

Ομάδες & Κέρματα

- Η Πέππα και η Σούζυ έχουν δύο κέρματα, ένα σωστά φτιαγμένο (με πιθανότητα να φέρει 1 ίση με $p = \frac{1}{2}$), και ένα ελατωματικό, με πιθανότητα να φέρει 1 ίση με πιθανότητα $q \neq \frac{1}{2}$. Δυστυχώς, καθώς έπαιζαν, τα δύο κέρματα μπλέχτηκαν ώστε δεν μπορούν πλέον να ξεχωρίσουν ποιό είναι ποιό. Υπάρχει τρόπος ώστε να διεξάγουν ρίψεις ώστε το αποτέλεσμα να είναι ίσο με 1 με πιθανότητα ακριβώς $\frac{1}{2}$;
- Να δείξετε ότι το σύνολο των συμβολοσειρών μήκους 2 bit (“00”, “10”, “01”, “11”), με πράξη το XOR κατά συντεταγμένη, αποτελεί ομάδα.
- Να δείξετε ότι η παραπάνω ομάδα είναι μεταθετική αλλά όχι κυκλική.
- Να υπολογίσετε το $123^{2021} \pmod{23}$.
- Να υπολογίσετε (προσεγγιστικά) το $\log_{10}(123456789012345678901234567890)$ καθώς και το $\log_2(123456789012345678901234567890)$. Δίνεται ότι $\log_2(10) \approx 3.3$
- Να υπολογίσετε το $\log_2 5 \pmod{37}$. Χρησιμοποιείστε τον αλγόριθμο Baby step, Giant step, ο οποίος δίνεται παρακάτω.
Στον αλγόριθμο Baby step, Giant step, θέλουμε να λύσουμε την εξίσωση $g^x = h \pmod{p}$ «σπάζοντας» τον άγνωστο λογάριθμο $0 \leq x < p - 1$ σε $x = b + S \cdot G$, όπου $S = \lceil \sqrt{(p-1)} \rceil$ και $b, G \leq S$.
Για να το κάνουμε αυτό, ξαναγράφουμε την εξίσωση ως $g^{S \cdot B} \equiv h \cdot g^{-b}$, με αγνώστους το B και το b . Έτσι, μπορούμε να εξαντλήσουμε όλες τις περιπτώσεις, με $2S$ υπολογισμούς (και $O(n \log n)$ συγκρίσεις για ταξινόμιση), αντί τους $p - 1 = S^2$ υπολογισμούς της προφανούς λύσης.

Παρατήρηση. Επειδή το 37 είναι πρώτος και $37 - 1 = 36$, η τάξη της πολλαπλασιαστικής ομάδας του \mathbb{Z}_{37}^* είναι 36. Η τάξη του 2 ξέρουμε ότι διαιρεί το 36 και άρα υπάρχουν πολλές μη τετριμμένες περιπτώσεις για την τάξη του. Σε περίπτωση που η τάξη του 2 δεν είναι 36, τότε δεν παράγει όλη την ομάδα, άρα ενδέχεται το 5 να μην εμφανιστεί ως δυναμή του, και ο ζητούμενος λογάριθμος να μην υπάρχει.