5.4 辅助函数

5.4.1 概述

在本部分规定的椭圆曲线数字签名算法中,涉及到两类辅助函数:密码杂凑函数与随机数发生器。

5.4.2 密码杂凑函数

本部分规定使用国家密码管理局批准的密码杂凑算法,如SM3密码杂凑算法。

5.4.3 随机数发生器

本部分规定使用国家密码管理局批准的随机数发生器。

5.5 用户其它信息

作为签名者的用户A具有长度为 $entlen_A$ 比特的可辨别标识 ID_A ,记 $ENTL_A$ 是由整数 $entlen_A$ 转换而成的两个字节,在本部分规定的椭圆曲线数字签名算法中,签名者和验证者都需要用密码杂凑函数求得用户A的杂凑值 Z_A 。按本文本第1部分4.2.5和4.2.4给出的细节,将椭圆曲线方程参数a、b、G的坐标 x_G 、 y_G 和 P_A 的坐标 x_A 、 y_A 的数据类型转换为比特串, Z_A = H_{256} ($ENTL_A \parallel ID_A \parallel a \parallel b \parallel x_G \parallel y_G \parallel x_A \parallel y_A$)。

6 数字签名的生成算法及流程

6.1 数字签名的生成算法

设待签名的消息为M,为了获取消息M的数字签名(r,s),作为签名者的用户A应实现以下运算步骤:

- A1: 置 \overline{M} = $Z_A \parallel M$;
- A2: 计算 $e = H_v(\overline{M})$, 按本文本第1部分4.2.3和4.2.2给出的细节将e的数据类型转换为整数;
- A3: 用随机数发生器产生随机数 $k \in [1, n-1]$;
- A4: 计算椭圆曲线点 (x_1,y_1) =[k]G,按本文本第1部分4.2.7给出的细节将 x_1 的数据类型转换为整数;
 - A5: 计算 $r=(e+x_1) \mod n$,若r=0或r+k=n则返回A3;
 - A6: 计算 $s = ((1 + d_A)^{-1} \cdot (k r \cdot d_A)) \mod n$, 若s = 0则返回A3;
 - A7:按本文本第1部分4.2.1给出的细节将r、s的数据类型转换为字节串,消息M的签名为(r,s)。
 - 注: 数字签名生成过程的示例参见附录A。

6.2 数字签名生成算法流程

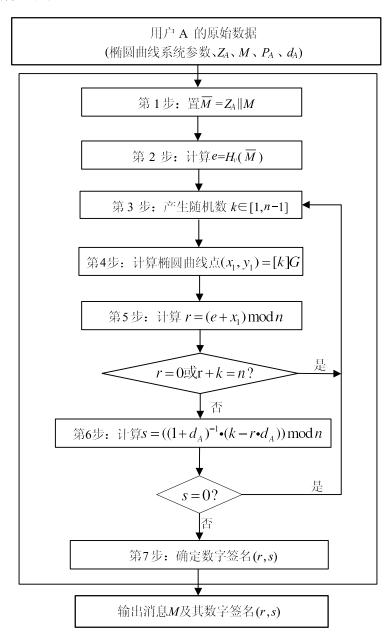


图1 数字签名生成算法流程

7 数字签名的验证算法及流程

7.1 数字签名的验证算法

为了检验收到的消息M'及其数字签名(r',s'),作为验证者的用户B应实现以下运算步骤:

- B1: 检验 $r' \in [1,n-1]$ 是否成立,若不成立则验证不通过;
- B2: 检验 $s' \in [1,n-1]$ 是否成立,若不成立则验证不通过;
- B3: 置 $\overline{M}'=Z_A \parallel M'$;
- B4: 计算 $e' = H_v(\overline{M}')$, 按本文本第1部分4.2.3和4.2.2给出的细节将e'的数据类型转换为整数;
- B5: 按本文本第1部分4.2.2给出的细节将r'、s'的数据类型转换为整数, 计算 $t = (r' + s') \mod n$,
- 若t = 0,则验证不通过;
 - B6: 计算椭圆曲线点 $(x'_1, y'_1)=[s']G+[t]P_A$;

B7:按本文本第1部分4.2.7给出的细节将 x_1 的数据类型转换为整数,计算 $R = (e' + x_1') \bmod n$,检验R=r'是否成立,若成立则验证通过;否则验证不通过。

注:如果 Z_A 不是用户A所对应的杂凑值,验证自然通不过。数字签名验证过程的示例参见附录A。

7.2 数字签名验证算法流程

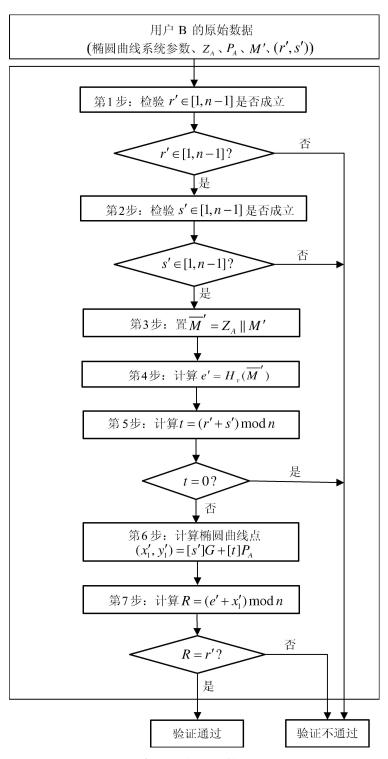


图2 数字签名验证算法流程