

中华人民共和国国家标准

GB/T 35276—2017

信息安全技术 SM2 密码算法使用规范

Information security technology—SM2 cryptographic algorithm usage specification

2017-12-29 发布 2018-07-01 实施

中华人民共和国国家质量监督检验检疫总局 中国国家标准化管理委员会

目 次

Ē	前言		Ι				
Ē	引言		\prod				
1	范	[围	1				
2	规	·	1				
3	3 术	· 语和定义 ·······	1				
4	4 缩略语						
E		M2 的密钥对 ······					
	5.1						
	5.2						
6	数	摆转换	2				
	6.1	位串到 8 位字节串的转换	2				
	6.2	8 位字节串到位串的转换	2				
	6.3						
	6.4	8 位字节串到整数的转换	2				
7	数	/据格式					
	7.1	- 747774B III - 1					
	7.2	7					
	7.3	= B//// ()					
	7.4						
8		[处理					
	8.1						
	8.2	* " -					
Ĉ		- 算过程 ······· 生成密钥 ····································					
	9.1 9.2						
	9.3						
	9.4	White Art I					
	9.5						
	9.6	A BARTA A	5				
1	O E	田 白 身 份 标 订 D 的 野 认 值	7				

前 言

本标准按照 GB/T 1.1-2009 给出的规则起草。

请注意本文件的某些内容可能涉及专利。本文件的发布机构不承担识别这些专利的责任。

本标准由全国信息安全标准化技术委员会(SAC/TC 260)提出并归口。

本标准起草单位:北京海泰方圆科技股份有限公司、卫士通信息产业股份有限公司、无锡江南信息 安全工程技术中心、兴唐通信科技股份有限公司、山东得安信息技术有限公司、上海格尔软件股份有限 公司。

本标准主要起草人:刘平、蒋红宇、柳增寿、李元正、徐强、谭武征、孔凡玉、王妮娜。



引 言

SM2 椭圆曲线公钥密码算法(以下简称 SM2)是由 GB/T 32918 给出的一组非对称算法,其中包括 SM2-1 椭圆曲线数字签名算法、SM2-2 椭圆曲线密钥协商协议、SM2-3 椭圆曲线加密算法。

本标准的目标是保证 SM2 使用的正确性,为 SM2 密码算法的使用制定统一的数据格式和使用方法。

本标准中涉及的 SM3 算法是指 GB/T 32905 给出的一种密码杂凑算法。

本标准仅从算法应用的角度给出 SM2 密码算法的使用说明,不涉及 SM2 密码算法的具体编制细节。



信息安全技术 SM2 密码算法使用规范

1 范围

本标准规定了 SM2 密码算法的使用方法,以及密钥、加密与签名等的数据格式。 本标准适用于 SM2 密码算法的使用,以及支持 SM2 密码算法的设备和系统的研发和检测。

2 规范性引用文件

下列文件对于本文件的应用是必不可少的。凡是注日期的引用文件,仅注日期的版本适用于本文件。凡是不注日期的引用文件,其最新版本(包括所有的修改单)适用于本文件。

GB/T 32905-2016 信息安全技术 SM3 密码杂凑算法

GB/T 32918.1-2016 信息安全技术 SM2 椭圆曲线公钥密码算法 第1部分:总则

GB/T 32918.2-2016 信息安全技术 SM2 椭圆曲线公钥密码算法 第 2 部分:数字签名算法

GB/T 32918.3-2016 信息安全技术 SM2 椭圆曲线公钥密码算法 第3部分:密钥交换协议

GB/T 32918.4-2016 信息安全技术 SM2 椭圆曲线公钥密码算法 第 4 部分:公钥加密算法

GB/T 32918.5-2017 信息安全技术 SM2 椭圆曲线公钥密码算法 第5部分:参数定义

3 术语和定义

下列术语和定义适用于本文件。

3.1

算法标识 algorithm identifier

用于标明算法机制的数字化信息。

3.2

SM2 密码算法 SM2 cryptographic algorithm

由 GB/T 32918(所有部分)定义的一种算法。

3.3

SM3 密码算法 SM3 cryptographic algorithm

由 GB/T 32905-2016 定义的一种算法。

4 缩略语

下列缩略语适用于本文件。

ECB:电码本模式(Electronics Code Book)

ECC: 椭圆曲线密码算法(Elliptic Curve Cryptography)

5 SM2 的密钥对

5.1 SM2 私钥

SM2 私钥是大于 1 且小于 n-1 的整数(n 为 SM2 算法的阶,其值见 GB/T 32918.5—2017 的第 2

GB/T 35276-2017

章),简记为 k,长度为 256 位。

5.2 SM2 公钥

SM2 公钥是 SM2 曲线上的一个点,由横坐标和纵坐标两个分量来表示,记为(x,y),简记为 Q,每个分量的长度为 256 位。

6 数据转换

6.1 位串到8位字节串的转换

位串长度若不是8的整数倍,需先在它的左边补0,以保证它的长度为8的倍数,然后构造8位字节串,转换过程如下:

输入:一个长度为 blen 的位串 B。

输出:一个长度为 mlen 的字节串 M,其中 mlen 的取值为(blen+7)/8 的整数部分。

动作:将位串 B=B₀B₁······B_{blen-1}转换到8位字节串 M=M₀M₁······M_{mlen-1}采用如下方法:

从 $1 \leq i \leq \text{mlen} - 1$,设置:

 $\mathbf{M}_{i} = \mathbf{B}_{\mathsf{blen}-8-8(\mathsf{mlen}-1-i)} \, \mathbf{B}_{\mathsf{blen}-7-8(\mathsf{mlen}-1-i)} \, \cdots \, \mathbf{B}_{\mathsf{blen}-1-8(\mathsf{mlen}-1-i)}$

对于M₀,最左边8-blen%8位设置为0,右边设置为B₀B₁······B_{8-8(mlen)+blen-1}。

输出 M。

6.2 8位字节串到位串的转换

8位字节串到位串转换过程如下:

输入:一个长度为 mlen 的 8 位字节串 M。

输出:一个长度为 blen=(8 * mlen)的位串 B。

动作:将 8 位字节串 $M=M_0M_1$ ······ M_{mlen-1} 转换到位串 $B=B_0B_1$ ······ B_{blen-1} 采用如下方法:

从 $0 \leq i \leq \text{mlen} - 1$,设置: $B_{8i} B_{8i+1} \cdots B_{8i+7} = M_i$

输出 B。

6.3 整数到8位字节串的转换

一个整数转换为 8 位字节串,基本方法是将其先使用二进制表达,然后把结果位串再转换为 8 位字节串。以下是转换流程:

输入:一个非负整数 x,期望的 8 位字节串长度 mlen。基本限制为:

 $2^{8(\text{mlen})} > x$

输出:一个长度为 mlen 的 8 位字节串 M。

动作:将基于 $2^8 = 256$ 的 x 值 $x = x_{\text{mlen}-1} 2^{8(\text{mlen}-1)} + x_{\text{mlen}-2} 2^{8(\text{mlen}-2)} + \cdots + x_1 2^8 + x_0$ 转换为一个 8 位字节串 $M = M_0 M_1 \cdots M_{\text{mlen}-1}$ 采用如下方法:

从 $0 \le i \le \text{mlen} - 1$,设置: $M_i = x_{\text{mlen} - 1-i}$

输出 M。

6.4 8位字节串到整数的转换

可以简单地把8位字节串看成以256为基表示的整数,转换过程如下:

输入:一个长度 mlen 的 8 位字节串 M。

输出:一个整数x。

动作:将一个 8 位字节串 $M=M_0M_1$ ······ M_{mlen-1} 转换为整数 x 方法如下: 将 M_i 看作[0~255]中的一个整数

$$x = \sum_{i=0}^{\text{mlen}-1} 2^{8(\text{mlen}-1-i)} M_i$$

输出 x。

7 数据格式

7.1 密钥数据格式

SM2 算法私钥数据格式的 ASN.1 定义为:

SM2PrivateKey ::= INTEGER

SM2 算法公钥数据格式的 ASN.1 定义为:

SM2PublicKey ::= BIT STRING

SM2PublicKey 为 BIT STRING 类型,内容为 04 || X || Y,其中,X 和 Y 分别标识公钥的 x 分量和 y 分量,其长度各为 256 位。

7.2 加密数据格式

SM2 算法加密后的数据格式的 ASN.1 定义为:

SM2Cipher ::= SEQENCE{

XCoordinateINTEGER,—x 分量YCoordinateINTEGER,—y 分量HASHOCTET STRING SIZE(32),—杂凑值CipherTextOCTET STRING—密文

}

其中, HASH 为使用 SM3 算法对明文数据运算得到的杂凑值, 其长度固定为 256 位。CipherText 是与明文对应的密文。

7.3 签名数据格式

SM2 算法签名数据格式的 ASN.1 定义为:

SM2Signature ::= SEQUENCE{

R INTEGER, —签名值的第一部分 S INTEGER —签名值的第二部分

7.4 密钥对保护数据格式

在 SM2 密钥对传递时,需要对 SM2 密钥对进行加密保护。具体的保护方法为:

- a) 产生一个对称密钥;
- b) 按对称密码算法标识指定的算法对 SM2 私钥进行加密,得到私钥的密文。若对称算法为分组 算法,则其运算模式为 ECB;
- c) 使用外部 SM2 公钥加密对称密钥得到对称密钥密文;
- d) 将私钥密文、对称密钥密文封装到密钥对保护数据中。

SM2 密钥对的保护数据格式的 ASN.1 定义为:

 $SM2EnvelopedKey::=SEQUENCE\{$

GB/T 35276-2017

symAlgIDAlgorithmIdentifier,一对称密码算法标识symEncryptedKeySM2Cipher,一对称密钥密文Sm2PublicKeySM2PublicKey,—SM2 公钥Sm2EncryptedPrivateKeyBIT STRING—SM2 私钥密文

8 预处理

8.1 预处理 1

预处理 1 是指使用签名方的用户身份标识和签名方公钥,通过运算得到 Z 值的过程。Z 值用于预处理 2,也用于 SM2 密钥协商协议。

输入: ID 字节串 用户身份标识

Q SM2PublicKey 用户的公钥

输出: Z 字节串 预处理1的输出

计算公式为:

 $Z = SM3(ENTL \parallel ID \parallel a \parallel b \parallel x_G \parallel y_G \parallel x_A \parallel y_A)$

式中:

ENTL ——为由 2 个字节表示的 ID 的比特长度;

ID ——为用户身份标识; a、b ——为系统曲线参数;

x_G、y_G ——为基点;

x_A、y_A ——为用户的公钥。

详细的计算过程见 GB/T 32918.2-2016 的 5.5 和 GB/T 32905-2016 的第 5 章。

8.2 预处理 2

预处理 2 是指使用 Z 值和待签名消息,通过 SM3 运算得到杂凑值 H 的过程。杂凑值 H 用于 SM2 数字签名。

输入: Z 字节串 预处理 2 的输入

M 字节串 待签名消息

输出: H 字节串 杂凑值

计算公式为:

 $H = SM3(Z \parallel M)$

详细的计算过程见 GB/T 32918.2—2016 的 6.1 和 GB/T 32905—2016 的第 5 章。

9 计算过程

9.1 生成密钥

SM2 密钥牛成是指牛成 SM2 算法的密钥对的过程,该密钥对包括私钥和与之对应的公钥。

输入: 无

输出: k SM2PrivateKey SM2 私钥

Q SM2PublicKey SM2 公钥

详细的计算过程见 GB/T 32918.1-2016 的 6.1。

9.2 加密

SM2 加密是指使用指定公开密钥对明文进行特定的加密计算,生成相应密文的过程。该密文只能由该指定公开密钥对应的私钥解密。

输入: Q SM2PublicKey SM2 公钥

m 字节串 待加密的明文数据

输出: c SM2Cipher 密文

其中:

输出参数 c 的格式由本规范 7.2 中定义;

输出参数 c 的 XCoordinate、YCoordinate 为随机产生的公钥的 x 分量和 y 分量。

输出参数 c 中的 HASH 的计算公式为:

 $HASH = SM3(x \parallel m \parallel y)$

式中:

x,y—Q的x分量和y分量;

输出参数 c 中 CipherText 为加密密文,其长度等于明文的长度。

详细的计算过程见 GB/T 32918.4-2016 的 6.1。

9.3 解密

SM2 解密是指使用指定私钥对密文进行解密计算,还原对应明文的过程。

输入: d SM2PrivateKey SM2 私钥

c SM2Cipher 密文

输出: m 字节串 与密文对应的明文

m为SM2Cipher 经过解密运算得到的明文,该明文的长度与输入参数 c 中 CipherText 的长度相同。

详细的计算过程见 GB/T 32918.4—2016 的 7.1。

9.4 数字签名

SM2 签名是指使用预处理 2 的结果和签名者私钥,通过签名计算得到签名结果的过程。

输入: d SM2PrivateKey 签名者私钥

H 字节串 预处理 2 的结果

输出: sign SM2Signature 签名值

详细的计算过程见 GB/T 32918.2-2016 的 6.1。

9.5 签名验证

SM2 签名验证是指使用预处理 2 的结果、签名值和签名者的公钥,通过验签计算确定签名是否通过验证的过程。

输入: H 字节串预 处理 2 的结果

sign SM2Signature 签名值

Q PublicKey 签名者的公钥

输出:为"真"表示"验证通过",为"假"表示"验证不通过"。

详细的计算过程见 GB/T 32918.2-2016 的 7.1。

9.6 密钥协商

密钥协商是在两个用户之间建立一个共享秘密密钥的协商过程,通过这种方式能够确定一个共享

GB/T 35276-2017

秘密密钥的值。

设密钥协商双方为 A、B,双方的密钥对分别为 $(d_A$, Q_A)和 $(d_B$, Q_B),双方需要获得的密钥数据的比特长度为 klen。密钥协商协议分为两个阶段。

第一阶段:产生临时密钥对

用户 A:

调用生成密钥算法产生临时密钥对 (r_A, R_A) ,将 R_A 和用户 A 的用户身份标识 ID_A 发送给用户 B。 用户 B.

调用生成密钥算法产生临时密钥对 (r_B, R_B) ,将 R_B 和用户 B 的用户身份标识 ID_B 发送给用户 A。第二阶段:计算共享秘密密钥

用户 A:

输入参数:

\mathbf{Q}_{A}	SM2PublicKey	用户 A 的公钥
\mathbf{Q}_{B}	SM2PublicKey	用户 B 的公钥
$R_{\rm A}$	SM2PublicKey	用户 A 的临时公钥
ID_{A}	OCTET STRING	用户 A 的用户身份标识
$R_{\scriptscriptstyle B}$	SM2PublicKey	用户B的临时公钥
ID_{B}	OCTET STRING	用户B的用户身份标识
$d_{A} \\$	SM2PrivateKey	用户 A 的私钥
$r_{\rm A}$	SM2PrivateKey	用户 A 的临时私钥
klen	INTEGER	需要输出的密钥数据的比特长度

输出参数:

K OCTET STRING 位长为 klen 的密钥数据

步骤:

- a) 用 IDA和 QA作为输入参数,调用预处理 1 得到 ZA;
- b) 用 ID_B和 Q_B作为输入参数,调用预处理 1 得到 Z_B;
- c) 以 klen、 Z_A 、 Z_B 、 d_A 、 r_A 、 R_A 、 Q_B 、 R_B 为输入参数,进行运算得到 K。 用户 B:

输入参数:

\mathbf{Q}_{B}	SM2PublicKey	用户 B 的公钥
\mathbf{Q}_{A}	SM2PublicKey	用户 A 的公钥
$R_{\scriptscriptstyle B}$	SM2PublicKey	用户 B 的临时公钥
ID_{B}	OCTET STRING	用户 B 的用户身份标识
R_{A}	SM2PublicKey	用户 A 的临时公钥
ID_{A}	OCTET STRING	用户 A 的用户身份标识
$d_{\scriptscriptstyle \mathrm{B}}$	SM2PrivateKey	用户 B 的私钥
$r_{\rm B}$	SM2PrivateKey	用户B的临时私钥
klen	INTEGER	需要输出的密钥数据的比特长度

输出参数:

K OCTET STRING 位长为 klen 的密钥数据

步骤:

- a) 用 IDA和 QA作为输入参数,调用预处理 1 得到 ZA;
- b) 用 ID_B和 Q_B作为输入参数,调用预处理 1 得到 Z_B;
- c) 以 klen、 Z_A 、 Z_B 、 d_B 、 r_B 、 R_B 、 Q_A 、 R_A 为输入参数,进行运算得到 K。 详细的计算过程见 GB/T 32918.3—2016 的 6.1。

10 用户身份标识 ID 的默认值

无特殊约定的情况下,用户身份标识 ID 的长度为 16 字节,其默认值从左至右依次为: 0x31,0x32,0x33,0x34,0x35,0x36,0x37,0x38,0x31,0x32,0x33,0x34,0x35,0x36,0x37,0x38。