

Arvuteooria 15. praktikumi ülesanded:

Krüptograafia.

1. Uurida Fermat' testi abil, kas 46637, 46657, 46667 ja 46687 on alg- või kordarvud.

2. Kontrollida eelmise ülesande tulemust Milleri-Rabini testi abil.

3. Kasutades loengukonspekti näites 9.8 toodud skeemi ja avalikku võtit (7081, 2423), tuvastada digiallkirja õigsus tekstil 68820241261418771792, mille originaal on PROFESSOR.

4. Kasutades loengukonspekti näites 9.8 toodud skeemi 32-täheliste (st. 64-numbriliste) blokkide jaoks ja mooduli väiksust, dekodeerida avaliku võtmega (7110641250392077701385110625563191924191234126517570369965243531, 65537) kodeeritud RSA sõnum

20325791369197731582151173685294398935201609918146409043653070621639396384752525325852800943960320785873033964403044376206039364.

5. Te olete salakirjade saatmiseks kokku leppinud loengukonspekti näitega 9.8 sarnase, aga sümmeetrilise ning neljätäheliste blokkidega skeemi, kus arvutused $c = s^e \pmod{n}$ ja $s = c^d \pmod{n}$ on asendatud arvutustega $c = s - v \pmod{n}$ ja $s = c + v \pmod{n}$, seejuures $n = 99022109$. Salajase võtme v leiate Diffie-Hellmani võtmevahetuse abil, valides rühmaks $\mathbb{Z}_{93720163}$ ja algjuureks arvu 2. Te olete saanud ühissaladuse leidmiseks sõnumi 12013873 ja otsustate võtta enda astendajaks arvu 2024. Dekodeerida salasõnum

2802791839078208231391994503831123179920410391002698791745198199.

6. Tõestada, et kui n on Carmichaeli arv, siis mooduli n järgi ei leidu algjuuri.

7. Tõestada, et kui $n = 3p$ ja $3 < p \in \mathbb{P}$, siis ükski arvudest 2, 7, 17 ei saa olla Fermat' valetaja arvu n jaoks. Kas nad võivad olla Milleri-Rabini valetajad?

8. Arvutuslikel põhjustel on RSA avaliku võtmena e populaarsed Fermat' algarvud. Miks ei ole hea mõte võtta e väärtuseks alla $F_4 = 65537$?

9*. Öeldakse, et sõnum s on RSA süsteemi *püsipunkt*, kui $s^e \equiv s \pmod{n}$, kus (n, e) on avalik võti. Leida RSA süsteemi püsipunktide koguarv.

10**. Olgu $2 < p \in \mathbb{P}$ ja $k > 1$. Tõestada, et kui leidub polünomiaalne (suuruse $\log p$ suhtes) algoritm diskreetse logaritmi leidmiseks korpuses $\mathbb{Z}_p$, siis leidub ka polünomiaalne (suuruse $\log(p^k)$ suhtes) algoritm diskreetse logaritmi leidmiseks korpuses $\mathbb{Z}_{p^k}$. (Niisugust algoritmi õnneks teada ei ole).