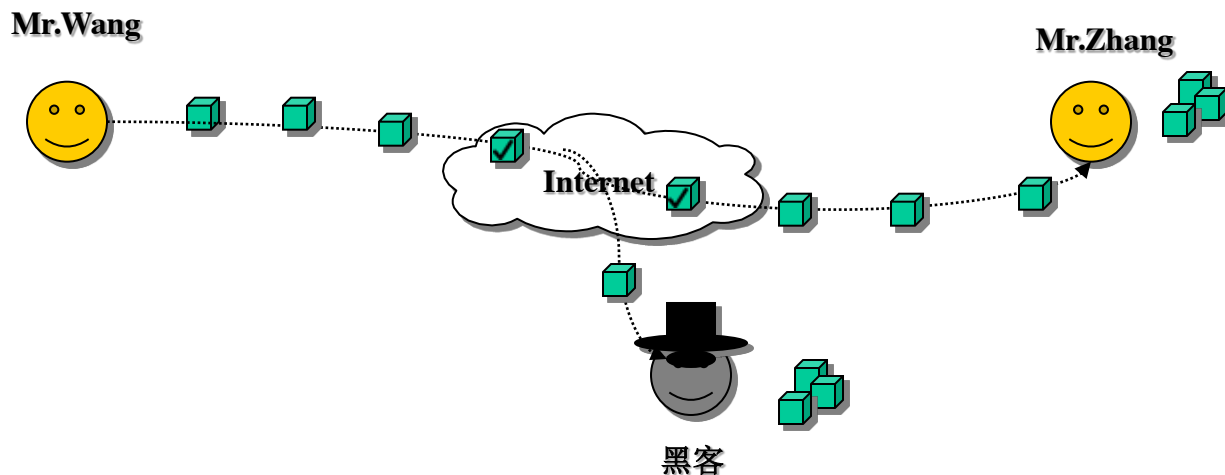
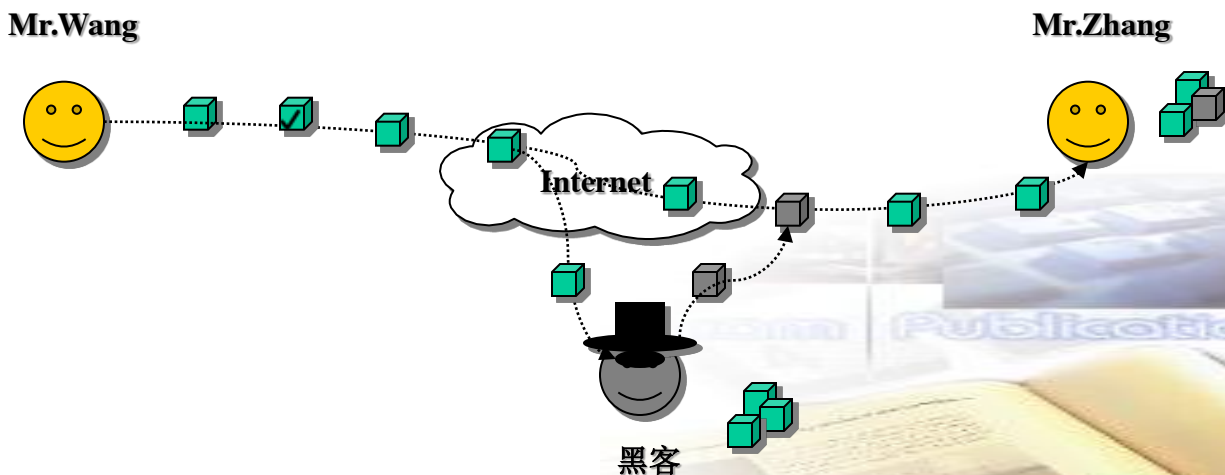


1、安全隐患—数据窃取和篡改

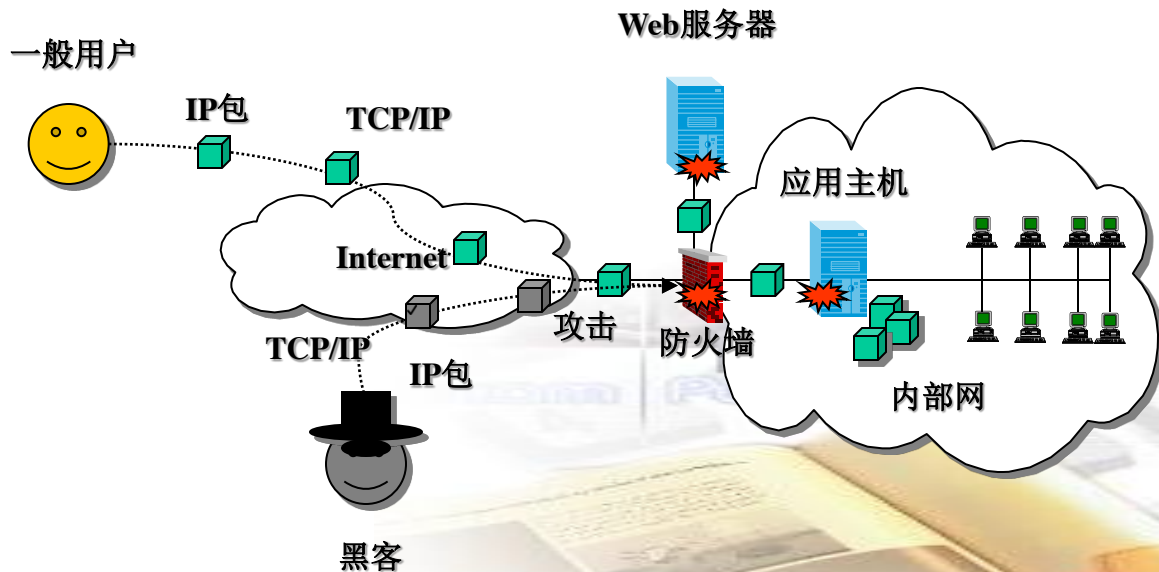
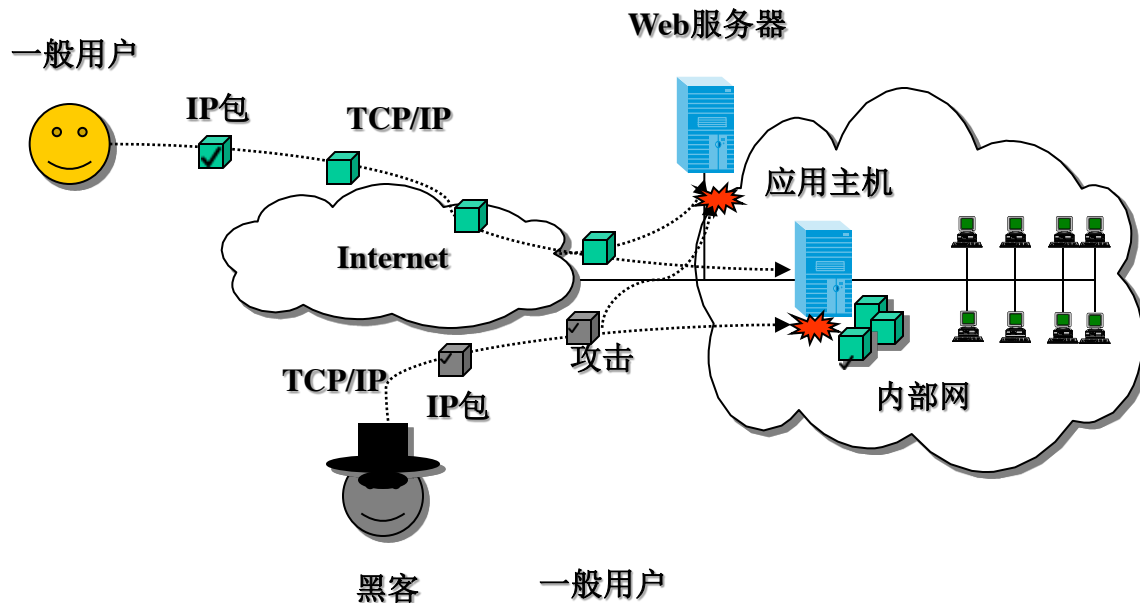
a. 窃取



b. 篡改



2、安全隐患—系统被攻击、侵占



PKI基础

PKI: Public key Infrastructure (公开密钥基础设施)

PKI是在公开密钥技术基础上发展起来的综合安全平台，它能够提供基于公开密钥的加解密、数字签名、身份认证等服务。

PKI为电子商务、电子政务等信息应用提供以下基本安全要求:

身份鉴别(Authentication): 在双方进行交易前，首先要能确认对方的身份,要求交易双方的身份不能被假冒或伪装。

数据的机密性(Confidentiality):对敏感信息进行加密，即使别人截获数据也无法得到其内容。

数据的完整性(Integrity):要求收方能够验证收到的信息是否完整,是否被人篡改，保障交易的严肃和公正。

不可抵赖性(Non-Repudiation): 交易一旦达成，发送方不能否认他发送的信息，接收方则不能否认他所收到的信息。

PKI基础-公钥密码学基础

1. 数据加密技术:

对称加密算法 (Symmetric encryption algorithm)
(Secret/Share key system)

非对称加密算法 (Asymmetric encryption algorithm)
(Public/Private key system)

2. 数据防篡改技术:

哈希算法 (Hash algorithm)

信息摘要算法 (Message Digest algorithm)

3. 数据签名技术:

Message Digest + Private Key Encryption=Digital signature
(Digital Fingerprint)

PKI基础-公钥密码学基础

1. Public/Private key system :

RSA算法（模长为512、768、1024、2048比特）

椭圆曲线密码算法 ,SM2

2. Secret key system :

SSF33、DES、Triple-DES 、 SM1 、 SM4 、 RC4

其中SSF33是国家密码管理办公室批准的常用对称加密算法

3. Hash or Message Digest

MD2、MD5、SHA1 、 SHA256、 SM3

4. Digital Signature :

DSA



PKI基础-公钥密码学基础

1、Symmetric Algorithm

$$E_k(M)=C$$

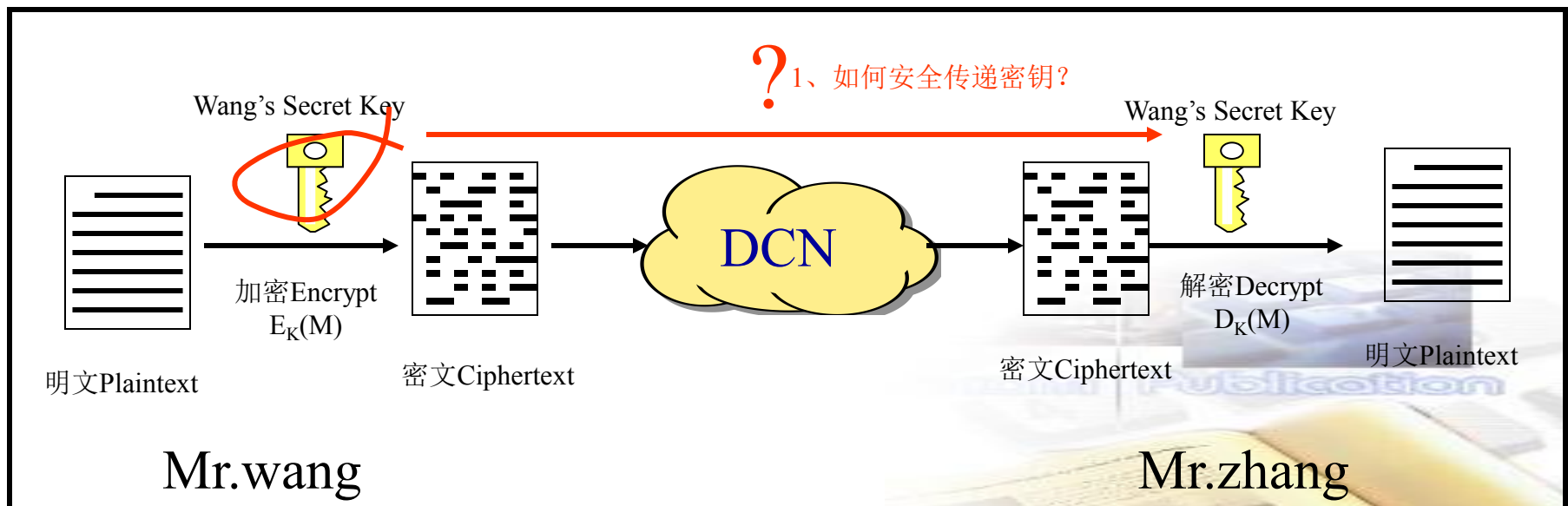
$$D_k(C)=M$$

$$E(K,M)=C$$

$$D(K,C)=M$$

$$D_k(E_k(M))=M$$

$$D(K,E(K,M))=M$$



PKI基础-公钥密码学基础

算法类型和模式

对称密码算法有两种基本类型： 分组密码(Block cipher)
序列密码(Stream cipher)

密码模式有四种基本模式：

ECB(Electronic Code Book ——电子密码本模式)
CBC(Cipher Block Chaining ——密码分组链接模式)
CFB(Cipher Feed Back ——密码反馈模式)
OFB(Output Feed Back ——输出反馈模式)



PKI基础-公钥密码学基础

2、Asymmetric Algorithm

$$E_{k1}(M)=C$$

$$D_{k2}(C)=M$$

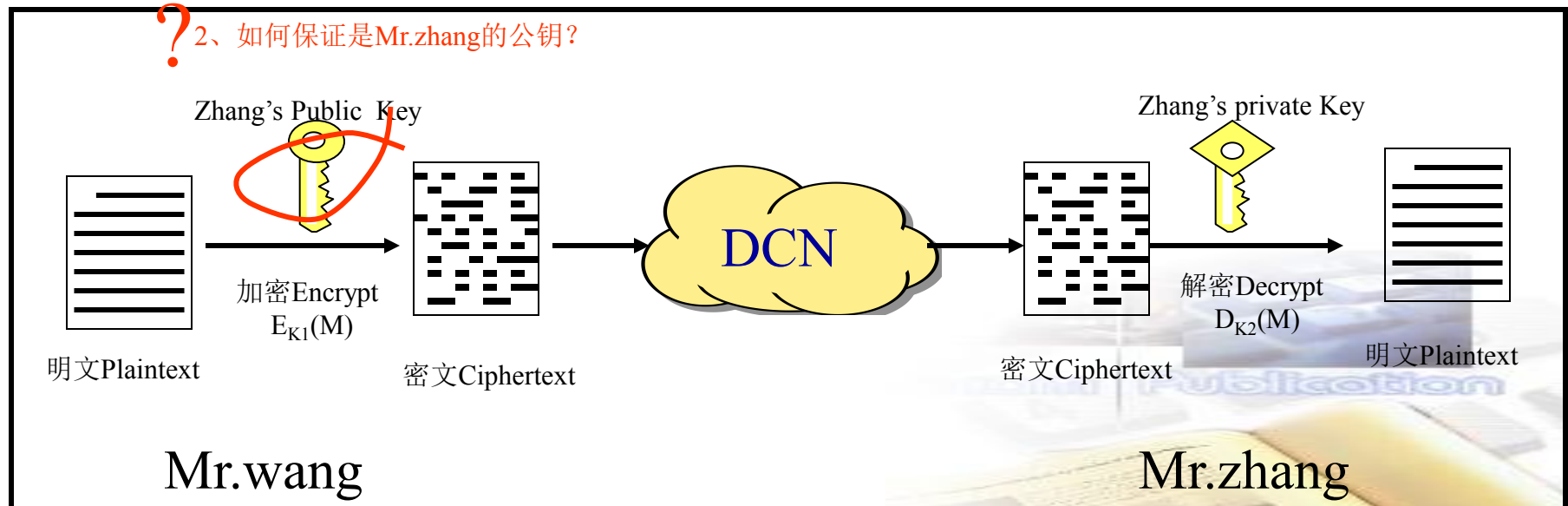
$$E(K1,M)=C$$

$$D(K2,C)=M$$

$$D_{k2}(E_{k1}(M))=M$$

$$D(K1,E(K2,M))=M$$

? 2、如何保证是Mr.zhang的公钥?



PKI基础-公钥密码学基础

RSA算法

公开密钥	(n,e)	
$n=pq$		两素数 p 和 q 的乘积, p 和 q 必须保密,且为大素数
$\gcd(e,(p-1)(q-1))=1$	$e < n$, 并与 $(p-1)(q-1)$ 的乘积互素	
私人密钥	(n,d)	
$d=e^{-1} \bmod ((p-1)(q-1))$	$ed-1$ 是 $(p-1)(q-1)$ 的倍数	
加密	$c=m^e \bmod n$	
解密	$m=c^d \bmod n$	

```
While (x>0) {
    g=x;
    x=y % x;
    y=g;
}
```

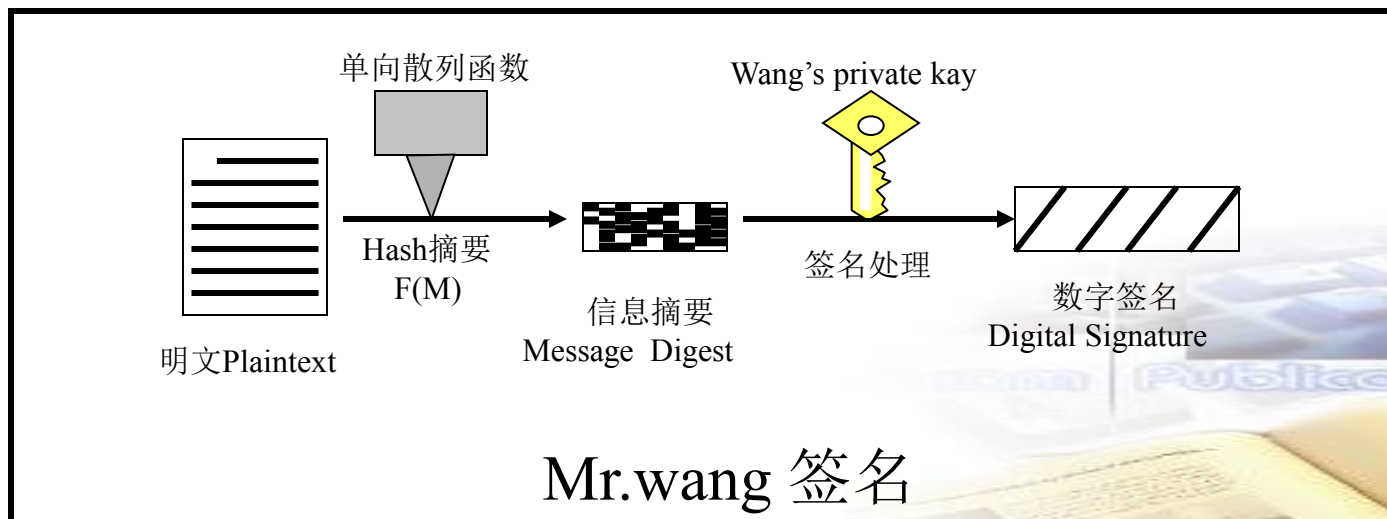
- ▶ $P=3, q=5; n=15$
- ▶ Choose $e=3, e < n$; and is prime to $(p-1)(q-1)=8$
- ▶ Choose $d=11$ so that $(ed-1)=32$ is divisible by $(p-1)(q-1)=8$.
- ▶ Public key $(n,e)=(15,3)$; Private key $(n,d)=(15,11)$
- ▶ Encryption Process
 - ▶ —Original message $m=2$ cipher message $c=m^{**}e \bmod n=8$
- ▶ Decryption Process
 - ▶ —Cipher message $c=2$ Decrypted message $m=c^{**}d \bmod n=2$

PKI基础-公钥密码学基础

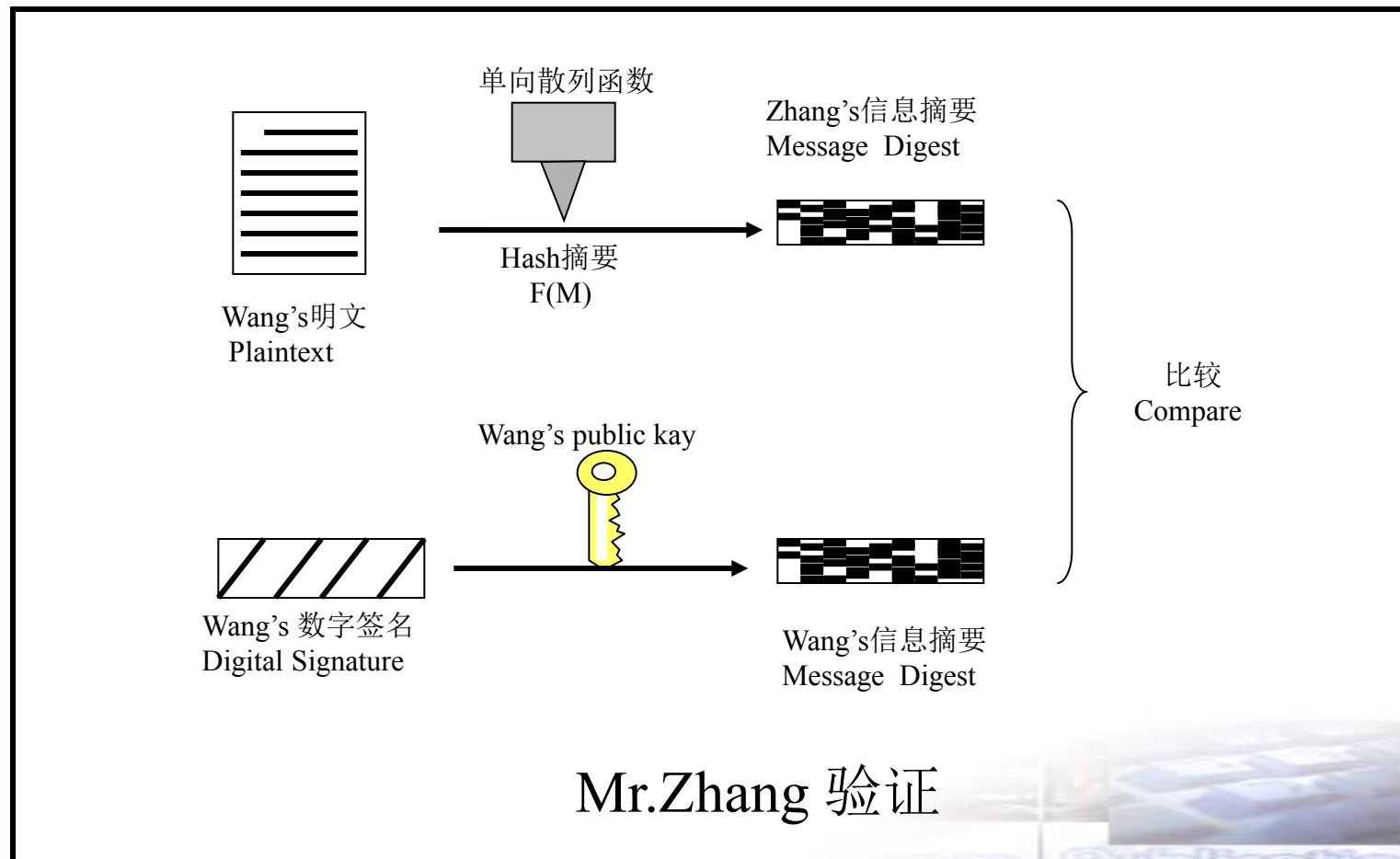
3、Message Digest/Digital Signature/Time Stamper

$$F(M)=D \quad E_{pvk}(D)=S$$

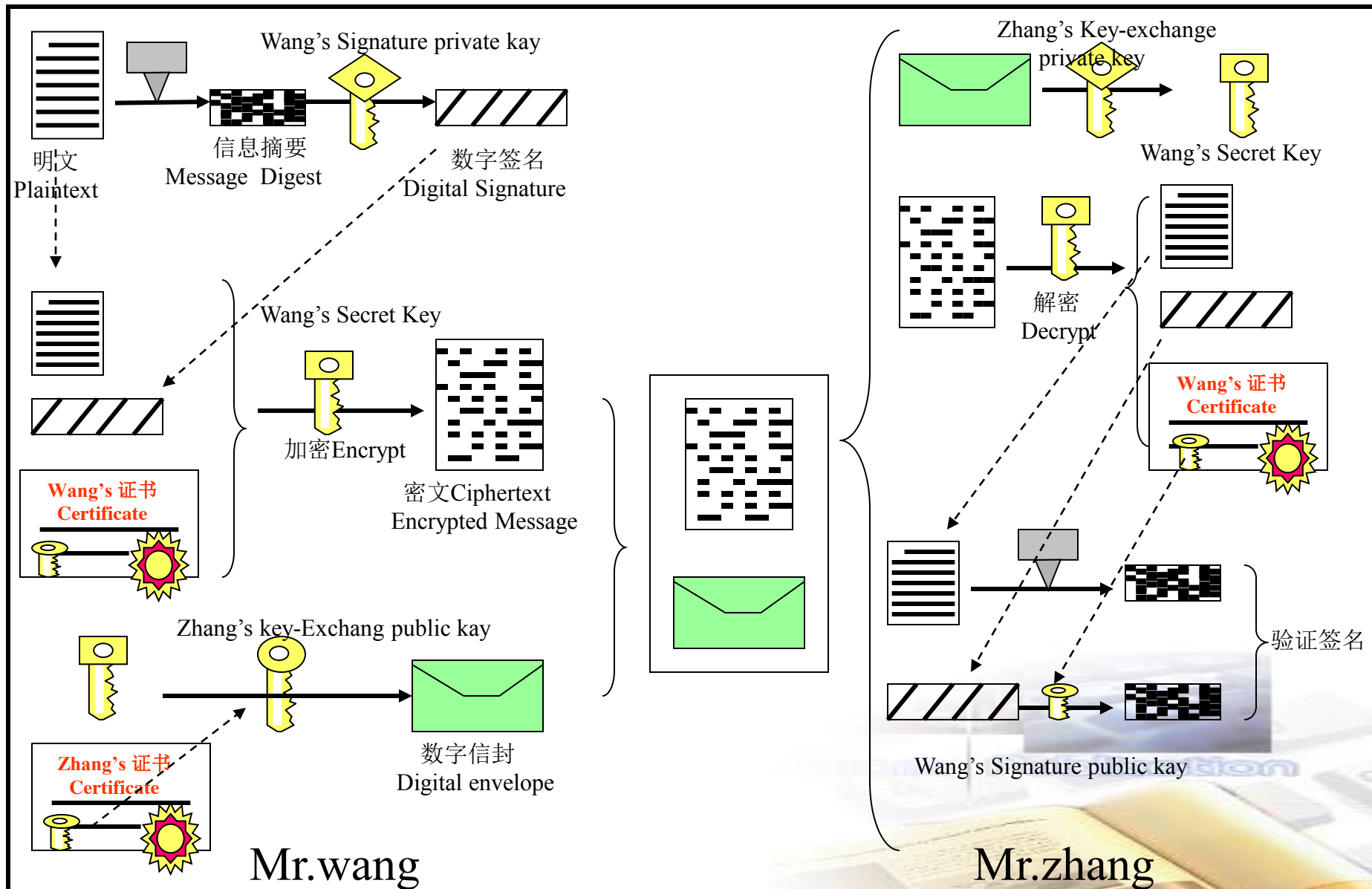
- 数字签名Digital Signature：保证数据完整性、防篡改、以及不可抵赖性。
- 单向散列函数(One-way Hash Fuction)：已知 x , 很容易计算 $F(x)$, 但已知 $F(x)$, 却很难计算出 x 。
- “难”的定义：即使世界上所有的机器都来计算，也要花费数百万年的时间。
- 时间戳Time Stamper的关键是要产生可信任的时间源。



PKI基础-公钥密码学基础

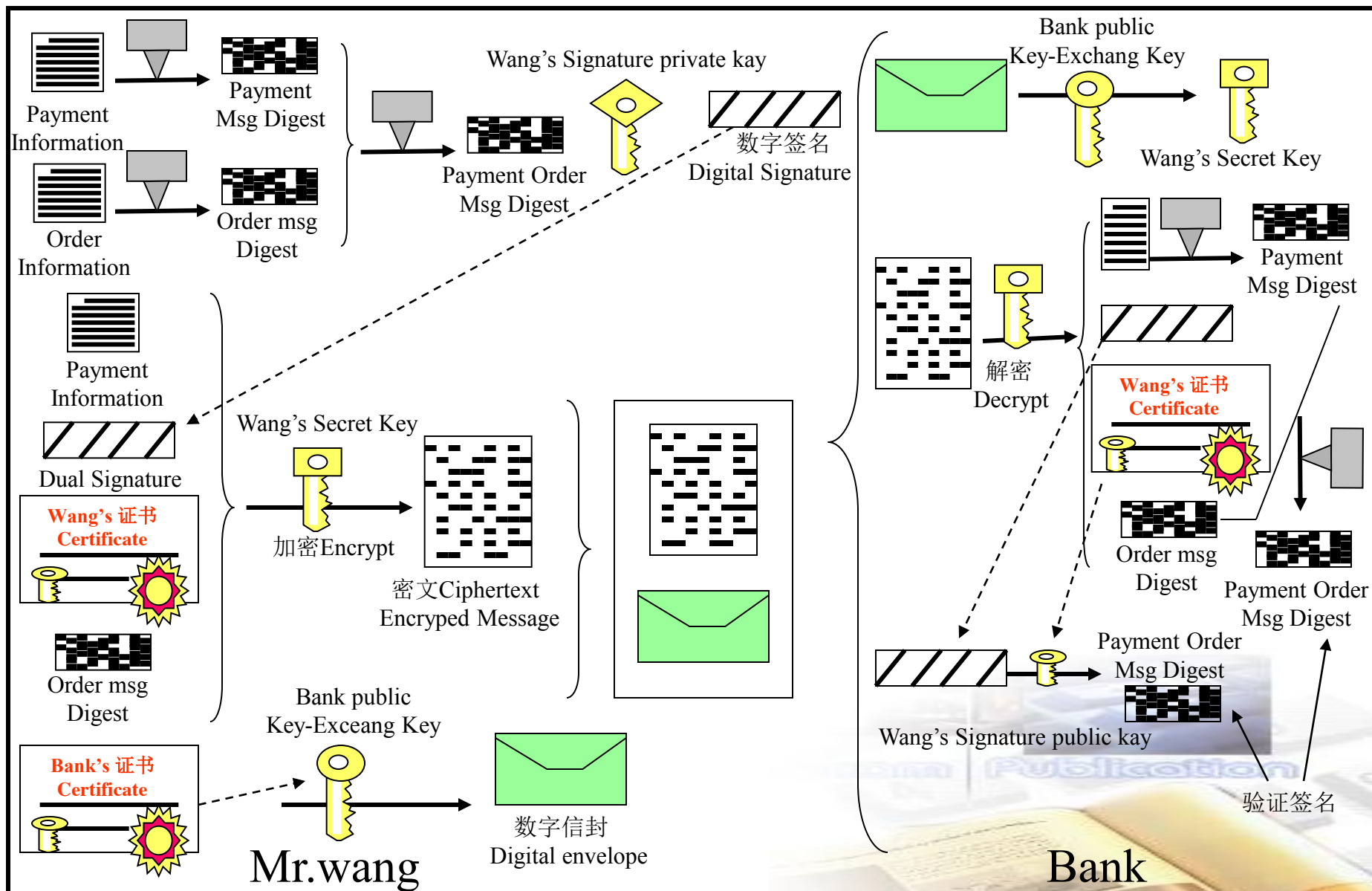


严密的PKI数据加解密、数字签名与验证流程



双重签名 Dual Signature

SUNING 苏宁



数字证书



的内容与格式:

X.509 V3

基本项

版本号
序列号
签名算法
发行机构
有效期（包括签发日期和作废日期）
姓名
公钥

可选项(Optional)

发证机构ID号
用户身份证ID

扩展项 (Extend)

扩展序号
密钥用法
黑名单库
用户地址
用户电话
证书级别

- 版本号
- 证书序列号
- 证书拥有者DN
- 算法标识
- 颁发者DN
- 有效期
- Hash函数标识
- 拥有者公钥
- 密钥用途
- 证书政策
- CRL 发布点
- CA签名
- 颁发者公钥
-

- ▶ 信任地表明身份和鉴别身份;
- ▶ 提供加密工具信任载体;
- ▶ 提供数字签名信任载体;

PKI基础

SUNING 苏宁



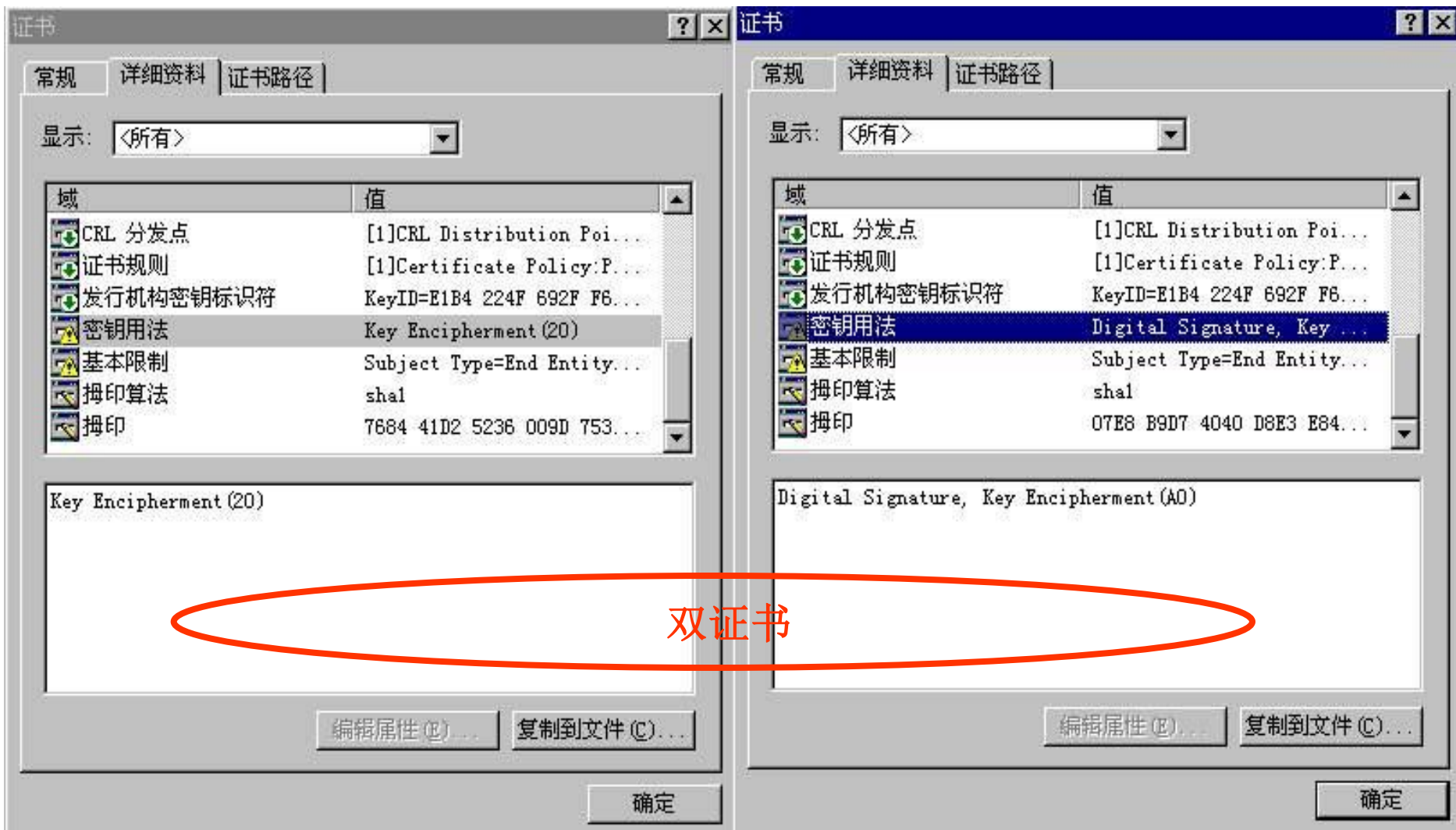
PKI基础

SUNING 苏宁



PKI基础

SUNING 苏宁



双证书:

- 当签名私钥丢失后，虽然可注销证书，防止身份冒充，但无法解读原加密数据。
- 当签名私钥被集中托管时，其身份鉴别无权威性，不可抵赖性无法保证。

双证书：用户拥有两个证书：

一个是签名证书，一个是加密证书。

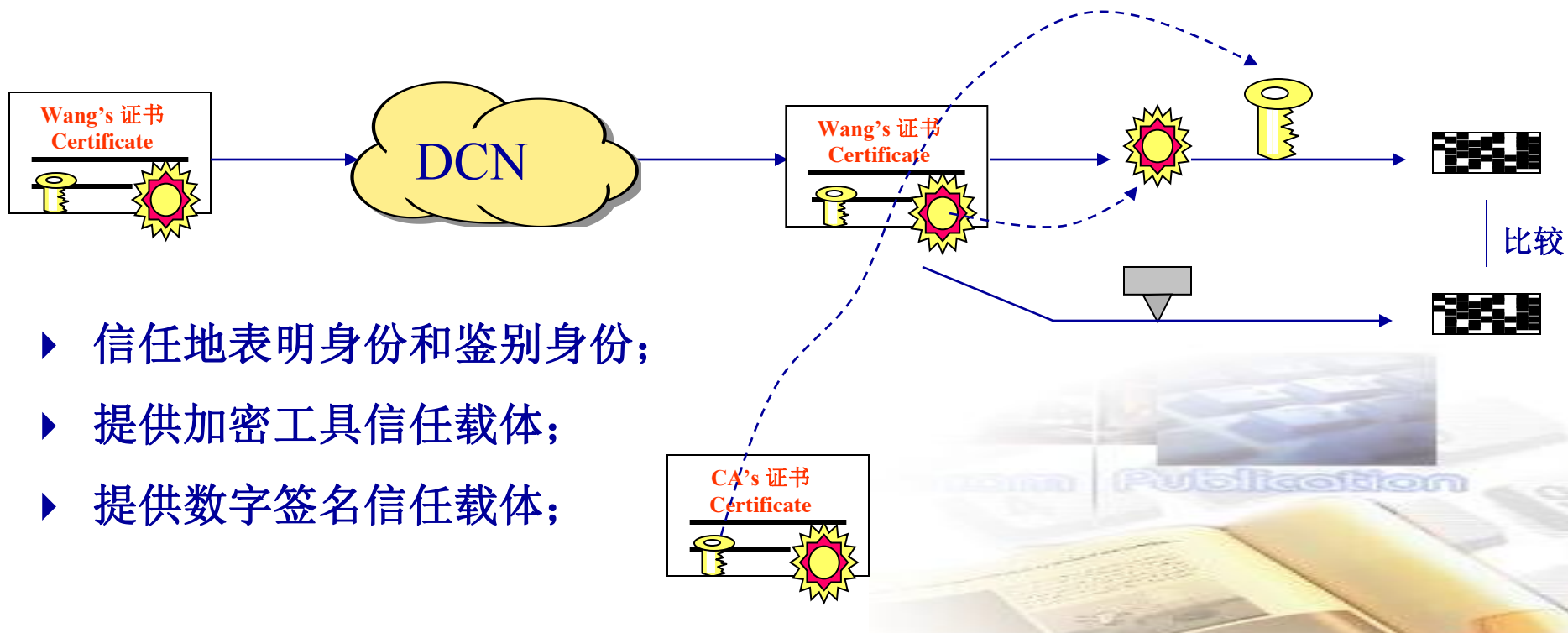
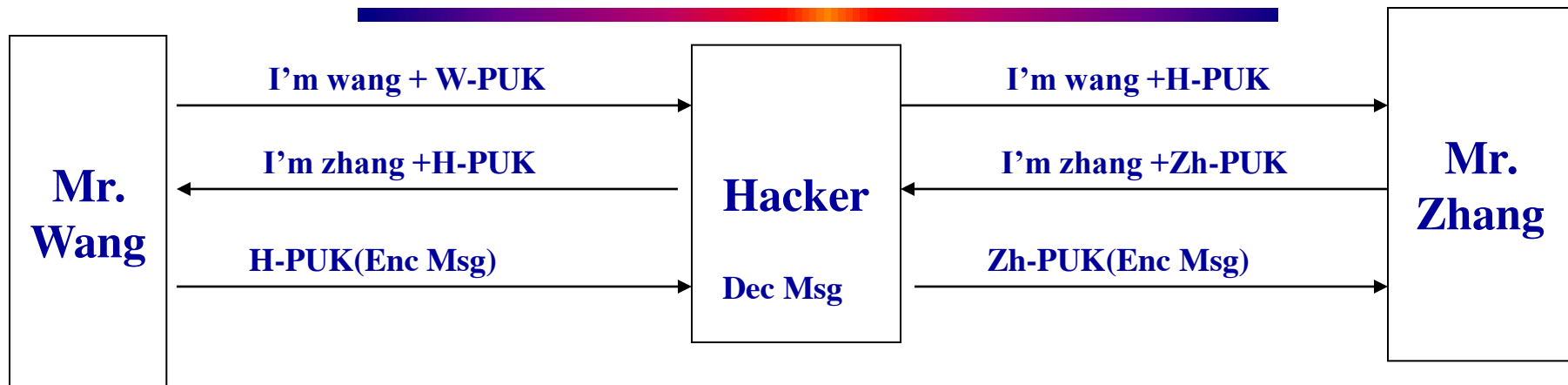
用户拥有两对密钥对：

一对是签名密钥对，一对是加解密密钥对。

签名私钥个人保管，
解密私钥CA备份托管。

PKI基础

SUNING 苏宁



PKCS 标准（一）

PKCS1 公开密钥算法加密和签名机制

补位规则 例子, 1024bit $00 + 01102 + \text{PAD} + 00 + \text{DATA}$

同样的数据, 同一个公钥, 生成的密文是否相同?

PKCS2

PKCS3 定义 Diffie-Hellman 密钥交换协议 TLS/SSL https

PKCS4

PKCS5 从口令派生出来的安全密钥加密字符串 $\text{sha1}(\text{salt} + \text{password})$

PKCS6 公钥证书的标准语法, 主要描述 X.509 的扩展格式

PKCS7 数据标准 Data, Digest, SignData, 与 PEM 兼容

PKCS8 私有密钥信息格式 $n, e, d, p, q, \text{pInv}, \text{pInv}, \text{qPInv}$

PKCS 标准（二）

PKCS9 属性证书

PKCS10 证书请求语法

PKCS11 一套接口 类似 微软 CSP+CERTMGR, CFCA SCSP

PKCS12 个人信息交换 .p12, .pfx

PKCS13 椭圆曲线密码 体制标准

PKCS14 伪随机数

PKCS15 密码令牌



编码标准及工具源码

- ◆ ASN1 DER 是密码，数字证书方面最重要基础。

我能见到的格式文件 .cer .der, p7。

对于公钥，私钥，证书请求，数字证书，以及PKCS标准多使用这个编码标准进行描述。

- ◆ BASE64

我能见到的格式文件 .pem

- ◆ 非常好用的工具

OpenSSL Crypto

- ◆ 各位如有需要，我这里有SM2，SM3，SM4源代码，C版和Java版。



CFCA

设计手机端私钥保护方案

- 1 软私钥， 软证书=（证书+私钥）
- 2 客户端对证书加密，其实是对私钥加密，防止CA证书链替换
- 3 证书请求和下载
- 4 数字签名
- 5 查验证书 证书没有被篡改（验证书链），没有过期，没有吊销（苏宁自建SDC，信息安全标准OCSP，信息安全标准CRL）
- 6 验证签名数据。



实践

设计手机端私钥保护方案

【支付密码加密私钥，不能解开时用备用数据解开私钥再用支付密码加密】

1 目标保护客户端私钥(如何保护？加密！，使用什么算法)

PVK私钥，K1 支付密码，K2 备用密码，服务密钥SK，密钥导出函数DFK

存放客户端加密私钥 $EK1 = f(DFK(K1), PVK)$

存放客户端加密私钥 $EK2 = f(DFK(K2), PVK)$

存放服务端 K1变更校验码 $VK = MAC(SK, DFK(K1))$

校验 客户端发送 $VD = DFK(K1)$ ，服务端验证 $VK \neq MAC(SK, VD)$

2 客户端发送DFK(K1),服务端校验VD，如校验成功，K1打开PVK。

3 校验不成功，采用手机短信保护，将K2发送给客户端，用K2打开PVK，同时用K1加密PVK，替换EK1，然后进入步骤2。

问答列表

1 PBE的原理怎么样的？为什么会有PBE？

2 密钥相同，明文相同，密文 就一样了吗？（密钥相同，密文不同，解密后的明文有可能相同吗）

3 一次一密和一次两密的应用？



问答环节

1 PBE的原理怎么样的？为什么会有PBE？

$SK = KDF(\text{password}, \text{salt})$ MD5/SHA1/... 128bit, 256bit

$C = E(SK, \text{data})$

Why $SK = MD(\text{password})$? $C = (MD(\text{password}), \text{data})$

$(26+26+10)^6 = 62^6$ 约 2^{36} 约 $64 \cdot (10^3)^3 = 640$ 亿

假如 1ms完成一次解密，6400万秒即 1.8万小时，750天。

增加破解时间？理论上可行，时间上不可行。

选择适当的 salt,



问答环节

2 密钥相同，明文相同，密文 就一样了吗？（密钥相同，密文不同，解密后的明文有可能相同吗）

对称 $\text{data} \parallel \text{random}$

ECB $\text{data} < 16$ abc00000x13 16字节

非对称

1024bit $00 + 01102 + \text{PAD} + 00 + \text{DATA}$



问答环节

3 一次一密和一次两密的应用？

客户端 $\text{eke} = E(\text{pubkey}, \text{sk})$, $\text{cipher1} = E(\text{sk}, \text{request})$

服务端 $\text{sk} = D(\text{pvkey}, \text{eke})$, $\text{request} = D(\text{sk}, \text{cipher1})$

$\text{cipher2} = E(\text{sk}, \text{response})$

客户端 $\text{response} = D(\text{sk}, \text{cipher2})$

几乎全内存操作



谢谢各位！

上研中心 朱成敏

