifrovací transformace je $\mathcal{D}(c) = 7^{-1}(c - 3) \pmod{26}$, a platí $7^{-1} \equiv 15 \pmod{26}$, je tedy

$$\mathcal{D}(c) = 15c - 19 \pmod{26}.$$

	M	S	X	Y		M	G	X	X	A	J	
c	12	18	20	E		G	H	I	J	K	L	
$(c - 3) \pmod{26}$	9	12	13	4		6	7	8	9	10	11	
$15(c - 3) \pmod{26}$	5	4	13	R		T	U	V	W	X	Y	
	F	O	R	D		P	R	E	F	E	C	T