

# Teorija števil, praznična epizoda

Gašper Fijavž

Fakulteta za računalništvo in informatiko  
Univerza v Ljubljani

25. december 2023

# Eulerjeva funkcija $\varphi$

*Eulerjeva funkcija*  $\varphi : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  je definirana takole:

$$\varphi(n) = |\{k \in \mathbb{N} ; 1 \leq k \leq n \text{ in } k \perp n\}|$$

$\varphi(n)$  je število števil med 1 in  $n$ , ki so tuja  $n$ .

*Zgled:*

$$\varphi(4) = 2$$

1,2,3,4

$$\varphi(5) = 4$$

1,2,3,4,5

$$\varphi(6) = 2$$

1,2,3,4,5,6

# Kako računamo Eulerjevo funkcijo

## Trditev

Če je  $p$  praštevilo, je  $\varphi(p) = p - 1$ .

## Trditev

Če je  $p$  praštevilo, je  $\varphi(p^n) = p^n - p^{n-1}$ .

## Trditev

Če  $a, b \in \mathbb{N}$  in  $a \perp b$ , potem je  $\varphi(a \cdot b) = \varphi(a) \cdot \varphi(b)$ .

# Kako računamo Eulerjevo funkcijo

## Izrek

Naj bo  $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_m^{k_m}$ , kjer so  $p_1, p_2, \dots, p_m$  različna praštevila.  
Potem je

$$\varphi(n) = n \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \left(1 - \frac{1}{p_2}\right) \cdots \left(1 - \frac{1}{p_m}\right).$$

Če želimo izračunati Eulerjevo funkcijo števila  $n$ , je **nujno** poznati praštevilski razcep števila  $n$ .

## Zgled

*Naloga:* izračunaj  $\varphi(720)$ .

# Kongruence

Naj bo  $a \in \mathbb{Z}$  in  $m \in \mathbb{N}$ ,  $m \geq 2$ .

$a \bmod m$

je ostanek  $a$ -ja pri deljenju z  $m$ .  
(ki je naravno število med 0 in  $m - 1$ )

Definirajmo relacijo, *kongruenco po modulu  $m$* , z naslednjim opisom:

$$a \equiv b \pmod{m} \text{ ntk. } m \mid (a - b) \text{ ntk. } a \bmod m = b \bmod m$$

## Lastnosti kongruenc

1. kongruenca po modulu  $m$  je ekvivalenčna relacija v  $\mathbb{Z}$

2. Če  $a \equiv b \pmod{m}$ , potem

$$a \pm c \equiv b \pm c \pmod{m}$$

$$a \cdot c \equiv b \cdot c \pmod{m}$$

$$a^n \equiv b^n \pmod{m}$$

3. Če  $a \equiv b \pmod{m}$  in  $c \equiv d \pmod{m}$ , potem

$$a \pm c \equiv b \pm d \pmod{m}$$

$$a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{m}$$

4. Če  $a \cdot c \equiv b \cdot c \pmod{m}$  in  $c \perp m$ , potem  $a \equiv b \pmod{m}$

# Zgledi

*Zgledi:*

- ▶ Izračunaj ostanek pri deljenju števila  $3^{120}$  s 13.
- ▶ Izračunaj zadnjo cifro števila  $9^{8^{7^6}}$ .
- ▶ Izračunaj ostanek pri deljenju števila  $9^{8^{7^6}}$  z 11.



## Rezultati

### Izrek (Eulerjev)

Naj bo  $a \in \mathbb{Z}$ ,  $m \geq 2 \in \mathbb{N}$  in  $a \perp m$ . Potem je

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$$

### Izrek (mali Fermatov)

Če je  $p$  praštevilo in  $a \perp p$ , potem je

$$a^{(p-1)} \equiv 1 \pmod{p}.$$

Za vse  $a \in \mathbb{Z}$  pa velja

$$a^p \equiv a \pmod{p}.$$

# RSA kriptosistem

## Trditev

*Naj bosta  $p$  in  $q$  različni praštevili. Potem je*

$$a \equiv b \pmod{p} \quad \text{in} \quad a \equiv b \pmod{q}$$

*natanko tedaj, ko je*

$$a \equiv b \pmod{pq}.$$

## Trditev

*Naj bosta  $p$  in  $q$  različni praštevili. Potem za poljubni naravni števili  $a$  in  $k$  velja*

$$a^{k \cdot \varphi(pq) + 1} \equiv a^{k \cdot (p-1)(q-1) + 1} \equiv a \pmod{pq}$$

# RSA kriptosistem

RSA kriptosistem deluje na principu *javnih* in *privatnih ključev*.

Pogovarjajmo se o dveh uporabnikih *Ančki* in *Borutu*. Vsak izmed njiju ima svoj *privatni ključ*  $P_A$ ,  $P_B$ , ki ga hrani na skrivnem mestu, svoj *javni ključ*  $J_A$ ,  $J_B$  da na vpogled vsem.

# RSA kriptosistem

Komunikacija med Ančko in Borutom:

- ▶ Ančka bi rada Borutu posredovala sporočilo  $x$ :

$$x, J_B(x) \xrightarrow{!} J_B(x), P_B(J_B(x)) = x$$

- ▶ Ančka bi rada Borutu posredovala sporočilo  $x$  in Borut bi rad bil prepričan, da mu je sporočilo res posredovala Ančka:

$$x, P_A(x), J_B(P_A(x)) \xrightarrow{!}$$

$$\xrightarrow{!} J_B(P_A(x)), P_B(J_B(P_A(x))) = P_A(x), J_A(P_A(x)) = x$$

Veljati mora:

1.  $P_A$  in  $J_A$  kot tudi  $P_B$  in  $J_B$  sta *inverzni preslikavi*.
2. Če poznamo  $J_A$  iz tega ne moremo (vsaj ne enostavno) izračunati  $P_A$ .

## Kako poiskati praštevila?

- ▶ *Težko* odločiti, ali je  $n \in \mathbb{N}$  praštevilo.
- ▶ *Lahko* odločiti, ali je  $n \in \mathbb{N}$  zelo verjetno praštevilo.
- ▶ *Fermatov test* (Obstajajo tudi naprednejši testi.)

# RSA kriptosistem

Sloni na dejstvu, da je *težko* razcepiti naravno število na prafaktorje.

Trenutno se zdi dovolj, da je  $n$  2048 bitno število. Najbolj bi bilo, da bi bili praštevili  $p$  in  $q$  primerljivi po velikosti, torej 1024 bitni. V desetiškem sestavu to pomeni, da gre za približno 300-mestni števili.

Čez prst je (v povprečju) pri 300 mestnih številih vsako 700-to število tudi praštevilo.

