

Πιστοποίηση πρώτου

Καθηγητής Ν.Γ. Τζανάκης

Τελευταία ενημέρωση 8/1/2008

1 Ἡ πιστοποίηση πρώτου στην Κρυπτογραφία

Στην *Κρυπτογραφία Δημοσίου Κλειδιοῦ* κάθε μία από τις επικοινωνοῦσες οντότητες ἔχει μυστικό κλειδί, τὸ ὁποῖο βασίζεται στή γνώση πολύ μεγάλων πρώτων ἀριθμῶν. Στήν πράξη, με τή βοήθεια μιᾶς *γεννήτριας τυχαίων ἀριθμῶν*, δημιουργεῖ κανεὶς ἓνα τυχαῖο ἀκέραιο ἀριθμὸ n δεδομένης τάξεως μεγέθους καὶ μετὰ ἐξετάζει ἂν αὐτὸς εἶναι πρῶτος ἢ ὄχι. Ἄν δὲν εἶναι, ἐξετάζει διαδοχικὰ τοὺς $n + 1, n + 2, \dots$ μέχρις ὅτου ἀνακαλύψει πρῶτο ἀριθμὸ, ἢ δημιουργεῖ νέο τυχαῖο ἀριθμὸ με τή βοήθεια τῆς γεννήτριας του. Θὰ ἦταν θανάσιμο λάθος γιὰ ἓνα κρυπτογράφο νὰ χρησιμοποιήσει ἀριθμοὺς γνωστῆς μορφῆς, ὅπως, γιὰ παράδειγμα, εἶναι οἱ:

Ἀριθμοὶ Fermat: $F_k = 2^{2^k} + 1$

Ἀριθμοὶ τοῦ Mersenne: $M_k = 2^k - 1$

καὶ νὰ ἐπιλέξει κάποιον, ὃ ὁποῖος εἶναι πρῶτος.

Ἄν, λοιπόν, ἔχει κανεὶς ἓνα φυσικὸ ἀριθμὸ n , θέλει νὰ μπορεῖ νὰ ἀποφασίσει κατὰ πόσον αὐτὸς εἶναι πρῶτος. Ὑπάρχουν οἱ **ἀποδείξιμες** καὶ οἱ **πιθανοθεωρητικῆς** πιστοποιήσεις πρώτων.

2 Ἀποδείξιμη πιστοποίηση

Αὐτὴ γίνεται βάσει κάποιων κριτηρίων. Πρόκειται γιὰ *θεωρήματα*, τὰ ὁποῖα ἀποφαίνονται ὅτι, ἂν ὁ φυσικὸς ἀριθμὸς n πληροῖ κάποιες ὑποθέσεις, τότε εἶναι πρῶτος. Κάθε μία ἀπὸ τὶς παρακάτω προτάσεις παρέχει ἀποδείξιμη πιστοποίηση πρώτου.

Κατ' ἀρχὰς κάνομε τὴν παρατήρηση ὅτι, ἀπὸ τὸ Θεώρημα τοῦ Fermat¹, ἂν ὁ n εἶναι πρῶτος, τότε, γιὰ κάθε a πρῶτο πρὸς τὸν n , ἰσχύει $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$. Ἄρα, ἂν βρεθεῖ κάποιος a πρῶτος πρὸς τὸν n , γιὰ τὸν ὁποῖο $a^{n-1} \not\equiv 1 \pmod{n}$, τότε συμπεραίνομε μὲ βεβαιότητα ὅτι ὁ n εἶναι σύνθετος. Ἄν, ὅμως, γιὰ κάποιον b , πού εἶναι πρῶτοι πρὸς τὸν n , ἰσχύει $b^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, τί μποροῦμε νὰ ποῦμε γιὰ τὸν n ; Ἡ, ἀκόμη περισσότερο, τί μποροῦμε νὰ ποῦμε γιὰ τὸν n ἂν γιὰ κάθε b πρῶτο πρὸς τὸν n ἰσχύει $b^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$; Δυστυχῶς, οὔτε μὲ αὐτὴ τὴν ἰσχυρότερη ὑπόθεση μποροῦμε νὰ συμπεραίνομε ὅτι ὁ n εἶναι πρῶτος· πολὺ χαρακτηριστικὸ παράδειγμα ὁ $561 = 3 \cdot 11 \cdot 17$, γιὰ τὸν ὁποῖον ἰσχύει $b^{560} \equiv 1 \pmod{561}$ γιὰ ὅλους τοὺς b μὲ $(b, 561) = 1$.

Ὁρισμός 2.1. Ἄν ὁ n εἶναι περιττός σύνθετος ἀριθμὸς καὶ b ἀκέραιος πρῶτος πρὸς τὸν n , ἔτσι ὥστε νὰ ἰσχύει $b^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, τότε ὁ n λέγεται ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν b , ἢ ὡς πρὸς βάση b . Ἄν ὁ n εἶναι ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς κάθε b ($\gcd(b, n) = 1$), τότε λέγεται ἀριθμὸς (τοῦ) Carmichael.

Ὁ ἐλάχιστος ἀριθμὸς Carmichael εἶναι ὁ 561. Ἡ εἰκασία τοῦ R.D. Carmichael ὅτι ὑπάρχουν ἄπειροι τέτοιοι ἀριθμοί, πού ἔγινε στὰ 1912, ἀποδείχθηκε 82 χρόνια μετὰ· βλ. [1].

Ἀσκηση 1. Ὑπολογίστε ὅλες τὶς βάσεις ὡς πρὸς τὶς ὁποῖες ὁ 15 εἶναι ψευδοπρῶτος. Ἀνάλογο ζήτημα καὶ γιὰ τὸν 21.

Ἀσκηση 2. Ἐστω ὅτι ὁ p εἶναι περιττός πρῶτος, τέτοιος ὥστε ὁ $q = 2p - 1$ εἶναι πρῶτος, καὶ $n = pq$. Ἀποδείξτε ὅτι, ὁ n ἔχει ἀκριβῶς $\phi(n)/2$ τὸ πλήθος βάσεις ὡς πρὸς τὶς ὁποῖες εἶναι ψευδοπρῶτος.

Ἀσκηση 3. Ἐστω n περιττός, σύνθετος, θετικὸς ἀκέραιος καὶ b ἀκέραιος πρῶτος πρὸς τὸν n .

(α') Ἄν ὁ p εἶναι πρῶτος διαιρέτης τοῦ n καὶ $m = n/p$ καὶ ὁ n εἶναι ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν b , τότε $b^{m-1} \equiv 1 \pmod{p}$.

(β') Ἀποδείξτε ὅτι οὐδείς ἀριθμὸς τῆς μορφῆς $n = 3p$, μὲ $p > 3$ πρῶτο, εἶναι ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν 2, ἢ τὸν 5, ἢ τὸν 7.

(γ') Ἀποδείξτε ὅτι οὐδείς ἀριθμὸς τῆς μορφῆς $n = 5p$, μὲ $p > 5$ πρῶτο, εἶναι ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν 2, ἢ τὸν 3, ἢ τὸν 7.

(δ') Ἀποδείξτε ὅτι ὁ ἐλάχιστος θετικὸς ἀκέραιος, ὁ ὁποῖος εἶναι ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν 3, εἶναι ὁ 91.

¹Τὸ λεγόμενον «μικρό», σὲ ἀντιδιαστολή μὲ τὸ «μεγάλο» ἢ «τελευταῖο», πού ἀποδείχθηκε στὰ 1995, ὕστερα ἀπὸ 350, περίπου, χρόνια.

Άσκηση 4. Αποδείξτε ότι, αν ο n είναι ψευδοπρώτος ως προς τον b , τότε είναι ψευδοπρώτος και ως προς τους $-b$ και $b^{-1} \pmod{n}$. Επίσης, αν ο n είναι ψευδοπρώτος ως προς τους b_1 και b_2 , τότε είναι ψευδοπρώτος και ως προς τον $b_1 b_2$.

Άσκηση 5. Έστω ότι ο n είναι ψευδοπρώτος ως προς τον b και $(b-1, n) = 1$. Αποδείξτε ότι και ο $N = (b^n - 1)/(b - 1)$ είναι ψευδοπρώτος ως προς τον b .

Άσκηση 6. Έστω ότι ο k είναι θετικός άκεραίος, τέτοιος ώστε και οι τρεις αριθμοί $6k + 1, 12k + 1, 18k + 1$ είναι πρώτοι. Αποδείξτε ότι το γινόμενο τους είναι αριθμός του Carmichael.

Άσκηση 7. Αποδείξτε ότι όλοι οι επόμενοι είναι αριθμοί του Carmichael: 1105, 1729, 2465, 2821, 6601, 29341, 172081, 278545.

Άσκηση 8. Έστω $n = pq$, όπου οι p, q είναι διαφορετικοί πρώτοι, και $d = (p-1, q-1)$.

(α') Αποδείξτε ότι ο n είναι ψευδοπρώτος ως προς τον b αν, και μόνο αν, $b^d \equiv 1 \pmod{n}$. Υπολογίστε συναρτήσεσι του d , το πλήθος των βάσεων, ως προς τις οποίες ο n είναι ψευδοπρώτος.

Υπενθύμιση από τη Θεωρία Αριθμών: Το πλήθος των διαφορετικών λύσεων της ισότητας $x^r \equiv 1 \pmod{p}$, όπου ο p είναι πρώτος, είναι ίσο με $(r, p-1)$.

(β') Αν $q = 2p + 1$, πόσες, συναρτήσεσι του p , είναι οι βάσεις ως προς τις οποίες ο n είναι ψευδοπρώτος;

(α') Ποια είναι η πιθανότητα να επιλεγεί τυχαίος b , πρώτος προς τον n και, ως προς αυτόν, ο 341 να είναι ψευδοπρώτος;

Πρόταση 2.2. Σε κάθε μία από τις επόμενες περιπτώσεις ο άκεραίος αριθμός $n > 2$ είναι πρώτος.

1. Υπάρχει κάποιος a ως προς τον οποίον ο n είναι ψευδοπρώτος και ισχύει $a^k \not\equiv 1 \pmod{n}$ για κάθε $k = 1, \dots, n-2$.
2. Υπάρχει κάποιος a ως προς τον οποίον ο n είναι ψευδοπρώτος και για κάθε θετικό διαρέτη k του $n-1$, ο οποίος είναι γνησίως μικρότερος του $n-1$, ισχύει $a^k \not\equiv 1 \pmod{n}$.
3. Υπάρχει κάποιος a ως προς τον οποίον ο n είναι ψευδοπρώτος και για κάθε πρώτο διαρέτη q του $n-1$, ισχύει $a^{\frac{n-1}{q}} \not\equiv 1 \pmod{n}$.
4. Για κάθε πρώτο διαρέτη q του $n-1$, υπάρχει $a_q \in \mathbb{Z}$ ως προς τον οποίον ο n είναι ψευδοπρώτος και $a_q^{\frac{n-1}{q}} \not\equiv 1 \pmod{n}$.

5. Ὑπάρχει $a \in \mathbb{Z}$ και διαιρέτης m τοῦ $n - 1$ μὲ $m^2 \geq n$, τέτοιο ὥστε, ὁ n εἶναι ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν a και $(a^{\frac{n-1}{q}} - 1, n) = 1$ για κάθε πρῶτο διαιρέτη q τοῦ m .
6. Ὁ $n - 1$ μπορεῖ νὰ παραγοντοποιηθεῖ ὡς $n - 1 = 2^r s$, $s \leq 2^r + 1$ και ὑπάρχει $a \in \mathbb{Z}$, τέτοιο ὥστε $a^{\frac{n-1}{2}} \equiv -1 \pmod{n}$.

Ἀπόδειξη. (1) Ἐργαζόμαστε στὴν ὁμάδα \mathbb{Z}_n^* , τῆς ὁποίας ἡ τάξη εἶναι $\phi(n)$. Οἱ ὑποθέσεις ἰσοδυναμοῦν μὲ τὸ ὅτι τὸ $a \in \mathbb{Z}_n^*$ ἔχει τάξη $n - 1$. Ἄρα, $(n - 1) | \phi(n)$. Εἰδικώτερα, $n - 1 \leq \phi(n)$, σχέση ἀδύνατη για σύνθετο n .

(2) Ὅπως και πρὶν, ἐργαζόμαστε στὴν ὁμάδα \mathbb{Z}_n^* . Ἀπὸ τὴν πρώτη ὑπόθεση συμπεραίνομε ὅτι ἡ τάξη τοῦ $a \in \mathbb{Z}_n^*$ εἶναι διαιρέτης τοῦ $n - 1$, ἐνῶ ἀπὸ τὴ δεύτερη ὑπόθεση συμπεραίνομε ὅτι ἡ τάξη τοῦ a δὲν εἶναι γνησίως μικρότερη τοῦ $n - 1$, ἄρα εἶναι ἴση μὲ $n - 1$. Μετά, ἡ ἀπόδειξη ὁλοκληρώνεται ἀκριβῶς ὅπως στὴν περίπτωση 1.

(3) Ἐργαζόμαστε στὴν ὁμάδα \mathbb{Z}_n^* . Ἐστω r ἡ τάξη τοῦ $a \in \mathbb{Z}_n^*$. Ἀπὸ τὴν πρώτη ὑπόθεση, $r | (n - 1)$ και ἔστω $n - 1 = rs$. Ἄν $r < s$, τότε $s > 1$ και ἔστω πρῶτος διαιρέτης q τοῦ s . Λόγω τῆς $\frac{n-1}{q} = r \frac{s}{q}$, ὅπου $\frac{s}{q} \in \mathbb{Z}$ και τῆς $a^r = 1$, συμπεραίνομε ὅτι $aa^{(n-1)/q} = 1$, πού ἀντιβαίνει στὴν ὑπόθεση. Συμπεραίνομε, λοιπόν, ὅτι $r = n - 1$ και ὁλοκληρώνομε τὴν ἀπόδειξη ἀκριβῶς ὅπως στὴν περίπτωση 1.

(4) Ἐργαζόμαστε στὴν ὁμάδα \mathbb{Z}_n^* . Συμβολίζομε μὲ q_1, \dots, q_m ὅλους τοὺς διαφορετικούς πρῶτους διαιρέτες τοῦ $n - 1$. Ἐξ ὑποθέσεως ὑπάρχουν $a_1, \dots, a_m \in \mathbb{Z}_n^*$ τέτοια ὥστε, για κάθε $i = 1, \dots, m$ νὰ ἰσχύει $a_i^{n-1} = 1$ και $a_i^{(n-1)/q_i} \neq 1$. Για κάθε i , ἔστω r_i ἡ τάξη τοῦ a_i . Ἀπὸ θεώρημα τῆς Θεωρίας Ὁμάδων συμπεραίνομε ὅτι ὑπάρχει $a \in \mathbb{Z}_n^*$, τοῦ ὁποίου ἡ τάξη ἰσοῦται μὲ $r := \text{εκπ}(r_1, \dots, r_m)$. Ἐπειδὴ ὁ $n - 1$ εἶναι πολλαπλάσιο καθενὸς r_i , ἔπεται ὅτι εἶναι πολλαπλάσιο και τοῦ r . Ἄλλὰ $a^r = 1$, ἄρα και $a^{n-1} = 1$. Ἄν δείξομε τώρα ὅτι $a^{(n-1)/q_i} \neq 1$, τότε, ἀπὸ τὸ 3, θὰ ἔχομε ὁλοκληρώσει τὴν ἀπόδειξη. Ἄλλὰ, ἂν ἦταν $a^{(n-1)/q_i} = 1$, τότε θὰ ἔπρεπε $r | \frac{n-1}{q_i}$, ἄρα και $r_i | \frac{n-1}{q_i}$. Ὅμως, $a_i^{r_i} = 1$, ἄρα $a_i^{(n-1)/q_i} = 1$, πού ἀντιβαίνει πού ἐπιλέξαμε τὸ a_i .

(5) Ἄν εἶναι σύνθετος ὁ n , τότε ἔχει πρῶτο διαιρέτη $p \leq \sqrt{n}$. Τότε, ἂν δείξομε ὅτι $p \equiv 1 \pmod{m}$, αὐτὸ θὰ ἔχει ὡς συνέπεια ὅτι $p \geq 1 + m \geq 1 + \sqrt{n} > \sqrt{n}$, ἀντίφαση, ἡ ὁποία μᾶς ὁδηγεῖ στοὺς συμπεράσματα ὅτι ὁ n εἶναι πρῶτος. Τώρα, για νὰ δείξομε τὴ σχέση $p \equiv 1 \pmod{m}$, πρέπει και ἀρκεῖ νὰ δείξομε τὸ ἑξῆς: Για κάθε πρῶτο διαιρέτη q τοῦ m , ἂν $q^e | m$, τότε $p \equiv 1 \pmod{q^e}$. Τὸ τελευταῖο ἀποδεικνύεται ὡς ἑξῆς: Θετομε $c = a^{(n-1)/q^e}$, ὁπότε $c^{q^e} = a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, ἄρα και $c^{q^e} \equiv 1 \pmod{p}$. Ἄν ἦταν $c^{q^{e-1}} \equiv 1 \pmod{p}$, τότε $a^{(n-1)/q} \equiv 1 \pmod{p}$, ἄρα $p | (a^{(n-1)/q} - 1, n)$, πού ἀντιφάσκει

μὲ τὴν ὑπόθεση. Συμπεραίνομε, λοιπόν, ὅτι ἡ τάξη τοῦ $c \pmod p$ εἶναι q^e καί, συνεπῶς, $q^e | (p-1)$, δηλαδή, $p \equiv 1 \pmod{q^e}$.

(6) Κατ' ἀρχάς παρατηροῦμε ὅτι, ἂν ὁ περιττὸς πρῶτος q εἶναι διαιρέτης ἑνὸς ἀριθμοῦ τῆς μορφῆς $x^{2^m} + 1$, τότε $q \equiv 1 \pmod{2^{m+1}}$. Πράγματι, $x^{2^m} \equiv -1 \pmod q$, ἄρα $x^{2^{m+1}} \equiv 1 \pmod q$. Συνεπῶς, ἂν r εἶναι ἡ τάξη $\pmod q$ τοῦ x , τότε $r | 2^{m+1}$ καὶ ἔστω $r = 2^k$, ὅπου $k \leq m+1$. Ἄν ἦταν $k \leq m$, τότε καὶ $2^m \equiv 1 \pmod q$, ἀντίφαση. Ἄρα, $r = 2^{m+1}$. Ὅμως, ἀφοῦ $x^{q-1} \equiv 1 \pmod q$, πρέπει $r | (q-1)$, δηλαδή, $q \equiv 1 \pmod{2^{m+1}}$.

Τώρα προχωροῦμε στὴν κυρίως ἀπόδειξη: Ἀπὸ τὶς ὑποθέσεις προκύπτει ἀμέσως ἡ σχέση $(a^s)^{2^{r-1}} \equiv -1 \pmod n$. Ἄν, λοιπόν, ὁ p εἶναι πρῶτος διαιρέτης τοῦ n , τότε ὁ p διαιρεῖ τὸν $(a^s)^{2^{r-1}} + 1$, ἄρα, σύμφωνα μὲ τὴν παρατήρηση στὴν ἀρχὴ τῆς ἀπόδειξης, $p \equiv 1 \pmod{2^r}$. Εἰδικότερα, αὐτὸ συνεπάγεται ὅτι $p \geq 1 + 2^r$. Ἄν ἦταν ὁ n σύνθετος, θὰ εἶχε δύο τουλάχιστον πρῶτους διαιρέτες p, q (ἄχι, κατ' ἀνάγκη, διαφορετικούς), ὅποτε

$$1 + 2^r s = n \geq pq \geq (1 + 2^r)^2 = 1 + 2^{r+1} + 2^{2r} = 1 + 2^r(2 + 2^r),$$

ὅποτε $s \geq 2 + 2^r$, πού ἀντιφάσκει πρὸς τὴν ὑπόθεση.

Ἄσκηση 9. -Πιστοποίηση πρώτου γιὰ ἀριθμούς τοῦ Fermat. Ἀριθμοὶ τοῦ Fermat λέγονται οἱ ἀριθμοὶ $F_k = 2^{2^k} + 1$, $k = 0, 1, 2, \dots$. Παρατηρήστε ὅτι οἱ F_0, F_1, F_2, F_3, F_4 εἶναι πρῶτοι. Ὁ Fermat διατύπωσε τὴν εἰκασία ὅτι ὁ F_k εἶναι πρῶτος γιὰ κάθε k . Ἡ εἰκασία εἶναι ἐσφαλμένη, καθὼς ὁ Euler ἀπέδειξε (δίχως νὰ διαθέτει ἰσχυρὰ ὑπολογιστικὰ ἐργαλεῖα!) ὅτι ὁ $F_5 = 641 \cdot 6700417$. Ἡ ἄσκηση αὐτὴ μᾶς δίνει ἕνα κριτήριον γιὰ τὸ πότε ὁ F_k εἶναι πρῶτος. Ἔστω $n = F_k$ ($k \geq 2$). Ἀποδείξτε ὅτι ὁ n εἶναι πρῶτος ἂν, καὶ μόνο ἂν, $5^{(n-1)/2} \equiv -1 \pmod n$. Θὰ σᾶς χρειασεῖ νὰ ἀποδείξετε πρῶτα, ἐπαγωγικά, ὅτι $2^{2^k} \equiv 1 \pmod 5$ γιὰ ὅλα τὰ $k \geq 2$ καὶ, βάσει αὐτοῦ, ὅτι $\left(\frac{5}{n}\right) = -1$

Ἡ ἐπόμενη ἀρκετὰ παλαιὰ (1914) πιστοποίηση, πού ὀφείλεται στὸν H. Rocklinton, εἶναι χρήσιμη, ἄχι τόσο καθ' ἑαυτήν, ἀλλὰ γιατί ἐμπνέει τὴ βασικὴ ἰδέα γιὰ μία πολὺ ἐνδιαφέρουσα καὶ ἀποτελεσματικὴ πιστοποίηση, βασισμένη στὴ χρῆση ἐλλειπτικῆς καμπύλης, τὴν ὁποία θὰ ἐκθέσομε ἀμέσως μετὰ τὴν πιστοποίηση τοῦ Rocklinton.

Πρόταση 2.3. Ἔστω n θετικὸς ἀκέραιος, τέτοιος ὥστε, ὁ $n-1$ ἔχει ἕνα πρῶτο διαιρέτη $q > \sqrt{n} - 1$. Ἄν ὑπάρχει ἀκέραιος b , πού νὰ ικανοποιεῖ τὶς σχέσεις $b^{n-1} \equiv 1 \pmod n$ καὶ $\gcd\left(b^{\frac{n-1}{q}} - 1, n\right) = 1$, τότε ὁ n εἶναι πρῶτος.

Ἀπόδειξη. Ἄν ὁ n ἦταν σύνθετος, θὰ εἶχε ἕνα πρῶτο διαιρέτη $p \leq \sqrt{n}$. Ἄρα, λόγῳ τῆς ὑποθέσεως $q > \sqrt{n} - 1$, ἔπεται ὅτι $q > p - 1$ καί, συνεπῶς,

$\gcd(q, p-1) = 1$. Μπορούμε, λοιπόν, να βρούμε άκεραίο u , τέτοιον ώστε, $uq \equiv 1 \pmod{p-1}$. Ακόμη, λόγω της $b^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, έχουμε και $b^{n-1} \equiv 1 \pmod{p}$. Βάσει αυτών έχουμε τώρα

$$b^{\frac{n-1}{q}} \equiv b^{\frac{n-1}{q}uq} \equiv (b^{n-1})^u \equiv 1 \pmod{p},$$

άρα $p \mid \gcd\left(b^{\frac{n-1}{q}} - 1, n\right) = 1$, που έρχεται σε αντίφαση με την υπόθεση.

Έκθέτοντας την παρακάτω πιστοποίηση των S. Goldwasser και J. Kilian, θα κάνουμε χρήση έννοιων και ιδεών από τις §§1.2, 1.3 των καφαλαίων *Παραγοντοποίηση και Άλγόριθμος για το άθροισμα mod m σημείων έλλειπτικής καμπύλης*.

Υποτίθεται ότι έχουμε ένα μεγάλο περιττό άκεραίο n , ό οποίος έχει πιστοποιηθεί ως «πρώτος» βάσει κάποιου πιθανοθεωρητικού κριτηρίου (βλ. παρακάτω παράγραφο 3). Θα περιγράψουμε μία διαδικασία, που χρησιμοποιεί έλλειπτικές καμπύλες, κατά την οποία, ή ανακαλύπτεται κάποιος πρώτος διαιρέτης του n , ή αποδεικνύεται ότι ό n είναι πρώτος.

Παίρνουμε μία έλλειπτική καμπύλη $E : y^2 = x^3 + ax + b$, όπου $a, b \in \mathbb{Z}$ και ένα σημείο $P \in E(\mathbb{Q})$ άπειρης τάξης, του οποίου ό παρονομαστής $q(P)^2$ είναι πρώτος προς τον n . Στην πράξη, επιλέγουμε τυχαίους (μικρούς) $x_0, y_0 \in \mathbb{Z}$ και αυθαίρετο $a \in \mathbb{Z}$, θέτουμε $P = (x_0, y_0)$, και $b = y_0^2 - x_0^3 - Ax_0$. Αν επιλέξουμε τά x_0, a έντελώς αυθαίρετα και τó y_0 έτσι ώστε να είναι $\neq 0$ και όχι διαιρέτης του $4a^3 + 27(x_0^3 + ax_0)^2$, τότε, από τó Θεώρημα των Nagell-Lutz³, είμαστε βέβαιοι ότι τó P είναι σημείο άπειρης τάξης. Με κάποιον πρακτικό άλγόριθμο⁴ υπολογίζουμε τó πλήθος, έστω m , των $(x, y) \in \mathbb{Z}_n \times \mathbb{Z}_n$, τά όποια έπαληθεύουν τήν $y^2 \equiv x^3 + ax + b \pmod{n}$. Έπειδή δέν ζέρομε, άκόμη, με βεβαιότητα, ότι ό n είναι πρώτος, δέν έχουμε δικαίωμα να ισχυρισθοῦμε ότι τó σύνολο $E_n \subseteq \mathbb{Z}_n \times \mathbb{Z}_n$ αυτών των σημείων άποτελεϊ όμάδα με πράξη τήν πρόσθεση σημείων πάνω στήν έλλειπτική καμπύλη. Παρ' όλα αυτά, έπειδή ό n είναι πιθανότατα πρώτος, E_n είναι πιθανότατα όμάδα, ή τάξη της είναι m και, άρα, είναι σχεδόν βέβαιο ότι τó $mP \pmod{n}$ “δέν υπολογίζεται”, που σημαίνει ότι ό παρονομαστής του mP δέν είναι πρώτος προς n .

Πιστοποίηση Έλλειπτικής Καμπύλης 2.4. (Goldwasser-Kilian)

Έφαρμόζουμε τόν άλγόριθμο για τó άθροισμα mod n σημείων έλλειπτικής καμπύλης⁵ για τόν υπολογισμό του $mP \pmod{n}$. Αν ό άλγόριθμος έπιστρέψει

²Βλ. «Παραγοντοποίηση», τέλος §1.2 .

³Βλ. [4], §5.

⁴Βλ.[3].

⁵Βλέπε κεφάλαιο με αυτόν τόν τίτλο.

ἀκέραιο ἀριθμό k , τότε ὁ n εἶναι σύνθετος καὶ ἕνας μὴ τετριμμένος διαιρέτης του εἶναι ὁ k .

Διαφορετικά, ἔστω ὅτι ὁ m ἔχει ἕνα πρῶτο διαιρέτη $q > (\sqrt[4]{n} + 1)^2$ καὶ συμβαίνουν τὰ ἑξῆς: $mP \bmod n = \mathcal{O}$ καὶ $\frac{m}{q}P \bmod n$ εἶναι “κανονικὸ σημεῖο”. Τότε ὁ n εἶναι πρῶτος.

Ἀπόδειξη. Ἀπὸ τὴν κατασκευὴ τοῦ ἀλγορίθμου εἶναι σαφές ὅτι, ἂν ὁ ὑπολογισμὸς τοῦ $mP \bmod n$ ἐπιστρέψει $k \in \mathbb{Z}$, αὐτὸς ὁ k εἶναι μὴ τετριμμένος διαιρέτης τοῦ n .

Ἔστω τώρα ὅτι $mP \bmod n = \mathcal{O}$ καὶ $\frac{m}{q}P \bmod n$ εἶναι “κανονικὸ σημεῖο”. Ἄν ὁ n ἦταν σύνθετος, θὰ εἶχε ἕνα πρῶτο διαιρέτη $p \leq \sqrt{n}$. Ἔστω \tilde{E} ἡ καμπύλη $E \bmod p$ καὶ $|\tilde{E}(\mathbb{F}_p)| = m'$. Ἔστω, ἀκόμη, \tilde{P} τὸ ἀντίστοιχο τοῦ P στὴν καμπύλη \tilde{E} (ἢ, σὲ διαφορετικὴ διατύπωση, ἡ ἀναγωγὴ τοῦ σημείου $P \pmod{p}$). Ἀπὸ τὸ Θεώρημα τοῦ Hasse⁶,

$$m' \leq p + 1 + 2\sqrt{p} = (\sqrt{p} + 1)^2 \leq (\sqrt[4]{n} + 1)^2 < q,$$

ἄρα, $(m', q) = 1$. Συνεπῶς, μποροῦμε νὰ βροῦμε ἀκέραιο u , τέτοιο ὥστε $uq \equiv 1 \pmod{m'}$, ἄρα, ὑπάρχει $k \in \mathbb{Z}$, τέτοιο ὥστε, $1 = uq + km'$. Τότε,

$$\frac{m}{q}P = \frac{m}{q}(uq + km')P = u(mP) + \frac{km}{q}(m'P) \quad (1)$$

καὶ λόγῳ τοῦ ὁμομορφισμοῦ, πού κάθε σημεῖο X τῆς ἔλλειπτικῆς καμπύλης μὲ ρητὲς συντεταγμένες τὸ στέλνει στο $\tilde{X} \in \tilde{E}(\mathbb{F}_p)$ (βλ. §1.2 τοῦ κεφαλαίου *Παραγοντοποίηση*),

$$\frac{m}{q}\tilde{P} = \frac{m}{q}(uq + km')P = u(m\tilde{P}) + \frac{km}{q}(m'\tilde{P}).$$

Ἀλλὰ ἡ ὑπόθεση $mP \bmod n = \mathcal{O}$ μᾶς λέει ὅτι ὁ παρονομαστής τοῦ mP διαιρεῖται διὰ n , ἄρα καὶ διὰ p , ὁπότε $m\tilde{P} = \tilde{\mathcal{O}}$. Ἐπίσης, ἡ τάξη τῆς ὁμάδας $\tilde{E}(\mathbb{F}_p)$ εἶναι m' , ἄρα $m'\tilde{P} = \tilde{\mathcal{O}}$. Συμπεραίνομε, λοιπόν, ὅτι τὸ δεξιὸ μέλος τῆς (1) εἶναι ἴσο μὲ $\tilde{\mathcal{O}}$. Αὐτό, ὅμως, σημαίνει ὅτι ὁ παρονομαστής τοῦ $\frac{m}{q}P$ διαιρεῖται διὰ p καί, συνεπῶς, ἀφοῦ $p|n$, ὁ ἀλγόριθμος γιὰ τὸν ὑπολογισμὸ τοῦ $\frac{m}{q}P \bmod n$ δὲν ἐπιστρέφει “κανονικὸ σημεῖο”, γεγονός πού ἀντιφάσκει μὲ τὴν ὑπόθεσή μας.

Φυσικά, γιὰ νὰ ἐφαρμόσομε αὐτὴ τὴν πιστοποίηση, πρέπει νὰ εἴμαστε βέβαιοι ὅτι ὁ q εἶναι πρῶτος. Γιὰ τὸν λόγο αὐτό, μποροῦμε νὰ ἐφαρμόσομε τὴν

⁶Βλ. §1.3 τοῦ κεφαλαίου *Παραγοντοποίηση*, ἢ §3.4 τοῦ κεφαλαίου *Διάφορες ὄψεις τῆς Κρυπτογραφίας δημοσίου κλειδιοῦ*, ἡ[2], Κεφάλαιο VI, σελ. 174.

παραπάνω πιστοποίηση ξανά, θέτοντας τὸν q στή θέση τοῦ n . Ἀλλά τώρα, $q < n/2$. Ἐφαρμόζοντας διαδοχικά τὴν παραπάνω διαδικασία, ἀνάγομε τὴν πιστοποίηση τοῦ n στὴν πιστοποίηση ἑνὸς “πολὺ μικροῦ” πρώτου q , ὁ ὁποῖος εἶναι ἤδη γνωστός, διαπιστωμένος, πρῶτος.

Παράδειγμα: Γιά προφανεῖς πρακτικούς λόγους, χρησιμοποιοῦμε σ’ αὐτὸ τὸ παράδειγμα μικροὺς ἀριθμούς. Ἔστω ὅτι $n = 16381$. Πιθανοθεωρητικά, πιστοποιεῖται πρῶτος. Θέλομε νὰ τὸ ἀποδείξομε μὲ βεβαιότητα, ἔχοντας τοὺς ἐξῆς περιορισμούς, οἱ ὁποῖοι “μιμοῦνται” τοὺς ρεαλιστικούς περιορισμούς, ὅταν ὁ n εἶναι πολὺ μεγάλος. Ὑποτίθεται: (1) Ὅτι μόνον οἱ πρῶτοι < 500 εἶναι πιστοποιημένοι μὲ βεβαιότητα, καὶ (2) Γιά τὴν παραγοντοποίηση ἑνὸς ἀκεραίου μπορῶ νὰ δοκιμάσομε μόνο τοὺς πρώτους διαιρέτες 2,3,5,7,11.

Χρησιμοποιοῦμε τὴν καμπύλη $E : y^2 = x^3 + 31x - 61$ καὶ τὸ σημεῖο τῆς $P = (2, 3)$, κάνοντας χρῆση τῶν συμβολισμῶν τοῦ 2.4. Ὑπολογίζομε $m = 16320 = 2^6 \cdot 5 \cdot 11$. Κανένας πρῶτος διαιρέτης τοῦ m δὲν ὑπερβαίνει τὸ φράγμα $(\sqrt[4]{n} + 1)^2$, ἄρα πρέπει νὰ ἀλλάξομε τὶς ἐπιλογές μας.

Διατηρώντας τὸ ἴδιο P , ἀλλὰ τροποποιώντας τὴν E , ποὺ τώρα ἄς ἐπιλέξομε νὰ εἶναι $y^2 = x^3 - 2x + 5$, ὑπολογίζομε $m = 16557$. Δοκιμάζοντας τοὺς πρώτους μέχρι τὸ 11 (βλ. περιορισμὸ (2)), διαπιστώνομε ὅτι $m = 3 \cdot 5519$ καὶ τὸ 5519 δὲν διαιρεῖται μὲ κανέναν ἀπὸ αὐτοὺς τοὺς μικροὺς πρώτους. Τὸ πιθανοθεωρητικὸ κριτήριό Solovay-Strassen 3.4, ποὺ ἐφαρμόζομε μὲ παράμετρο $r = 30$, πιστοποιεῖ τὸ 5519 ὡς πρῶτο, μὲ πιθανότητα λάθους $< 2^{-30}$. Θέτοντας $q = 5519 > (\sqrt[4]{n} + 1)^2$, βλέπομε ὅτι τὸ $(m/q)P = 3P$ ὑπολογίζεται $\text{mod } n$, ἐνῶ τὸ $mP \text{ mod } n$ δὲν ὑπολογίζεται. Ἄρα, ἡ πιστοποίηση 2.4 ἀποφαίνεται ὅτι:

Ὁ 16381 εἶναι ἀποδεδειγμένα πρῶτος, ὑπὸ τὸν ὅρον ὅτι ὁ 5519 εἶναι ἀποδεδειγμένα πρῶτος. (Πρώτη διαπίστωση)

Ἐπαναλαμβάνομε τὴν ἀνάλογη διαδικασία μὲ $n = 5519$, κάνοντας χρῆση τῶν ἴδιων E, P . Τώρα $m = 5613 = 3 \cdot 1871$ καί, πιθανοθεωρητικά, πιστοποιοῦμε ὅτι ὁ $q = 1871 > (\sqrt[4]{n} + 1)^2$ εἶναι πρῶτος, μὲ πιθανότητα λάθους $< 2^{-30}$. Διαπιστώνομε ὅτι τὸ $(m/q)P = 3P$ ὑπολογίζεται $\text{mod } n$, ἐνῶ τὸ $mP \text{ mod } n$ δὲν ὑπολογίζεται. Ἄρα,

Ὁ 5519 εἶναι ἀποδεδειγμένα πρῶτος, ὑπὸ τὸν ὅρον ὅτι ὁ 1871 εἶναι ἀποδεδειγμένα πρῶτος. (Δεύτερη διαπίστωση)

Μεταθέτομε, λοιπὸν τὸ πρόβλημα στὴν πιστοποίηση τοῦ ἀκόμη μικρότερου $n = 1871$. Γιά ποικιλία, ἄς ἀλλάξομε τὴν E κρατώντας τὸ ἴδιο P , δίχως αὐτὲς οἱ ἐπιλογές μας νὰ εἶναι ἀπαραίτητες. Παίρνομε τὴν $E : y^2 = x^3 +$

$4x - 7$ και υπολογίζουμε $m = 1819$. Ο m δεν διαιρείται από κανένα από τους πρώτους ≤ 11 , αλλά δεν πιστοποιείται πρώτος, διότι $5^{m-1} = 5^{1818} \equiv 1131 \not\equiv 1 \pmod{m}$. Η μέθοδος ρ του Pollard⁷ εφαρμοζόμενη με $f(x) = x^2 + 1$ και $x_0 = 2$, δίνει, ύστερα από μερικά βήματα, τον διαιρέτη 107, ο οποίος είναι πιστοποιημένος πρώτος. Έτσι, θέτουμε $q = 107 > (\sqrt[4]{n} + 1)^2$, και διαπιστώνουμε ότι το $(m/q)P = 17P$ υπολογίζεται \pmod{n} , ενώ το $mP \pmod{n}$ δεν υπολογίζεται. Αποδεδειγμένα, λοιπόν, ο 1871 είναι πρώτος, άρα, λόγω της δεύτερης και της πρώτης διαπίστωσης, παραπάνω, συμπεραίνομε ότι ο 16381 είναι αποδεδειγμένα πρώτος.

Παράδειγμα με χρήση του MAPLE

Βλ. επόμενη σελίδα

⁷Κεφάλαιο Παραγοντοποίηση, §2.

Goldwasser-Kilian Primality Test with Elliptic Curves

```
> restart;
> AddPts:=proc(a,P1,P2,n) local S,L,b,xs,ys,d,dy1,dy2:
> if whattype(P1)=integer then S:=P1 fi:
> if whattype(P2)=integer then S:=P2 fi:
> if P1=[] then S:=P2 fi:
> if
> P2=[] then S:=P1 fi:
> if whattype(P1)=list and whattype(P2)=list and P1<>[]
and P2<>[] then
> d:=gcd(P1[1]-P2[1],n):
> if d>1 and d<n then S:=d fi:
> if d=1 then
> L:=modp((P2[2]-P1[2])/(P2[1]-P1[1]),n):
> b:=modp(P1[2]-L*P1[1],n):
> xs:=modp(L^2-P1[1]-P2[1],n):
> ys:=modp(-(L*xs+b),n):
> S:=[xs,ys]:
> fi:
> if d=n
> then
> if modp(P1[2]-P2[2],n)<>0 and modp(P1[2]+P2[2],n)<>0
then
> dy1:=gcd(P1[2]+P2[2],n) : dy2:=gcd(P1[2]-P2[2],n) :
> if dy1>1 and dy1<n then S:=dy1 fi:
> if dy2>1 and dy2<n then S:=S,dy2 fi:
> elif modp(P1[2]+P2[2],n)=0 then S:=[]:
> else
> if modp(P1[2],n)=0 then S:=gcd(P2[2],n)
> elif
> gcd(P1[2],n)>1 then S:=gcd(P1[2],n)
> else
> L:=modp((3*P1[1]^2+a)/(2*P1[2]),n):
> b:=modp(P1[2]-L*P1[1],n):
> xs:=modp(L^2-P1[1]-P2[1],n):
> ys:=modp(-(L*xs+b),n):
> S:=[xs,ys]:
> fi:
> fi:
> fi:
> fi:
> S:
> end:
> DoublePt:=proc(a,P,n) local x3,y3,L,X3:
> if whattype(P)=integer then P
> else AddPts(a,P,P,n)
> fi:
> end:
```

```

> MultPt:=proc(a,P,N,n) local delta,x,E;
> if whattype(P)=integer then delta:=P:
> else
> delta:=[]; x:=P; E:=N;
> while E > 0 do
> if E mod 2 =1 then delta:=AddPts(a,delta,x,n) fi:
> x:=DoublePt(a,x,n):
> E:=floor(E/2):
> od;
> fi:
> if delta=[] then delta:=n fi:
> delta:
> end:

```

```

> n:=12049;
> m:=11846; # number of points (x,y) mod n
> a:=3;
> P:=[2,1];
> (n^0.25+1)^2;
> # a prime factor q of m should be larger than this
> ifactor(m);

```

```

n := 12049
m := 11846
a := 3
P := [2, 1]
131.7219759
(2) (5923)

```

```

> MultPt(a,P,m,n);
> # if this is not a "normal point"
> # but an integer equal to n then m*P = 0 mod n
12049

```

```

> MultPt(a,P,m/5923,n); # must return a "normal point"
[9089, 10165]

```

An other similar example

```

> n:=73999;
> m:=73736;
> a:=-2;
> P:=[2,1];
> (n^0.25+1)^2;
> ifactor(m);

```

```

n := 73999
m := 73736
a := -2
P := [2, 1]
306.0140887

```

```
(2)3 (13) (709)
> MultPt(a,P,m,n);
73999
> MultPt(a,P,m/709,n);
[65008, 73411]
```

3 Πιθανοθεωρητική πιστοποίηση πρώτου

Μιλώντας πολύ γενικά, πρόκειται για πιστοποίηση, που αν την περάσει ένας θετικός περιττός άκεραίος $n > 1$, τότε, με μεγάλη πιθανότητα, ο n είναι πρώτος.

Υπάρχουν ποικίλες πιστοποιήσεις, που όλες βασίζονται στη χρήση αλγορίθμων, οι οποίοι κάνουν χρήση τυχαίων αριθμών, είναι, δηλαδή, *πιθανοθεωρητικοί αλγόριθμοι*.

Όρισμός 3.1. Έστω πραγματικός αριθμός $\epsilon \in [0, 1]$. Ένας πιθανοθεωρητικός αλγόριθμος, ο οποίος απαντά σε ένα συγκεκριμένο ερώτημα με ΝΑΙ, ΟΧΙ, χαρακτηρίζεται ως θετικά προκατειλημμένος Monte Carlo με πιθανότητα λάθους ϵ , αν, οποτεδήποτε απαντά ΝΑΙ, ή πιθανότητα να έχει απαντήσει λάθος είναι, το πολύ, ϵ . Η πιθανότητα αυτή υπολογίζεται επί όλων των επιλογών τυχαίων παραμέτρων, οι οποίες υπεισέρχονται στον αλγόριθμο. Αν χαρακτηριστεί θετικά προκατειλημμένος Monte Carlo, χωρίς προσδιορισμό λάθους, σημαίνει ότι, οποτεδήποτε απαντά ΝΑΙ, ή απάντηση είναι, με βεβαιότητα, σωστή. Αν ο αλγόριθμος χαρακτηριστεί αρνητικά προκατειλημμένος Monte Carlo, σημαίνει ότι, οποτεδήποτε απαντά ΟΧΙ, ή απάντηση είναι, με βεβαιότητα, σωστή.

Πριν δώσουμε ένα παράδειγμα αλγορίθμου Monte Carlo, υπενθυμίζουμε το έξης από τη Στοιχειώδη Θεωρία Αριθμών: Αν ο n είναι πρώτος και ο άκεραίος b είναι πρώτος προς τον n , τότε

$$b^{\frac{n-1}{2}} \equiv \left(\frac{b}{n}\right) \pmod{n}, \quad (2)$$

όπου, γενικά, για άκεραίους x, y πρώτους μεταξύ τους και y περιττό, $\left(\frac{x}{y}\right)$ συμβολίζει το σύμβολο Legendre, γνωστό από τη Στοιχειώδη Θεωρία Αριθμών. Το αντίστροφο, εν γένει, δεν αληθεύει: Η σχέση (2) μπορεί να ισχύει για κάποιον άκεραίο b , πρώτο προς τον n , και ο n να είναι σύνθετος.

Όρισμός 3.2. Αν ο n είναι περιττός σύνθετος αριθμός και b άκεραίος πρώτος προς τον n , έτσι ώστε να ισχύει η (2), τότε ο n λέγεται ψευδοπρώτος Euler ως προς τον b .

Πρόταση 3.3. Αν ο n είναι ψευδοπρώτος Euler ως προς τον b , τότε είναι και ψευδοπρώτος ως προς τον b .

Η απόδειξη έπεται άμεσα από τη σχέση $\left(\frac{b}{n}\right) = \pm 1$. Το αντίστροφο δεν ισχύει. Για παράδειγμα, ο 91 είναι ψευδοπρώτος ως προς

τόν 3, αφού $3^{90} \equiv 1 \pmod{91}$, αλλά δεν είναι ψευδοπρώτος Euler ως προς τόν 3, αφού $3^{45} \equiv 27 \not\equiv \pm 1 \pmod{91}$.

Μια άπλη παρατήρηση είναι ότι, αν $b \equiv b' \pmod{n}$ και ο n είναι ψευδοπρώτος Euler ως προς τόν b , τότε ο n είναι ψευδοπρώτος Euler και ως προς τόν b' , άρα μπορούμε να λέμε και ότι ο n είναι ψευδοπρώτος ως προς μία κλάση-στοιχείο της ομάδας \mathbb{Z}_n^* .

Πιστοποίηση Solovay-Strassen 3.4. Έστω περιττός άκεραίος $n \geq 5$ και άκεραία παράμετρος r . Ο παρακάτω άλγόριθμος, ό οποίος άπαντιά στο έρώτημα « είναι ό n πρώτος;», είναι (α') θετικά προκατειλημμένος Monte Carlo με πιθανότητα λάθους 2^{-r} και (β') άρνητικά προκατειλημμένος.

1. Διάλεξε τυχαίο άκεραίο b στο διάστημα $[2, n - 2]$.
2. Αν $\gcd(b, n) > 1$, τότε ή άπάντηση είναι ΟΧΙ και ό άλγόριθμος σταματιά. Διαφορετικά, προχώρησε στο έπόμενο βήμα.
3. Αν $b^{\frac{n-1}{2}} \not\equiv \left(\frac{b}{n}\right) \pmod{n}$, τότε ή άπάντηση είναι ΟΧΙ και ό άλγόριθμος σταματιά. Διαφορετικά, προχώρησε στο έπόμενο βήμα.
4. $r \leftarrow r - 1$. Αν $r = 0$, τότε ή άπάντηση είναι ΝΑΙ και ό άλγόριθμος σταματιά. Διαφορετικά, πήγαινε στο βήμα 1.

Για την άπόδειξη του ίσχυρισμού ότι πρόκειται για άλγόριθμο Monte Carlo με πιθανότητα λάθους 2^{-r} , άρκει να ή άπόδειξη όταν $r = 1$. Αυτή, πάλι, στηρίζεται στην έξης

Πρόταση 3.5. Για κάθε φυσικό άριθμό $n > 2$ όρίζομε τό σύνολο

$$E(n) = \{b \in \mathbb{Z}_n^* : \text{ και } n \text{ ψευδοπρώτος Euler για την } b\}.$$

Αν ό n είναι σύνθετος, τότε $|E(n)| \leq \phi(n)/2$.

Απόδειξη. Βασίζεται στα έξης:

(α') $E(n)$ είναι ύποομάδα της πολλαπλασιαστικής ομάδας \mathbb{Z}_n^* .

Η άπόδειξη άφήνεται ως άσκηση.

(β') Κάθε άριθμός Carmichael είναι έλεύθερος τετραγώνου.

Πράγματι, έστω k άριθμός Carmichael και $k = p^r m$, όπου ό p είναι πρώτος, $r \geq 2$ και $(m, p) = 1$. Έστω τώρα g γεννήτορας του $\mathbb{F}_{p^2}^*$. Με τό κινέζικο θεώρημα βρίσκομε b , τέτοιο ώστε $b \equiv g \pmod{p^2}$ και $b \equiv 1 \pmod{m}$. Από αυτές τις σχέσεις έπεται ότι ό b είναι πρώτος προς τόν p και προς τόν m , άρα

πρώτος πρὸς τὸν k . Ἀφοῦ ὁ k εἶναι ἀριθμὸς Carmichael, $b^{k-1} \equiv 1 \pmod{k}$, ἄρα καὶ $b^{k-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$. Ἀλλὰ ἡ τάξη τοῦ b στὴν ὁμάδα $\mathbb{F}_{p^2}^*$ εἶναι $\phi(p^2)$, ἄρα $\phi(p^2)|(k-1)$. Ἐπειδὴ $p|\phi(p^2)$, ἔπειτα ὅτι $p|(k-1)$, προφανῶς ἄτοπο, ἀφοῦ $p|k$.

(γ) $E(n)$ εἶναι γνήσια ὑποομάδα τῆς πολλαπλασιαστικῆς ὁμάδας \mathbb{Z}_n^* .

Ἄν δὲν συνέβαινε αὐτό, θὰ ἦταν $E(n) = \mathbb{Z}_n^*$, ἄρα ὁ n θὰ ἦταν ἀριθμὸς Carmichael. Πράγματι, διότι τότε ὁ n θὰ ἦταν ψευδοπρῶτος Euler γιὰ κάθε $a \in \mathbb{Z}_n^*$, ἄρα $a^{(n-1)/2} \equiv \left(\frac{a}{n}\right) \pmod{n}$, ὁπότε $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$ γιὰ κάθε $a \in \mathbb{Z}_n^*$. Ἐπειδὴ ὁ n εἶναι σύνθετος καί, ἐπιπλέον εἶναι ἐλεύθερος τετραγώνου, λόγῳ τοῦ (β'), μπορούμε νὰ γράψουμε $n = pm$, ὅπου p πρῶτος καὶ $m > 1$ πρῶτος πρὸς τὸν p . Ἐπιλέγουμε ἓνα b , τετραγωνικὸ ἀνισοῦπόλοιπο \pmod{p} καὶ μετὰ, μὲ τὸ κινέζικο θεώρημα, βρίσκομε a τέτοιο ὥστε $a \equiv b \pmod{p}$ καὶ $a \equiv 1 \pmod{m}$. Ἄρα,

$$\left(\frac{a}{n}\right) = \left(\frac{a}{p}\right) \left(\frac{a}{m}\right) = \left(\frac{b}{p}\right) \left(\frac{1}{m}\right) = (-1)(+1) = -1,$$

ὁπότε $a^{(n-1)/2} \equiv \left(\frac{a}{n}\right) = -1 \pmod{n}$. Ἀλλὰ τότε καὶ $a^{(n-1)/2} \equiv -1 \pmod{m}$, ἄτοπο, ἀφοῦ $a \equiv 1 \pmod{m}$.

Ἄσκηση 10. Ἀποδείξτε ὅτι, ἂν ὁ n εἶναι ψευδοπρῶτος Euler ὡς πρὸς τὸν b , τότε εἶναι ψευδοπρῶτος Euler καὶ ὡς πρὸς τοὺς $-b$ καὶ $b^{-1} \pmod{n}$. Ἐπίσης, ἂν ὁ n εἶναι ψευδοπρῶτος Euler ὡς πρὸς τοὺς b_1 καὶ b_2 , τότε εἶναι ψευδοπρῶτος Euler καὶ ὡς πρὸς τὸν $b_1 b_2$.

Ἄσκηση 11. Ἀποδείξτε ὅτι, ἂν ὁ n εἶναι ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν 2, τότε ὁ $N = 2^n - 1$ εἶναι ψευδοπρῶτος Euler ὡς πρὸς τὸν 2.

Τώρα ὀρίζομε μία ἰσχυρότερη κατηγορία ψευδοπρώτων.

Ὁρισμός 3.6. Ἐστω ἀκέραιος $n \geq 3$, τὸν ὁποῖο γράφομε ὡς $n = 1 + 2^s t$ μὲ $s \geq 1$ καὶ t περιττό. Γιὰ b ἀκέραιο πρῶτο πρὸς τὸν n θεωροῦμε τὴ συνθήκη

$$S(b, n) : b^t \equiv 1 \pmod{n} \\ \text{εἴτε } \exists r \in \{1, \dots, s\} \text{ τέτοιο ὥστε } b^{2^{r-1}t} \equiv -1 \pmod{n}.$$

Ἄν ὁ n εἶναι περιττὸς σύνθετος καὶ ἡ συνθήκη $S(n, b)$ εἶναι ἀληθής, ὁ n λέγεται ἰσχυρὸς ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν b .

Άσκηση 12. Έστω θετικός άκεραίος $n \equiv 3 \pmod{4}$ και άκεραίος b πρώτος προς τον n . Τότε, ό n είναι ισχυρός ψευδοπρώτος ως προς τον b αν, και μόνο αν, ό n είναι ψευδοπρώτος Euler ως προς τον b .

(Υπόδειξη: Παρατηρήστε ότι $\left(\frac{b}{n}\right) = \left(\frac{b}{n}\right)^{(n-1)/2}$.)

Συνδυάστε με την άσκηση 11 για ν' αποδείξετε ότι, αν ό n είναι ψευδοπρώτος ως προς τον 2, τότε ό $N = 2^n - 1$ είναι ισχυρός ψευδοπρώτος Euler ως προς τον 2.

Πρόταση 3.7. Αν ό περιττός άκεραίος n είναι ισχυρός ψευδοπρώτος ως προς τον άκεραίο b ($\gcd(b, n) = 1$), τότε είναι και ψευδοπρώτος Euler ως προς τον b .

Άπόδειξη. Έστω ότι $n = 1 + 2^s t$, όπου $s \geq 1$ και t περιττός. Υποθέτομε ότι ό n είναι ισχυρός ψευδοπρώτος ως προς τον b , δηλαδή, ή συνθήκη $S(n, b)$ άληθεύει.

Αν $b^t \equiv 1 \pmod{n}$, τότε, προφανώς, $b^{2^{s-1}t} \equiv 1 \pmod{n}$, δηλαδή, $b^{(n-1)/2} \equiv 1 \pmod{n}$. Μένει να δείξομε ότι $\left(\frac{b}{n}\right) = 1$ και αυτό τό επιτυγχάνομε ως εξής: $\left(\frac{b}{n}\right)^t = \left(\frac{b^t}{n}\right) = \left(\frac{1}{n}\right) = 1$. Έπειδή $\left(\frac{b}{n}\right) \in \{-1, 1\}$ και ό t είναι περιττός, έπεται ότι $\left(\frac{b}{n}\right) = 1$.

Έστω τώρα ότι $b^{2^{r-1}t} \equiv -1 \pmod{n}$ για κάποιο $r \in \{1, \dots, s\}$.

Για κάθε πρώτο διαιρέτη p του n ισχύει $p \equiv 1 \pmod{2^r}$ και

$$\left(\frac{b}{p}\right) = \begin{cases} -1 & \text{αν } p \equiv 1 + 2^r \pmod{2^{r+1}} \\ +1 & \text{αν } p \equiv 1 \pmod{2^{r+1}} \end{cases}.$$

Άπόδειξη του ισχυρισμού. Θέτομε $p = 1 + 2^{s'} t'$, όπου t' περιττός. Λόγω της $b^{2^{r-1}t} \equiv -1 \pmod{n}$ ισχύει και ή $b^{2^{r-1}t} \equiv -1 \pmod{p}$, άρα και ή $b^{2^{r-1}tt'} \equiv -1 \pmod{p}$. Έπίσης, από τό θεώρημα του Fermat, $b^{2^{s'}t'} \equiv 1 \pmod{p}$, όποτε, αν ήταν $s' \leq r - 1$, τότε με ύψώσεις στο τετράγωνο θα όδηγούμαστε στην $b^{2^{r-1}t'} \equiv 1 \pmod{p}$, άρα και στην $b^{2^{r-1}t't} \equiv 1 \pmod{p}$, αντίφαση. Συμπεραίνομε, λοιπόν, ότι $s' \geq r$, άρα $p \equiv 1 \pmod{2^r}$. Τώρα είναι άπλη άσκηση να δείξει κανείς ότι, αν $s' > r$, τότε $p \equiv 1 \pmod{2^{r+1}}$, ενώ αν $s' = r$, τότε $p \equiv 1 + 2^r \pmod{2^{r+1}}$. Συνεπώς, έχομε:

$$\begin{aligned} \left(\frac{b}{p}\right)^t &\equiv b^{\frac{p-1}{2}t} \pmod{p} \\ &= b^{2^{s'-1}tt'} \begin{cases} b^{2^{r-1}tt'} \equiv (-1)^{t'} = -1 \pmod{p} & \text{αν } s' = r \\ (b^{2^{r-1}t})^{2^{s'-r}t'} \equiv (-1)^{2^{s'-r}t'} = +1 \pmod{p} & \text{αν } s' > r \end{cases} \end{aligned}$$

Ἐπειδὴ ὁ t εἶναι περιττός, ἔπεται τὸ δεύτερο μέρος τοῦ ἰσχυρισμοῦ μας.

Τώρα, ἀναλύομε τὸν n σὲ πρώτους παράγοντες $n = p_1 \cdots p_k p_{k+1} \cdots p_m$ (p_1, \dots, p_m ὄχι ἀναγκαστικά διαφορετικοί), ὅπου $p_i \equiv 1 + 2^r \pmod{2^{r+1}}$ γιὰ $i = 1, \dots, k$ καὶ $p_i \equiv 1 \pmod{2^{r+1}}$ γιὰ $i > k$. Τότε, σύμφωνα μὲ ὅ,τι ἀποδείξαμε παραπάνω,

$$\left(\frac{b}{n}\right) = \left(\frac{b}{p_1}\right) \cdots \left(\frac{b}{p_k}\right) \left(\frac{b}{p_{k+1}}\right) \cdots \left(\frac{b}{p_m}\right) = (-1)^k.$$

Ἄφ' ἑτέρου,

$$1 + 2^{st} = n = p_1 \cdots p_k p_{k+1} \cdots p_m \equiv (1 + 2^r)^k \equiv 1 + 2^r k \pmod{2^{r+1}},$$

ὅπου ἡ δεξιότερη ἰσοτιμία εἶναι σαφῆς ἂν ἀναπτύξομε τὸ διώνυμο τοῦ Νεύτωνα $(1 + 2^r)^k$. Ἀπὸ τὴν τελευταία σχέση εἶναι φανερό ὅτι, ἂν $r < s$, τότε ὁ k εἶναι ἄρτιος, ἄρα $\left(\frac{b}{n}\right) = +1$. Ὅμως, καὶ

$$b^{(n-1)/2} = b^{2^{s-1}t} = (b^{2^{r-1}t})^{2^{s-r}} \equiv (-1)^{2^{s-r}} = 1 \pmod{n},$$

ποῦ εἶναι τὸ ἀποδεικτέο. Ἄν, πάλι, $r = s$, τότε ὁ k εἶναι περιττός, ὁπότε $\left(\frac{b}{n}\right) = -1$ καθὼς καὶ

$$b^{(n-1)/2} = b^{2^{s-1}t} = b^{2^{r-1}t} \equiv -1 \pmod{n}.$$

Ἄσκηση 13. Ἀπὸ τὶς προτάσεις 3.3 καὶ 3.7 περιμένει κανεὶς, οἱ b ὡς πρὸς τοὺς ὁποίους κάποιος δεδομένος n εἶναι ψευδοπρῶτος, νὰ εἶναι περισσότεροι ἀπὸ αὐτοὺς ὡς πρὸς τοὺς ὁποίους εἶναι ψευδοπρῶτος Euler, καὶ αὐτοί, μὲ τὴ σειρά τους, νὰ εἶναι περισσότεροι ἀπὸ τοὺς b ὡς πρὸς τοὺς ὁποίους ὁ n εἶναι ἰσχυρὸς ψευδοπρῶτος. Χαρακτηριστικὸ παράδειγμα εἶναι ὁ 561, ποῦ εἶναι ἀριθμὸς τοῦ Carmichael. Ὑπολογίστε τὸ πλῆθος τῶν b ὡς πρὸς τοὺς ὁποίους ὁ 561 εἶναι (1) ψευδοπρῶτος, (2) ψευδοπρῶτος Euler καὶ (3) ἰσχυρὸς ψευδοπρῶτος.

Ἄσκηση 14. Ἀποδείξτε ὅτι, ἂν ὁ n εἶναι ἰσχυρὸς ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν b , τότε εἶναι ἰσχυρὸς ψευδοπρῶτος καὶ ὡς πρὸς τοὺς $-b$ καὶ $b^{-1} \pmod{n}$. Ὅμως, ἂν ὁ n εἶναι ἰσχυρὸς ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν b_1 καὶ τὸν b_2 , τότε μπορεῖ καὶ νὰ μὴν εἶναι ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν $b_1 b_2$, καθὼς δείχνει τὸ ἐξῆς παράδειγμα: $n = 65, b_1 = 8, b_2 = 18$. Διαπιστῶστε το κι ἐσεῖς.

Ἄσκηση 15. Ἐστω $n = p^r$, ὅπου ὁ p εἶναι πρῶτος καὶ $r > 1$. Ἀποδείξτε ὅτι, ὁ n εἶναι ἰσχυρὸς ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν b ἂν, καὶ μόνο ἂν, ὁ n εἶναι ψευδοπρῶτος ὡς πρὸς τὸν b .

Άσκηση 16. (α') Έστω $n = pq$, όπου οι p, q είναι διαφορετικοί περιττοί πρώτοι. Αν ο n είναι ψευδοπρώτος ως προς τον b και ο n δεν είναι ισχυρός ψευδοπρώτος ως προς τον b , τότε δείξτε πως μπορεί κανείς να υπολογίσει εύκολα ένα μη τετριμμένο παράγοντα του n .

Υπόδειξη. Έστω $n - 1 = 2^s t$, όπου t περιττός και k ο ελάχιστος θετικός άκεραιος, τέτοιος ώστε $b^{2^k t} \equiv 1 \pmod{n}$. Αν θέσουμε $c = b^{2^{k-1} t}$, τότε παρατηρήστε ότι $c^2 \equiv 1 \pmod{n}$, ενώ $c \not\equiv \pm 1 \pmod{n}$. συνεπώς ένας μη τετριμμένος διαιρέτης του n είναι ο $(c + 1, n)$.

(β') Τι πρέπει να προσέξει κανείς, όταν επιλέγει το δημόσιο κλειδί του $n = pq$ στο κρυπτοσύστημα RSA;

Υπόδειξη. Σύμφωνα με την άσκηση 8(α'), όταν ο $(p - 1, q - 1)$ είναι μικρός, ή πιθανότητα να πετύχει κανείς b , ως προς τον όποιον ο n να είναι ψευδοπρώτος, είναι απειροελάχιστη.

Πιστοποίηση Miller-Rabin-Selfridge 3.8. Έστω περιττός άκεραιος $n \geq 3$, τον οποίο γράφουμε ως $n = 1 + 2^s t$ με $s \geq 1$ και t περιττό, και άκεραια παράμετρος r . Ο παρακάτω αλγόριθμος, ο οποίος απαντά στο ερώτημα «είναι ο n πρώτος;», είναι (α') θετικά προκατειλημμένος Monte Carlo με πιθανότητα λάθους 2^{-2r} και (β') άρνητικά προκατειλημμένος.

1. Διάλεξε τυχαίο άκεραίο b στο διάστημα $[2, n - 2]$.
2. Αν $\gcd(b, n) > 1$, τότε η απάντηση είναι ΟΧΙ και ο αλγόριθμος σταματά. Διαφορετικά, προχώρησε στο επόμενο βήμα.
3. Αν $b^t \equiv \pm 1 \pmod{n}$, τότε πήγαινε στο βήμα 5. Διαφορετικά, προχώρησε στο επόμενο βήμα.
4. Υπολόγισε διαδοχικά $b^{2t}, b^{2^2 t}, \dots, b^{2^{s-1} t} \pmod{n}$, όσο οι τιμές παραμένουν $\not\equiv -1 \pmod{n}$. Αν όλες οι $s - 1$ παραπάνω τιμές είναι $\not\equiv -1 \pmod{n}$, η απάντηση είναι ΟΧΙ και ο αλγόριθμος σταματά. Διαφορετικά, πήγαινε στο επόμενο βήμα.
5. $r \leftarrow r - 1$. Αν $r = 0$, τότε η απάντηση είναι ΝΑΙ και ο αλγόριθμος σταματά. Διαφορετικά, πήγαινε στο βήμα 1.

Η απόδειξη στηρίζεται στο ότι, για $n > 3$ περιττό σύνθετο άκεραίο, το πλήθος των άκεραίων b του διαστήματος $[1, n - 1]$, ως προς τους οποίους ο n είναι ισχυρός ψευδοπρώτος είναι, το πολύ, $(n - 1)/4$. Βλ. Πρόταση V.1.7 και την απόδειξή της⁸ στο βιβλίο [2].

⁸Στοιχειώδης, αλλά αρκετά δύσκολη.

'Αναφορές

- [1] W.R. ALFORD, A. GRANVILLE, C. POMERANCE, There are infinitely many Carmichael numbers, *Ann. Math.* **140** (1994), 703-722.
- [2] N. KOBLITZ, *A course in Number Theory and Cryptography*, Graduate Texts in Mathematics, vol. 114, Springer-Verlag, Berlin and New York, 1994.
- [3] R. SCHOOF, Elliptic curves over finite fields and the computation of square roots mod p , *Math. Comp.* **44** (1985), 483-494.
- [4] J.H. SILVERMAN, J. TATE, *Rational Points on Elliptic Curves*, Undergraduate Texts in Mathematics, Springer-Verlag, Berlin and New York, 1992.