



中华人民共和国国家标准

GB/T 17903.2—2008/ISO/IEC 13888-2:1998
代替 GB/T 17903.2—1999

信息技术 安全技术 抗抵赖 第2部分:采用对称技术的机制

Information technology—Security techniques—Non-repudiation—
Part 2: Mechanisms using symmetric techniques

(ISO/IEC 13888-2:1998, IDT)

2008-06-26 发布

2008-11-01 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 发布

目 次

前言	I
1 范围	1
2 规范性引用文件	1
3 术语和定义	1
4 记法和缩略语	1
5 要求	2
6 本部分各章的组织	3
7 安全信封	3
8 抗抵赖权标的生成和验证	3
8.1 TTP 创建权标	3
8.2 抗抵赖机制使用的数据项	3
8.3 抗抵赖权标	4
8.4 TTP 进行的权标验证	6
9 特定抗抵赖机制	6
9.1 原发抗抵赖机制	7
9.2 交付抗抵赖机制	7
9.3 提交抗抵赖机制	8
9.4 传输抗抵赖机制	8
9.5 获取时间戳的机制	8
10 抗抵赖机制实例	9
10.1 机制 M1:强制 NRO,可选 NRD	9
10.2 机制 M2:强制 NRO,强制 NRD	10
10.3 机制 M3:带有中介 TTP 的强制 NRO 和 NRD	11
附录 A (资料性附录) 参考标准	14

前 言

GB/T 17903 在总标题《信息技术 安全技术 抗抵赖》下,由以下几部分组成:

- 第 1 部分:概述;
- 第 2 部分:采用对称技术的机制;
- 第 3 部分:采用非对称技术的机制。

本部分是 GB/T 17903 的第 2 部分,等同采用 ISO/IEC 13888-2:1998《信息技术 安全技术 抗抵赖 第 2 部分:采用对称技术的机制》,仅有编辑性修改。ISO/IEC 13888-2:1998 是由联合技术委员会 ISO/IEC JTC 1(信息技术)分技术委员会 SC 27(IT 安全技术)提出的。

本部分代替 GB/T 17903.2—1999《信息技术 安全技术 抗抵赖 第 2 部分:采用对称技术的机制》。本部分与 GB/T 17903.2—1999 相比,主要差异如下:

- 本部分根据第 1 部分的修订,更改部分术语。
- 本部分对部分叙述进行了文字修订,并修正了第 10 章中的“NORT”。

本部分的附录 A 是资料性附录。

本部分由全国信息安全标准化技术委员会提出并归口。

本部分主要起草人:中国科学院软件研究所、信息安全国家重点实验室。

本部分主要起草人:张振峰、冯登国。

本部分所代替标准的历次版本发布情况为:

- GB/T 17903.2—1999。

信息技术 安全技术 抗抵赖

第2部分:采用对称技术的机制

1 范围

抗抵赖服务旨在生成、收集、维护、利用和验证有关已声称事件或动作的证据,以解决有关该事件或动作已发生或未发生的争议。本部分描述了用于抗抵赖服务的通用结构,以及一些特定的、与通信有关的机制,用于提供原发抗抵赖(NRO)、交付抗抵赖(NRD)、提交抗抵赖(NRS)和传输抗抵赖(NRT)等。其他抗抵赖服务可用第8章描述的通用结构来构建,以满足安全策略的要求。

本部分依赖于可信第三方来防止欺诈性的抵赖。一般需要在线的可信第三方。

抗抵赖机制提供的协议用于交换各种抗抵赖服务规定的抗抵赖权标。本部分中使用的抗抵赖权标由安全信封和附加数据组成。抗抵赖权标作为抗抵赖信息予以存储,以备之后发生争议时使用。

依据特定应用的有效抗抵赖策略以及该应用操作所处的法律环境,抗抵赖信息可能包括以下附加信息:

- a) 包括时间戳机构提供的可信时间戳在内的证据;
- b) 公证人提供的证据,以确保动作或事件是由一个或多个实体执行或参与的。

抗抵赖只能在特定应用及其法律环境下、有明确定义的安全策略的范围内才可生效。

2 规范性引用文件

下列文件中的条款通过 GB/T 17903 的本部分的引用而成为本部分的条款。凡是注明日期的引用文件,其随后所有的修改单(不包括勘误的内容)或修订版均不适用于本部分,然而,鼓励根据本部分达成协议各方研究是否可使用这些文件的最新版本。凡是不注日期的引用文件,其最新版本适用于本部分。

GB 15852—1995 信息技术 安全技术 用块密码算法作密码校验函数的数据完整性机制 (idt ISO/IEC 9797:1994)

GB/T 15843.4—1999 信息技术 安全技术 实体鉴别 第4部分:采用密码校验函数的机制 (idt ISO/IEC 9798-4:1997)

GB/T 18238.1—2000 信息技术 安全技术 散列函数 第1部分:概述(idt ISO/IEC 10118-1:1994)

GB/T 17903.1—2008 信息技术 安全技术 抗抵赖 第1部分:概述(ISO/IEC 13888-1:2004, IDT)

3 术语和定义

GB/T 17903.1—2008 中的术语和定义适用于本部分。

4 记法和缩略语

4.1 记法

4.1.1 GB/T 17903.1—2008 中的记法

$Imp(y)$	数据串 y 的印迹,或者是数据串 y 的散列码,或者是数据串 y
$SENV_x$	使用实体 X 的秘密密钥 x 生成的安全信封

text 可构成一部分权标的数据项,包括密钥标识符和(或)消息标识符等附加信息
 $y \parallel z$ y 和 z 按顺序的连接

4.1.2 本部分专用的记法

a 仅为实体 A 和可信第三方(TTP)所知的密钥
 A 实体 A 的可区分标识符
 b 仅为实体 B 和 TTP 所知的密钥
 B 实体 B 的可区分标识符
 d_a 交付机构(DA)的密钥
 f, f_i 标明抗抵赖服务类型的数据项(标记)
 $MAC_x(y)$ 使用实体 X 的密钥对数据 y 计算而得到的密码校验值
 m 待生成证据的消息
 Pol 适用于证据的抗抵赖策略的可区分标识符
 T_i 事件或动作发生的日期和时间
 T_x 证据生成的日期和时间
 ttp 仅为 TTP 所知的密钥,用于生成抗抵赖权标
 x 为两个实体共知或者仅为 TTP 所知的密钥
 z_1 由提供 NRO 权标的有关数据字段组成的数据字段
 z_2 由提供 NRD 权标的有关数据字段组成的数据字段
 z_3 由提供 NRS 权标的有关数据字段组成的数据字段
 z_4 由提供 NRT 权标的有关数据字段组成的数据字段
 z_5 由提供 TST 权标的有关数据字段组成的数据字段

4.2 缩略语

DA Delivery Authority 交付机构
 GNRT Generic Non-Repudiation Token 通用抗抵赖权标
 NRD Non-Repudiation of Delivery 交付抗抵赖
 NRDT Non-Repudiation of Delivery Token 交付抗抵赖权标
 NRO Non-Repudiation of Origin 原发抗抵赖
 NROT Non-Repudiation of Origin Token 原发抗抵赖权标
 NRS Non-Repudiation of Submission 提交抗抵赖
 NRST Non-Repudiation of Submission Token 提交抗抵赖权标
 NRT Non-Repudiation of Transport 传输抗抵赖
 NRTT Non-Repudiation of Transport Token 传输抗抵赖权标
 PON Positive Or Negative 肯定或否定,验证过程的结果
 TSA Time-Stamping Authority 时间戳机构
 TST Time-Stamping Token 时间戳权标
 TTP Trusted Third Party 可信第三方

5 要求

5.1 如果两个实体使用本部分规定的某个机制,双方必须信任同一个第三方。

5.2 在使用这些机制之前,假定每个实体与可信第三方共享一个密钥。此外,可信第三方持有有一个仅为自己所知的密钥。

注:密钥管理、密钥生成和密钥建立机制在 ISO/IEC 11770 中规定。

5.3 抗抵赖服务中的所有实体共享一个公共函数 Imp 。函数 Imp 或者是恒等函数,或者是

GB/T 18238.1—2000 中定义的抗碰撞散列函数。

5.4 为创建安全信封而选取的 MAC 函数必须为抗抵赖服务的所有参与者所持有。

5.5 生成抗抵赖权标的 TTP 必须能够访问时间和日期。

5.6 本部分规定的机制的强度依赖于密钥的长度和保密性、依赖于函数 MAC 的性质以及校验值的长度。这些参数的选取应该满足安全策略规定的安全级别的需求。

6 本部分各章的组织

本部分描述的机制要求每一个相关实体都可以与 TTP 单独进行通信。他们需要使用第 7 章描述的安全信封。关于生成和验证抗抵赖权标的基本概念,以及证据的概念,在第 8 章描述。第 9 章描述的机制需要使用 TTP,每一个证据的生成与验证都需要 TTP 的参与。该机制的三种变型在第 10 章中作为例子进一步描述。

7 安全信封

共享一个秘密密钥的两个实体(该密钥仅为这两个实体所知)可以使用一种称为安全信封(SENV)的数据完整性校验方法来相互传递消息。SENV 使用秘密密钥来产生,用于保护输入数据项。SENV 也可由 TTP 使用仅为 TTP 持有的秘密密钥来生成和验证证据。

下面使用对称的完整性技术创建安全信封。实体 X 的秘密密钥 x 用于计算密码校验值 $MAC_x(y)$, 该值附加在数据 y 的后面:

$$SENV_x(y) = y \parallel MAC_x(y),$$

其中 $MAC_x(y)$ 可以是 GB 15852—1995 中规定的消息认证码。

函数 MAC 应满足 GB/T 15843.4—1999 中规定的下列要求:

——对任意密钥 x 和数据串 y , 计算 $MAC_x(y)$ 是可行的;

——对任意固定的密钥 x , 在预先不知道 x 的情况下, 即使已知一组满足 $MAC_x(y_i) = z_i$ ($i = 1, 2, \dots$) 的 (y_i, z_i) (其中 y_i 值可以在得到 z_j ($j = 1, 2, \dots, i-1$) 之后进行选择), 找到一对新的 (y', z) 使得 $MAC_x(y') = z$ 是计算上不可行的。

8 抗抵赖权标的生成和验证

在本章描述的抗抵赖机制中, TTP 担当证据生成和证据验证机构的角色。它可信赖地维护某些记录的完整性并直接参与解决争议。

8.1 TTP 创建权标

TTP 颁发与消息 m 相应的“权标”。权标是一种安全信封, 由 TTP 使用其秘密密钥作用于该消息所确定的数据而形成。因为其他实体都不知道秘密密钥 tp , TTP 是唯一可以创建或者验证权标的实体。在 GB/T 17903.1—2008 中, 通用抗抵赖权标(GRNT)定义如下:

$$GRNT = text \parallel SENV_x(y).$$

此外, 在发布权标之前, TTP 应该检查证据请求中的数据项。

8.2 抗抵赖机制使用的数据项

8.2.1 安全信封使用的数据项

安全信封

$$SENV_x(z) = z \parallel MAC_x(z)$$

将在本部分描述的抗抵赖机制中进行交换, 下列数据字段构成了该安全信封的内容:

$$z = Pol \parallel f_i \parallel A \parallel B \parallel C \parallel D \parallel E \parallel T_g \parallel T_i \parallel Q \parallel Imp(m).$$

数据字段 z 包括以下数据项:

Pol 适用于证据的抗抵赖策略的可区分标识符

f_i	提供的抗抵赖服务的类型
A	原发实体的可区分标识符
B	与原发实体进行交互的实体的可区分标识符
C	证据生成者的可区分标识符
D	证据请求者的可区分标识符,如果证据请求者与原发实体不同
E	动作涉及到的其他实体的可区分标识符
T_g	证据生成的日期和时间
T_i	事件或动作发生的日期和时间
Q	需要保护的可选数据
$Imp(m)$	与动作有关的消息 m 的印迹(可能是消息 m 的散列码,也可能是消息 m 本身)。

注: 根据抗抵赖策略的不同,有些数据项是可选的。

8.2.2 抗抵赖权标使用的数据项

抗抵赖权标包括一个文本域,记为 $text$:

$$\text{抗抵赖权标} = text \parallel SENV_{TTP}(z)$$

$text$ 包括一些不需要密码保护但在计算完整性校验值 MAC 时要用到的、标识消息和密钥的附加数据(如消息标识符或密钥标识符)。本信息依赖于所使用的技术。

8.3 抗抵赖权标

证据由抗抵赖权标提供,如果策略要求,由附加权标提供,如时间戳权标(TST)、或者由另一个可信的第四方(如公证人)提供的、对事件和动作以及消息的存在性给予附加保证的权标。

如果可信第三方可以独自生成可信时间戳,则不需要增加时间戳权标(TST)作为证据。抗抵赖权标(NROT、NRDT、NRST 和 NRTT)中包含的时间可认为是安全可靠的,因为它是由可信机构提供的。

如果可信第三方(TTP、DA)不能够提供可信时间戳,那么抗抵赖信息集合中就需要增加由可信时间戳机构(TSA)提供的时间戳权标(TST)以完成证据。

8.3.1 原发抗抵赖权标

原发抗抵赖权标(NROT)由 TTP 应原发者的请求而创建。

$$NROT = text \parallel z_1 \parallel MAC_{TTP}(z_1)$$

其中

$$z_1 = Pol \parallel f_1 \parallel A \parallel B \parallel C \parallel D \parallel T_g \parallel Q \parallel Imp(m)。$$

NROT 所需信息 z_1 包括如下数据项:

Pol	适用于证据的抗抵赖策略的可区分标识符
f_1	原发抗抵赖的标记
A	原发者的可区分标识符
B	预定接收者的可区分标识符
C	生成证据的 TTP 的可区分标识符
D	观察者的可区分标识符,如果存在独立观察者
T_g	证据生成的日期和时间
Q	需要保护的附加数据
$Imp(m)$	消息 m 的印迹

8.3.2 交付抗抵赖权标

交付抗抵赖权标(NRDT)由 TTP 应接收者的请求而创建。

$$NRDT = text \parallel z_2 \parallel MAC_{TTP}(z_2)$$

其中

$$z_2 = Pol \parallel f_2 \parallel A \parallel B \parallel C \parallel D \parallel T_g \parallel T_2 \parallel Q \parallel Imp(m)。$$

NRDT 所需信息 z_2 包括如下数据项:

Pol	适用于证据的抗抵赖策略的可区分标识符
f_2	交付抗抵赖的标记
A	原发者的可区分标识符
B	接收者的可区分标识符
C	证据生成者的可区分标识符
D	观察者的可区分标识符, 如果存在独立观察者
T_g	证据生成的日期和时间
T_2	消息交付的日期和时间
Q	需要保护的附加数据
$Imp(m)$	消息 m 的印迹

8.3.3 提交抗抵赖权标

提交抗抵赖权标(NRST)由交付机构(DA)创建。交付机构是一个可信第三方, 可以与生成 NROT 或 NRDT 的是同一个机构。

$$NRST = text \parallel z_3 \parallel MAC_{DA}(z_3)$$

其中

$$z_3 = Pol \parallel f_3 \parallel A \parallel B \parallel C \parallel D \parallel E \parallel T_g \parallel T_3 \parallel Q \parallel Imp(m)。$$

NRST 所需信息 z_3 包括如下数据项:

Pol	适用于证据的抗抵赖策略的可区分标识符
f_3	提交抗抵赖标记
A	原发者(提交实体)的可区分标识符
B	预定接收者的可区分标识符
C	交付机构(DA)的可区分标识符
D	观察者的可区分标识符, 如果存在独立观察者
E	代表交付机构进行活动的机构的可区分标识符(可选的)
T_g	证据生成的日期和时间
T_3	消息提交的日期和时间
Q	需要保护的附加数据
$Imp(m)$	提交待传输的消息 m 的印迹

8.3.4 传输抗抵赖权标

传输抗抵赖权标(NRTT)由交付机构 DA 生成。

$$NRTT = text \parallel z_4 \parallel MAC_{DA}(z_4)$$

其中

$$z_4 = Pol \parallel f_4 \parallel A \parallel B \parallel C \parallel D \parallel E \parallel T_g \parallel T_4 \parallel Q \parallel Imp(m)。$$

NRTT 所需信息 z_4 包括如下数据项:

Pol	适用于证据的抗抵赖策略的可区分标识符
f_4	传输抗抵赖的标记
A	原发者的可区分标识符
B	接收者的可区分标识符
C	交付机构的可区分标识符
D	观察者的可区分标识符, 如果存在独立观察者
E	代表交付机构进行活动的机构的可区分标识符(可选的)
T_g	证据生成的日期和时间

T_4	消息交付到接收者的数据存储区的日期和时间
Q	需要保护的附加数据
$Imp(m)$	消息 m 的印迹

8.3.5 时间戳权标

时间戳权标(TST)由时间戳机构创建,其定义如下:

$$TST = text \parallel z_5 \parallel MAC_{TSA}(z_5)$$

其中

$$z_5 = Pol \parallel f_5 \parallel TSA \parallel T_g \parallel T_5 \parallel Q \parallel Imp(m)。$$

数据字段 z_5 包括如下数据项:

Pol	适用于证据的抗抵赖策略的可区分标识符
f_5	时间戳权标的标记
TSA	时间戳机构的可区分标识符
T_g	为特定消息生成证据(如 TST)的日期和时间
Q	需要保护的附加数据
$Imp(m)$	与时间戳相关的消息 m 的印迹

8.4 TTP 进行的权标验证

在抗抵赖交换过程的某个环节上,可能需要 TTP 对实体的权标(如上述定义所示)进行验证。在交换完成以后的某个时刻,也可能需要再次验证权标,或者向第四方提供证据以证明其真实性。

验证过程不仅要检验权标是否由 TTP 创建,而且要检验权标是否与消息的数据字段确切相关。为了验证权标是否为给定的消息而创建,实体把由消息计算而得的 $Imp(m)$ 与数据字段 z 中包括的 $Imp(m)$ 进行比较,然后要求 TTP 对权标及其数据字段进行验证。

为了验证由对称完整性技术生成的安全信封,进行如下操作:使用实体 X 的相应秘密密钥 x 对安全信封中包含的数据 y 重新计算密码校验值 $MAC_x(y)$,然后把结果与所提供的密码校验值进行比较。

TTP 提供了两种验证权标的方法。

8.4.1 在线权标验证

本方法中,TTP 使用包含秘密密钥 ttp 的安全模块来验证权标。安全模块将该权标与使用数据项 z_i 和秘密密钥 ttp 在其内部生成的值进行比较,并返回比较结果,该结果决定了权标是否有效。由于密钥 ttp 不为 TTP 之外的任何人所知,如果安全模块返回的结果表明该权标是有效的,那么所验证的权标也可以认为是真实可信的。

8.4.2 权标表

本方法中,TTP 发布的所有权标存储在一张表中。对每个已创建的权标,TTP 记录下权标和相关的数字字段(z_i)以及秘密密钥 ttp 的密钥标识符。要验证一个权标,TTP 将该权标作为索引在表中查找。如果在表中能够找到要验证的权标,而且该权标所带的数字字段(即权标的一部分)与表中对应的数字字段相符,则认为该权标是真实有效的。

9 特定抗抵赖机制

本章的抗抵赖机制支持生成下列抗抵赖证据:原发抗抵赖(NRO)、交付抗抵赖(NRD)、提交抗抵赖(NRS)和传输抗抵赖(NRT)。另外,本章定义了时间戳的生成机制。实体 A 想要向实体 B 发送消息,于是 A 就成为抗抵赖传输的原发者,实体 B 成为接收者。

本章所描述的某些机制中,请求的 z_i 数字字段不包含时间信息。时间信息由 TTP(或 DA)提供,或者由时间戳机构应 TTP(或 DA)的请求而提供。

注:当 $Imp(m)$ 与消息 m 相同时,不必将 m 与权标一起发送,并且验证 $Imp(m)$ 的步骤也可省略。

9.1 原发抗抵赖机制

原发者创建了一条消息并发送给特定的接收者。接收者使用 TTP 来验证与之相关的原发抗抵赖权标,从而检验该消息来源于其声称的发送者。

本机制的第一步,原发者构造数据并封装入 $SENV_A$ 发送给 TTP。TTP 生成原发抗抵赖权标 (NROT) 并返回给 A。第二步,原发者 A 把 NROT 与消息 m 发送给接收者 B。第三步,接收者把安全信封中封装的 NROT 发给 TTP 进行验证。原发抗抵赖在第三步建立。

9.1.1 步骤 1:在原发者 A 和 TTP 之间

- a) 实体 A 使用密钥 a 生成安全信封 $SENV_A(z'_1)$,其中 z'_1 同 8.3.1 规定的 z_1 ,但数据项 T_g 为空。实体 A 把安全信封发送给 TTP 以请求 NROT;
- b) TTP 验证安全信封来自实体 A。如果验证通过,TTP 插入数据项 T_g 以完成 z_1 ,并使用密钥 ttp 计算:

$$NROT = text \parallel z_1 \parallel MAC_{TTP}(z_1),$$
 然后将 $SENV_A(NROT)$ 返回给 A;
- c) 实体 A 验证 $SENV_A(NROT)$ 来自 TTP。

9.1.2 步骤 2:从原发者 A 到接收者 B

原发者 A 向实体 B 发送: $m \parallel NROT$ 。

9.1.3 步骤 3:接收者 B 与 TTP 之间

- a) 实体 B 验证 z_1 中的 $Imp(m)$ 值,然后使用密钥 b 生成 $SENV_B(NROT)$ 并发送给 TTP,要求验证来自 A 的 NROT;
- b) TTP 验证 $SENV_B(NROT)$ 来自 B,并验证 NROT 是合法的。如果 $SENV_B(NROT)$ 无效,机制终止。如果 $SENV_B(NROT)$ 是有效的,TTP 向 B 发送 $SENV_B(PON \parallel NROT)$,其中:如果 NROT 是合法的,PON 为肯定,如果 NROT 不合法,则 PON 为否定;
- c) 实体 B 检验 $SENV_B(PON \parallel NROT)$ 来自 TTP;若检验通过,并且验证结果 PON 为肯定,则建立了原发抗抵赖;
- d) 存储 NROT 以供将来原发抗抵赖使用。

9.2 交付抗抵赖机制

本机制的第一步,实体 B 在接收到消息 m 后,向 TTP 发送请求以要求生成交付抗抵赖权标,该请求封装在安全信封中。TTP 生成交付抗抵赖权标 (NRDT),并返回给接收者 B。第二步,接收者 B 发送 NRDT 给原发者 A。第三步,原发者将 NRDT 封装在安全信封中发送给 TTP 进行验证。交付抗抵赖在第三步建立。

9.2.1 步骤 1:在接收者 B 与 TTP 之间

- a) 实体 B 使用密钥 b 生成安全信封 $SENV_B(z'_2)$,其中 z'_2 同 8.3.2 规定的 z_2 ,但 T_g 为空。实体 B 通过发送安全信封向 TTP 请求 NRDT;
- b) TTP 检验安全信封是否来自实体 B。如果是,TTP 插入数据项 T_g 以完成 z_2 ,并利用密钥 ttp 计算:

$$NRDT = text \parallel z_2 \parallel MAC_{TTP}(z_2);$$
- c) 实体 B 验证 $SENV_B(NRDT)$ 来自 TTP。

9.2.2 步骤 2:接收者 B 和原发者 A 之间

实体 B 向实体 A 发送:NRDT。

9.2.3 步骤 3:在原发者 A 和 TTP 之间

- a) 实体 A 验证 z_2 中的 $Imp(m)$ 值,然后使用密钥 a 生成 $SENV_A(NRDT)$ 并发送给 TTP,要求验证来自 B 的 NRDT;
- b) TTP 验证 $SENV_A(NRDT)$ 来自 A,并验证 NRDT 的合法性。如果 $SENV_A(NRDT)$ 无效,机

制终止。如果 $SENV_A(NRDT)$ 是有效的, TTP 向 A 发送 $SENV_A(PON \parallel NRDT)$, 其中: 如果 NRDT 是合法的, PON 为肯定; 若 NRDT 不合法, PON 为否定;

- c) 实体 A 检验 $SENV_A(PON \parallel NRDT)$ 是否来自 TTP。如果是, 并且验证结果 PON 是肯定的, 则交付抗抵赖建立;
- d) 存储 NRDT 以供将来的交付抗抵赖使用。

9.3 提交抗抵赖机制

本机制的第一步, 提交实体 X 向交付机构 DA 发送消息 m 要求向前递送。第二步, 交付机构 DA 发送提交抗抵赖权标(NRST)给实体 X。提交抗抵赖在第二步建立。

9.3.1 步骤 1: 从提交实体 X 到交付机构 DA

- a) 实体 X 使用密钥 x 生成安全信封 $SENV_X(z'_3)$, 其中 z'_3 同 8.3.3 规定的 z_3 , 但 T_g 为空。实体 X 然后把安全信封和消息 m 一起发送给 DA 以请求 NRST;
- b) DA 验证安全信封是否来自实体 X, 并通过检查 $Imp(m)$ 来验证消息 m 的合法性, 如果两者都是合法的, DA 插入数据项 T_g 以完成 z_3 , 并利用密钥 d_a 计算:

$$NRST = text \parallel z_3 \parallel MAC_{DA}(z_3)。$$

9.3.2 步骤 2: 从交付机构 DA 到实体 X

- a) DA 把 $SENV_X(NRST)$ 返回给提交实体 X;
- b) 实体 X 验证 $SENV_X(NRST)$ 是来自 DA 的;
- c) 如果验证通过, 则存储 NRST 作为提交抗抵赖的证据(表明消息已经提交)。

9.4 传输抗抵赖机制

本机制的第一步, 发送实体 X 向交付机构 DA 发送消息 m , 要求向前递送。第二步, 交付机构 DA 把消息 m 发送给接收实体 Y。第三步, 交付机构生成传输抗抵赖权标(NRTT), 并发送给消息 m 的原发实体 X。传输抗抵赖在第三步建立。

9.4.1 步骤 1: 从实体 X 到交付机构

实体 X 向交付机构 DA 发送消息 m , 并请求 NRTT 权标。

9.4.2 步骤 2: 从交付机构到实体 Y

交付机构 DA 发送消息 m 给实体 Y。

9.4.3 步骤 3: 从交付机构到实体 X

- a) 交付机构 DA 利用密钥 d_a 生成 NRTT:

$$NRTT = text \parallel z_4 \parallel MAC_{DA}(z_4),$$
 其中 z_4 见 8.3.4 的规定;
- b) 交付机构 DA 向实体 X 发送 $SENV_X(NRTT)$;
- c) 实体 X 检验 $SENV_X(NRTT)$ 及其内容。如果是有效的, 则存储 NRTT 作为传输抗抵赖的证据(即消息已经交付给预定的接收者 Y)。

9.5 获取时间戳的机制

时间戳权标(TST)由一个可信的时间戳机构(TSA)应实体 X 的要求而生成。

第一步, 请求实体 X 发送消息 z'_5 , 由 TSA 插入时间 T_g 使其完整。第二步, TSA 将时间戳权标(TST)返回给请求实体。

9.5.1 步骤 1: 从实体 X 到时间戳机构 TSA

- a) 实体 X 使用密钥 x 生成安全信封 $SENV_X(z'_5)$, 其中 z'_5 同 8.3.5 规定的 z_5 , 但 T_g 为空。然后实体 X 向 TSA 发送安全信封以请求时间戳权标;
- b) TSA 生成包含日期和时间的 T_g , 把数据项 z'_5 完成为 z_5 ;
- c) TSA 生成 TST:

$$TST = text \parallel z_5 \parallel MAC_{TSA}(z_5)。$$

9.5.2 步骤 2:从时间戳机构 TSA 到实体 X

- a) 时间戳机构利用实体 A 和 TSA 共知的密钥 x 生成安全信封 $SENV_x(TST)$, 由此把时间戳权标返回给请求实体 X;
- b) 实体 X 验证安全信封的有效性。

10 抗抵赖机制实例

本章所示的抗抵赖机制可在实体 A 和 B 之间提供原发抗抵赖和交付抗抵赖。实体 A 欲向实体 B 发送消息, 于是成为抗抵赖交换的原发者。作为消息的接收方, 实体 B 就是接收者。在使用本机制之前, 假设实体 A 和实体 B 分别持有密钥 a 和 b , TTP 除了拥有自己的密钥 ttp 以外, 还持有密钥 a 和 b 。

下面给出了使用在线 TTP 的三种不同的抗抵赖机制(M1, M2 和 M3)。

注 1: 通过在 $SENV$ 消息中包含时间戳或者序列号, 可以防止未授权延迟或消息重放。通过在 NROT 和 NRDT 中包含时间戳, 可进一步验证消息传输时的时间戳。

注 2: 如果 $Imp(m)$ 与消息 m 相同, 则不必把 m 与权标一起发送, 并且可省略验证 $Imp(m)$ 的步骤。

10.1 机制 M1: 强制 NRO, 可选 NRD

在两个实体与 TTP 之间通过 3 个步骤可建立原发抗抵赖, 如果继续可选的 NRD 步骤(根据接收者的决定), 那么再进行 2 个步骤可建立交付抗抵赖(见图 1)。

注: 尽管是否继续进行交付抗抵赖的步骤取决于接收者, 但要注意的是, 一旦建立了交付抗抵赖, 这一可选的交付抗抵赖就完全绑定了。

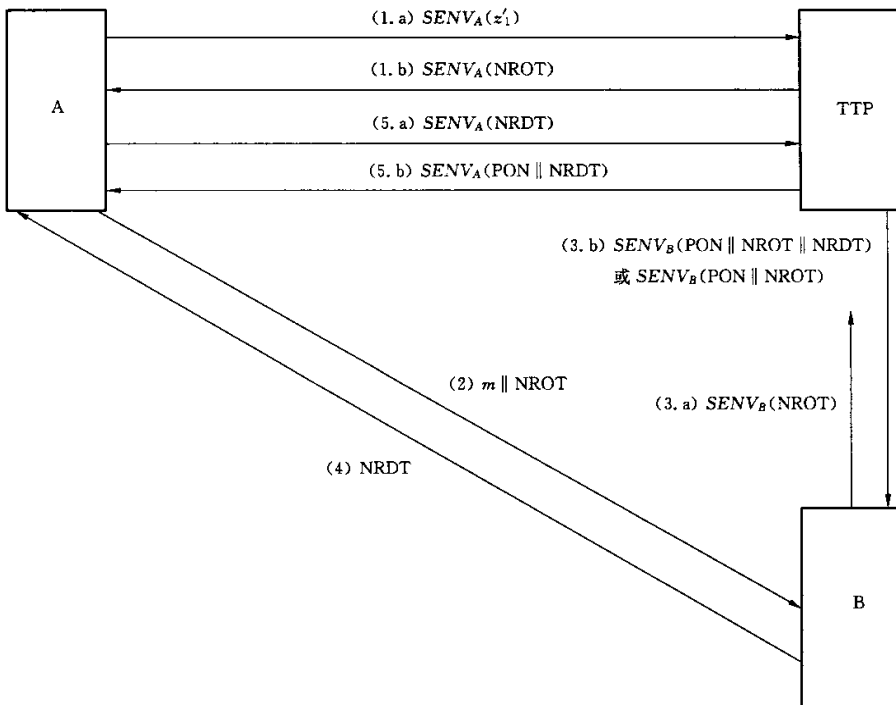


图 1 机制 M1

10.1.1 步骤 1:原发者 A 与 TTP 之间

- a) 实体 A 使用密钥 a 生成安全信封 $SENV_A(z'_1)$, 其中 z'_1 同 8.3.1 规定的 z_1 , 但数据项 T_g 为空。然后实体 A 把安全信封发送给 TTP 以请求 NROT;
- b) TTP 检查安全信封是否来自 A。如果是, TTP 插入数据项 T_g 以完成 z_1 , 并使用密钥 ttp

计算:

$$\text{NROT} = \text{text} \parallel z_1 \parallel \text{MAC}_{\text{TTP}}(z_1),$$

然后将 $\text{SENV}_A(\text{NROT})$ 返回给 A;

- c) 实体 A 验证 $\text{SENV}_A(\text{NROT})$ 来自 TTP。

10.1.2 步骤 2: 从原发者 A 到接收者 B

原发者 A 向实体 B 发送: $m \parallel \text{NROT}$ 。

10.1.3 步骤 3: 接收者 B 与 TTP 之间

- a) 实体 B 验证 z_1 中包含的 $\text{Imp}(m)$ 值, 然后使用密钥 b 生成 $\text{SENV}_B(\text{NROT})$ 并发送给 TTP, 要求验证来自 A 的 NROT;
- b) TTP 检查 $\text{SENV}_B(\text{NROT})$ 和 NROT。如果两者都是有效的, TTP 生成交付抗抵赖权标 NRDT, 并发送 $\text{SENV}_B(\text{PON} \parallel \text{NROT} \parallel \text{NRDT})$ 给实体 B, 其中 PON 是肯定的。如果 $\text{SENV}_B(\text{NROT})$ 是有效的, 而 NROT 无效, TTP 发送 $\text{SENV}_B(\text{PON} \parallel \text{NROT})$ 给实体 B, 其中 PON 是否定的;
- c) 实体 B 验证 $\text{SENV}_B(\text{PON} \parallel \text{NROT} \parallel \text{NRDT})$ 来自 TTP, 如果是有效的, 而且 PON 是肯定的, 则创建了原发抗抵赖(即消息来自于 A)。如果 B 接收到的是 $\text{SENV}_B(\text{PON} \parallel \text{NROT})$ 并且 PON 是否定的, 那么 NROT 是无效的, 机制终止;
- d) 存储 NROT 以供将来原发抗抵赖使用。

10.1.4 步骤 4: 从接收者 B 到原发者 A

实体 B 发送 NRDT 给实体 A。

10.1.5 步骤 5: 在原发者 A 与 TTP 之间

- a) 实体 A 验证 z_2 中包含的 $\text{Imp}(m)$ 值, 然后使用密钥 a 生成 $\text{SENV}_A(\text{NRDT})$ 并发送给 TTP, 要求验证来自 B 的 NRDT;
- b) TTP 验证 $\text{SENV}_A(\text{NRDT})$ 是否来自 A, 并验证 NRDT 的真实性。如果两者都是有效的, TTP 发送 $\text{SENV}_A(\text{PON} \parallel \text{NRDT})$ 给 A, 其中 PON 为肯定的。如果 NRDT 是无效的, TTP 向 A 发送 $\text{SENV}_A(\text{PON} \parallel \text{NRDT})$, 其中 PON 是否定的;
- c) 实体 A 验证 $\text{SENV}_A(\text{PON} \parallel \text{NRDT})$ 是否来自 TTP。如果有效, 并且验证值 PON 是肯定的, 则建立了交付抗抵赖;
- d) 存储 NRDT 以供将来的交付抗抵赖使用。

10.2 机制 M2: 强制 NRO, 强制 NRD

在两个实体和 TTP 之间通过 4 个步骤可建立原发抗抵赖和交付抗抵赖。在本机制中, TTP 在向 B 发送消息收据的同时, 直接通过 SENV 把它发送给 A(见图 2)。

10.2.1 步骤 1: 原发者 A 和 TTP 之间

- a) 实体 A 使用密钥 a 生成安全信封 $\text{SENV}_A(z'_1)$, 其中 z'_1 同 8.3.1 规定的 z_1 , 但数据项 T_g 为空。实体 A 然后向 TTP 发送安全信封以请求 NROT;
- b) TTP 验证安全信封是否来自 A。如果是, TTP 插入数据项 T_g 以完成 z_1 , 然后使用密钥 ttp 计算:

$$\text{NROT} = \text{text} \parallel z_1 \parallel \text{MAC}_{\text{TTP}}(z_1),$$

进而利用密钥 a 生成 $\text{SENV}_A(\text{NROT})$ 并返回给 A;

- c) 实体 A 验证 $\text{SENV}_A(\text{NROT})$ 来自 TTP。

10.2.2 步骤 2: 从原发者 A 到接收者 B

实体 A 向实体 B 发送: $m \parallel \text{NROT}$ 。

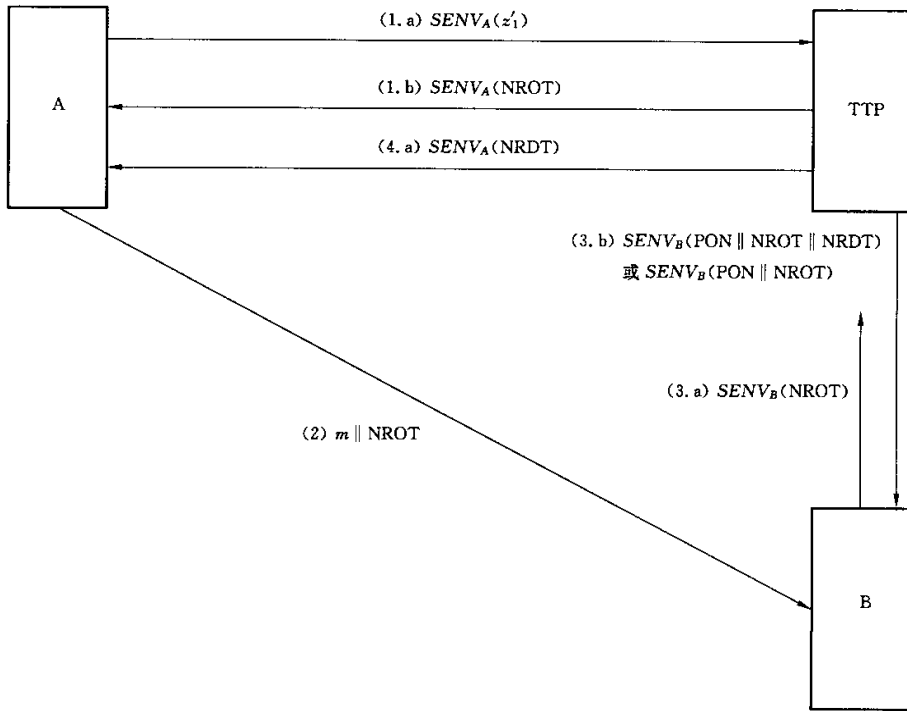


图 2 机制 M2

10.2.3 步骤 3:接收者 B 与 TTP 之间

- a) 实体 B 验证 z_1 中包含的 $Imp(m)$ 值,然后使用密钥 b 生成 $SENV_B(NROT)$ 并发送给 TTP,要求验证来自 A 的 NROT;
- b) TTP 检验 $SENV_B(NROT)$ 是否来自 B,并检验 NROT 是否真实的。如果两者都有效,TTP 生成 NRDT,并发送 $SENV_B(PON \parallel NROT \parallel NRDT)$ 给实体 B,其中 PON 是肯定的;如果 $SENV$ 是有效的,而 NROT 无效,TTP 发送 $SENV_B(PON \parallel NROT)$ 给 B,其中 PON 是否定的;
- c) 实体 B 验证 $SENV_B(PON \parallel NROT \parallel NRDT)$ 是否来自 TTP;如果是,而且 PON 是肯定的,则创建了原发抗抵赖。相应的,如果 B 接收到了 $SENV_B(PON \parallel NROT)$,而且 PON 是否定的,那么 NROT 无效,机制终止;
- d) 存储 NROT 以供将来原发抗抵赖使用。

10.2.4 步骤 4:TTP 和实体 A 之间

- a) 在步骤 3 中向 B 发送 NRDT 后,TTP 立即向 A 发送 $SENV_A(NRDT)$;
- b) 实体 A 检查 $SENV_A(NRDT)$ 和 NRDT,如果两者都有效,则建立了交付抗抵赖(即 B 收到了消息);
- c) 存储 NRDT 以供将来交付抗抵赖使用。

10.3 机制 M3:带有中介 TTP 的强制 NRO 和 NRD

在两个实体和 TTP 之间通过 4 个步骤可建立原发抗抵赖和交付抗抵赖。在机制 M3 中,TTP 在原发者和接收者之间充当了中间人的角色,两个实体不再直接通信。为此,实体 A 发送消息给 TTP 作为步骤 1 中的一部分,TTP 将之传递给实体 B 作为步骤 2 的一部分(见图 3)。

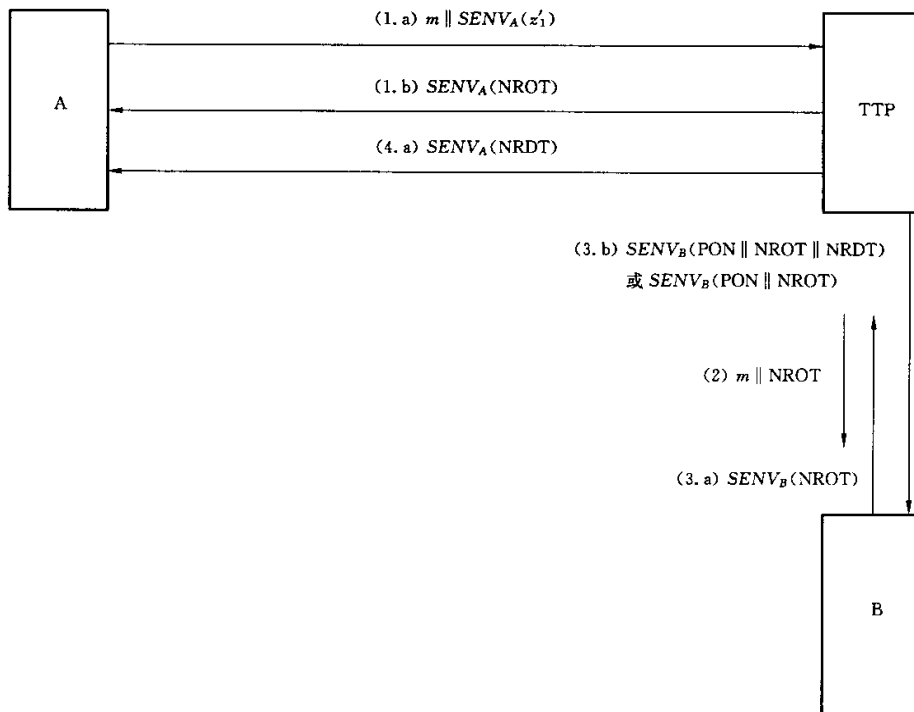


图 3 机制 M3

10.3.1 步骤 1: 原发者 A 和 TTP 之间

- a) 实体 A 使用密钥 a 生成安全信封 $SENV_A(z'_1)$, 其中 z'_1 同 8.3.1 规定的 z_1 , 但数据项 T_g 为空。实体 A 把安全信封和消息 m 一起发送给 TTP 以请求 NROT;
- b) TTP 检验安全信封是否来自 A。如果是, TTP 插入数据项 T_g 以完成 z_1 , 并使用密钥 ttp 计算:

$$NROT = text \parallel z_1 \parallel MAC_{TTP}(z_1),$$
 之后利用密钥 a 将 $SENV_A(NROT)$ 返回给 A;
- c) 实体 A 验证 $SENV_A(NROT)$ 来自 TTP。

10.3.2 步骤 2: 从 TTP 到接收者 B

TTP 将 m 和 NROT 发送给 B。

10.3.3 步骤 3: 实体 B 与 TTP 之间

- a) 由于 NROT 不是以安全信封的方式收到的, 实体 B 必须与 TTP 一起来验证 NROT, 所以 B 在验证 $Imp(m)$ 之后, 向 TTP 发送 $SENV_B(NROT)$;
- b) TTP 验证 $SENV_B(NROT)$ 来自 B, 并验证 NROT 的真实性。如果两者都是有效的, TTP 创建 NRDT, 并向 B 发送 $SENV_B(PON \parallel NROT \parallel NRDT)$, 其中 PON 为肯定。如果 $SENV$ 是有效的, 而 NROT 无效, TTP 向 B 发送 $SENV_B(PON \parallel NROT)$, 其中 PON 是否定的;
- c) 实体 B 检验 $SENV$ 是否来自 TTP。如果是, 而且 NROT 是肯定的, 则创建了原发抗抵赖。相应地, 如果 B 接收到的是 $SENV_B(PON \parallel NROT)$, 其中 PON 是否定的, 那么 NROT 无效, 机制终止;
- d) 存储 NROT 以供将来原发抗抵赖使用。

10.3.4 步骤 4: TTP 和原发者 A 之间

- a) 在步骤 3 中向 B 发送 NRDT 后, TTP 立即向 A 发送 $SENV_A(NRDT)$;
- b) 实体 A 在验证 $SENV_A(NRDT)$ 确实来自 TTP 后, 建立交付抗抵赖;
- c) 存储 NRDT 以供将来交付抗抵赖使用。

附 录 A
(资料性附录)
参 考 标 准

- [1] GB 15843.2—1997 信息技术 安全技术 实体鉴别 第2部分:采用对称加密算法的机制(idt ISO/IEC 9798-2:1994)
 - [2] GB/T 17901.1—1999 信息技术 安全技术 密钥管理 第1部分:框架(idt ISO/IEC 11770-1:1996)
 - [3] ISO/IEC 11770-2:1996 信息技术 安全技术 密钥管理 第2部分:使用对称技术的机制
 - [4] ISO/IEC 11770-3:1999 信息技术 安全技术 密钥管理 第3部分:使用非对称技术的机制
-