

Задача SIS (Short Integer Solution)

Monday 12 April 2021 10:42

ЗАДАЧА НАХОЖДЕНИЯ КОРОТКОГО ЦЕЛОГО РЕШЕНИЯ

I ОПРЕДЕЛЕНИЕ

Айтai'нб: "SIS есть SVP на решётках константы- β "

ОПР.1 ($SIS_{q,m,\beta}$). Пусть $n > 0, m \geq n, q \geq 2, \beta > 0$ (m, q, β зависят от n).

В задаче $SIS_{q(n),m(n),\beta(n)}$ для матрицы $A \in U(\mathbb{Z}_q^{m \times n})$

требуется найти $x \in \mathbb{Z}^m$, т.е.

$$1. x^T A = 0 \pmod{q}$$

$$2. 0 < \|x\| \leq \beta$$

$$\begin{array}{c} \xrightarrow{x} \\ \boxed{A} \\ \xrightarrow{\Theta} \end{array} \quad \begin{array}{l} = \\ \pmod{q} \end{array}$$

• SIS - задача "в среднем" (A выбирается случ. равномерно из $\mathbb{Z}_q^{m \times n}$)

• SVP - задача "в худшем" (A может быть произвольной).

Обычно имеем в виду PAR-прб $q = \text{poly}(n)$; $m = O(n \lg n)$.

Замечание. Задача SIS - это SVP _{χ} для следующего семейства случ. решёток:

$$A^\perp = \{b \in \mathbb{Z}^m : b^T A = 0 \pmod{q}\} \text{ для } A \in U(\mathbb{Z}_q^{m \times n})$$

$$\dim A^\perp = m$$

$$\det A^\perp = q^n \text{ с вероятностью } \geq 1 - 2^{-\Omega(n)} \text{ для простого } q. \quad \left. \right\} \Rightarrow \text{Граница Минковского:} \\ \lambda_1(A^\perp) = \Theta\left(\min_{m \leq m} \sqrt{m} \cdot q^{\frac{n}{m}}\right) = \\ = \Theta(\sqrt{n \lg n}) \text{ для "типичных" PAR-прб.}$$

$$\Rightarrow SIS = SVP_{\chi = \frac{\beta}{\sqrt{n \lg n}}} \text{ на решётке } A^\perp.$$

$$\text{Алг-м BKZ решает SVP}_{\chi} \text{ за время } 2^{\Theta\left(\frac{n \lg q}{\lg \beta} \cdot \lg\left(\frac{n \lg q}{\lg \beta}\right)\right)}$$

II SIS \Rightarrow криптографическая хеш-функция

$h: D \rightarrow R$ - эффективная фнкц, т.е. $|D| \gg |R|$ и для неё сложно найти коллизию.
(обычно $D = \{0,1\}^m$)

На сложности SIS можно построить семейство ^{криптогр.} хеш-функций

$$h_A: \{0,1\}^m \rightarrow \mathbb{Z}_q^n \quad (n \lg q < m) \\ x \mapsto x^T A \pmod{q}$$

$\exists (x, x')$ -коллизия для h_A , т.е. $x^T A = x'^T A \pmod{q}$

$$(x^T - x'^T) \cdot A = 0 \pmod{q}$$

$$0 < \|x^T - x'^T\| \leq \sqrt{m}.$$

III Сложность SIS

Похоже, что задача SVP _{χ} (задача "в худшем") сводится к $SIS_{q,m,\beta}$ (задача "в среднем").

ОПР.2 SVP _{χ} : по базису B решётки L , найти ли

(shortest independent