

Euler–Fermat-tétel és RSA

Feladatsor

Diszkrét modellek alkalmazásai

Matematikai kérdések

1. Mit jelent a redukált maradékrendszer? Írjunk rá *két* példát modulo 6.
2. Definiáljuk $\varphi(n)$ -et. Mutassuk be a definíciót $\varphi(6)$ -ra.
3. Számítsuk ki $\varphi()$ következő értékeit:
a) $\varphi(25)$; b) $\varphi(27)$; c) $\varphi(30)$; d) $\varphi(36)$; e) $\varphi(45)$; f) $\varphi(81)$; g) $\varphi(100)$; h) $\varphi(600)$.
4. Írjuk fel az Euler–Fermat-tételt. Adjunk rá *két* példát modulo 6.
5. Számítsuk ki a következő hatványokat az Euler–Fermat-tétel segítségével:
a) $7^5 \bmod 6$; b) $137^{138} \bmod 10$; c) $52^{45} \bmod 25$; d) $321^{321} \bmod 100$; e) $1231^{642} \bmod 600$.
6. a) Hogyan generálja az RSA az n modulust?
b) Hogyan generálja az RSA a d titkos kitevőt?
c) Hogyan titkosít az RSA egy m üzenetet?
d) Hogyan fejt meg az RSA egy c titkosított kódot?
e) A következő RSA paraméterek közül melyek nyilvánosak: d , e , n , p , q ?

Programozási feladatok

7. Írjunk függvényt, amely visszaadja az invertálható maradékok listáját egy adott $m \in \mathbb{N}^+$ modulusra. Írassuk ki ezeket a listákat $m = 1$ -től 20-ig. Mi lesz a listák hossza?
8. a) Írjunk függvényt, amely kiszámítja $\varphi(n)$ -et a definíció alapján.
b) Írjunk függvényt, amely kiszámítja $\varphi(n)$ -et a prímtényezős felbontás alapján.
c) Teszteljük mindkét megoldást $n = 1$ -től 100-ig az `euler_phi()` beépített függvénnyel.
d) $\varphi(n)$ -ről bebizonyítható, hogy minden $n \geq 3$ -ra páros. Ellenőrizzük ezt $n = 1000$ -ig.
9. Mennyi $\sum_{d|n} \varphi(d)$, azaz $\varphi(d)$ -k összege n minden d pozitív osztójára? Számítsuk ki az összeget különböző n -ekre, fogalmazzunk meg egy sejtést, és ellenőrizzük azt minden n -re 1-től 1000-ig.
10. a) Generáljunk egy RSA-kulcspárt. Az egyszerűség kedvéért használhatjuk a (nem biztonságos) `random_prime(L)`-et, amely visszaad egy L -nél kisebb véletlen prímszámot. Először próbáljuk ki $L = 1000$ -re, és ha működik, akkor végül írjuk át $L = 2^{120}$ -ra. A nyilvános kitevő legyen az első olyan páratlan szám, amely megfelel az RSA feltételeinek.
b) Titkosítsunk egy tetszőleges m üzenetet ($2 \leq m < n$) a nyilvános kulcs segítségével.
c) Állítsuk vissza a titkosított c értékből az m üzenetet a titkos kulcs segítségével.
(Ne használjunk olyan műveletet, amely az RSA feltörését igényelné, pl. n faktorizálását.)
11. Gyorsítsuk az RSA implementációját a kínai maradéktétel segítségével.
12. a) Írjunk függvényt, amely a Fermat-prímteszt segítségével eldönti, hogy egy adott $n \in \mathbb{N}^+$ szám prímszám-e. (Egyetlen véletlen a -t használjunk.)
b) Keressünk olyan n -et, amelyre a teszt hibás eredményt ad.
c) Javítsuk a tesztet úgy, hogy megismételjük k -szor (külön-külön véletlen a -kra), ahol k szintén bemenő paraméter.
13. Keressük meg 1-től 10000-ig az $a = 2$ alaphoz tartozó összes Fermat-álprímet.
14. Keressük meg 1-től 10000-ig az összes Carmichael-számot.
15. Implementáljuk a Miller–Rabin-prímtesztet.
16. Keressük meg 1-től 10000-ig az $a = 2$ alaphoz tartozó összes erős álprímet.