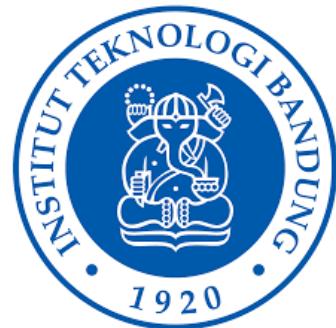


II4031 Kriptografi dan Koding

Tanda-tangan Digital



Oleh: Rinaldi Munir

Program Studi Sistem dan Teknologi Informasi
Sekolah Teknik Elektro dan Informatika

Review materi awal

- Ingat kembali empat layanan keamanan yang disediakan oleh kriptografi:
 1. Kerahasiaan pesan (*confidentiality/secrecy*)
 2. Keaslian pesan (*data integrity*).
 3. Otentikasi (*authentication*)
 4. Anti-penyangkalan (*nonrepudiation*).
- Layanan 1 dilakukan dengan mengenkripsi/dekripsi pesan
- Layanan 2 dilakukan dengan fungsi hash dan MAC
- Layanan 3 dilakukan dengan menggunakan MAC dan tanda-tangan digital (*digital signature*).
- Layanan 4 dilakukan dengan menggunakan tanda-tangan digital (*digital signature*).

Tanda-tangan

- Sejak zaman dahulu, tanda-tangan sudah digunakan untuk otentikasi dokumen cetak.
- Tanda-tangan mempunyai karakteristik sebagai berikut:
 1. Tanda-tangan adalah bukti yang otentik.
 2. Tanda tangan tidak dapat dilupakan.
 3. Tanda-tangan tidak dapat dipindah untuk digunakan ulang.
 4. Dokumen yang telah ditandatangani tidak dapat diubah.
 5. Tanda-tangan tidak dapat disangkal.

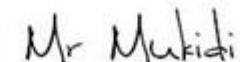
Hari: Senin Tanggal 12 September 2016

Waktu: 14.00 Wib

Tempat: Aula

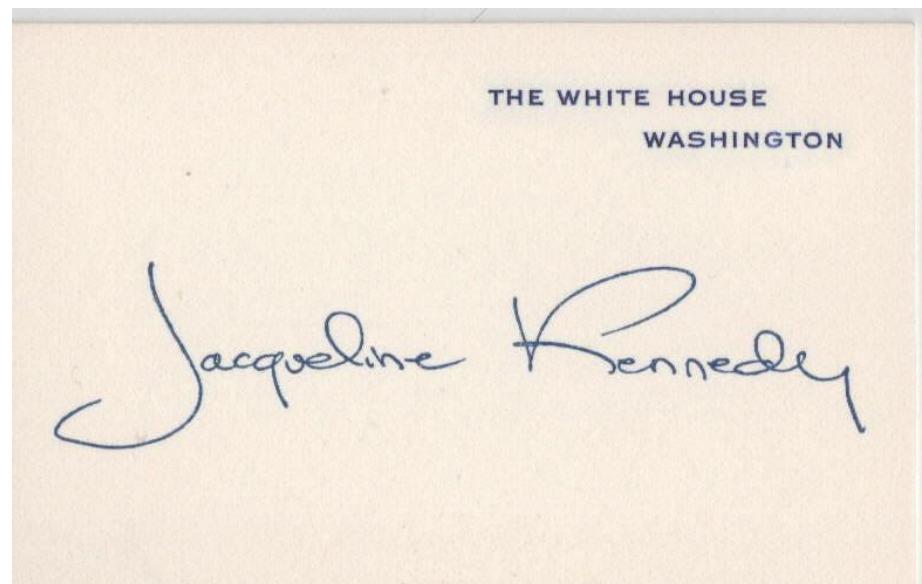
Demikian kami buat surat ini dengan sebenarnya. Harap semua peserta untuk hadir sesuai jadwal yang telah disebutkan di atas. Terima kasih.

Tertanda tangan



Master of Ceremony
Doktor Mukidi, Mpd

- Fungsi tanda tangan pada dokumen kertas juga diterapkan untuk otentikasi pada data digital (pesan, dokumen elektronik).
- Tanda-tangan untuk data digital dinamakan **tanda-tangan digital (*digital signature*)**.
- Tanda-tangan digital di dalam konteks kriptografi tidak sama dengan tanda-tangan yang di-digitisasi (*digitized signature*) dengan cara dipindai atau difoto.



digitized signature



digitized signature

- Tanda-tangan digital adalah *nilai kriptografis* yang bergantung pada isi pesan dan kunci.
- Jika tanda-tangan seseorang pada dokumen cetak selalu sama, apa pun isi dokumennya,
- maka tanda-tangan digital selalu berbeda-beda antara satu pesan dengan pesan lain, dan/atau antara satu kunci dengan kunci yang lain.

Paris, 31 Desember 2018

Halo Alice

Sudah lama kita tidak berjumpa sejak lulus SMA. Saya sekarang tinggal di Paris sejak tahun 2016. Saya bekerja di sebuah perusahaan IT yang bernama Solution Express. Perusahaan ini memberikan layanan keamanan informasi berbasis cloud computing. Saya menjadi menejer Quality Control. Klien kami umumnya adalah bank-bank yang membutuhkan keamanan data nasabah.

Oh ya, saya belum menanyakan bagaimana keadaanmu sekarang. Di mana kamu bekerja atau malah melanjutkan studi S2 di mana? Saya ingat kamu dulu jago sekali pelajaran kimia. Apakah kamu masih menekuni bidang kimia saat ini?

Oke deh, jika kamu jalan-jalan ke Eropa jangan lupa mampir ke kota Paris. Nanti saya akan ajak kamu mengunjungi Menara Eiffel. Bisa naik sampai ke atas lho.

Salam dari temanmu di Paris

Bob

-- BEGIN SIGNATURE--

13706B6D42442620B2FD1098BD4D54ADFA9F7DC27576954ADCE5E5FC901

-- END SIGNATURE--

Persyaratan Tanda Tangan Digital

1. Tanda tangan harus berupa rangkaian bit yang bergantung pada pesan yang ditandatangani
2. Tanda tangan harus menggunakan informasi yang unik (=kunci) dari pengirim untuk mencegah pemalsuan dan penyangkalan
3. Membangkitkan tanda tangan digital harus relatif mudah dilakukan
4. Mengenali dan memverifikasi tanda tangan digital harus relatif mudah dilakukan
5. Secara komputasi hampir tidak mungkin memalsukan tanda tangan digital, baik dengan merekonstruksi pesan baru untuk tanda tangan digital yang sudah ada, atau merekonstruksi tanda tangan curang untuk pesan yang diberikan
6. Menyimpan salinan tanda tangan digital ke dalam storage harus mudah dilakukan secara praktik.

Dua proses dalam tanda-tangan digital

1. Menandatangani pesan (*signing*)
Memberi tanda-tangan pada pesan

2. Memverifikasi tanda-tangan (*verification*)
Memeriksa keabsahan tanda-tangan digital

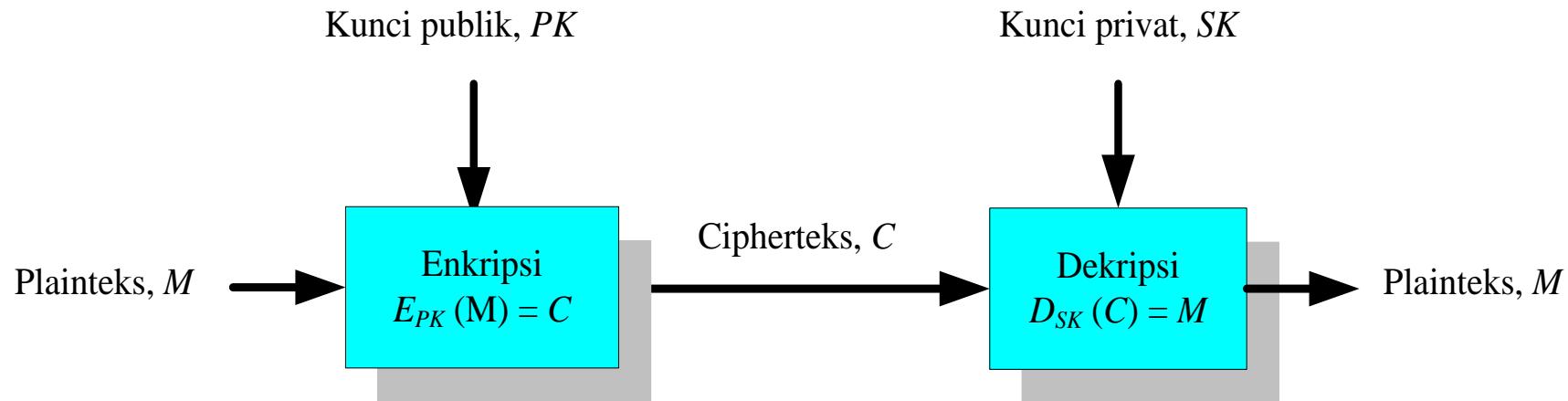
Bagaimana cara menandatangani pesan?

Ada dua cara yang dilakukan untuk menandatangani pesan:

1. Mengenkripsi pesan
 - Khusus untuk pesan rahasia
2. Menggunakan kombinasi fungsi *hash* (*hash function*) dan kriptografi kunci-publik
 - Untuk pesan yang **tidak perlu** rahasia

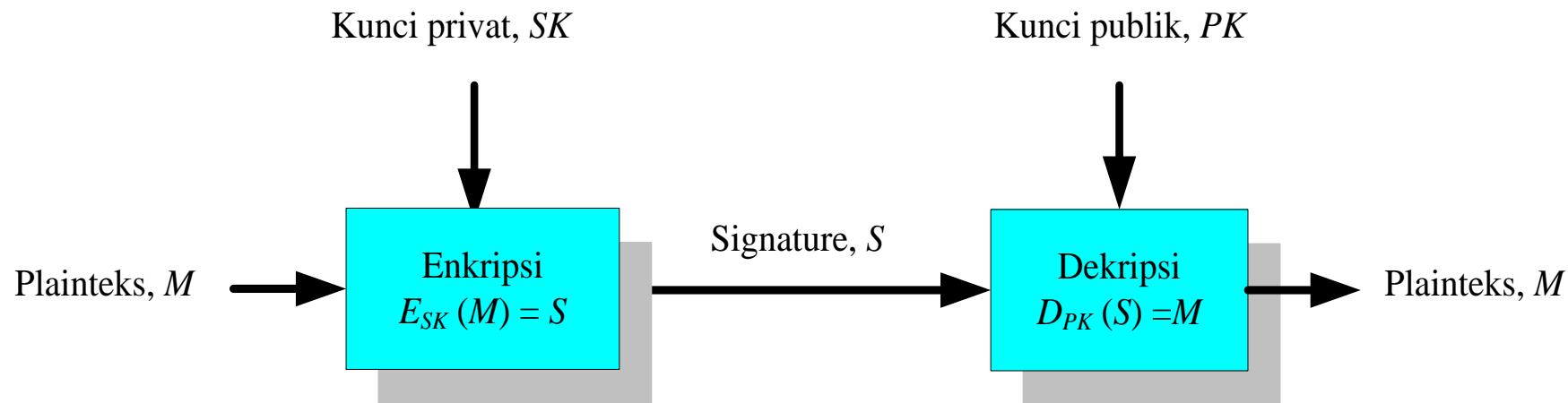
Penandatanganan dengan Cara Mengenkripsi Pesan

- Menggunakan kriptografi kunci-publik
- Mengenkripsi pesan dengan menggunakan kunci publik penerima pesan dan mendekripsinya dengan kunci privat penerima pesan adalah proses yang normal di dalam kriptografi kunci-publik.



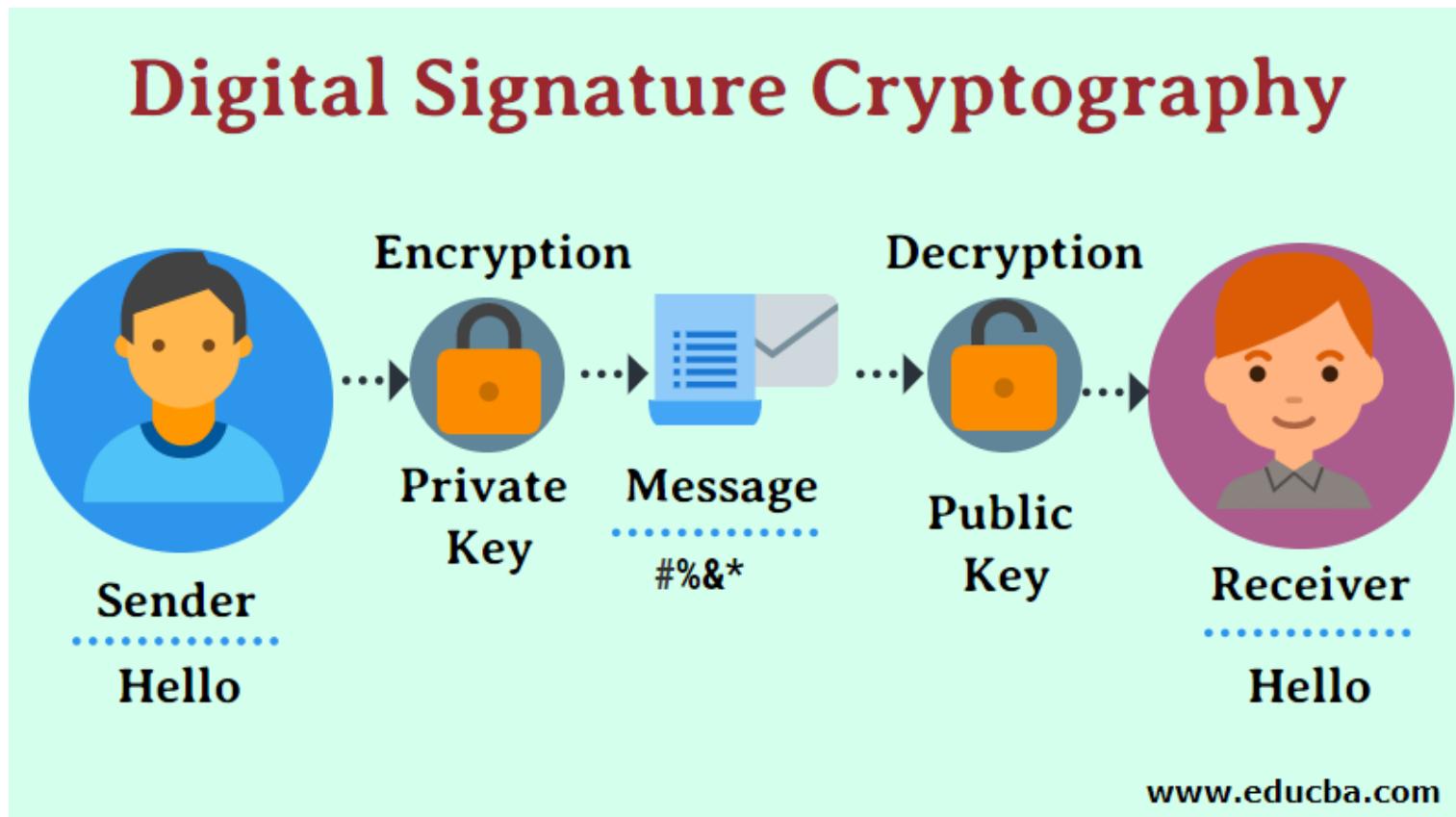
- Namun cara ini tidak dapat mengotentikasi si pengirim pesan karena kunci publik diketahui oleh siapapun.

- Oleh karena itu, agar kriptografi kunci-publik dapat berfungsi sebagai tanda-tangan digital, maka prosesnya dibalik:
 - pesan dienkripsi dengan kunci privat si pengirim.
 - pesan didekripsi dengan kunci publik si pengirim.



- Dengan cara ini, maka kerahasiaan pesan dan otentifikasi si pengirim pesan keduanya dicapai sekaligus. Penerima pesan dapat mengotentifikasi pengirim pesan karena kunci publik dan kunci privat adalah berpasangan. Penerima pesan juga dapat melakukan nir-penyangkalan jika pengirim menyangkal mengirim pesan
- Ide ini ditemukan oleh Diffie dan Hellman.

Kesimpulan: Jadi untuk menandatangani pesan, maka pesan dienkripsi dengan kunci privat si pengirim, penerima pesan mendekripsinya dengan kunci publik si pengirim pesan.



Sumber: <https://www.educba.com/digital-signature-cryptography/>

- Proses menandatangani pesan (*signing* oleh pengirim):

$$S = E_{PrivK}(M)$$

- Proses memverifikasi tanda-tangan (*verification* oleh penerima):

$$M = D_{PubK}(S)$$

Keterangan:

$PrivK$ = *secret key* = kunci privat pengirim

$PubK$ = *public key* = kunci publik pengirim

E = fungsi enkripsi; D = fungsi dekripsi

M = pesan; S = *signature* = cipherteks (hasil enkripsi pesan)

- Jadi, mengenkripsi pesan dengan menggunakan kunci privat sama artinya dengan menandatangani pesan. Mendekripsi pesan dengan kunci publik sama artinya dengan memverifikasi tanda-tangan .
- Dengan cara seperti ini, tidak lagi dibutuhkan pihak penengah (arbitrase).

- Beberapa algoritma kunci-publik dapat digunakan untuk menandatangani pesan dengan cara mengenkripsinya, asalkan algoritma tersebut memenuhi sifat:

$$D_{PrivK}(E_{PubK}(M)) = M \text{ dan } D_{PubK}(E_{PrivK}(M)) = M ,$$

Keterangan:

$PubK$ = kunci publik ;	$PrivK$ = kunci privat (<i>secret key</i>).	
E = fungsi enkripsi;	D = fungsi dekripsi;	M = pesan

- Contoh algoritma yang memenuhi sifat ini adalah RSA, karena persamaan enkripsi dan dekripsi identik (dapat dipertukarkan)

Enkripsi/dekripsi biasa dengan RSA:

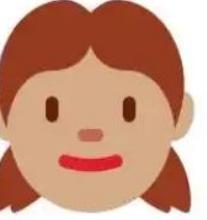
- Enkripsi: $c = m^e \text{ mod } n$
- Dekripsi: $m = c^d \text{ mod } n$

Tanda-tangan digital dengan RSA:

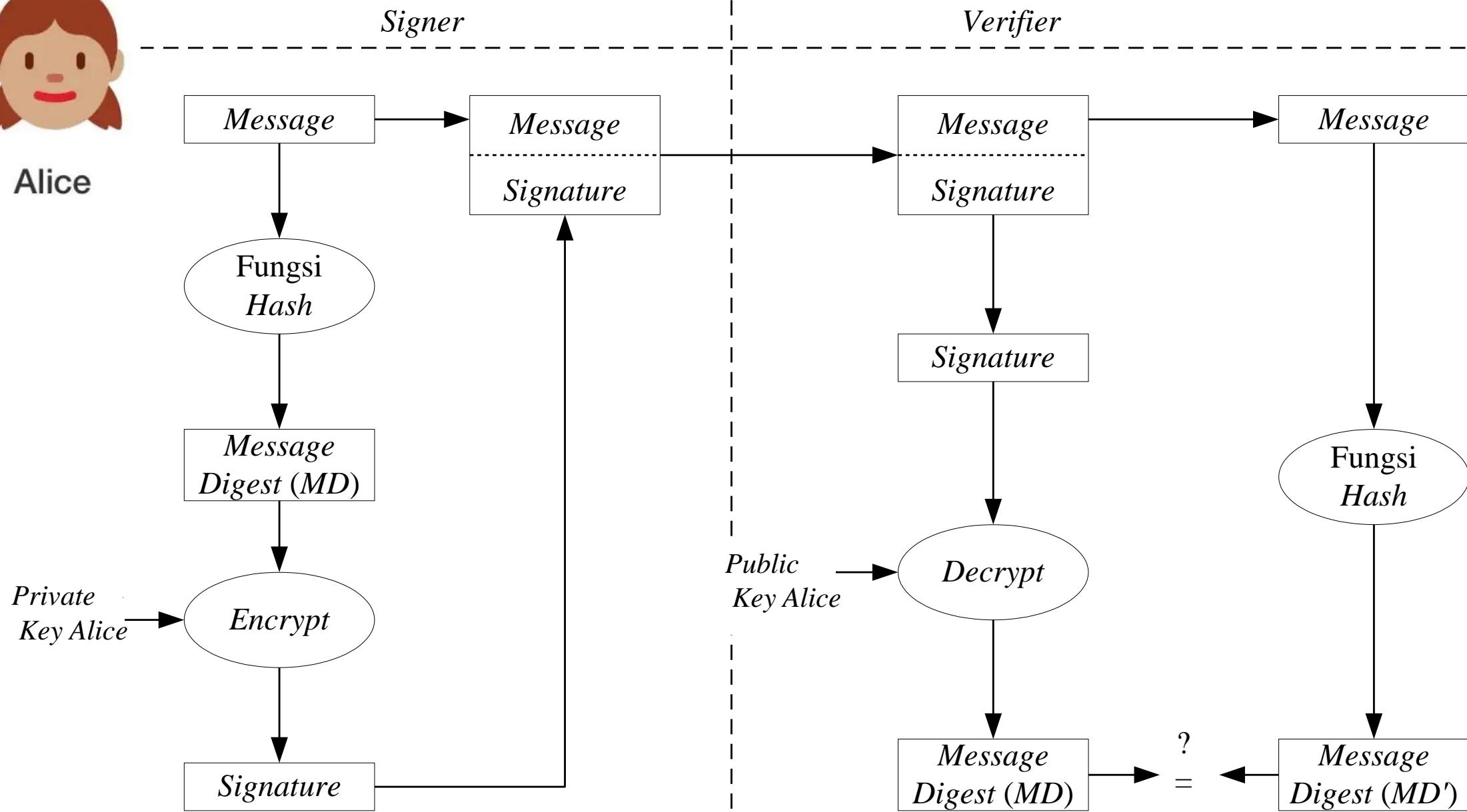
- Signing: $c = m^d \text{ mod } n$
- Verification: $m = c^e \text{ mod } n$

Tanda-tangan Digital Menggunakan Kombinasi Criptografi kunci-publik dan Fungsi *Hash*

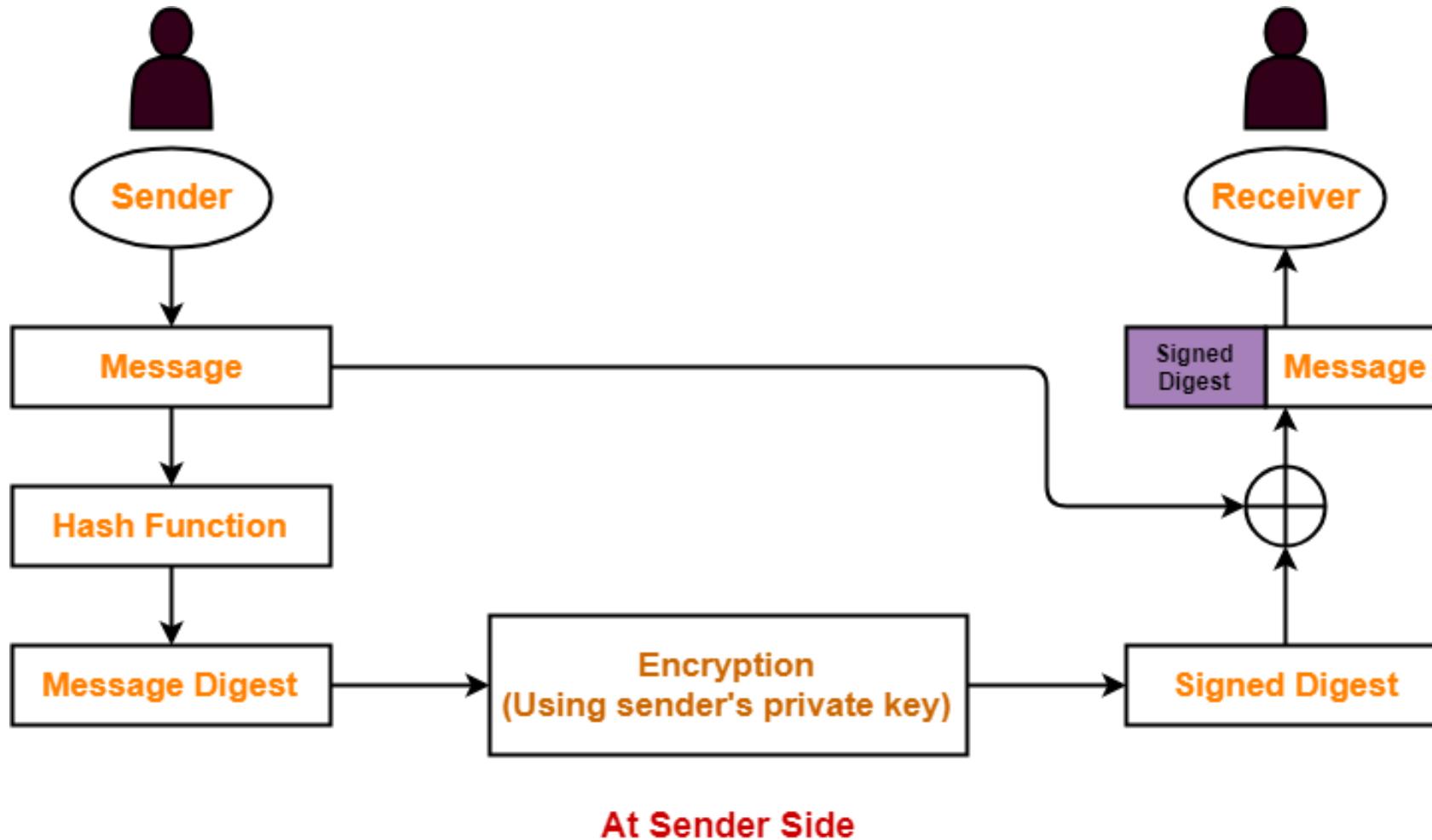
- Menandatangani pesan dengan cara mengenkripsinya menggunakan criptografi kunci-publik selalu memberikan dua fungsi berbeda: (1) kerahasiaan pesan dan (2) otentikasi pesan dan pengirim.
- Pada beberapa kasus, seringkali otentikasi yang diperlukan, tetapi kerahasiaan pesan tidak perlu. Maksudnya, pesan tidak perlu dienkripsi karena tidak rahasia, sebab yang dibutuhkan hanya keotentikan pesan dan pengirim saja.
- Kombinasi algoritma kunci-publik dan fungsi *hash* dapat digunakan untuk kasus seperti ini.



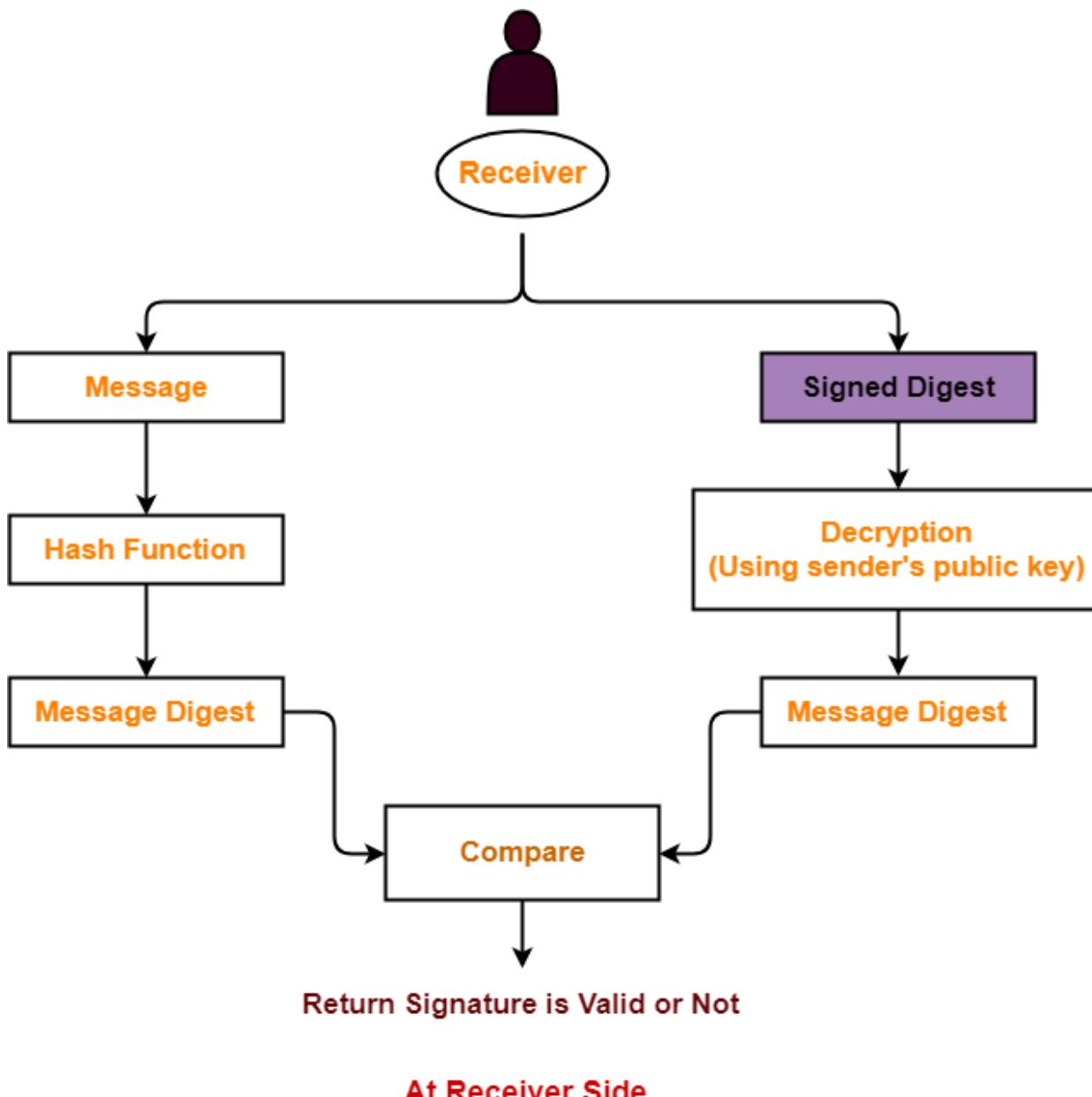
Alice



Bob



<https://www.gatevidyalay.com/how-digital-signature-works-algorithm/>



At Receiver Side

- Dua algoritma *signature* yang digunakan secara luas adalah *RSA* dan *ElGamal Signature*.
- Pada *RSA*, algoritma enkripsi dan dekripsi identik, sehingga proses *signature* dan verifikasi juga identik.
- Sedangkan pada algoritma *ElGamal*, algoritma enkripsi dengan algoritma *signature* tidak sama.
- Selain *RSA*, terdapat algoritma yang dikhkususkan untuk tanda-tangan digital, yaitu *Digital Signature Algorithm* (*DSA*), yang merupakan bakuan (*standard*) untuk *Digital Signature Standard* (*DSS*).
- Pada *DSA*, algoritma *signature* dan verifikasi berbeda

Tanda-tangan digital dengan algoritma RSA

Langkah-langkah pemberian tanda-tangan (*signing*)

1. Pengirim menghitung nilai *hash* dari pesan M :

$$h = H(M)$$

2. Pengirim mengenkripsi h dengan kunci privatnya ($PrivK$) menggunakan persamaan enkripsi RSA, hasilnya adalah signature S :

$$S = h^{PrivK} \text{ mod } n \quad (n \text{ adalah modulus, } n = pq).$$

3. Pengirim mentransmisikan $M + S$ ke penerima

Langkah-langkah verifikasi tanda-tangan (*verifying*)

1. Penerima menghitung nilai *hash* dari pesan M yang diterima:

$$h = H(M)$$

2. Penerima melakukan dekripsi terhadap tanda-tangan S dengan kunci publik si pengirim (PK) menggunakan persamaan dekripsi RSA:

$$h' = S^{PubK} \bmod n$$

3. Penerima membandingkan h dengan h' . Jika $h = h'$ maka tanda-tangan digital adalah otentik. Jika tidak sama, maka tanda-tangan tidak otentik sehingga pesan dianggap tidak asli lagi atau pengirimnya

$M =$

Pada wisuda sarjana baru ITB, ternyata ada seorang wisudawan yang paling muda. Umurnya baru 19 tahun. Ini berarti dia masuk ITB pada umur 15 tahun. Zaman sekarang banyak sarjana masih berusia muda belia. Mungkin masuk sekolah pada usia dini dan mengikuti kelas akselerasi pada tingkatan SD, SMP, dan SMA. Masuk SD umur 6 tahun dan ikut kelas aksel sehingga selesai dalam waktu lima tahun pada umur 11. SMP diselesaikan dalam waktu dua tahun dan SMA dalam waktu dua tahun, sehingga lulus SMA pada umur 15 tahun. Kuliah di ITB selama empat tahun sehingga wajar saja menjadi sarjana pada umur 19 tahun.



Alice

$$\begin{aligned} h = H(M) &= \text{A4C05176E1440FC879C06C72FA603A24} && (\text{heksadesimal}) \\ &= 218991964599382371228554013295471770148 && (\text{desimal}) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} S &= h^{PrivK} \bmod n \quad (n = 223427, PrivK = 171635) \\ &= (218991964599382371228554013295471770148)^{171635} \bmod (223427) = 46489 \end{aligned}$$

$M + S =$

Pada wisuda sarjana baru ITB, ternyata ada seorang wisudawan yang paling muda. Umurnya baru 19 tahun. Ini berarti dia masuk ITB pada umur 15 tahun. Zaman sekarang banyak sarjana masih berusia muda belia. Mungkin masuk sekolah pada usia dini dan mengikuti kelas akselerasi pada tingkatan SD, SMP, dan SMA. Masuk SD umur 6 tahun dan ikut kelas aksel sehingga selesai dalam waktu lima tahun pada umur 11. SMP diselesaikan dalam waktu dua tahun dan SMA dalam waktu dua tahun, sehingga lulus SMA pada umur 15 tahun. Kuliah di ITB selama empat tahun sehingga wajar saja menjadi sarjana pada umur 19 tahun.



Bob

Pada wisuda sarjana baru ITB, ternyata ada seorang wisudawan yang paling muda. Umurnya baru 19 tahun. Ini berarti dia masuk ITB pada umur 15 tahun. Zaman sekarang banyak sarjana masih berusia muda belia. Mungkin masuk sekolah pada usia dini dan mengikuti kelas akselerasi pada tingkatan SD, SMP, dan SMA. Masuk SD umur 6 tahun dan ikut kelas aksel sehingga selesai dalam waktu lima tahun pada umur 11. SMP diselesaikan dalam waktu dua tahun dan SMA dalam waktu dua tahun, sehingga lulus SMA pada umur 15 tahun. Kuliah di ITB selama empat tahun sehingga wajar saja menjadi sarjana pada umur 19 tahun.

46489

$$\begin{aligned} h = H(M) &= \text{A4C05176E1440FC879C06C72FA603A24} && (\text{heksadesimal}) \\ &= 218991964599382371228554013295471770148 && (\text{decimal}) \\ &\equiv 125468 \pmod{223427} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} h' &= S^{PubK} \pmod{n} \quad (PubK = 731) \\ &= (46489)^{731} \pmod{223427} \\ &= 125468 \end{aligned}$$

Tanda tangan valid!

Demo calculator digital signature online

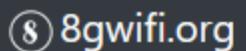
<https://8gwifi.org/rsasignverifyfunctions.jsp>

The screenshot shows a web browser window for the URL <https://8gwifi.org/rsasignverifyfunctions.jsp>. The page title is "RSA Signature/Generation & Validation". At the top, there is a banner with the text "Support 8gwifi.org by Grabbing 9 Book for JUST \$9". Below the banner, the URL is displayed again. On the left, there are two radio buttons: "Verify Signature" (unchecked) and "Generate Signature" (checked). Under "Public Key", the text is: "-----BEGIN PUBLIC KEY-----\nMFwwDQYJKoZIhvcNAQEBBQADSwAwSAJB\nAJzjZNKzEcr78ts3QZWce4MMIIKGd3S\nt+kQSWnjxJtAh+w9J67EKqCPYDMoABo9zxS\nrf8JziiWo7SSdSCLlq2MCAwEAAQ==\n-----END PUBLIC KEY-----". Under "Private Key", the text is: "-----BEGIN RSA PRIVATE KEY-----\nMIIBOQIBAAJBAJzjZNKzEcr78ts3QZWce4\nMMIIKGd3St+kQSWnjxJtAh+w9J67E\nKqCPYDMoABo9zxSrf8JziiWo7SSdSCLlq2\nMCAwEAAQJAJtuLVURU29mbRQBilhOz\n47IVpu8V0QMn2enWxQtM3saxE42r15p6r\nvNIUguk/Bz7yTeE+zazB/+nrLUchZ0Q\nwQlhAN5I3UESLCdIrZnRT/\nGAKMbJFOoHUP63UrUIH3mu1VB3AiEAtJ\neuAonSJEBR\n87g1T/ZIlg/\n-----END RSA PRIVATE KEY-----". The page has a dark header bar with the 8gwifi.org logo and a "Follow @anish2good" link.



https://8gwifi.org/rsasignverifyfunctions.jsp

Support 8gwifi.org by Grabbing 9 Book for **JUST \$9**



X Follow @anish2good

Generate Signature

Public Key

```
-----BEGIN PUBLIC KEY-----  
MFwwDQYJKoZIhvcNAQEBBQADSwAwSAJB  
AJzjZNKzEcr78ts3QZWce4MMIIKXGd3S  
t+kQSWnjxJtAh+w9J67EKqCPYDMoABo9zxS  
rf8JZiiWo7SSdSCLIq2MCAwEAAQ==  
-----END PUBLIC KEY-----
```

Private Key

```
-----BEGIN RSA PRIVATE KEY-----  
MIIBOQIBAAJBAJzjZNKzEcr78ts3QZWce4  
MMIIKXGd3St+kQSWnjxJtAh+w9J67E  
KqCPYDMoABo9zxSrf8JZiiWo7SSdSCLIq2  
MCAwEAAQJAJtuLVURU29mbRQBilhOz  
47lVpu8V0QMn2enWxQtM3saxE42r15p6r  
vNIUguk/Bz7yTeE+zazB/+nrLUchZ0Q  
wQlhAN5l3UESLCdIrnRT/  
GAKMbJFOoHUP63UrUIH3mu1VB3AiEAtJ  
euAonSJEBR  
87g1T/ZIlg/
```

ClearText Message

Selamat Hari Raya Idul Fitri 1445 H
Mohon maaf lahir dan batin

Signature Output

H4nhw0cj7ZPP7SvM2CaXVZmpVFEheobJTC
pDUfZymTER+KiTt2mEUDvd6lzRWarqseC0D
c2Yj1RcxFnZ2pQqSg==

The screenshot shows a browser window with a certificate warning at the top. The address bar displays the URL <https://8gwifi.org/rsasignverifyfunctions.jsp>. Below the address bar, there is a blue header bar with the text "Support 8gwifi.org by Grabbing 9 Book for". The main content area has a dark background. On the left, there is a logo for 8gwifi.org and a link to follow @anish2good on X. The central part of the page contains two sections: "ClearText Message" and "Signature Output".

ClearText Message

Selamat Hari Raya Idul Fitri 1445 H
Mohon maaf lahir dan batin

Signature Output

Signature Verification Passed

Provide Signature Value (Base64)

H4nhw0cj7ZPP7SvM2CaXVZmpVFEheobJTC
pDUfZymTER+KiTt2mEUDvd6IzRWarqseC0D
c2Yj1RcxFnZ2pQqSg==

1445 H diubah menjadi 1446 H

ClearText Message

Selamat Hari Raya Idul Fitri 1446 H
Mohon maaf lahir dan batin

Signature Output

Signature Verification Failed

Provide Signature Value (Base64)

H4nhw0cj7ZPP7SvM2CaXVZmpVFEheobJTC
pDUfZymTER+KiTt2mEUDvd6lzRWarqseC0D
c2Yj1RcxFnZ2pQqSg==

SELAMAT BELAJAR