密码学进展——ChinaCrypt'2007
中国密码学会2007年会论文集
内容简 介

本书是 2007 年 10 月在成都召开的中国密码学会 2007 年会论文集。书中收录了涉及密
码学若干分支的研究论文 54 篇。主要内容包括：序列密码与分组密码、公钥密码、Hash 函
数与数字签名、密码协议、量子密码、密码实现与应用等。
本书可供从事密码学、信息安全、通信与信息系统、计算机应用技术等专业的科技人员
和高等院校师生参考。

图书在版编目（C I P）数据
密码学进展：中国密码学会 2007 年会论文集 / 何大可，
黄月江编．—成都：西南交通大学出版社，2007.10
ISBN 978-7-81104-742-4
Ⅰ．密… Ⅱ．①何…②黄… Ⅲ．密码 — 理论 — 文集
Ⅳ．TN918.1-53

中国版本图书馆 CIP 数据核字（2007）第 152334 号

密码学进展 —— 中国密码学会 2007 年会论文集
何大可  黄月江  编

*       

责任编辑 万  方
特邀编辑 于  河
封面设计 本格设计
西南交通大学出版社出版发行
（成都二环路北一段 111 号    邮政编码：610031    发行部电话：028-87600564）
http://press.swjtu.edu.cn
E-mail: cbsxx@swjtu.edu.cn
四川森林印务有限责任公司印刷

*       

成品尺寸：185 mm × 260 mm    印张：22.75
字数：655 千字
2007 年 10 月第 1 版    2007 年 10 月第 1 次印刷
ISBN 978-7-81104-742-4
定价：88.00 元

图书若有印装问题 本社负责退换
版权所有  盗版必究   举报电话：028-87600562
中国密码学会 2007 年会程序委员会

主 席：何大可（西南交通大学）
副主席：黄月江（中国电子科技集团公司第三十研究所）
委 员：（按姓氏笔画及汉语拼音排序）
    马建峰（西安电子科技大学）
    王小云（山东大学）
    冯克勤（清华大学）
    冯登国（中国科学院软件所）
    刘木兰（中国科学院数学与系统科学研究院）
    朱 洪（复旦大学）
    李 宝（中国科学院研究生院）
    李 祥（贵州大学）
    杨义先（北京邮电大学）
    杨伟成（中国船舶重工集团公司第七二二研究所）
    张焕国（武汉大学）
    秦志光（电子科技大学）
    徐茂智（北京大学）
    曹珍富（上海交通大学）
    符方伟（南开大学）
    彭国华（四川大学）
    裴定一（广州大学）
序 言

由中国密码学会主办、西南交通大学承办的中国密码学会 2007 年会（China Crypt’2007）于 2007 年 10 月 19 日至 22 日在中国成都西南交通大学召开。

本次年会共收到投稿论文 116 篇，每篇论文至少由两位专家评审。程序委员会认真讨论了评审结果，并且征询拟录用论文作者本人意见，最后确定录用论文 54 篇，其中 37 篇为全文录用，17 篇为短文录用。

本论文集收录的这 54 篇论文，内容涉及序列密码与分组密码、公钥密码、Hash 函数与数字签名、密码协议、量子密码、密码实现与应用等研究方向。这些论文部分地反映了我国密码学学术界当前的研究动态和学术水平。

本次年会，无意间创造了 3 个月征文、3 个月论文成集的新记录。为此，我们首先要感谢所有向本次年会投稿的作者，感谢他们对本次年会征文的迅速响应，这是对中国密码学会及本次年会最大的支持。其次，要感谢所有参与稿件评审的专家，他们为了从众多的稿件中遴选出最具代表性的论文参加年会交流付出了辛勤的劳动。我们还要感谢西南交通大学信息安全与国家计算网格实验室的老师和研究生们以及西南交通大学出版社，没有他们的帮助，不可能在如此短的时间内完成论文集的稿件处理、编辑校对和印刷出版。

本次年会和论文集的出版得到中国密码学会和学会主管单位的大力支持，在此一并致谢！

中国密码学会 2007 年会程序委员会
2007 年 10 月
目录

序列密码与分组密码

Algebraic Immunity Hierarchy of Boolean Functions Ziran Tu Yingpu Deng (3)
Joint Linear Complexity of Multiple Linear Recurring Sequences

........................................ Fangwei Fu Harald Niederreiter Ferruh Özbudak (9)
周期为 2^n 的二元序列的 k-差线性复杂度的期望值...........................................姜光锋 朱士信 (13)
Z/(2^r) 上本原序列的模压缩序列的唯一性...........................................朱宜勇 威文峰 (20)
σ-LFSR 的分类研究...........................................张猛 韩文波 (27)
基于广义玻多算法的快速相关攻击...........................................王建华 张岚 徐旸 (35)
Two Criteria on the Key Schedule of Block Ciphers
...........................................Hua Chen Wenling Wu Dengguo Feng (43)
基于蚁群算法搜索分组密码的线性逼近...........................................吉庆兵 邓小艳 祝世雄 (49)

公钥密码

A New Form of an Elliptic Curve Duo Liu Zhiyong Tan Yiqi Dai (57)
Authenticated Certificateless Public Key Encryption without Pairing

........................................... Yinxia Sun Futai Zhang Lei Zhang (65)
Efficient Fully Secure Hierarchical Identity Based Encryption without Random Oracles

........................................... Yanan Shi Genxun Huang Fushan Wei (78)
Efficient Chosen-Ciphertext Secure Certificateless Threshold Key Encapsulation Mechanism

........................................... Yu Long Zheng Gong Kefei Chen (86)
适用于 Ate 对实现的椭圆曲线的构造...........................................林健成 赵昌安 张方国 王燕鸣 (95)
利用双基链计算超椭圆曲线基子标量的加密...........................................郝艳华 许文丽 王育民 (102)
环 Zn 上圆锥曲线的 RSA 密码的短私钥攻击的注记

...........................................孔凡玉 秦宝东 于佳 李大兴 (109)
圆锥曲线与素性判定...........................................朱文余 彭国华 (116)
基于滑动窗口技术的有限域 GF(2^n) 乘法算法...........................................李忠 王毅 彭代洲 (123)

杂凑函数与数字签名

Cryptanalysis of Au et al.'s Hierarchial Identity-Based Signature Scheme

........................................... Jian Weng Shengli Liu Kefei Chen Dong Zheng Baoan Guo (133)
Short Signature from ElGamal Encryption and Its Application to Scalable Broadcast

........................................... Bo Qin Qianhong Wu Willy Susilo Yi Mu Yumin Wang (140)
# Cryptanalysis and Improvement of Two Proxy Signature Schemes

Zhongmei Wan  Xuejia Lai  (151)

# 无证书广义指定验证者签名方案

明泽  宋育民  (159)

# 标准模型下 t 门限强壮的组签名方案

王泽成  李志斌  钱海峰  (166)

# 关于“基于离散对数问题的盲数字签名改进方案”的注记

张金全  陈运  (174)

# 一个前向安全的基于身份的多代理多签名方案

于刚  黄根勋  石雅男  王旭  (178)

# 提高抗碰撞性能力的Hash函数新框架

何大可  周伟  曹杨  (184)

## 密码协议

Towards Optimal t-out-of-n Oblivious Transfers

Qianhong Wu  Willy Susilo  Yi Mu  Huanguo Zhang  (197)

Extensible Belief Multisets for Wireless Security Protocol Analysis

Ling Dong  Kefei Chen  Xuejia Lai  Mi Wen  (209)

# 保护隐私的联合求解线性方程组

张志芳  (217)

# 一个多安全群组密钥协商协议的安全性注记

李国民  何大可  路硕辉  (225)

“ffgg”协议的设计与分析

张帆  徐易  王健华  (230)

A Key Management Protocol with Robust Continuity for Sensor Networks

Mi Wen  Yanfei Zheng  Ling Dong  Kefei Chen  (236)

Needham-Schroeder 共享密钥协议的重新设计

缪祥华  张云生  (246)

## 量子密码

A novel quantum key distribution based on complete Bell-state measurements

Shuhai Li  Yumin Wang  (257)

量子密钥分配协议的petri网模型分析

张盛  王剑  范继  张权  (264)

## 密码实现与应用

Indistinguishable Trans-coding In the Presence of Malicious Proxies

Huafei Zhu  Feng Bao  (271)

Efficient VLSI Design and Implementation of an ECC Coprocessor over Binary Field

Yongxiang Han  Guoqiang Bai  Hongyi Chen  (278)

真彩色图像的位视分存方案

王道顺  易枫  (288)

## 短文

GF(3)上多位自收缩序列的生成与研究

王锦玲  王娟  陈忠宝  (299)

等距滤波器的代数攻击

李娜  成文峰  (301)

一种基于演化计算的序列密码分析方法

赵云  陈连俊  张焕国  (303)

基于循环移位构造最优线性变换

王金波  (306)

A note on a safe prime

Shaohua Zhang  Xiaoyun Wang  (308)
目录

特征为 3 的域上非超奇异椭圆曲线的点乘……冯荣权 吴宏伟 (310)
广义的双线性 Ate 对…………………………赵昌安 林惜斌 张方国 黄继武 (313)
Improved Cryptanalysis of CRYPTON……Jie Chen Yupu Hu Yongzhuan Wei (316)
基于椭圆曲线密码的广义代理多重签名方案的安全性分析………谭冬文 刘卓军 (319)
Efficient Threshold Proxy Signature Scheme based on the RSA Cryptosystem

........................................... Xuan Hong Kefei Chen Yu Long (322)
基于身份的多方同时签名………………………张馨文 王尚平 王晓峰 张亚玲 (325)
一个具有强安全性的多接收者签名方案…………………………朱京超 张玉清 王凤娇 (328)
基于身份的多级代理签名方案…………………………茹 纬 彭代渊 (331)
Remarks on Receipt-free Auction/Voting Schemes Using Commitment

........Chunhui Wu Xiaofeng Chen Fangguo Zhang Hyunrok Lee Kwangjo Kim (333)
SLMAP: A Secure ultra-Lightweight RFID Mutual Authentication Protocol

........................................... Tiyan Li Guilin Wang (336)
基于 CDMA 的零知识水印认证协议……………………许文丽 谭开崇 王育民 (339)
分布式系统中密钥分享的混淆方案…………………………张 希 张 权 唐朝京 (341)

作者索引

关于《中国密码学会章程》的决议……………………………………… (347)
中国密码学会章程……………………………………………………… (348)
Remarks on Receipt-free Auction/Voting Schemes Using Commitment

Chunhui Wu\textsuperscript{1} Xiaofeng Chen Fangguo Zhang\textsuperscript{1} Hyunrok Lee\textsuperscript{2} Kwangjo Kim\textsuperscript{2}
\textsuperscript{1}School of Information Science and Technology, Sun Yat-sen University, Guangzhou 510275, P.R.China
\textsuperscript{2}Information and Communications University (ICU), Taejon 305-714, KOREA
chunhuiwu@163.com, [isschxf, isszhfg]@mail.sysu.edu.cn, [tank, kkj]@icu.ac.kr

Abstract: In this paper, we point out some weaknesses of the receipt-free auction and voting schemes using trapdoor commitment [1, 2]. We can prove even if only one auctioneer (or tally authority) is dishonest, the receipt-freeness of these schemes can not be achieved.

Key words: Electronic auction; Electronic voting; Receipt-freeness; Trapdoor commitment

1 Introduction

Abe and Suzuki [1] proposed the first receipt-free sealed-bid auction scheme with the idea of making trapdoor commitment on the bidding price. Okamoto [2] proposed two improved receipt-free voting schemes using blind signatures and trapdoor commitment. These schemes seem to be receipt-free since the bidders (or voters) can open the commitment in any way with the trapdoor information. However, we argue that the use of trapdoor commitments in these two schemes is insufficient to achieve receipt-freeness. The main idea is that the cooperator can compute the trapdoor information of the winning bidder (or voter), i.e., the secret key as a receipt, which is equivalent to solve the Discrete Logarithm Problem (DLP) in the group with large prime order.

2 Cryptanalysis of Abe–Suzuki’s Auction Scheme

In the Abe-Suzuki’s auction scheme [1], the sequence of commitments \((C_{i,j}, C_{2,j}, \ldots, C_{m,j})\) of each bidder \(B_j\) is published for public verification. So, the cooperator also knows the victim’s commitments. In the opening phase, note that each auctioneer \(A_i\) publishes shares \(r_{i,j}^i (j = 1, 2, \ldots, b)\) of \(i\)-th secret seeds \(r_{i,j}\) of all bidders \(B_j\). All auctioneers then recover secret seeds \(r_{i,j}\) and check the following equalities \(C_{i,j} = g^{M_i} h_{j}^{n_{i,j}} (j = 1, 2, \ldots, b)\) for all

* Supported by National Natural Science Foundation of China (No.60503006) and NSFC-KOSEF Joint Research Project (No. 60611140543).
bidders $B_j$. Therefore, all auctioneers (including the dishonest auctioneer who colludes with the coercer) know the winner’s secret seeds and the corresponding commitment. Without loss of generality, we denote the winner is $B_w$ and the winning price $p_{\text{win}} = p$. The dishonest auctioneer then sends the winner’s secret seeds $r_{p,w}$ and the corresponding commitment $C_{p,w}$ to the coencer. If $C_{p,w}$ belongs to a victim, the coencer then orders the victim to open the commitment $C_{p,w}$. Since the victim knows the trapdoor information $x_w$, he can open the commitment freely, i.e., he can show the pair $(M_0, r^*)$ such that $M_0 + x_w r^* = M_1 + x_w r_{p,w}$. However, the coencer can compute the trapdoor information (i.e., secret key) $x_w = (M_0 - M_1) \cdot (r_{p,w} - r^*)^{-1}$ as a receipt.

3 Cryptanalysis of Okamoto’s Voting Scheme

In Okamoto’s improved voting scheme [2], $V_i$ must know the trapdoor information $\alpha_i$ to provide a zero-knowledge proof in the voting booth, which means that he can open the commitment in any desired ways. However, we argue that the scheme is still not receipt-free if $T$ colludes with the coencer. Since the voter must know the trapdoor information $\alpha_i$, it is meaningless for the coencer to control $\alpha_i$. We assume that the voter can choose his/her secret key $\alpha_i$ freely. At the end of the claiming stage, the coencer requires the victim $V_i$ to reveal his/her commitment $(m_i \parallel G_{i,s_i})$ and the corresponding vote information $(v_i^*, r_i^*)$. Only if the commitment $(m_i \parallel G_{i,s_i})$ is on the bulletin board and $m_i = g^{v_i} G_i^{r_i} \mod p$, the coencer accepts them. The coencer then colludes with $T$ and knows the vote information $(v_i, r_i)$ related with $m_i$. If $(v_i^*, r_i^*) = (v_i, r_i)$, the coencer believes the voter $V_i$ obeys the rules. Otherwise, he punishes the voter $V_i$ and shows the trapdoor information $\alpha_i = (v_i^* - v_i) \cdot (r_i - r_i^*)^{-1}$ as a receipt.

4 Conclusion

In this paper, we point out some weaknesses of the receipt-free auction and voting schemes using trapdoor commitment [1, 2]. Therefore, it must be careful to design receipt-free auction and voting schemes using the key-exposure trapdoor commitment schemes.

References


关于使用承诺方案的无收据的拍卖/投票方案的注记

伍春晖 陈晓峰 张方国 Hyunrok Lee Kwangjo Kim

1中山大学信息科学与技术学院 广州 510275 中国
2信息与通信大学 大田 305-714 韩国

摘 要：本文我们给出了一些基于陷门承诺的无收据的拍卖/投票方案的缺陷。我们证明即使只有一个拍卖行（计票机构）是不诚实的，那么这些方案也没有无收据性。

关键词：电子拍卖 电子投票 无收据性 陷门承诺