

# KRIPTOGRAFIJA

## Zadaća 5.132

Filip Nikšić  
fniksic@gmail.com

27. svibnja 2007.

1. Odaberite dva različita četveroznamenakasta prosta broja  $p$  i  $q$ . Neka je  $n = p \cdot q$ . Odaberite peteroznamenakasti broj  $e$  koji je relativno prost s  $\varphi(n)$ . Šifrirajte otvoreni tekst

$$x = 394694$$

pomoću RSA kriptosustava s javnim ključem  $(n, e)$ . Odredite pripadni tajni ključ  $d$ .

*Rješenje.* Odaberimo proste brojeve

$$p = 5821, \quad q = 6263.$$

Izračunamo:

$$\begin{aligned} n &= p \cdot q = 36456923, \\ \varphi(n) &= (p - 1) \cdot (q - 1) = 36444840. \end{aligned}$$

Odaberimo sad  $e = 2^{13} + 2^{11} + 1 = 10241$ . Euklidovim algoritmom nalazimo da je

$$(e, \varphi(n)) = 886121 \cdot e - 249 \cdot \varphi(n) = 1,$$

prema tome, odabrani  $e$  je relativno prost s  $\varphi(n)$ . Osim toga, odmah nalazimo da je

$$886121 \cdot e \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$$

pa imamo  $d = 886121$ .

Ostaje šifrirati zadani otvoreni tekst, tj. izračunati  $y = x^e \pmod{n}$ . Vrijedi:

$$\begin{aligned} y &= x^e \\ &= x^{2^{13}+2^{11}+1} \\ &= x^{(2^2+1) \cdot 2^{11}} \cdot x \\ &= (x^{2^2} \cdot x)^{2^{11}} \cdot x \end{aligned}$$

Dakle,  $x$  moramo kvadrirati 2 puta, rezultat pomnožiti s  $x$ , novi rezultat kvadrirati 11 puta i na kraju još jednom pomnožiti s  $x$ . U svakom koraku rezultat reduciramo modulo  $n$ . Tablica međurezultata:

$u$ (binarno)	$x^u \bmod n$	
1	394694	$t \leftarrow x$
10	2921657	$t \leftarrow t^2$
101	25655322	$t \leftarrow t^2 \cdot x$
1010	35209381	$t \leftarrow t^2$
10100	14998894	.
101000	8422525	.
1010000	25808381	.
10100000	25972709	.
101000000	26645106	.
1010000000	29189235	.
10100000000	24882945	.
101000000000	13442514	.
1010000000000	1176855	.
101000000000001	1077349	$t \leftarrow t^2 \cdot x$

Dobivamo  $y = 1077349$ . □

**2.** Alice je poslala istu poruku  $m$  nekolicini agenata. Eva je presrela šifrate  $c_1, c_2, c_3$  za trojicu agenata čiji su javni ključevi  $n_1, n_2$  i  $n_3$ . Poznato je da Alice i agenti koriste RSA sustav s javnim eksponentom  $e = 3$ .

Za zadane

$$\begin{aligned} n_1 &= 6557, & c_1 &= 5986, \\ n_2 &= 10573, & c_2 &= 3362, \\ n_3 &= 14351, & c_3 &= 12352, \end{aligned}$$

pomozite Evi da otkrije poruku  $m$ .

*Rješenje.* Označimo  $y = m^3$ . Iz zadatka doznajemo da je

$$\begin{aligned} y &\equiv c_1 \pmod{n_1}, \\ y &\equiv c_2 \pmod{n_2}, \\ y &\equiv c_3 \pmod{n_3}. \end{aligned}$$

Prema kineskom teoremu o ostacima, moramo riješiti tri linearne kongruencije:

$$\begin{aligned} n_2 n_3 y_1 &\equiv c_1 \pmod{n_1}, \\ n_1 n_3 y_2 &\equiv c_2 \pmod{n_2}, \\ n_1 n_2 y_3 &\equiv c_3 \pmod{n_3}. \end{aligned}$$

Rješavamo ih Euklidovim algoritmom. Naime, dobijemo:

$$\begin{aligned} (n_2 n_3, n_1) &= -1589 \cdot n_2 n_3 + 36770464 \cdot n_1 = 1 \implies y_1 = -1589 \cdot c_1 \bmod n_1 = 2453, \\ (n_1 n_3, n_2) &= -1260 \cdot n_1 n_3 + 11213977 \cdot n_2 = 1 \implies y_2 = -1260 \cdot c_2 \bmod n_2 = 3653, \\ (n_1 n_2, n_3) &= 5188 \cdot n_1 n_2 - 25062317 \cdot n_3 = 1 \implies y_3 = 5188 \cdot c_3 \bmod n_3 = 4961. \end{aligned}$$

Kineski teorem o ostacima sad kaže da je rješenje dano s

$$\begin{aligned} y &\equiv n_2 n_3 y_1 + n_1 n_3 y_2 + n_1 n_2 y_3 \pmod{n_1 n_2 n_3}, \text{ tj.} \\ y &= 64964808000. \end{aligned}$$

Dakle,  $m = \sqrt[3]{64964808000} = 4020$ . □

3. Neka je  $(e, n)$  Bobov javni RSA ključ. Poznato je da tajni eksponent  $d$  zadovoljava nejednakost  $d < \frac{\sqrt[4]{n}}{3}$ . Odredite  $d$  (Bobov tajni ključ) i pomoću njega dešifrirajte poruku  $c$  koju je Alice poslala Bobu.

Ulazni podatci su

$$\begin{aligned} e &= 10038737176255, \\ n &= 128444377819369, \\ c &= 81771654228766. \end{aligned}$$

*Rješenje.* Prema Wienerovom teoremu,  $d$  je dovoljno tražiti među nazivnicima konvergenata u razvoju u verižni razlomak broja  $e/n$ . Kako razviti  $e/n$  u verižni razlomak? Znamo da možemo pisati  $e = n \cdot a_0 + r_0$ , gdje je  $a_0 = \lfloor e/n \rfloor$ ,  $0 \leq r_0 < n$ . No tada je

$$\frac{e}{n} = a_0 + \frac{r_0}{n} = a_0 + \frac{1}{\frac{n}{r_0}}.$$

Nadalje, imamo  $n = r_0 \cdot a_1 + r_1$ , gdje je  $a_1 = \lfloor n/r_0 \rfloor$ ,  $0 \leq r_1 < r_0$ . Slijedi:

$$\frac{e}{n} = a_0 + \frac{1}{a_1 + \frac{r_1}{r_0}} = a_0 + \frac{1}{a_1 + \frac{1}{\frac{r_0}{r_1}}}.$$

Tako nastavljamo dalje. Pretpostavimo da smo pronašli i provjerili sve konvergente do  $p_{i-1}/q_{i-1} = [a_0, \dots, a_{i-1}]$ :

1. Izračunamo  $a_i = \lfloor r_{i-2}/r_{i-1} \rfloor$  i  $r_i = r_{i-2} - r_{i-1}a_i$ .
2. Izračunamo  $q_i$  iz rekurzije  $q_i = a_i q_{i-1} + q_{i-2}$  uz početne uvjete  $q_0 = 1$ ,  $q_1 = a_1$ .
3. Modularnim potenciranjem (kao u zadatku 1) provjerimo vrijedi li  $(x^e)^{q_i} \equiv x \pmod{n}$  za npr.  $x = 2$ . Ukoliko vrijedi,  $d := q_i$ , inače tražimo sljedeću konvergentu.

U svrhu provjere u 3. koraku izračunajmo odmah  $2^e \pmod{n}$  modularnim potenciranjem:  $2^e \pmod{n} = 64951227442387$ . Naravno, zbog uvjeta zadatka,  $d$  će se pojaviti prije nego  $q_i$  prijeđe  $\sqrt[4]{n}/3 \approx 1122$ . Međurezultate možemo pregledno prikazati u tablici:

$i$	$a_i$	$r_i$	$q_i$	$(2^e)^{q_i} \pmod{n}$
0	0	10038737176255	1	64951227442387
1	12	7979531704309	12	15952718268460
2	1	2059205471946	13	14440921883618
3	3	1801915288471	51	115413908793396
4	1	257290183475	64	62592196965771
5	7	884004146	499 ✓	2

Dakle, tajni eksponent  $d = 499$ . Ostaje dešifrirati tajnu poruku  $c$ , tj. izračunati  $c^d \pmod{n}$ . Ovo opet radimo modularnim potenciranjem. Rezultat:

$$c^d \pmod{n} = 13937633503473.$$

□