

Chứng minh CRT cho RSA

Đỗ Quốc Thế

January 9, 2021

1 Chứng minh CRT cho RSA

CRT: Cho $n_i \in \mathcal{P}$, $n_i \neq n_j, \forall i \neq j$, $a_i \in \mathbb{N}$. Hệ phương trình (1) có nghiệm duy nhất trong $\mathbb{Z}_{n_1 n_2 \dots n_k}$

$$\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{n_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{n_2} \\ \vdots \\ x \equiv a_k \pmod{n_k} \end{cases} \quad (1)$$

RSA: Cho $p, q \in \mathcal{P}$, $p \neq q$, $n = pq$, $\phi = (p-1)(q-1)$, $\phi(p) = p-1$, $\phi(q) = q-1$. Chọn e sao cho $\gcd(e, \phi) = 1$, chọn d sao cho $ed \equiv 1 \pmod{\phi}$.

Encrypt: $c = m^e \pmod{n}$

Decrypt: $m = c^d \pmod{n}$

Ta có: $m \pmod{p} = (c^d \pmod{n}) \pmod{p} = c^d \pmod{p} = c^{d \pmod{\phi(p)}} \pmod{p}$

Giải thích: $d = k\phi(p) + d \pmod{\phi(p)}$

$$\begin{aligned} c^d \pmod{p} &= c^{k\phi(p)+d \pmod{\phi(p)}} \pmod{p} \\ &= (c^{\phi(p)})^k c^{d \pmod{\phi(p)}} \pmod{p} \\ &= 1^k c^{d \pmod{\phi(p)}} \pmod{p} \quad (\text{theo định lý Fermat nhỏ}) \\ &= c^{d \pmod{\phi(p)}} \pmod{p} \end{aligned}$$

Vậy ta có:

$$\begin{cases} m \equiv c^{d \pmod{\phi(p)}} \pmod{p} \\ m \equiv c^{d \pmod{\phi(q)}} \pmod{q} \end{cases} \quad (2)$$

Giải hệ CRT (2) ta được m

2 Chứng minh RSA đúng

2.1 Các bước thực hiện RSA

- (1) Chọn 2 số nguyên tố lớn p, q
- (2) Tính $n = pq$, $\phi = (p - 1)(q - 1)$
- (3) Chọn $e \in [2, \phi - 1]$ sao cho $\gcd(e, \phi) = 1$
- (4) Tìm $d \in [2, \phi - 1]$ sao cho $ed \equiv 1 \pmod{\phi}$
 d là số duy nhất cần tìm và $\gcd(d, \phi) = 1$
- (5) Công bố (e, n) là public key
- (6) Giữ (d, n) là private key

2.2 Chứng minh RSA

2.2.1 d duy nhất

Ta có $ed \equiv 1 \pmod{\phi}$

Giả sử $\exists d' \neq d \in \mathbb{Z}_\phi$ sao cho $ed' \equiv 1 \pmod{\phi}$

Ta có: $ed = k\phi + 1$, $ed' = k'\phi + 1$

$$\Rightarrow ed - ed' = (k - k')\phi$$

$$\Rightarrow \phi \mid ed - ed'$$

$$\Rightarrow \phi \mid e(d - d')$$

$$\text{mà } \gcd(e, \phi) = 1 \Rightarrow \phi \mid d - d'$$

$$\Rightarrow d \equiv d' \pmod{\phi}$$

2.2.2 Giải mã đúng

Ta cần chứng minh: $m = (m^e)^d \pmod{n}$

Trước hết, ta có: Với $p, q \in \mathcal{P}$

$$\begin{cases} x & \equiv y \pmod{p} \\ x & \equiv y \pmod{q} \end{cases}$$

Thì $x \equiv y \pmod{pq}$

Chứng minh:

$$\begin{cases} x - y = kp \\ x - y = k'q \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} p \mid x - y \\ q \mid x - y \end{cases}$$

mà $\gcd(p, q) = 1 \Rightarrow pq \mid x - y$
 $\Rightarrow x \equiv y \pmod{pq}$

Ta có:

$$\begin{aligned} (m^e)^d \pmod{n} &= m^{ed} \pmod{n} \\ &= m^{k\phi+1} \pmod{n} \\ &= m.m^{k(p-1)(q-1)} \pmod{n} \end{aligned} \tag{3}$$

Xét $x = m^{k(p-1)(q-1)}$ ta có:

$$\begin{aligned} x \pmod{p} &= m^{k(p-1)(q-1)} \pmod{p} \\ &= (m^{p-1})^{k(q-1)} \pmod{p} \\ &= 1^{k(q-1)} \pmod{p} \quad (\text{theo định lí Fermat nhỏ}) \\ &= 1 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow x \equiv 1 \pmod{p}$$

$$\begin{aligned} x \pmod{q} &= m^{k(p-1)(q-1)} \pmod{q} \\ &= (m^{q-1})^{k(p-1)} \pmod{q} \\ &= 1^{k(p-1)} \pmod{q} \quad (\text{theo định lí Fermat nhỏ}) \\ &= 1 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow x \equiv 1 \pmod{q}$$

Vậy ta có:

$$\begin{cases} x \equiv 1 \pmod{p} \\ x \equiv 1 \pmod{q} \end{cases} \Rightarrow x \equiv 1 \pmod{pq} \Rightarrow x \equiv 1 \pmod{n}$$

$$(3) \Rightarrow (m^e)^d \pmod{n} = m.m^{k(p-1)(q-1)} \pmod{n} = m \pmod{n}$$