

# Υπολογιστική Θεωρία Αριθμών και Κρυπτογραφία

Εισαγωγή στη Θεωρία Αριθμών

---

Αρης Παγουρτζής – Στάθης Ζάχος

# Διαιρετότητα

## Ορισμός

Για  $a, b \in \mathbb{Z}$  θα λέμε ότι ο “ $a$  διαιρεί τον  $b$ ”, συμβολικά  $a \mid b$ , αν υπάρχει  $c \in \mathbb{Z}$  τέτοιο ώστε  $b = ca$ .

Θα λέμε ότι ο  $a$  δεν διαιρεί τον  $b$ , συμβολικά  $a \nmid b$ , αν  $\forall c \in \mathbb{Z}$ ,  $b \neq ca$ .

## Ιδιότητες

Για κάθε  $a, b, c \in \mathbb{Z}$ :

1.  $a \mid a, 1 \mid a, a \mid 0$ .
2.  $0 \mid a \Leftrightarrow a = 0$ .
3.  $a \mid b \wedge b \mid c \Rightarrow a \mid c$ .
4.  $a \mid b \wedge b \mid a \Rightarrow a = \pm b$ .
5.  $a \mid b \Rightarrow a \mid bc$ .
6.  $a \mid b \wedge a \mid c \Rightarrow a \mid (xb + yc) \forall x, y \in \mathbb{Z}$ .
7.  $a \mid b \Rightarrow |a| \leq |b|$  και  $a \mid b \wedge b \geq 0 \Rightarrow a \leq b$ .

Η διαιρετότητα είναι μια σχέση μερικής διάταξης στο  $\mathbb{N}$ .

## Ορολογία

- ▶  $a$  γνήσιος διαιρέτης του  $b$ :  $a \mid b$  και  $0 < a < |b|$ .
- ▶  $a$  μη τετριμμένος διαιρέτης του  $b$ :  $a \mid b$  και  $1 < a < |b|$ .
- ▶  $p > 1$  πρώτος αριθμός: μοναδικοί διαιρέτες του  $0$ ,  $1$  και  $p$ .
- ▶  $p, q$  σχετικά πρώτοι (coprime): μοναδικός κοινός διαιρέτης  $0$ ,  $1$ .

# Ακέραια διαίρεση

## Θεώρημα (Ακέραιας Διαίρεσης)

Για κάθε  $a, b \in \mathbb{Z}$  με  $b > 0$  υπάρχουν μοναδικά  $q$  (quotient, πηλίκο),  $r$  (remainder, υπόλοιπο) ( $q, r \in \mathbb{Z}$ ) τέτοια ώστε:

$$a = qb + r \quad \text{και} \quad 0 \leq r < b$$

## Απόδειξη

Έστω το σύνολο  $S = \{a - xb \mid x \in \mathbb{Z}, a - xb \geq 0\}$ .

- ▶  $S \neq \emptyset$  (π.χ.  $a - (-|a|b) \in S$ ) συνεπώς έχει ελάχιστο στοιχείο  $r < b$  (γιατί;). Υπάρχει επομένως  $q \in \mathbb{Z}$  τέτοιο ώστε

$$a - qb = r \Rightarrow a = qb + r, \quad 0 \leq r < b.$$

- ▶ Έστω  $q', r' \in \mathbb{Z}$  τέτοια ώστε

$$a = q'b + r', \quad 0 \leq r' < b, \text{ επομένως } 0 \leq |r' - r| < b.$$

- ▶  $qb + r = q'b + r' \Rightarrow (q - q')b = (r' - r) \Rightarrow |q - q'|b = |r' - r|$ .

Αν  $q \neq q'$  τότε  $b \leq |r' - r|$ , άτοπο. Συνεπώς  $q = q'$  και  $r = r'$ .  $\square$

# Μέγιστος Κοινός Διαιρέτης (Greatest Common Divisor)

## Θεώρημα (ΜΚΔ)

Έστω  $a, b \in \mathbb{Z}$  και  $d = \min \{xa + yb \mid x, y \in \mathbb{Z}, xa + yb \geq 0\}$ . Τότε:

(i)  $d \mid a$  και  $d \mid b$ .

(ii)  $d' \mid a \wedge d' \mid b \Rightarrow d' \leq d$ .

## Απόδειξη

► (i) Έστω  $\kappa, \lambda \in \mathbb{Z}$  τ.ώ.  $d = \kappa a + \lambda b$ . Θ.δ.ο.  $d \mid a$ .

Έστω  $d \nmid a$ . Τότε υπάρχουν  $q, r \in \mathbb{Z}$  τέτοια ώστε

$$a = qd + r, \quad 0 < r < d,$$

$$\Rightarrow r = a - qd = a - q(\kappa a + \lambda b) = (1 - q\kappa)a + (-\lambda q)b$$

οπότε  $r \in \{xa + yb \mid x, y \in \mathbb{Z}, xa + yb \geq 0\}$  και  $r < d$ , άτοπο.

Όμοια δείχνουμε  $d \mid b$ .

► (ii) Έστω  $d'$  τέτοιο ώστε  $d' \mid a$  και  $d' \mid b$ . Τότε  $a = c_1 d', b = c_2 d'$ .

Επομένως:

$$d = \kappa c_1 d' + \lambda c_2 d' \Rightarrow d' \mid d \Rightarrow d' \leq d.$$

## ΜΚΔ: χρήσιμες ιδιότητες

Σαν πορίσματα του προηγούμενου θεωρήματος προκύπτουν τα παρακάτω:

- ▶ ο **αλγόριθμος του Ευκλείδη** βρίσκει τον ΜΚΔ δύο ακεραίων αριθμών (βλ. παρακάτω).
- ▶  $\gcd(a, b) = 1 \Rightarrow \exists \kappa, \lambda \in \mathbb{Z}, \quad \kappa a + \lambda b = 1$   
(χρήση σε εύρεση αντιστρόφου *modulo*  $b$ :  $\kappa a \bmod b = 1$ ).
- ▶ Αν  $c \mid ab \wedge \gcd(a, c) = 1$  τότε  $c \mid b$ :  
 $\gcd(a, c) = 1 \Rightarrow \exists \kappa, \lambda \in \mathbb{Z} : \kappa c + \lambda a = 1 \Rightarrow \kappa c b + \lambda a b = b \Rightarrow c \mid b$ .
- ▶ Αν  $p$  πρώτος  $\wedge p \mid ab$  τότε  $p \mid a \vee p \mid b$ :  
Αν  $\gcd(p, a) = p$  τότε  $p \mid a$ . Αν  $\gcd(p, a) = 1$ , αφού  $p \mid ab$  θα πρέπει  $p \mid b$ .

Κάθε ακέραιος αριθμός  $n > 1$  μπορεί να γραφτεί με μοναδικό τρόπο ως πεπερασμένο γινόμενο πρώτων αριθμών.

- ▶ Απόδειξη ύπαρξης: με τη μέθοδο της επαγωγής.
- ▶ Απόδειξη μοναδικότητας: στηρίζεται στην ιδιότητα “αν  $p$  πρώτος  $\wedge p \mid ab$  τότε  $p \mid a \vee p \mid b$ ” σε συνδυασμό με χρήση επαγωγής.

**Άσκηση:** συμπληρώστε τις λεπτομέρειες.

## Παραδείγματα

- ▶  $2, 3, 5, \dots, 1997, \dots, 6469, \dots$
- ▶  $(333 + 10^{793})10^{791} + 1$  (με 1585 ψηφία, παλίνδρομος βρέθηκε το 1987 από τον H. Dubner)
- ▶  $2^{1257787} - 1$  (με 378632 ψηφία βρέθηκε το 1996)
- ▶  $2^{13466917} - 1$  (με 4053946 ψηφία βρέθηκε το 2001)
- ▶  $2^{43112609} - 1$  (με 12978189 ψηφία βρέθηκε το 2008)
- ▶ .....(2013, 2016, 2017)
- ▶  $2^{82589933} - 1$  (με 24862048 ψηφία βρέθηκε το 2018)

## Θεώρημα (Ευκλείδη)

*Οι πρώτοι αριθμοί είναι άπειροι σε πλήθος.*

Απόδειξη. Εστω ότι οι πρώτοι είναι πεπερασμένοι σε πλήθος,

συγκεκριμένα  $p_1, p_2, \dots, p_n$ . Τότε ο αριθμός  $p_1 p_2 \dots p_n + 1$  δε διαιρείται από κανένα πρώτο παρά μόνο από το 1 και τον εαυτό του



# Αλγόριθμος Ευκλείδη

```
function gcd(a,b: integer);  
    if  $b = 0$  then gcd  $\leftarrow a$  else gcd  $\leftarrow$  gcd( $b, a \bmod b,$ )
```

**Θεώρημα (ορθότητα Ευκλείδειου αλγορίθμου)**

*ο αλγόριθμος του Ευκλείδη βρίσκει τον ΜΚΔ δύο ακεραίων αριθμών.*

**Απόδειξη**

- ▶ Βρίσκει διαιρέτη: αν  $a, b > 0 \in \mathbb{Z}$  τότε  $\text{gcd}(a, b) = \text{gcd}(b, a \bmod b)$ .
- ▶ Ο διαιρέτης που βρίσκει μπορεί να γραφτεί σαν γραμμικός συνδυασμός των  $a, b$  (γιατί;).
- ▶ Επομένως είναι ο ΜΚΔ.

# Αλγόριθμος Ευκλείδη

$$\begin{array}{rcl} 1742 & = & 3 \cdot 494 + 260 \\ 494 & = & 1 \cdot 260 + 234 \\ 260 & = & 1 \cdot 234 + 26 \\ 234 & = & 9 \cdot 26 + 0 \end{array} \quad \begin{array}{rcl} 132 & = & 3 \cdot 35 + 27 \\ 35 & = & 1 \cdot 27 + 8 \\ 27 & = & 3 \cdot 8 + 3 \\ 8 & = & 2 \cdot 3 + 2 \\ 3 & = & 1 \cdot 2 + 1 \\ 2 & = & 2 \cdot 1 + 0 \end{array}$$

$$\gcd(1742, 494) = 26, \quad \gcd(132, 35) = 1.$$

- ▶ Χρόνος εκτέλεσης:  $O(\log a)$  διαιρέσεις,  $O(\log^3 a)$  bit operations (υποθέτοντας  $a \geq b$ ).
- ▶ Τα  $\kappa, \lambda$  τ.ώ.  $d = \kappa a + \lambda b$  μπορούν να υπολογιστούν στον ίδιο χρόνο: **επεκτεταμένος αλγόριθμος Ευκλείδη**.
- ▶ Χρήσεις: υπολογισμός αντιστρόφων modulo  $n$ , επίλυση γραμμικών ισοτιμιών, κρυπτογραφία δημοσίου κλειδιού (RSA, El Gamal, κ.ά.).

# Συνάρτηση $\phi$ του Euler

## Ορισμός

$\phi(n)$  είναι το πλήθος των αριθμών από το 1 μέχρι και  $n$  που είναι σχετικά πρώτοι με τον  $n$ .

Υπενθύμιση:  $m, n$  **σχετικά πρώτοι (coprime)**: μοναδικός κοινός διαιρέτης ο 1.

## Ιδιότητες

- ▶  $\phi(p) = p - 1$  για  $p$  πρώτο.
- ▶  $\phi(p^a) = p^a(1 - \frac{1}{p})$  για  $p$  πρώτο.
- ▶  $\phi(mn) = \phi(m)\phi(n)$  για  $m, n$  σχετικά πρώτους.

**Άσκηση:** αποδείξτε το.

Παρατήρηση: για σύνθετο  $n$ ,  $\phi(n) = n \prod_{p|n} (1 - \frac{1}{p})$ .

## Σχέση ισοτιμίας (congruence)

- ▶ Η πράξη  $\text{mod } m$ ,  $m \in \mathbb{Z}$ ,  $m > 0$ , απεικονίζει το  $\mathbb{Z}$  στο  $\mathbb{Z}_m = \{0, \dots, m-1\}$ .
- ▶ Δύο αριθμοί  $a, b$  λέγονται *ισότιμοι modulo  $m$* , συμβολικά  $a \equiv b \pmod{m}$ , αν έχουν την ίδια απεικόνιση με την πράξη  $\text{mod } m$ :  
$$a \equiv b \pmod{m} \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} a \text{ mod } m = b \text{ mod } m \Leftrightarrow m \mid (a - b)$$
- ▶ Άλλοι συμβολισμοί:  $a = b \pmod{m}$ ,  $a \equiv b (m)$ ,  $a \equiv_m b$ .
- ▶ Είναι σχέση ισοδυναμίας. Κάθε κλάση  $C_k$ ,  $0 \leq k \leq m-1$ , περιέχει τους ακραίους που αφήνουν υπόλοιπο  $k$  αν διαιρεθούν με το  $m$ .
- ▶  $\mathbb{Z}_m = \{C_0, C_1, C_2, \dots, C_{m-1}\}$ . Πιο απλά:  $\mathbb{Z}_m = \{0, \dots, m-1\}$ .

## Πράξεις στο $\mathbb{Z}_m$

- ▶ Πρόσθεση:  $C_k + C_j = C_{(k+j) \bmod m}$ .
- ▶ Πολλαπλασιασμός:  $C_k \cdot C_j = C_{kj \bmod m}$ .
- ▶ Η απεικόνιση ' $\bmod m$ ':  $\mathbb{Z} \mapsto \mathbb{Z}_m$  είναι **ομομορφισμός** (ακριβέστερα: **επιμορφισμός**).
- ▶ Πιο απλά:

$$(a + b) \bmod m = (a \bmod m + b \bmod m) \bmod m ,$$
$$(a \cdot b) \bmod m = ((a \bmod m) \cdot (b \bmod m)) \bmod m .$$

- ▶ **Πρακτική σημασία**: αντί να κάνουμε τις πράξεις στο  $\mathbb{Z}$  και στο τέλος να βρίσκουμε το υπόλοιπο της διαίρεσης με  $m$ , μπορούμε να κάνουμε τις πράξεις κατευθείαν στο  $\mathbb{Z}_m$ : σημαντική **μείωση χρόνου εκτέλεσης** σε πολλές περιπτώσεις.

# Μικρό Θεώρημα Fermat

## Θεώρημα (μικρό Fermat)

$\forall$  prime  $p$ ,  $\forall a \in \mathbb{Z}$ ,  $p \nmid a$  :  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$

## Απόδειξη.

Για  $a \in \mathbb{Z}$  με  $p \nmid a$ , τα στοιχεία

$$a \cdot 1, a \cdot 2, \dots, a \cdot (p - 1)$$

είναι διαφορετικά ανά δύο στο  $\mathbb{Z}_p^*$ :

$$i \cdot a \equiv j \cdot a \pmod{p} \Rightarrow p \mid a(i - j) \Rightarrow p \mid (i - j) \Rightarrow i \equiv j \pmod{p}$$

Επομένως  $a^{p-1}(p-1)! \equiv (p-1)! \Rightarrow a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ .  $\square$

Παρόμοια αποδεικνύεται το πιο γενικό:

## Θεώρημα (Euler)

$\forall a \in \mathbb{Z}$ ,  $\gcd(a, m) = 1 \Rightarrow a^{\phi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$ .

## Υψωση σε δύναμη modulo $m$

### Επαναλαμβανόμενος Τετραγωνισμός (Repeated Squaring)

Είσοδος:  $a, n, m \in \mathbb{Z}_+$

Έξοδος:  $a^n \bmod m$

$x \leftarrow a \bmod m; y \leftarrow 1;$

**while**  $n > 0$  **do**

**if**  $n \bmod 2 \neq 0$  **then**  $y \leftarrow y \cdot x \bmod m;$

$x \leftarrow x^2 \bmod m$

$n \leftarrow n \div 2$

**end while**

**output**  $y$

Χρόνος εκτέλεσης:  $O(\log n)$  επαναλήψεις,  $O(\log n \log^2 m)$  bit operations.

- ▶ **Ομάδα (group):** ζεύγος  $(G, *)$  τέτοιο ώστε:

- ▶  $\forall a, b \in G : a * b \in G$

- ▶  $\forall a, b, c \in G : a * (b * c) = (a * b) * c$

- ▶  $\exists e \in G, \forall a \in G : a * e = a$  (το  $e$  είναι μοναδικό)

- ▶  $\forall a \in G : \exists a^{-1} \in G : a * a^{-1} = e$

**Αντιμεταθετική (Αβελιανή) ομάδα:** επιπλέον  $a * b = b * a$ .

Το ζεύγος  $(\mathbb{Z}_m, +)$  είναι αντιμεταθετική ομάδα.

- ▶ **Τάξη (order)** πεπερασμένης ομάδας: η πληθικότητά της.
- ▶ **Υποομάδα (subgroup):**

$$(S, *) \text{ υποομάδα της } (G, *) \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} S \subseteq G \wedge (S, *) \text{ ομάδα}$$

- ▶ **Πρόταση.** Έστω  $(G, *)$  πεπερασμένη ομάδα. Η  $(S, *)$  είναι υποομάδα της  $(G, *)$  ανν  $S \subseteq G$  και  $S$  κλειστό ως προς  $*$ .

(Άσκηση: αποδείξτε)



## Η πολλαπλασιαστική ομάδα $(U(\mathbb{Z}_m), \cdot)$

Πρόταση.  $\gcd(a, m) = 1$  αν και μόνο αν  $\exists c \in \mathbb{Z}_m$  τέτοιο ώστε  $a \cdot c \equiv 1 \pmod{m}$ .

Απόδειξη. (i) Ευθύ: με χρήση Θεωρ. ΜΚΔ.

(ii) Αντίστροφο:  $\exists x \in \mathbb{Z}, ax \equiv 1 \pmod{m} \Rightarrow m \mid (ax - 1)$ .

Αν  $\gcd(a, m) = d > 1$  τότε  $d \mid m \mid (ax - 1) \Rightarrow d \mid 1$ , άτοπο.

### Ορισμός

$U(\mathbb{Z}_m) = \{a \in \mathbb{Z}_m : \gcd(a, m) = 1\}$  είναι το σύνολο των σχετικά πρώτων με τον  $m$ , που λέγονται και **units του  $\mathbb{Z}_m$** . Περιέχει ακριβώς τα στοιχεία του  $\mathbb{Z}_m$  που έχουν αντίστροφο modulo  $m$ .

Το  $(U(\mathbb{Z}_m), \cdot)$  είναι αντιμεταθετική ομάδα με πληθάρημο  $\phi(m)$ .

Για  $p$  πρώτο:  $U(\mathbb{Z}_p) = \mathbb{Z}_p \setminus \{0\} = \mathbb{Z}_p^*$ .

- ▶ Τάξη (order) στοιχείου

$$\text{τάξη } a \stackrel{\text{def}}{=} \min\{y \in \mathbb{N} : a^y = e\}$$

- ▶ Κυκλική ομάδα (cyclic group):

$$(G, *) \text{ κυκλική} \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \exists g \in G : \forall x \in G : \exists y \in \mathbb{N} : x = g^y$$

- ▶ Γεννήτορας (generator)

$$a \text{ γεννήτορας της } G \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \text{τάξη } a = |G|$$

Πρόταση: **μια ομάδα έχει γεννήτορα ανν είναι κυκλική.** Η τάξη της ομάδας ισούται με την τάξη του γεννήτορα.  
(Άσκηση: αποδείξτε.)

## Δακτύλιος (ring)

$(R, +, \cdot)$  δακτύλιος  $\stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow}$

$(R, +)$  αντιμεταθετική ομάδα

$(R, \cdot)$  μονοειδές (προσεταιριστική, ουδέτερο)

$\forall a, b, c \in R :$

$$a \cdot (b + c) = (a \cdot b + a \cdot c)$$

$$(b + c) \cdot a = b \cdot a + c \cdot a \quad (\text{επιμεριστική})$$

Το  $(\mathbb{Z}_m, +, \cdot)$  είναι **αντιμεταθετικός δακτύλιος (commutative ring)**: η πράξη  $\cdot$  έχει επιπλέον την αντιμεταθετική ιδιότητα.

## Σώμα (field)

$(F, +, \cdot)$  σώμα  $\stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow}$

$(F, +, \cdot)$  αντιμεταθετικός δακτύλιος

$(F \setminus \{e_+\}, \cdot)$  αντιμεταθετική ομάδα

Το  $(\mathbb{Z}_p, +, \cdot)$ ,  $p$  πρώτος, είναι σώμα (και συμβολίζεται και  $GF(p)$  ή  $\mathbb{F}_p$ ).

Πρόταση. Κάθε σώμα τάξης  $p$  είναι ισομορφικό με το  $\mathbb{F}_p$ .

- ▶ Σύμπλοκο (coset): το σύνολο  $H * a = \{h * a : h \in H, a \in G\}$  λέγεται δεξί σύμπλοκο (coset) της  $H$  στη  $G$  για υποομάδα  $H$  της  $(G, *)$ .
- ▶ Ομάδα πηλίκου (Quotient group)  $G/H$ : το σύνολο των συμπλόκων της  $H$  στην  $G$   
Το  $(G/H, \otimes)$  είναι ομάδα με πράξη  
 $(H * a) \otimes (H * b) = H * (a * b)$ .

# Θεώρημα Lagrange

Αν  $H$  είναι υποομάδα της πεπερασμένης ομάδας  $G$  τότε

$$|G| = |G/H| \cdot |H|$$

Απόδειξη. Στηρίζεται στο γεγονός ότι δύο σύμπλοκα ταυτίζονται ή είναι ξένα μεταξύ τους.

**Πόρισμα** (σημαντικό!): Η τάξη ενός στοιχείου μιας πεπερασμένης ομάδας διαιρεί την τάξη της ομάδας:

$$\forall a \in G : a^{|G|} = e$$

Περαιτέρω πορίσματα: **μικρό Θεώρημα Fermat** (ομάδα  $(\mathbb{Z}_p^*, \cdot)$ ), **Θεώρημα Euler** (ομάδα  $(U(\mathbb{Z}_m), \cdot)$ ). Οι αποδείξεις τους χωρίς χρήση Θ. Lagrange προϋπήρχαν.

**Κάθε ομάδα με τάξη πρώτο αριθμό είναι κυκλική** (άρα έχει γεννήτορα). Προσοχή: η  $\mathbb{Z}_p^*$  δεν έχει τάξη πρώτο (αλλά είναι κυκλική!).

## Πόρισμα του Θ. Lagrange

Αν  $(S, *)$  υποομάδα της (πεπερασμένης) ομάδας  $(G, *)$  και  $S \neq G$  τότε:

$$|S| \leq |G|/2$$

# Fermat (primality) test

## Έλεγχος Fermat

Για να δούμε αν ένας δοσμένος ακέραιος  $n$  είναι πρώτος:

Επιλέγουμε τυχαία  $a \in \mathbb{Z}_n$ : αν  $a^{n-1} \not\equiv 1 \pmod{n}$  τότε  $n$  σύνθετος (με βεβαιότητα), αλλιώς λέμε ότι το  $n$  περνάει το test (ίσως είναι πρώτος). Στην δεύτερη περίπτωση επαναλαμβάνουμε.

## Πρόταση

Αν για σύνθετο  $n$  υπάρχει ένας **μάρτυρας (witness)** (δηλ.

$a \in \mathbb{Z}_n$ ,  $a^{n-1} \not\equiv 1 \pmod{n}$ ), τότε υπάρχουν τουλάχιστον  $n/2$  μάρτυρες.

Απόδειξη. Χρήση Θ. Lagrange στην ομάδα των **μη μαρτύρων** του  $U(\mathbb{Z}_n)$ .

Πόρισμα: ο έλεγχος Fermat απαντάει σωστά με πολύ μεγάλη πιθανότητα για τους περισσότερους αριθμούς. Εξαιρούνται όμως οι **αριθμοί Carmichael**: σύνθετοι για τους οποίους δεν υπάρχει μάρτυρας Fermat. Για να καλύψουμε και αυτούς: **Miller-Rabin test** (αργότερα).



# Ισοτιμία σε $\mathbb{Z}_m, \mathbb{Z}_n \Leftrightarrow$ ισοτιμία σε $\mathbb{Z}_{mn}$

## Πρόταση

Για κάθε  $m, n \in \mathbb{N}$  τ.ω.  $\gcd(m, n) = 1$ , για κάθε  $a, b \in \mathbb{Z}$ :

$$a \equiv b \pmod{m} \wedge a \equiv b \pmod{n} \Leftrightarrow a \equiv b \pmod{mn}.$$

## Απόδειξη.

(i) Ευθύ:  $\exists x, y \in \mathbb{Z} : a - b = xm = yn$ . Από Θ. ΜΚΔ:

$$\begin{aligned} 1 &= \kappa m + \lambda n \Rightarrow x = \kappa xm + \lambda xn = \kappa yn + \lambda xn \\ &\Rightarrow n \mid x \Rightarrow nm \mid xm = a - b. \end{aligned}$$

(ii) Αντίστροφο:  $a \equiv b \pmod{mn} \Rightarrow mn \mid (a - b) \Rightarrow m \mid (a - b)$ , όμοια για  $n$ .

□

## Ισοτιμία σε $\mathbb{Z}_m, \mathbb{Z}_n \Leftrightarrow$ ισοτιμία σε $\mathbb{Z}_{mn}$

- ▶ Με άλλα λόγια, οι ισότιμοι ενός ακεραίου στο  $\mathbb{Z}_m$  και στο  $\mathbb{Z}_n$ , έστω  $a_m, a_n$  αντίστοιχα, καθορίζουν μοναδικά τον ισότιμό του στο  $\mathbb{Z}_{mn}$ , και αντίστροφα.
- ▶ Ο εν λόγω (μοναδικός) ισότιμος υπάρχει πάντα για κάθε  $a_m \in \mathbb{Z}_m, a_n \in \mathbb{Z}_n$ , για  $m, n$  σχετικά πρώτους – αποδεικνύεται με χρήση του Θ. ΜΚΔ:  
$$1 = km + ln \Rightarrow km \equiv 1 \pmod{n} \wedge ln \equiv 1 \pmod{m}$$

Άσκηση: συμπληρώστε την απόδειξη. (υπόδειξη: τι ισοτιμίες δίνουν τα παραπάνω αν αντιμετωπίσουμε τους διαιρέτες;)

Αυτή η ιδιότητα γενικεύεται και διατυπώνεται πιο αυστηρά στο περίφημο **Κινέζικο Θεώρημα Υπολοίπων**.

# Κινέζικο Θεώρημα Υπολοίπων (Chinese Remainder Theorem - CRT)

## Θεώρημα (Κινέζικο Θεώρημα Υπολοίπων)

Εστω ένα σύστημα ισοτιμιών

$$x \equiv a_1 \pmod{m_1}$$

$$x \equiv a_2 \pmod{m_2}$$

$\vdots$

$$x \equiv a_k \pmod{m_k}$$

ώστε  $\gcd(m_i, m_j) = 1$  για  $i \neq j$ . Τότε το σύστημα έχει **μοναδική λύση στον δακτύλιο  $\mathbb{Z}_M$** ,  $M = m_1 m_2 \dots m_k$ . Ισοδύναμα: το σύστημα έχει άπειρες λύσεις στο  $\mathbb{Z}$  και αν  $s_1, s_2$  δύο λύσεις ισχύει  $s_1 \equiv s_2 \pmod{M}$ .

## Απόδειξη.

Για κάθε  $i \in \{1, \dots, k\}$  ορίζουμε  $M_i = \frac{M}{m_i}$ . Ισχύει  $\gcd(M_i, m_i) = 1$ .

Επομένως  $\exists N_i \in \mathbb{Z}_{m_i} : N_i \cdot M_i \equiv 1 \pmod{m_i}$ .

Επίσης  $\forall i \neq j : N_i \cdot M_i \equiv 0 \pmod{m_j}$ .

Οπότε μία λύση είναι η παρακάτω (επαληθεύστε):

$$y = \sum_{i=1}^k N_i \cdot M_i \cdot a_i$$

Αν  $s_1, s_2$  δύο διαφορετικές λύσεις τότε έχουμε ότι για κάθε  $i$ ,

$$s_1 \equiv s_2 \pmod{m_i}$$

Από πρόταση προηγούμενης διαφάνειας και επαγωγή προκύπτει:

$$s_1 \equiv s_2 \pmod{M}$$



Πολυπλοκότητα: η επίλυση του συστήματος γίνεται σε **πολυωνυμικό χρόνο**.

# Σημαντικές συνέπειες του CRT

Δύο ισομορφισμοί:

$$\mathbb{Z}_{m_1 m_2 \dots m_k} \cong \mathbb{Z}_{m_1} \times \mathbb{Z}_{m_2} \times \dots \times \mathbb{Z}_{m_k}$$

ως προς πρόσθεση, αφαίρεση και πολλαπλασιασμό (οι πράξεις στις  $k$ -άδες ορίζονται κατά μέλη με τον προφανή τρόπο: τα στοιχεία στη θέση  $i$  αθροίζονται / πολλαπλασιάζονται στον δακτύλιο  $\mathbb{Z}_{m_i}$ .)

$$U(\mathbb{Z}_{m_1 m_2 \dots m_k}) \cong U(\mathbb{Z}_{m_1}) \times U(\mathbb{Z}_{m_2}) \times \dots \times U(\mathbb{Z}_{m_k})$$

ως προς πολλαπλασιασμό και διαίρεση.

# Η δομή της ομάδας $\mathbb{Z}_p^*$

## Η πολλαπλασιαστική ομάδα $\mathbb{Z}_p^*$

- ▶ Είναι **κυκλική**: π.χ.  $\mathbb{Z}_{11}^* = \{1, 2, \dots, 10\} = \{2^1, 2^2, \dots, 2^{10}\} \pmod{11}$ .
- ▶ Για κάθε  $d \mid (p - 1)$  περιέχει ακριβώς μία κυκλική υποομάδα τάξης  $d$  (βλ. και Θεμελιώδες Θεώρημα Κυκλικών Ομάδων).
- ▶ Περιέχει ακριβώς  $\phi(p - 1)$  γεννήτορες:
  - ▶ μία κυκλική ομάδα τάξης  $r$  περιέχει  $\phi(r)$  γεννήτορες
  - ▶ για  $p = 2q + 1$ ,  $q$  πρώτο, υπάρχουν  $q - 1$  γεννήτορες.

# Η δομή της ομάδας $\mathbb{Z}_p^*$

## Η πολλαπλασιαστική ομάδα $\mathbb{Z}_p^*$

- ▶ Έλεγχος αν  $a$  γεννήτορας:  $\forall d \mid p-1, d < p-1: a^{\frac{p-1}{d}} \not\equiv 1 \pmod{p}$ . Για  $p = 2q + 1, q$  prime, αν  $a \not\equiv -1 \wedge a^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \pmod{p}$ , τότε  $a$  είναι γεννήτορας.
- ▶ Ακριβώς τα μισά στοιχεία είναι **τετραγωνικά υπόλοιπα (quadratic residues) modulo  $p$** , δηλ. είναι τετράγωνα κάποιου αριθμού modulo  $p$ . Τα στοιχεία αυτά ταυτίζονται με τις άρτιες δυνάμεις ενός γεννήτορα:

$$QR(p) = \{g^{2i} \mid 1 \leq i \leq \frac{p-1}{2}\}$$

# Η δομή της ομάδας $U(\mathbb{Z}_{pq})$

Η πολλαπλασιαστική ομάδα  $U(\mathbb{Z}_{pq})$ ,  $p, q$  πρώτοι

- ▶ Δεν είναι κυκλική: κάθε στοιχείο έχει τάξη το πολύ  $lcm(p-1, q-1) \mid \frac{(p-1)(q-1)}{2}$  (βλ. και συνάρτηση Carmichael).

Π.χ. στην  $U(\mathbb{Z}_{15}) = \{1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, 14\}$  πράγματι, κάθε στοιχείο έχει τάξη το πολύ  $4 = lcm(3-1, 5-1)$ .

- ▶ Περιέχει υποομάδα τάξης  $lcm(p-1, q-1)$ .
- ▶ Ακριβώς το  $\frac{1}{4}$  των στοιχείων είναι **τετραγωνικά υπόλοιπα (quadratic residues) modulo  $n$** , δηλ. είναι τετράγωνα κάποιου αριθμού modulo  $n$ . Τα στοιχεία αυτά προκύπτουν συνδυάζοντας με CRT τετραγωνικά υπόλοιπα modulo  $p$  με τετραγωνικά υπόλοιπα modulo  $q$ .



# Τετραγωνικά Υπόλοιπα (Quadratic Residues)

## Ορισμός

Ένας ακέραιος  $k \in \mathbb{Z}_m$  λέγεται τετραγωνικό υπόλοιπο modulo  $m$  αν υπάρχει  $l \in \mathbb{Z}_m$  τ.ώ.  $k \equiv l^2 \pmod{m}$ . Τότε ο  $l$  λέγεται τετραγωνική ρίζα του  $k$  modulo  $m$ .

Παρατήρηση: όπως είδαμε, τα μισά στοιχεία του  $\mathbb{Z}_p$  και το  $\frac{1}{4}$  των στοιχείων του  $\mathbb{Z}_{pq}$  (για  $p, q$  πρώτους) είναι τετραγωνικά υπόλοιπα (modulo  $p$  και  $pq$  αντίστοιχα).

Για αυτά τα στοιχεία και μόνο οι ισοτιμίες:

$$x^2 \equiv a \pmod{p} \quad x^2 \equiv a \pmod{pq}$$

έχουν λύση. Παρατήρηση: αν  $x_0$  είναι λύση τότε και  $-x_0$  είναι λύση. Πόσες λύσεις υπάρχουν;

# Πλήθος τετραγωνικών ριζών modulo $n$

## Πρόταση

Έστω  $p, q$  πρώτοι. Τότε:

1. Η ισοτιμία  $x^2 \equiv a \pmod{p}$  έχει είτε 0 είτε 2 λύσεις στο  $\mathbb{Z}_p^*$ .
2. Η ισοτιμία  $x^2 \equiv a \pmod{pq}$  έχει είτε 0 είτε 4 λύσεις στο  $U(\mathbb{Z}_{pq})$ .

## Απόδειξη.

1. Αν  $x_1, x_2$  λύσεις της ισοτιμίας τότε  $x_1^2 \equiv x_2^2 \pmod{p}$  άρα  
$$p \mid (x_1^2 - x_2^2) \Rightarrow p \mid (x_1 - x_2)(x_1 + x_2) \Rightarrow$$
$$p \mid (x_1 - x_2) \vee p \mid (x_1 + x_2) \Rightarrow x_1 \equiv x_2 \vee x_1 \equiv -x_2 \pmod{p}$$
2. Η λύση της ισοτιμίας ισοδυναμεί με τη λύση των δύο ισοτιμιών  $x^2 \equiv a \pmod{p}$ ,  $x^2 \equiv a \pmod{q}$ .

Έστω ότι η πρώτη έχει λύσεις τις  $x_p, -x_p$  και η δεύτερη τις  $x_q, -x_q$ . Για κάθε ένα από τους συνδυασμούς των λύσεων αυτών (που είναι 4) προκύπτει, με χρήση CRT, μια διαφορετική λύση για την ισοτιμία στο  $U(\mathbb{Z})$ , από το σύστημα

$$x \equiv \pm x_p \pmod{p}, x \equiv \pm x_q \pmod{q}.$$

## Τετραγωνικές ρίζες modulo $n$ : πρόσθετες ιδιότητες

- ▶ Η προηγούμενη πρόταση μπορεί να γενικευτεί για  $n = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_k^{a_k}$  όπου η αντίστοιχη εξίσωση έχει είτε 0 είτε  $2^k$  λύσεις.
- ▶ Τετριμμένες περιπτώσεις: στο  $\mathbb{Z}_p$ , το  $x^2 \equiv 0 \pmod{p}$  έχει μία (διπλή) τετραγωνική ρίζα, την  $x \equiv 0 \pmod{p}$ , αντίστοιχα στο  $\mathbb{Z}_{pq}$  (4πλή ρίζα). Στο  $\mathbb{Z}_{pq}$ , αν  $a \equiv 0 \pmod{p}$ , και  $a \not\equiv 0 \pmod{q}$  τότε το  $a$  έχει 2 (διπλές) ρίζες που προκύπτουν από το σύστημα  $x \equiv 0 \pmod{p}$ ,  $x \equiv \pm x_q \pmod{q}$  με χρήση CRT.

## Τετραγωνικές ρίζες modulo $n$ και παραγοντοποίηση

Ο αριθμός 1 έχει δύο τετραγωνικές ρίζες modulo  $p$  :  $\pm 1$ .

Επίσης έχει 4 τετραγωνικές ρίζες modulo  $pq$ : τις  $\pm 1$ , και άλλες δύο ( $\pm u \not\equiv 1 \pmod{pq}$ ) που λέγονται **μη τετριμμένες ρίζες της μονάδας modulo  $n$** .

Η ύπαρξη μη τετριμμένων ριζών του 1 modulo  $n$  συνιστά απόδειξη ότι ο  $n$  είναι **σύνθετος**, και συγχρόνως δίνει άμεσα δύο παράγοντες του  $n$ :  $\gcd(n, u \pm 1)$ .

Παρόμοια πληροφορία παίρνουμε από την ύπαρξη 2 μη αντίθετων τετραγωνικών ριζών οποιουδήποτε αριθμού  $a \in \mathbb{Z}_n$ .

Η ιδιότητα αυτή χρησιμοποιείται στην απόδειξη ορθότητας του Miller-Rabin primality test, και σε διάφορες άλλες αποδείξεις (κρυπτοσυστήματα RSA, Rabin, κ.λπ.).

# Τετραγωνικές ρίζες modulo $n$ : έλεγχος ύπαρξης

## Πρόταση (Κριτήριο Euler)

Για  $p$  πρώτο, η ισοτιμία  $x^2 \equiv a \pmod{p}$  έχει λύση αν και μόνο αν

$$a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod{p}.$$

## Απόδειξη.

Θα δείξουμε ότι και οι δύο συνθήκες ισχύουν αν και μόνο αν το  $a$  είναι άρτια δύναμη ενός γεννήτορα. Έστω ότι  $a \equiv g^k \pmod{p}$  για γεννήτορα  $g$  της  $\mathbb{Z}_p^*$ .

Τότε:

$$\exists x : x^2 \equiv a \pmod{p} \Leftrightarrow \exists l : g^{2l} \equiv g^k \pmod{p} \Leftrightarrow 2l \equiv k \pmod{p-1} \Leftrightarrow k \bmod 2 = 0.$$

Επίσης, από μικρό  $\Theta$ . Fermat.:

$$a^{\frac{p-1}{2}} \equiv g^{\frac{k}{2}(p-1)} \equiv 1 \pmod{p} \Leftrightarrow p-1 \mid \frac{k}{2}(p-1) \Leftrightarrow k \bmod 2 = 0$$

□

*Παρατήρηση.* για κάθε  $a \in \mathbb{Z}_p^*$  ισχύει  $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv \pm 1 \pmod{p}$ . Η ιδιότητα αυτή σχετίζεται άμεσα με τη συνάρτηση που είναι γνωστή ως **σύμβολο Legendre** και τη γενίκευσή της, το **σύμβολο Jacobi**. Το τελευταίο χρησιμοποιείται στο **Solovay-Strassen primality test**.

## Ορισμός

$$\left(\frac{a}{p}\right) = \begin{cases} 1, & \text{if } \exists x : x^2 \equiv a \pmod{p} \\ -1, & \text{if } \nexists x : x^2 \equiv a \pmod{p} \\ 0, & \text{if } p \mid a \end{cases}$$

Αν  $\left(\frac{a}{p}\right) = 1$  τότε το  $a$  ονομάζεται *τετραγωνικό υπόλοιπο modulo  $p$* . Αν  $\left(\frac{a}{p}\right) = -1$  τότε το  $a$  ονομάζεται *τετραγωνικό μη υπόλοιπο modulo  $p$* .

# Ιδιότητες συμβόλου Legendre

## Πρόταση

1.  $m \equiv n \pmod{p} \Rightarrow \left(\frac{m}{p}\right) = \left(\frac{n}{p}\right)$
2.  $\left(\frac{a}{p}\right) \equiv a^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p}$
3.  $\left(\frac{ab}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right)\left(\frac{b}{p}\right)$

## Απόδειξη.

(1): άμεσα από τον ορισμό.

(2): αν  $a \equiv 0 \pmod{p}$  ισχύει.

Αλλιώς  $a \in \mathbb{Z}_p^*$ , οπότε αν  $a \in QR(n)$  τότε από κριτήριο Euler ισχύει

$$a^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \equiv \left(\frac{a}{p}\right) \pmod{p}.$$

Αν  $a \notin QR(n)$  τότε επειδή  $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv \pm 1 \pmod{p}$ , θα έχουμε αναγκαστικά:

$$a^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \equiv \left(\frac{a}{p}\right) \pmod{p}$$

(3) από ιδιότητα 2. □

Σημαντικό: η ιδιότητα (2) δίνει έναν αποδοτικό αλγόριθμο υπολογισμού του συμβόλου Legendre.

# Ιδιότητες συμβόλου Legendre

## Πρόταση

$$1. \left(\frac{-1}{p}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2}} = \begin{cases} 1, & \text{if } p \equiv 1 \pmod{4} \\ -1, & \text{if } p \equiv 3 \pmod{4} \end{cases}$$

$$2. \left(\frac{2}{p}\right) = \begin{cases} 1, & \text{if } p \equiv 1 \pmod{8} \vee p \equiv 7 \pmod{8} \\ -1, & \text{if } p \equiv 3 \pmod{8} \vee p \equiv 5 \pmod{8} \end{cases}$$

Η απόδειξη βασίζεται στο ακόλουθο:

## Λήμμα

(Gauss) Αν το πλήθος των στοιχείων του συνόλου

$\{a \bmod p, 2a \bmod p, \dots, \frac{p-1}{2}a \bmod p\}$  που είναι μεγαλύτερα του  $\frac{p}{2}$  το συμβολίσουμε με  $\mu$  τότε ισχύει ότι  $\left(\frac{a}{p}\right) = (-1)^\mu$ .



Θεώρημα (Νόμος Τετραγωνικής Αντιστροφής (Quadratic Reciprocity Law))

$$\left(\frac{p}{q}\right) = \begin{cases} -\left(\frac{q}{p}\right), & \text{αν } p \equiv q \equiv 3 \pmod{4} \\ \left(\frac{q}{p}\right), & \text{αλλιώς.} \end{cases}$$

Με χρήση του νόμου τετραγωνικής αντιστροφής, και των προηγούμενων ιδιοτήτων έχουμε έναν πιο γρήγορο υπολογισμό του συμβόλου Legendre:  $O(\log^2 p)$ .

## Ορισμός (Σύμβολο Jacobi)

Για  $n = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_k^{a_k}$  ορίζουμε το σύμβολο Jacobi ως εξής:

$$\left(\frac{m}{n}\right) = \prod_{i=1}^k \left(\frac{m}{p_i}\right)^{a_i}.$$

- ▶ Το σύμβολο Jacobi είναι γενίκευση του συμβόλου Legendre και ικανοποιεί τις ίδιες ιδιότητες εκτός της  $a^{\frac{p-1}{2}} \equiv \left(\frac{a}{p}\right) \pmod{p}$ . Το γεγονός αυτό χρησιμοποιείται στον έλεγχο πρώτων αριθμών Solovay-Strassen.
- ▶ Το σύμβολο Jacobi  $\left(\frac{a}{n}\right)$  δεν χαρακτηρίζει πλήρως την ύπαρξη λύσεων της ισοτιμίας  $x^2 \equiv a \pmod{n}$ . Πράγματι, αν η ισοτιμία αυτή έχει λύσεις τότε  $\left(\frac{a}{n}\right) = 1$  αλλά δεν ισχύει το αντίστροφο (π.χ. για  $n = pq$ ,  $\left(\frac{a}{p}\right) = \left(\frac{a}{q}\right) = -1 \Rightarrow \left(\frac{a}{n}\right) = 1$ ).

# Έλεγχος πρώτων αριθμών Miller-Rabin

1. Έστω  $n \in \mathbb{Z}$  θετικός περιττός αριθμός.
2. Επιλέγουμε τυχαία  $b \in [2, \dots, n - 1]$ . Αν  $b^{n-1} \bmod n \neq 1$ , τότε το  $n$  **δεν περνάει** τον έλεγχο (είναι **σίγουρα σύνθετος**).
3. Αλλιώς, γράφουμε  $n - 1 = 2^s t$ , με  $t$  περιτό.
4. Αν  $b^t \bmod n \equiv \pm 1 \pmod{n}$ , τότε το  $n$  **περνάει** τον έλεγχο (πιθανόν πρώτος).
5. Αλλιώς, υψώνουμε το  $b^t \bmod n$  στο τετράγωνο:  $b^{2t} \bmod n$ , έπειτα ξανά στο τετράγωνο  $\bmod n$  κ.ο.κ. εως ότου πάρουμε  $\pm 1$  (το πολύ  $s - 1$  επαναλήψεις).
6. Αν πάρουμε **πρώτα**  $-1$  τότε το  $n$  **περνάει** τον έλεγχο (πιθανόν πρώτος), **αλλιώς δεν περνάει** τον έλεγχο (σίγουρα σύνθετος).

Ορθότητα: Θα αποδείξουμε ότι η πιθανότητα αποτυχίας είναι  $< \frac{1}{2}$ . Μπορεί να γίνει αμελητέα (*negligible*) με **επαναλήψεις του ελέγχου για άλλο  $b$  κάθε φορά**.

# Έλεγχος πρώτων αριθμών Miller-Rabin: ορθότητα

## Πρόταση

Αν  $n$  πρώτος, τότε περνάει τον έλεγχο πάντοτε (για όλα τα  $b$ ). Αν  $n$  σύνθετος τότε περνάει τον έλεγχο για **λιγότερα από τα μισά  $b$** .

## Απόδειξη.

Βασίζεται στην απεικόνιση  $b \mapsto \langle b^t, b^{2t}, \dots, b^{2^i t}, \dots, b^{2^s t} \rangle \pmod{n}$ .

Factoring sequence:  $\langle \not\equiv \pm 1, \dots, \not\equiv \pm 1, \equiv 1, \dots \equiv 1 \rangle \pmod{n}$ .

Αποδεικνύεται με χρήση του Θ. Lagrange ότι τα στοιχεία που απεικονίζονται σε non-factoring sequences είναι το πολύ τα μισά.

Λεπτομέρειες: στον πίνακα. □

# Ευεπίλυτα αριθμητικά προβλήματα

Χαρακτηρίζονται από την ύπαρξη αποδοτικού (πολυωνυμικού χρόνου) αλγορίθμου, ντετερμινιστικού ή πιθανοτικού.

- ▶  $\text{GCD}(a, n)$ : εύρεση ΜΚΔ( $a, n$ ).
- ▶  $\text{INVERSE}(a, n)$ : υπολογισμός  $a^{-1} \pmod n$ .
- ▶  $\text{POWER}(a, y, n)$ : υπολογισμός  $a^y \pmod n$ .
- ▶  $\text{PRIMALITY}(n)$ : έλεγχος αν ο  $n$  είναι πρώτος αριθμός.
- ▶  $\text{FIND-PRIME}(n)$ : εύρεση πρώτου  $> n$ .
- ▶  $\text{QUAD-RES}(a, n)$ : έλεγχος αν  $\exists x : x^2 \equiv a \pmod n$ . Για  $n$  πρώτο, ή σύνθετο με γνωστή παραγοντοποίηση.
- ▶  $\text{SQUARE-ROOT}(a, n)$ : εύρεση  $x : x^2 \equiv a \pmod n$ , αν υπάρχει. Για  $n$  πρώτο, ή σύνθετο με γνωστή παραγοντοποίηση.

## Δυσεπίλυτα αριθμητικά προβλήματα

Χαρακτηρίζονται από την μη ύπαρξη (ως τώρα) αποδοτικού (πολυωνυμικού χρόνου) αλγορίθμου, ντετερμινιστικού ή πιθανοτικού.

- ▶ **FACTOR( $n$ )**: παραγοντοποίηση του  $n$ .
- ▶  **$e$ -TH-ROOT( $c, n$ )**: εύρεση  $m : m^e \equiv c \pmod{n}$ . Γνωστό και ως **RSA-DECRYPT( $c, n$ )**. Δύσκολο για  $n$  σύνθετο με άγνωστη παραγοντοποίηση.
- ▶ **DISCRETE-LOG( $g, a, p$ )**: εύρεση  $x : g^x \equiv a \pmod{p}$ . Δύσκολο για  $p$  πρώτο.
- ▶ **QUAD-RES( $a, n$ )**: έλεγχος αν  $\exists x : x^2 \equiv a \pmod{n}$ . Δύσκολο για  $n$  σύνθετο με άγνωστη παραγοντοποίηση.
- ▶ **SQUARE-ROOT( $a, n$ )**: εύρεση  $x : x^2 \equiv a \pmod{n}$ , αν υπάρχει. Δύσκολο για  $n$  σύνθετο με άγνωστη παραγοντοποίηση.