

KELIŠKA A CECILKA, INFORMÁTORKY PRACOVNÝ LIST - RSA

- **Keliškin verejný a súkromný kľúč**

- Kelišová zvolí dve "veľké" prvočísla: $p_K = 17, q_K = 19$
(dolný index je odvodený od "Kelišky")

- vyrobí svoj verejný kľúč: (n_K, e_K)

- $n_K = p_K \cdot q_K = 17 \cdot 19 = 323$

- Pre určenie e_K musíme najskôr určiť

$$\varphi(n_K) = \varphi(323) = \varphi(17 \cdot 19) = (17 - 1) \cdot (19 - 1) = 288$$

- Potom pre e_K platí

$$1 < e_K < \varphi(n_K), \text{NSD}(e_K, \varphi(n_K)) = 1,$$

napr. $e_K = 37$.

- verejný kľúč je $(323, 37)$

- vyrobí svoj súkromný kľúč: (n_K, d_K)

- nájdeme d_K tak, aby $e_K \cdot d_K \equiv 1 \pmod{\varphi(n_K)}$

- Ako budeme hľadať d_K ? *Toto si premyslite a skúste ho určiť.*

- $d_K = ???$

- **Cecilkin verejný a súkromný kľúč**

- Cecilka zvolí dve prvočísla: $p_C = 7, q_C = 11$
(dolný index je odvodený od "Cecilky")

- vyrobí svoj verejný kľúč (princíp je taký istý ako u Kelišky):

- $n_C = p_C \cdot q_C = 7 \cdot 11 = 77$

- $\varphi(n_C) = \varphi(77) = \varphi(7 \cdot 11) = (7 - 1) \cdot (11 - 1) = 60$

- $1 < e_C < \varphi(n_C), \text{NSD}(e_C, \varphi(n_C)) = 1$, napr. $e_C = 23$

- verejný kľúč je $(77, 23)$

- vyrobí svoj súkromný kľúč (*ak ste zistili, ako ho vyrobila Keliška, tak teraz rovnako určíte aj Cecilkin*)

Vyšlo Vám to takto $(77, 47)$?

Ak nie, tak sa musíte ešte potrápiť.

- **Komunikácia:**

- Cecilka chce poslať správu, napr. číslo 15.
- Použije Keliškin verejný kľúč:

$$x \equiv 15^{37} \pmod{323}$$

$$x = 53$$

Premyslite si efektívny spôsob určenia x .

- zašifrovanú správu pošle Keliške a tá použije svoj súkromný kľúč

$$x \equiv 53^{d_K} \pmod{323}$$

$$x = 15$$

Skúste odhaliť princíp tohto šifrovania a stručne ho popísať.