

Obecné doporučení: Čtěte pozorně, často jsou v textu informace, které Vám počítání zjednoduší. Navíc se po Vás také často chce několik věcí, tak na žádnou nezapomeňte.

**1.** Zbytková třída 5 modulo 47 je primitivní kořen (nemusíte to ověřovat). Z přednášky se nám bude hodit

$$a^s \equiv a^t \pmod{n} \Leftrightarrow s \equiv t \pmod{\text{ord}_n a}, \quad (\star)$$

kde  $\text{ord}_n a$  značí řád zbytkové třídy  $a \pmod{n}$ .

a) **Dokažte**, že zbytková třída 10 modulo 23 je také primitivní kořen. **Rozhodněte**, která ze dvou odpovídajících zbytkových tříd 10 (mod 46), 33 (mod 46) je primitivním kořenem a vysvětlete proč (není potřeba za tímto účelem počítat mocniny modulo 46, stačí počítat zvlášť modulo 2 a 23). Označme tuto zbytkovou třídu  $g \pmod{46}$ .

b) **Rozhodněte** s využitím  $(\star)$ , která z kongruencí

$$5^{(g^x)} \equiv 25 \pmod{47}, \quad 25^{(g^x)} \equiv 25 \pmod{47}$$

má a která nemá řešení.

c) **Dokažte**  $k \mid l \Rightarrow \varphi(k) \mid \varphi(l)$ .

d) V tomto bodě jsou  $a, b$  parametry splňující  $(a, 47) = 1, (b, 46) = 1$ . Vztah  $(\star)$  říká, že výraz  $a^s \pmod{47}$  nabývá právě  $\text{ord}_{47} a$  různých hodnot – pro  $\text{ord}_{47} a$  různých zbytkových tříd  $s \pmod{\text{ord}_{47} a}$ . Určete podobně počet  $m$  různých hodnot výrazu  $a^{(b^x)} \pmod{47}$ . Kongruence  $a^{(b^x)} \equiv c \pmod{47}$  pak budé nebude mít žádné řešení nebo řešením bude jediná zbytková třída modulo  $m$ . S využitím  $\text{ord}_n a \mid \varphi(n)$  a části c) **dokažte**  $m \mid \varphi(\varphi(47))$ .

e) Pro každou ze čtyř možných hodnot  $m \mid \varphi(\varphi(47))$  najděte hodnotu parametru  $b$  tak, aby kongruence

$$5^{(b^x)} \equiv 5 \pmod{47},$$

měla jediné řešení modulo  $m$  (kterým pak samozřejmě bude  $x \equiv 0 \pmod{m}$ ). Kolik řešení bude v každém případě existovat modulo  $\varphi(\varphi(47))$ ?

**(18 bodů)**

**2.** Albert a Bedřich chtějí komunikovat Rabinovou šifrou. Albert si zvolil jako soukromý klíč prvočísla  $p = 19, q = 23$  a jím příslušný veřejný klíč – modul  $n = p \cdot q = 437$ . Bedřich mu poslal veřejným kanálem zašifrovanou zprávu  $c \equiv 328 \pmod{437}$ . **Desifrujte** Bedřichovu zprávu. Asi budete chtít počítat prvně zvlášť modulo 19, 23 a tyto částečné výsledky pak dát dohromady.

**(12 bodů)**

**3.** Polynom  $1 + x + x^4$  je primitivní, takže jím generovaný lineární (12, 8)-kód rozpoznává dvojitě chyby (to by platilo dokonce i pro delší kód).

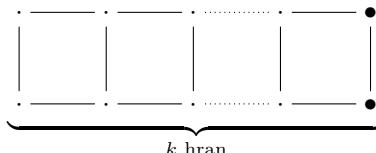
a) **Demonstrujte** explicitně na konkrétním příkladu, že tento kód nerozpoznává trojitě chyby.

b) **Demonstrujte** explicitně na konkrétním příkladu, že tento kód neopravuje dvojitě chyby.

c) **Dekódujte** obdržená slova 1100 | 10010001 a 0111 | 10010001 za předpokladu nejménšího možného počtu chyb.

**(12 bodů)**

**4.** Cílem tohoto příkladu je určení počtu obarvení následujícího grafu dvěma barvami, ve kterých každý čtverec obsahuje vrcholy obou barev.



Označme  $a_k$  počet takových obarvení, ve kterých jsou (zvýrazněny) vrcholy na pravé straně obarveny dvěma různými barvami, pevně zvolenými (počet obarvení na tomto výběru nezáleží). Protože je  $k$  počet vodorovných hran, máme  $a_0 = 1$ . Označme  $b_k$  počet takových obarvení, ve kterých jsou vrcholy na pravé straně obarveny jednou barvou, opět pevně zvolenou. Protože je  $k$  počet vodorovných hran, máme  $b_0 = 1$ .

a) V obou případech si zvolte libovolné vyhovující obarvení na pravé straně a (např. vypsáním všech možností pro sousedy) **odvodte** rekurence pro  $a_k, b_k$  pomocí  $a_{k-1}, b_{k-1}$ , která platí i pro  $k = 0$ . Dokažte, že platí  $a_k = b_k + b_{k-1}$  a pomocí této substituce **nahradaťte** systém rekurencí jedinou rekurencí pro posloupnost  $b_k$  (odkazující se ovšem nyní na  $b_{k-1}, b_{k-2}$ ).

b) **Vyřešte** tuto rekurenci bez explicitního dopočítávání koeficientů a **odvodte** asymptotické chování  $b_k \approx C \cdot B^k$ , ve kterém **určete** základ  $B$  (pokud bude výraz pro  $B$  obsahovat  $\sqrt{17}$ , bude pravděpodobně dobře). **Rozhodněte**, zda  $\lim_{k \rightarrow \infty} |b_k - C \cdot B^k| = 0$ .

Poznamenejme, že počet všech obarvení je  $2 \cdot a_k + 2 \cdot b_k$  a asymptoticky vypadá stejně, jen pro jiný koeficient  $C$ . Samozřejmě se jej můžete pokusit odvodit.

**(12 bodů)**