

Bahan Kuliah II4021 Kriptografi

Digital Signature Algorithm (DSA) dan Elliptic Curve DSA (ECDSA)

Oleh: Rinaldi Munir

Program Studi Teknik Informatika
STEI-ITB
2024

Digital Signatures



A digital signature asserts identity and proves integrity - that's never been more critical.

Pendahuluan

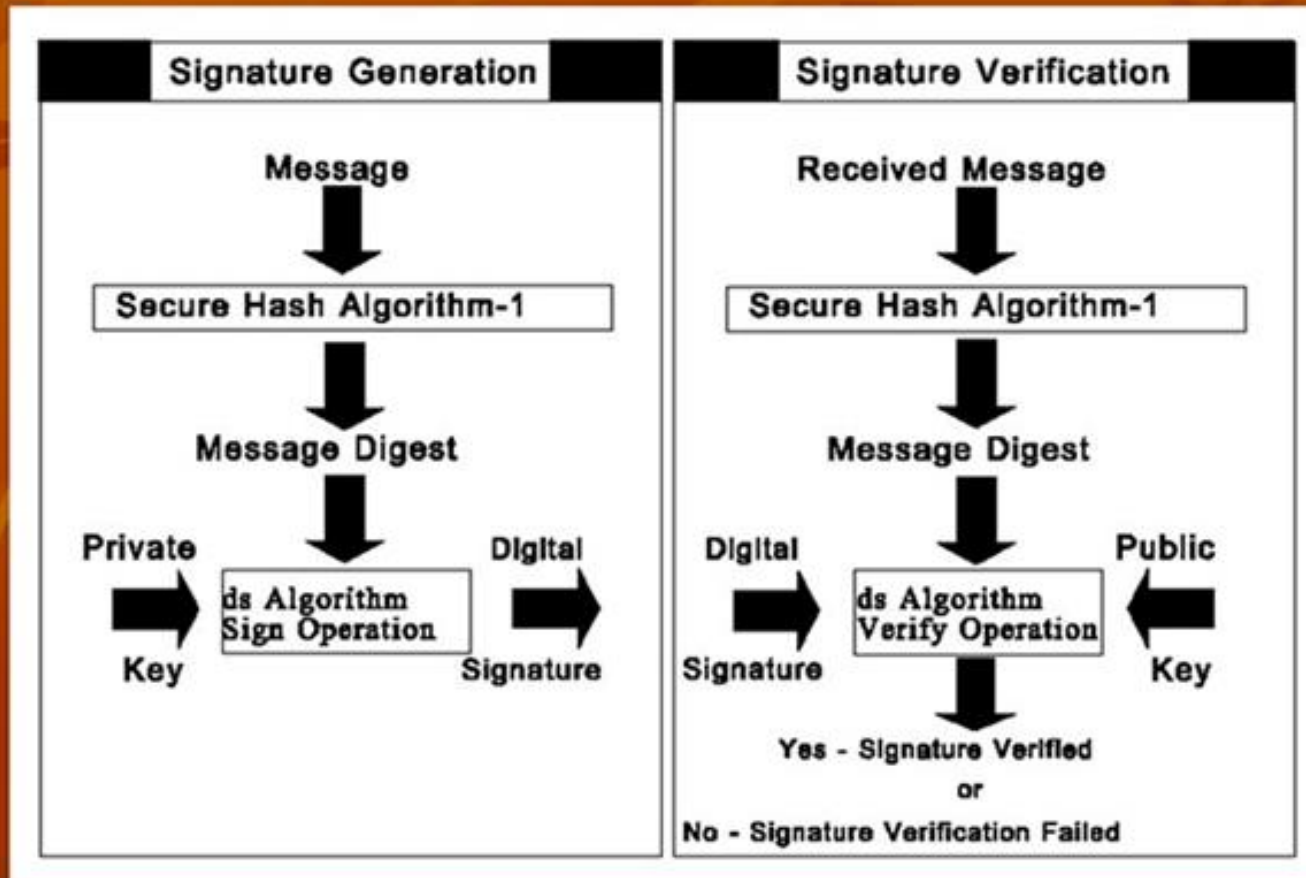
- DSS (Digital Signature Standard) adalah bakuan (standard) untuk tanda-tangan digital.
- Diresmikan pada bulan Agustus 1991 oleh NIST (*The National Institute of Standard and Technology*)
- DSS terdiri dari dua komponen:
 1. Algoritma tanda-tangan digital: *Digital Signature Algorithm (DSA)*.
 2. Fungsi *hash* standard: *Secure Hash Algorithm (SHA-1)*.

Digital Signature Algorithm (DSA)

- *DSA* termasuk ke dalam algoritma kriptografi kunci-publik.
- *DSA* tidak dapat digunakan untuk enkripsi pesan; *DSA* dispesifikasikan khusus untuk tanda-tangan digital saja.
- *DSA* mempunyai dua fungsi utama:
 1. Pembangkitan tanda-tangan (*signature generation*),
 2. Pemeriksaan keabsahan tanda-tangan (*signature verification*).

- DSA dikembangkan dari algoritma *ElGamal*.
- DSA menggunakan dua buah kunci, yaitu kunci publik dan kunci privat.
- Pembentukan tanda-tangan menggunakan kunci privat, sedangkan verifikasi tanda-tangan menggunakan kunci publik.
- DSA menggunakan fungsi *hash SHA-1 (Secure Hash Algorithm)* untuk menghasilkan *message digest* yang berukuran 160 bit (SHA-sudah dijelaskan pada materi kuliah sebelumnya).

Digital Signature Standard (DSS)



Sumber: <https://signx.wondershare.com/knowledge/digital-signature-algorithm.html>

Parameter DSA

1. p , bilangan prima, panjangnya L bit, $512 \leq L \leq 1024$ dan L harus kelipatan 64. Parameter p bersifat publik.
2. q , bilangan prima 160 bit, merupakan faktor dari $p - 1$. Dengan kata lain, $(p - 1) \bmod q = 0$. Parameter q bersifat publik.
3. $g = h^{(p-1)/q} \bmod p$, $h < p - 1$ sedemikian sehingga $h^{(p-1)/q} \bmod p > 1$. Parameter g bersifat publik.
4. x , kunci privat, adalah bilangan bulat kurang dari q .
5. $y = g^x \bmod p$, kunci publik.
6. m , pesan yang akan diberi tanda-tangan.

Pembangkitan Sepasang Kunci

1. Pilih bilangan prima p dan q , yang dalam hal ini $(p - 1) \bmod q = 0$.
2. Hitung $g = h^{(p-1)/q} \bmod p$, yang dalam hal ini $1 < h < p - 1$ dan $h^{(p-1)/q} \bmod p > 1$.
3. Tentukan kunci privat x , yang dalam hal ini x , dalam hal ini $0 < x < q$.
4. Hitung kunci publik $y = g^x \bmod p$.

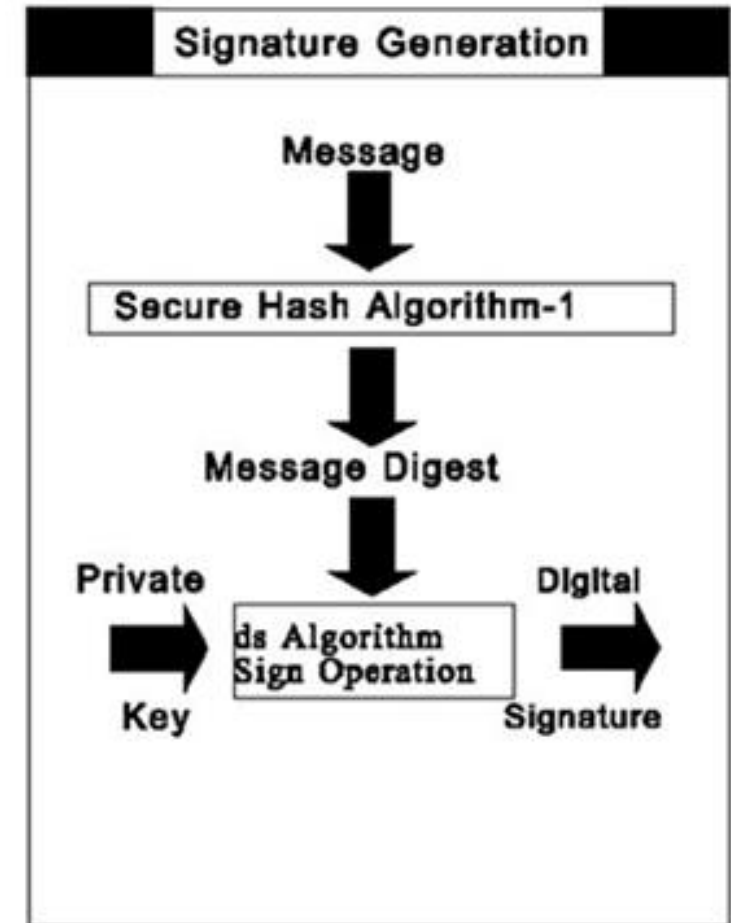
Prosedur di atas menghasilkan:

parameter publik: (p, q, g, y)

parameter privat: x

Pembangkitan Tanda-tangan (*Signing*)

1. Hitung *message digest* pesan m dengan fungsi *hash* SHA-1, $H(m)$.
2. Tentukan bilangan acak k , $0 < k < q$.
3. Tanda-tangan dari pesan m adalah bilangan r dan s .
Hitung r dan s sebagai berikut (kunci privat = x):
$$r = (g^k \bmod p) \bmod q$$
$$s = (k^{-1} (H(m) + x \cdot r)) \bmod q$$
4. Kirim pesan m beserta tanda-tangan (r, s)



Verifikasi Keabsahan Tanda-tangan (*Verifying*)

1. Hitung *message digest* pesan m dengan fungsi hash SHA-1, $H(m)$.
2. Verifikasi tanda-tangan, r dan s , sebagai berikut (kunci publik = y): :

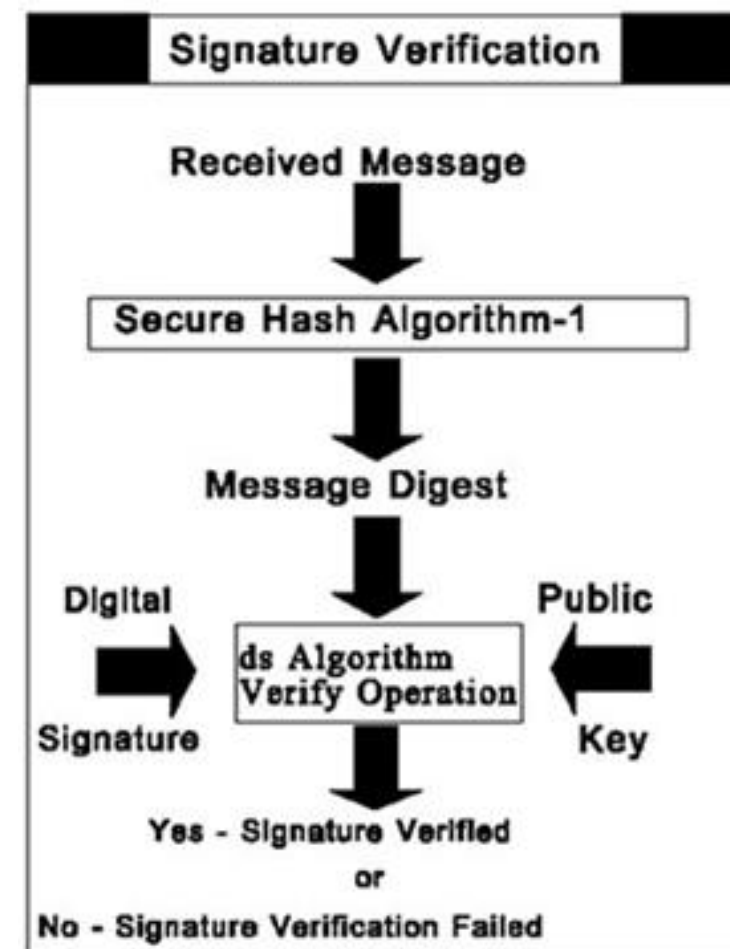
$$w = s^{-1} \bmod q$$

$$u_1 = (H(m) \cdot w) \bmod q$$

$$u_2 = (r \cdot w) \bmod q$$

$$v = ((g^{u_1} \cdot y^{u_2}) \bmod p) \bmod q$$

2. Jika $v = r$, maka tanda-tangan digital sah (terverifikasi), sebaliknya tidak sah.



Ringkasan DSA

Global Public-Key Components

- p prime number where $2^{L-1} < p < 2^L$
for $512 \leq L \leq 1024$ and L a multiple of 64;
i.e., bit length of between 512 and 1024 bits
in increments of 64 bits
- q prime divisor of $(p - 1)$, where $2^{159} < q < 2^{160}$;
i.e., bit length of 160 bits
- $g = h^{(p-1)/q} \bmod p$,
where h is any integer with $1 < h < (p - 1)$
such that $h^{(p-1)/q} \bmod p > 1$

User's Private Key

- x random or pseudorandom integer with $0 < x < q$

User's Public Key

$$y = g^x \bmod p$$

User's Per-Message Secret Number

- k = random or pseudorandom integer with $0 < k < q$

Signing

$$r = (g^k \bmod p) \bmod q$$
$$s = [k^{-1} (H(M) + xr)] \bmod q$$
$$\text{Signature} = (r, s)$$

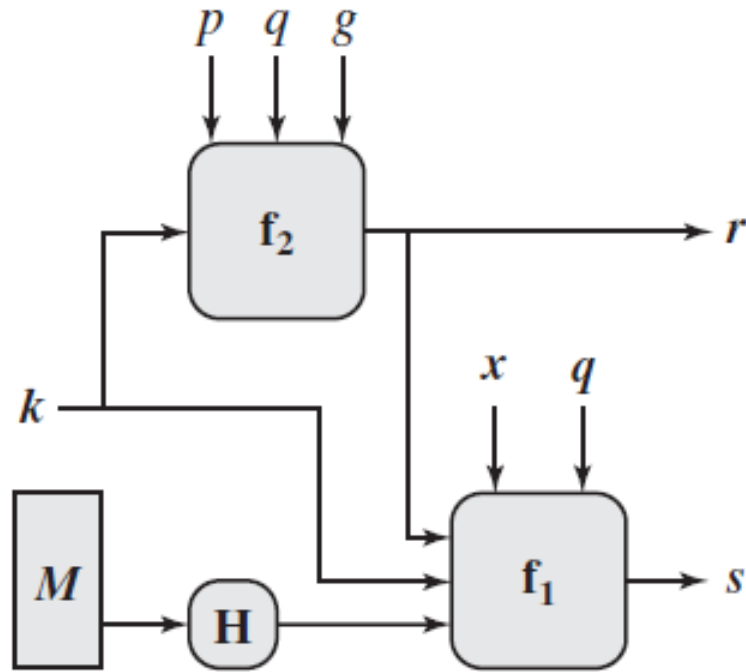
Verifying

$$w = (s')^{-1} \bmod q$$
$$u_1 = [H(M')w] \bmod q$$
$$u_2 = (r')w \bmod q$$
$$v = [(g^{u_1} y^{u_2}) \bmod p] \bmod q$$
$$\text{TEST: } v = r'$$

M = message to be signed

$H(M)$ = hash of M using SHA-1

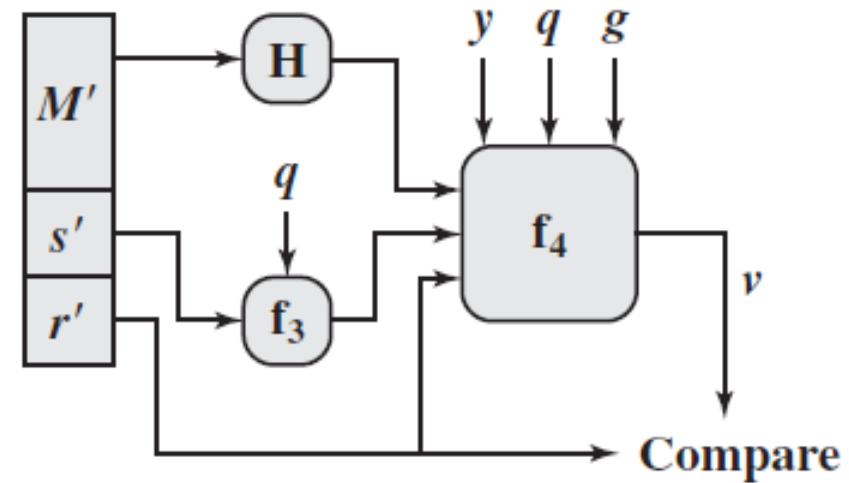
M', r', s' = received versions of M, r, s



$$s = f_1(H(M), k, x, r, q) = (k^{-1} (H(M) + xr)) \bmod q$$

$$r = f_2(k, p, q, g) = (g^k \bmod p) \bmod q$$

(a) Signing



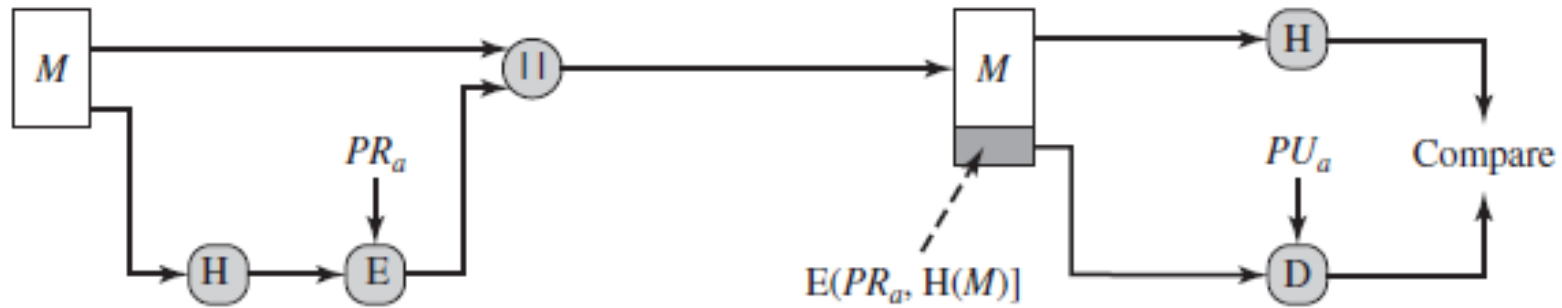
$$w = f_3(s', q) = (s')^{-1} \bmod q$$

$$v = f_4(y, q, g, H(M'), w, r')$$

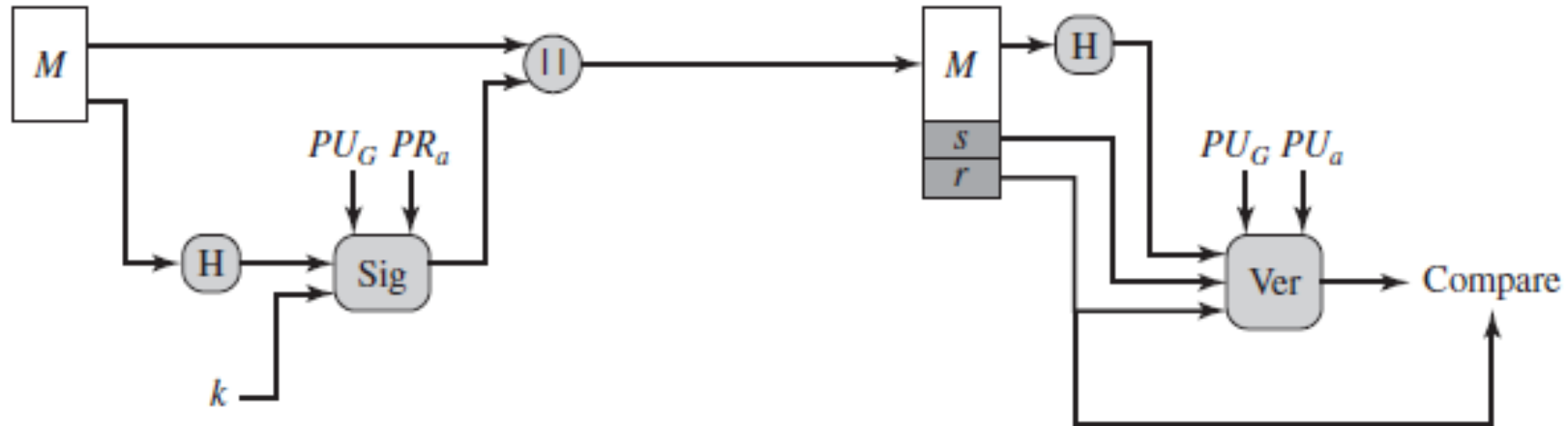
$$= ((g^{H(M')w} \bmod q) y^{r'w \bmod q}) \bmod p) \bmod q$$

(b) Verifying

Perbandingan DSA dengan RSA dalam tanda tangan digital



(a) RSA approach



(b) DSS approach

Contoh Perhitungan DSA

A. Prosedur Pembangkitan Sepasang Kunci

1. Pilih bilangan prima p dan q , yang dalam hal ini $(p - 1) \bmod q = 0$.

$$p = 59419$$

$$q = 3301 \text{ (memenuhi } (59419 - 1) \bmod 3301 = 0 \text{)}$$

2. Hitung $g = h^{(p-1)/q} \bmod p$, yang dalam hal ini $1 < h < p - 1$ dan $h^{(p-1)/q} \bmod p > 1$.

$$g = 100^{(59419-1)/3301} \bmod (59419) = 18870 \quad (\text{dengan } h = 100)$$

3. Tentukan kunci privat x , yang dalam hal ini $x < q$.

$$x = 3223$$

4. Hitung kunci publik $y = g^x \bmod p$.

$$y = 18870^{3223} \bmod 59419 = 29245 \quad (\text{cek dengan Wolframalpha ☺})$$

B. Prosedur Pembangkitan Tanda-tangan (Signing)

1. Hitung nilai *hash* dari pesan m , misalkan $H(m) = 4321$

2. Tentukan bilangan acak $k < q$.

$$k = 997$$

$$k^{-1} \equiv 2907 \pmod{3301}$$

parameter publik: ($p = 59419$, $q = 3301$, $g = 18870$)
parameter privat: $x = 3223$

3. Hitung tanda-tangan digital, r dan s , sebagai berikut:

$$r = (g^k \bmod p) \bmod q = (18870^{997} \bmod 3301) = 848$$

$$\begin{aligned} s &= (k^{-1} (H(m) + x \cdot r)) \bmod q = (2907 (4321 + 3223 \cdot 848)) \bmod 3301 \\ &= 7957694475 \bmod 3301 = 183 \end{aligned}$$

4. Kirim pesan m dan tanda-tangan, $(r, s) = (848, 183)$

C. Prosedur Verifikasi Tanda-tangan

1. Hitung nilai *hash* dari pesan m , misalkan $H(m) = 4321$
2. Verifikasi tanda-tangan, $(r, s) = (848, 183)$, sebagai berikut:

$$s^{-1} \equiv 469 \pmod{3301}$$

$$w = s^{-1} \bmod q = 469 \bmod 3301 = 469$$

$$u_1 = (H(m) \cdot w) \bmod q = (4321 \cdot 469) \bmod 3301 = 3036$$

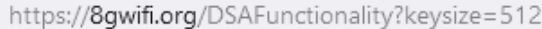
$$u_2 = (r \cdot w) \bmod q = (848 \cdot 469) \bmod 3301 = 1592$$

$$\begin{aligned} v &= ((g^{u_1} \cdot y^{u_2}) \bmod p) \bmod q = (18870^{3086} \cdot 29245^{1592}) \bmod 3301 \\ &= 3036 \cdot 848 \bmod 3301 = 848 \end{aligned}$$

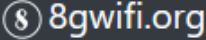
3. Karena $v = r$, maka tanda-tangan sah.

parameter publik: ($p = 59419$, $q = 3301$,
 $g = 18870$, $y = 29245$)

Kalkulator DSA online: <https://8gwifi.org/DSAFunctionality?keysize=512>

https://8gwifi.org/DSAFunctionality?keysize=512

Support 8gwifi.org by Grabbing 9 Book for [JUST \\$9 >](#)

 [Follow @anish2good](#) [Tech Blogs](#) [REST API](#) [Hire Me!](#)

DSA Key generation, Sign file, Verify Signature

Generate DSA Keys ☒ 512 bit ☐ 1024 bit ☐ 2048 bit

☒ Sign File ☐ Verify Signature Message

Public Key

-----BEGIN PUBLIC KEY-----
MIHxMIGoBgcqhkJOOAQBMIGcAkEAiyFY6TOC4cZreIFuM8Z2AhLo+5JQRhwwC8
C9
GUqYNxpkw8ywfJQ14u5qFUi3t/k5yxdGaNyKNOKJ1hMlc9HVEQIVAlrLarvoftip
RKV7kwkrRTX98zkFAkAo1YgJVHgKcaZbvTVctFSI7BBacCJHhvXyxa4bflZkE6Qy
Kax8njqxnLIU6ZyFl4V9krOaSKGFXJzkiDu35gPOA0QAAkEAgDbILCATEHE7XHXh

Private Key

-----BEGIN DSA PRIVATE KEY-----
MIH4AgEAAkEAiyFY6TOC4cZreIFuM8Z2AhLo+5JQRhwwC8C9GUqYNxpkw8ywfJ
Q1
4u5qFUi3t/k5yxdGaNyKNOKJ1hMlc9HVEQIVAlrLarvoftipRKV7kwkrRTX98zkF
AkAo1YgJVHgKcaZbvTVctFSI7BBacCJHhvXyxa4bflZkE6QyKax8njqxnLIU6ZyF
l4V9krOaSKGFXJzkiDu35aPOAkeEAaDbILCATEHE7XHXhbIPBEwbXAcG5EdvPuSLv

Sharing Services

- [PGP Send Encrypt files](#)
- [Share Secret Content](#)
- [Transfer files securely](#)
- [URL Shortner](#)

PGP

- [PGP Encryption/Decryption](#)
- [PGP Key Generation](#)

ECDSA

- ECDSA adalah varian DSA untuk komputasi dalam kurva elliptic, sehingga diberi nama Elliptic Curve Digital Signature Algorithm
- Besaran yang digunakan di dalam ECDSA
 1. Persamaan kurva elliptic dalam modulus p
 2. Titik basis G (dipilih dari himpunan titik di dalam kurva elliptic)
 3. Bilangan bulat n , dengan syarat $nG = O$, O adalah titik di infinity
 4. Kunci privat pengirim pesan, bilangan bulat d
 5. Kunci publik pengirim pesan, titik $Q = dG$
 6. Pesan, m

1. Pembangkitan tanda tangan digital

1. Pilih bilangan acak k , $1 \leq k \leq n - 1$
2. Hitung $kG = (x_1, y_1)$
3. Hitung $r = x_1 \bmod p$
4. Hitung $k^{-1} \bmod q$
5. Hitung $e = \text{HASH}(m)$, m adalah pesan yang akan ditandatangani, HASH adalah fungsi hash yang digunakan, misalnya SHA-1, SHA-2, dsb.
6. Hitung $s = k^{-1} (e + dr) \bmod p$, d adalah kunci privat pengirim
7. Tanda-tangan digital adalah (r, s)

Pengirim pesan mengirim pesan $m + (r, s)$ kepada penerima pesan.

2. Verifikasi tanda-tangan

Penerima pesan memverifikasi tanda-tangan sebagai berikut:

1. Periksa apakah r dan s terdapat di dalam selang $[1, n-1]$
2. Hitung $e = \text{HASH}(m)$.
3. Hitung $w = s^{-1} \bmod n$
4. Hitung $u_1 = ew \bmod n$ dan $u_2 = rw \bmod n$.
5. Hitung titik $(x_1, y_1) = u_1G + u_2Q$.
6. Tanda-tangan valid jika $r = x_1 \bmod n$, invalid jika bukan.

Elliptic Curve Generate Keys

submit

☐ Verify Signature

Public Key

MHQAQEIEBtcw+7fbE/4GL6H1DHldPxd
6q/HkhXiBygigJyo5bGJoAcGBSuBBAAK
oUQDQgAEaAN/0xmDP535kt7RjGOVrBIP
oapTWLPo7Y8c6qgwRkBIUakbAKBS4UA

MFYwEAYHkOZlj0CAQYFK4EEAAoDQgAE
nAN/0xmDP535kt7RjGOVrBIPoapTWLPo
7Y8c6qgwRkBIUakbAKBS4UA+o9MZMzj
NJqVwPpzTchCl6IIHyhEmQ==

Output Signature

Type your plain text message here...

- PGP Send Encrypt files
- Share Secret Content
- TextBin Share Content
- Transfer files securely

- PGP Encryption/Decryption
- PGP Key Generation

SELAMAT BELAJAR