TRƯỜNG ĐẠI HỌC KHOA HỌC TỰ NHIÊN, ĐHQG-HCM KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN



THỰC HÀNH

NHẬP MÔN MÃ HÓA MẬT MÃ

Đồ án 3: Làm quen với OpenSSL

Sinh viên: 21120107 - Nguyễn Minh Nhật Giảng viên: PGS. TS. Nguyễn Đình Thúc Ths. Nguyễn Văn Quang Huy

Mục lục

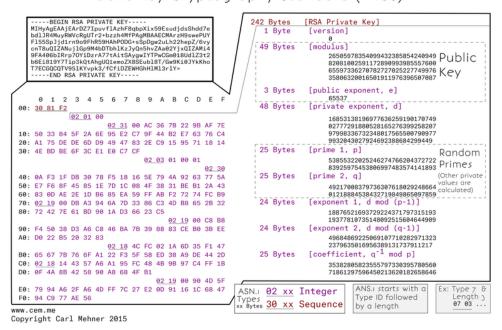
1	Khá	a RSA trong OpenSSL	2					
	1.1	Khóa bí mật	. 2					
	1.2	Khóa công khai	. 3					
	1.3	Thông tin mã nguồn	. 3					
2	Mã	hóa khóa công khai RSA trong OpenSSL	4					
	2.1	Mã hóa	. 4					
		2.1.1 Nhắc lại lý thuyết	. 4					
		2.1.2 Mã hóa trong OpenSSL	. 4					
	2.2	Giải mã	. 5					
		2.2.1 Nhắc lại lý thuyết	. 5					
		2.2.2 Giải mã trong OpenSSL	. 5					
	2.3	Thông tin mã nguồn	. 6					
3	Chữ ký điện tử RSA trong OpenSSL							
	3.1	Tạo chữ ký số	. 7					
		3.1.1 Nhắc lại lý thuyết	. 7					
		3.1.2 Chữ ký số trong OpenSSL	. 7					
	3.2	Xác thực chữ ký	. 8					
		3.2.1 Nhắc lại lý thuyết	. 8					
		3.2.2 Xác thực chữ ký trong OpenSSL	. 9					
	3.3	Thông tin mã nguồn	. 10					
4	Cấu	trúc thư mục	11					
5	Tha	m khảo	13					

1 Khóa RSA trong OpenSSL

Lý thuyết tham khảo từ tài liệu PKCS [4], ảnh lấy từ bài viết trên cem.me [5].

1.1 Khóa bí mật





Hình 1: Tiêu chuẩn khóa bí mật

Trong đó:

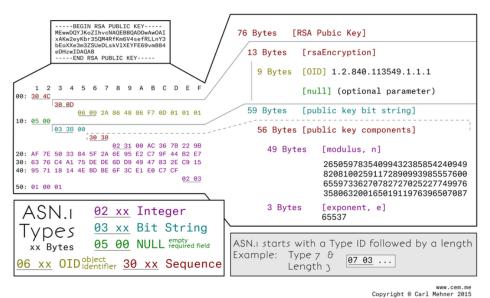
- version: để tương thích với các sửa đổi sau này của tài liệu. Phiên bản này của tài liệu là 0, còn khi sử dụng nhiều số nguyên tố (otherPrimeInfos) thì là 1.
- modulus: là mô-đun RSA n.
- publicExponent: là số mũ khóa công khai e của RSA.
- private Exponent: là số mũ - khóa bí mật d của RSA.
- **prime1:** số nguyên tố p của n.
- **prime2:** số nguyên tố q của n.
- exponent1 = $d \mod (p-1)$.
- exponent2 = $d \mod (q-1)$.
- coefficient: là hệ số CRT $q^{-1} \mod p$.

• otherPrimeInfos: chứa thông tin cho các số nguyên tố bổ sung $r_3, ..., r_u$ theo thứ tự. Nếu version = 1.

Lưu ý: trong các phiên bản mới của OpenSSL thường bỏ qua thông số này.

1.2 Khóa công khai





Hình 2: Tiêu chuẩn khóa công khai

Trong đó:

- modulus: là mô-đun RSA n.
- public**Exponent:** là số mũ khóa công khai e của RSA.

1.3 Thông tin mã nguồn

- Ngôn ngữ sử dụng: Python.
- Thư viện cần cài đặt:

pip install pycryptodome

• Cách thức chạy:

cd Source
python pkcs.py

• Link video demo: demo Câu 1

2 Mã hóa khóa công khai RSA trong OpenSSL

Lý thuyết tham khảo từ tài liệu PKCS [4].

2.1 Mã hóa

2.1.1 Nhắc lại lý thuyết

Input		Ouput	
(n, e)	khóa công khai RSA	c	số nguyên đại diện cho mã hóa, từ 0 đến $n-1$
m	số nguyên đại diện cho thông điệp, từ 0 đến $n-1$		

Các bước thực hiện:

- 1. Kiểm tra số nguyên đại diện bản mã m có thuộc từ 0 đến n-1.
- 2. Tính $c = m^e \mod n$.
- 3. Trả ra c.

2.1.2 Mã hóa trong OpenSSL

Tham khảo theo open source từ openssl [3], cụ thể là hàm rsa_ossl_public_encrypt() trong file rsa_ossl.c [1].

- 1. Kiểm tra kích thước mô đu
nn và số mũ khóa công khai $e.\,$
- 2. Chuẩn bị dữ liệu và thực hiện padding (PKCS1 hoặc OAEP).
- 3. Chuyển đổi dữ liệu và padding thành **BIGNUM**.
- 4. Kiểm tra kích thước dữ liệu sau chuyển đổi.
- 5. Cache mô-đun nếu được yêu cầu.
- 6. Thực hiện phép lũy thừa: $ret = f^e \mod n$.

Trong đó:

- \bullet f là thông điệp sau khi thêm padding.
- ret là kết quả phép lũy thừa.
- 7. Chuyển đổi ${\bf BIGNUM}$ thành dữ liệu đầu ra.
- 8. Giải phóng bộ nhớ và trả về bản mã.

Lưu ý: đối với câu lệnh:

```
openssl pkeyutl -in <plain> -out <cipher> -inkey <pub.pem> -pubin -encrypt
```

• padding mặc định là PKCS1v1.5.

2.2 Giải mã

2.2.1 Nhắc lại lý thuyết

Input		Ouput		
K	khóa bí mật RSA, gồm: - cặp (n, d) - bộ các số $(p, q, dP, dQ, qInv)$ số nguyên đại diện bản mã, từ 0 đến $n-1$	m	số nguyên đại diện cho thông điệp, từ 0 đến $n-1$	

Các bước thực hiện:

- 1. Kiểm tra bản mã c có thuộc từ 0 đến n-1.
- 2. Tính m:
 - Cách tính theo (n, d): $m = c^d \mod n$.
 - Cách tính theo (p, q, dP, dQ, qInv):
 - (a) Tính $m_1 = c^{dP} \mod p$ và $m_2 = c^{dQ} \mod q$
 - (b) Tính $h = (m_1 m_2) * qInv \ mod \ p$.
 - (c) Tính $m = m_2 + q * h$.
- 3. Trả ra m.

Lưu ý: ở đây bỏ qua vấn đề RSA cho nhiều số nguyên tố.

2.2.2 Giải mã trong OpenSSL

Tham khảo theo open source từ openssl [3], cụ thể là hàm rsa_ossl_private_decrypt() trong file rsa_ossl.c [1].

- 1. Khởi tạo biến f và ret, đây là hai biến **BIGNUM** được sử dụng trong quá trình tính toán.
- 2. Xử lý padding, điều chỉnh nếu cần.
- 3. Chuyển đổi dữ liệu đầu vào (from) thành một biến BIGNUM f.
- 4. Cache modulus nếu cần tối ưu hiệu suất.
- 5. Thực hiện blinding nếu được cho phép (để ngăn chặn Side-Chanel).
- 6. Thực hiện mã hóa RSA, chia làm 2 hướng sử dụng:
 - \bullet (n, e) nếu thiếu dữ liệu cho giải mã nhanh.
 - \bullet (p, q, dP, dQ, qInv) giải mã nhanh.
- 7. Chuyển đổi unblinding nếu blinding được sử dụng.
- 8. Tính Key Derivation Key (KDK) nếu sử dụng padding PKCS1.
- 9. Chuyển đổi kết quả thành dữ liệu đã giải mã.
- 10. Áp dụng padding (PKCS1 hoặc OAEP) và kiểm tra tính toàn vẹn.

- 11. Xử lý kết quả và gán dữ liệu đã giải mã.
- 12. Xóa bộ nhớ và trả về kết quả.

Lưu ý: đối với câu lệnh:

```
openssl pkeyutl -in <cipher> -out <plain> -inkey <priv.pem> -decrypt
```

• $padding\ m\ ac\ d\ inh\ l\ a\ PKCS1v1.5.$

2.3 Thông tin mã nguồn

- Ngôn ngữ sử dụng: Python.
- Thư viện cần cài đặt:

```
pip install cryptography
```

• Cách thức chạy:

```
cd Source
python encode.py
python decode.py
```

• Link video demo: demo Câu 2

3 Chữ ký điện tử RSA trong OpenSSL

Lý thuyết tham khảo từ tài liệu PKCS [4], ảnh lấy từ bài viết trên whitehat.vn [7]. Code được thực hiện dựa trên thuật toán tại [6].

3.1 Tạo chữ ký số

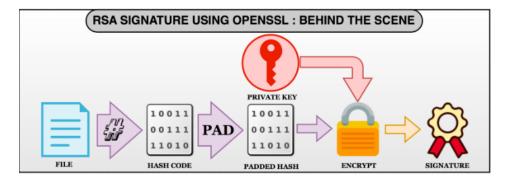
3.1.1 Nhắc lại lý thuyết

Input		Ouput	
K -	chóa bí mật RSA, gồm: cặp (n, d) bộ các số $(p, q, dP, dQ, qInv)$ ố nguyên đại diện cho thông điệp, từ 0 đến $n-1$	s	số nguyên đại diện cho chữ ký số, từ 0 đến $n-1$

Các bước thực hiện:

- 1. Kiểm tra thông điệp m có thuộc từ 0 đến n-1.
- 2. Tính s:
 - Cách tính theo (n, d): $s = m^d \mod n$.
 - Cách tính theo (p, q, dP, dQ, qInv):
 - (a) Tính $s_1 = m^{dP} \mod p$ và $s_2 = m^{dQ} \mod q$
 - (b) Tính $h = (s_1 s_2) * qInv \ mod \ p$.
 - (c) Tính $s = s_2 + q * h$.
- 3. Trả ra s.

3.1.2 Chữ ký số trong OpenSSL



Hình 3: Quy trình ký trong OpenSSL

Tham khảo theo open source từ openssl [3], cụ thể là hàm RSA_sign() trong file rsa_sign.c [2].

1. Kiểm tra có sử dụng hàm rsa->meth->rsa_sign. Nếu có thì sử dụng trực tiếp hàm.

- 2. Xét trường hợp loại chữ ký **NID_md5_sha1** (dành cho TLS 1.1 và các phiên bản trước) sử dụng:
 - Kết hợp MD5 và SHA-1. Không thêm DigestInfo.
 - Ngược lại, sử dụng hàm encode_pkcs1 để chuẩn bị dữ liệu đã được băm, thêm lớp bọc DigestInfo.
- 3. Kiểm tra xem dữ liệu chuẩn bị có quá lớn so với kích thước của khóa RSA hay không. Nếu có, đánh dấu lỗi.
- 4. Mã hóa dữ liệu sử dụng hàm RSA_private_encrypt để thực hiện mã hóa dữ liệu chuẩn bị bằng khóa bí mật RSA.
- 5. Kiểm tra kết quả của quá trình mã hóa.
- 6. Gán kích thước chữ ký và trả về kết quả thành công.
- 7. Xử lý lỗi và giải phóng bộ nhớ nếu cần.

Lưu ý: đối với câu lệnh:

```
openssl pkeyutl -in <mess> -out <sign> -inkey <priv.pem> -sign
```

• padding mặc định là PKCS1v1.5.

3.2 Xác thực chữ ký

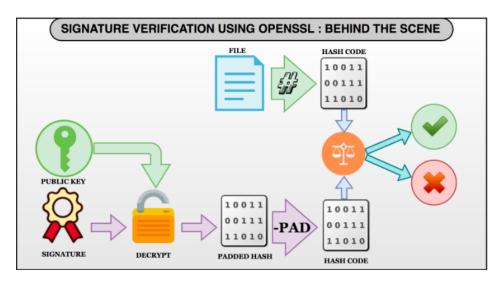
3.2.1 Nhắc lại lý thuyết

Inpu	t	Ou	put
(n, e)) khóa công khai RSA	m	số nguyên đại diện cho thông điệp, từ 0 đến $n-1$
s	số nguyên đại diện cho chữ ký số, từ 0 đến $n-1$		

Các bước thực hiện:

- 1. Kiểm tra chữ ký số s có thuộc từ 0 đến n-1.
- 2. Tính $m = s^e \mod n$.
- 3. Trả ra m.

3.2.2 Xác thực chữ ký trong OpenSSL



Hình 4: Quy trình xác thực trong OpenSSL

Tham khảo theo open source từ openssl [3], cụ thể là hàm RSA_sign() trong file rsa_sign.c [2].

- 1. Kiểm tra độ dài chữ ký có khớp với kích thước của khóa RSA hay không. Nếu không khớp, đánh dấu lỗi và trả về 0.
- 2. Khôi phục dữ liệu đã được mã hóa sử dụng RSA_public_decrypt để giải mã chữ ký bằng khóa công khai RSA. Kết quả sau khi giải mã được lưu trong decrypt_buf.
- 3. Xử lý các trường hợp đặc biệt:
 - Trường hợp sử dụng NID_md5_sha1 (đối với TLS 1.1).
 - Trường hợp sử dụng NID_mdc2.
 - Ngược lại, sử dụng hàm encode_pkcs1 để xây dựng encoded digest và so sánh với decrypt_buf.
 Nếu không khớp, đánh dấu lỗi.
- 4. Gán dữ liệu đã khôi phục (nếu có).
- 5. Trả về kết quả xác minh chữ ký (1 nếu thành công, 0 nếu thất bại).
- 6. Xử lý lỗi và giải phóng bộ nhớ nếu cần.

Lưu ý: đối với câu lệnh:

```
openssl pkeyutl -in <mess> -sigfile <sign> -inkey <pub.pem> -pubin -verify
```

• padding mặc định là PKCS1v1.5.

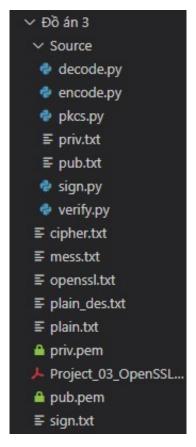
3.3 Thông tin mã nguồn

- Ngôn ngữ sử dụng: Python.
- Cách thức chạy:

```
cd Source
python sign.py
python verify.py
```

• Link video demo: demo Câu 3

4 Cấu trúc thư mục



Hình 5: Cấu trúc thư mục đồ án 3

Trong đó:

• Câu 1: pkcs.py

- Đầu vào là cặp khóa priv.pem và pub.pem.
- Đầu ra là chi tiết cặp khóa priv.txt và pub.txt (nằm cùng thư mục Source).

• Câu 2:

Mã hóa: encode.py

- Đầu vào là khóa công khai pub.pem và bản rõ plain.txt.
- Đầu ra là bản mã cipher.txt.

Giải mã: decode.py

- Đầu vào là khóa bí mật priv.pem và bản mã cipher.txt.
- Đầu ra là bản rõ plain_des.txt.

• Câu 3:

Ký: sign.py

- -Đầu vào là khóa bí mật ${\tt priv.pem}$ và thông điệp ${\tt mess.txt}.$
- Đầu ra là chữ ký số sign.txt.

Xác thực: verify.py

- Đầu vào là khóa công khai
 pub.pem, thông điệp cần kiểm tra ${\tt mess.txt}$ và chữ ký xác thực
 ${\tt sign.txt}.$
- Đầu ra là kết quả xác thực.

5 Tham khảo

Tài liệu

- [1] Code RSA trong OpenSSL. https://github.com/openssl/openssl/blob/master/crypto/rsa/rsa_ossl.c. Dec. 2023.
- [2] Code Sign RSA trong OpenSSL. https://github.com/openssl/openssl/blob/master/crypto/rsa/rsa_sign.c. Dec. 2023.
- [3] Github OpenSSL. https://github.com/openssl/openssl/. Dec. 2023.
- [4] Burt Kaliski Jakob Jonsson. Public-Key Cryptography Standards (PKCS) 1: RSA Cryptography Specifications Version 2.1. https://datatracker.ietf.org/doc/rfc3447/. Dec. 2023.
- [5] Carl Mehner. Certificate Binary Posters (Part One). https://www.cem.me/20141221-cert-binaries.html. Dec. 2023.
- [6] PKCS 1: RSA Cryptography Specifications Version 2.2. https://www.rfc-editor.org/rfc/rfc8017#section-9.2. Dec. 2023.
- [7] RSA chữ ký và xác minh bằng Openssl. https://whitehat.vn/threads/rsa-chu-ky-va-xac-minh-bang-openssl.11606/. Dec. 2023.