

# 关于 McEliece 公钥体制的安全性 \*

隆永红

(中国科学院软件研究所, 北京 100080)

(湘潭大学计算机科学系, 湘潭 411105)

**摘要** 本文证明了 McEliece 公钥体制中的公开钥矩阵实际上就是一个 Goppa 码生成矩阵, 指出 Adams 和 Meijer 对 McEliece 公钥体制安全性分析的不合理之处。本文的结果对 Korzhik-Turkin 攻击是一种理论上的支持, 并与一类基于纠错码的公钥体制的安全性密切相关。

**关键词** 公钥体制, 纠错码, Goppa 码, 密码分析。

1978 年 McEliece<sup>[1]</sup> 基于纠错码理论提出了一种双钥密码体制。在该体制中, 一个  $k$  位明文消息  $m$  被加密成  $c = mG' + e$ , 其中“+”表示模 2 加法。 $k \times n$  矩阵  $G' = SGP$ , 其中  $S$  为  $k \times k$  二元非奇异阵,  $P$  为  $n \times n$  置换矩阵,  $G$  为某最小距离为  $d$  的 Goppa 码的生成矩阵。与背包体制和 RSA 体制相比, McEliece 体制是有其独特之处的。从 Brickell 和 Odlyzko 在其综述性文章<sup>[2]</sup> 中把它列为单独的一类体制这一点, 不难看出 McEliece 体制的代表意义。关于该体制的安全性分析, 1991 年以前的结论都是肯定的<sup>[2-5]</sup>, 即认为 McEliece 体制是相当安全的, 因此不断地有一些新的基于纠错码的单钥或双钥体制提出<sup>[4]</sup>。尤其是 Adams 和 Meijer<sup>[5]</sup> 的分析结果, 更是激发了不少学者对纠错码体制的兴趣。文献[6-8]就先后提出了基于纠错码的签名、加密和融签名加密纠错为一体的公钥体制, 其中文献[6, 7]中的数字签名方案已被笔者攻破<sup>[9]</sup>。

在 1991 年的欧洲密码学会议论文集里, 有两篇关于 McEliece 体制安全性分析的文章。一篇是 Korzhik 和 Turkin 的文章<sup>[10]</sup>, 提出了一种基于迭代优化算法<sup>[11]</sup> 的对 McEliece 体制的实际上有效的攻击方法, 并对 Adams 和 Meijer<sup>[5]</sup> 的分析结果提出了质疑。另一篇是 Gibson 的文章<sup>[12]</sup>, 证明了与文献[5]截然相反的结论, 指出每一个 McEliece 体制的实例都有许多陷门。但从这些文献的内容来看, 其作者似乎都把  $G'$  当成一个一般的满秩阵来对待。笔者在此证明, McEliece 体制中的公开钥矩阵  $G'$  实际上就是一个 Goppa 码的生成矩阵, 从而解释了文献[5]中得出的结论与实际情况相反的原因, 对 Korzhik-Turkin 攻击也是一种理论上的支持。

本文的结果与一类基于纠错码的公钥体制的安全性密切相关。

\* 本文 1993-11-12 收到, 1994-06-20 定稿

作者隆永红, 1964 年生, 在读博士, 主要研究领域为分布式数据库, 计算机软件, 密码学, 自动机理论。

本文通讯联系人: 隆永红, 北京 100080, 中国科学院软件研究所

## 1 有关 Goppa 码的一个平凡性质

用  $V_n(q)$  表示  $GF(q)$  上  $n$  维向量空间,  $S_n$  表示  $\{1, 2, \dots, n\}$  上所有置换的集合.

**定义 1.** [13] 设  $g(z)$  是  $GF(q^n)$  上  $t$  次首一多项式,  $L = \{\alpha_1, \dots, \alpha_n\} \subset GF(q^n)$ , 使得  $|L| = n$  而且  $g(\alpha_i) \neq 0$ , 对  $1 \leq i \leq n$ . 定义 Goppa 多项式为  $g(z)$  的 Goppa 码  $\Gamma(L, g)$  为字母表  $GF(q)$  上所有满足下式的码字  $c = (c_1, c_2, \dots, c_n)$  的集合

$$\sum_{i=1}^n (c_i / (z - \alpha_i)) \equiv 0 \pmod{g(z)}.$$

**定义 2.** 设  $C'$  和  $C$  为两个  $(n, k)$  线性码, 称  $C$  和  $C'$  等价如果  $C'$  中所有码字都能通过对  $C$  中码字的坐标施以一固定置换而得到.

显然,  $C$  和  $C'$  是等价的当且仅当存在置换  $\sigma \in S_n$  使得  $c = (c_1, \dots, c_n) \in C$  当且仅当  $c' = (c'_1, \dots, c'_n) = (c_{\sigma(1)}, \dots, c_{\sigma(n)}) \in C'$ .

容易证明下面的性质成立.

**性质 1.** 设  $G$  是  $(n, k)$  线性码  $C$  的生成矩阵,  $P$  是  $n \times n$  置换阵, 则有由  $G' = GP$  生成的线性码  $C'$  与  $C$  等价.

证明: 设  $P = (p_{ij})_{1 \leq i, j \leq n}$ . 令  $\sigma \in S_n$ ,  $\sigma(i) = j$  当且仅当  $p_{ij} = 1$ . 容易验证  $c = (c_1, c_2, \dots, c_n) \in C$  当且仅当  $(c_{\sigma(1)}, \dots, c_{\sigma(n)}) \in C'$ .

**性质 2.** 设  $C$  为  $\Gamma(L, g)$  Goppa 码, 线性码  $C'$  与  $C$  等价, 则  $C'$  也是 Goppa 码.  $L$  和  $g$  的含义同定义 1.

证明: 根据定义 2, 存在一个  $\sigma \in S_n$ , 使得对任何  $c' = (c'_1, \dots, c'_n) \in C'$ , 有  $c = (c_1, c_2, \dots, c_n) = (c'_{\sigma(1)}, \dots, c'_{\sigma(n)}) \in C$ . 令  $\alpha'_i = \alpha_{\sigma^{-1}(i)}$ , 则有

$$\sum_{i=1}^n (c'_i / (z - \alpha'_i)) = \sum_{i=1}^n (c'_{\sigma(i)} / (z - \alpha'_{\sigma(i)})) = \sum_{i=1}^n (c_i / (z - \alpha_i)) \equiv 0 \pmod{g(z)}$$

注意到  $L' = \{\alpha'_1, \alpha'_2, \dots, \alpha'_n\} = \{\alpha_{\sigma^{-1}(1)}, \dots, \alpha_{\sigma^{-1}(n)}\} = \{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n\} = L$ ,

再由定义 1, 不难得出  $C'$  也是 Goppa 码. 证毕.

由性质 1 和性质 2, 得

**定理.** 若  $(n, k)$  线性码  $C$  为 Goppa 码,  $G$  是其生成矩阵, 则由  $G' = GP$  生成的线性码  $C'$  也是 Goppa 码. 其中  $P$  是  $n \times n$  置换阵.

由于当  $S$  是  $k \times k$  非奇异阵,  $SG$  与  $G$  生成相同的线性码, 所以有下面的推论成立.

**推论.** 若  $(n, k)$  线性码  $C$  为 Goppa 码,  $G$  是其生成矩阵, 则由  $G' = SGP$  生成的线性码  $C'$  也是 Goppa 码. 其中  $S$  是  $k \times k$  非奇异阵,  $P$  是  $n \times n$  置换阵.

## 2 关于 Adams 和 Meijer 对 McEliece 体制的分析

Adams 和 Meijer<sup>[5]</sup> 计算了使得  $G_i = S_i G' P_i$  成为 Goppa 码的  $P_i$  和  $S_i$  对偶的期望数  $EXP$ , 其中  $P_i$  是置换阵,  $S_i$  非奇异. 结果是  $EXP \ll 1$ . 即几乎只有原秘密钥  $S^{-1}$  和  $P^{-1}$  才能使得  $S^{-1}G'P^{-1}$  成为某 Goppa 码的生成矩阵. 因此, Adams 和 Meijer 断言 McEliece 体制是相当安全的, 因为其中的陷门多于一个的可能性极小, 类似于 Brickell<sup>[14]</sup> 的攻击不会成功.

他们使用的分析方法是,先定义二元  $k \times n$  满秩矩阵集合上的等价关系  $R$  如:  $A R B$  当且仅当存在一个  $k \times k$  可逆阵  $S$  和一个  $n \times n$  置换阵  $P$  使得  $A = S P B$ .

然后,使用纯组合的方法计算

$$EXP' = \#G / \#C,$$

其中  $\#G$  是给定  $n$  和  $k$  之后可能的 Goppa 码生成矩阵的数目,  $\#C$  是  $R$  等价类的数目.

其分析结果与实际情况相反,原因有两个:一是在整个分析过程中,他们都把  $G'$  看成一个一般的满秩阵,忽略了本文上一节所述的 Goppa 码生成矩阵的代数性质;另外他们在假设 Goppa 码生成矩阵均匀分布于所有  $k \times n$  满秩阵集合上之后,把  $EXP'$  等同于  $EXP$ .

事实上,由本文上一节所述的 Goppa 码的性质可知,对于 McEliece 体制中的  $G'$ ,  $EXP \gg 1$ ,  $G'$  的  $R$  等价类中所有矩阵都是 Goppa 码生成矩阵. 对任何  $k \times k$  非奇异阵  $S_i$  和  $n \times n$  置换阵  $P_i$ ,  $G_i = S_i G' P_i$  都是 Goppa 码生成矩阵. 显然是不符合均匀分布假设的.

### 3 结束语

Korzhik 和 Turkin<sup>[10]</sup>已经提出了一种基于迭代优化算法<sup>[11]</sup>的对 McEliece 体制的有效攻击方法,文献[12]也证明了与 Adams-Meijer 分析相矛盾的结果. 但是他们都没有指出 McEliece 体制中的公开钥矩阵实际上就是一个 Goppa 码生成矩阵. 而且,近两年依然有不少与 McEliece 体制类似的体制及肯定性的安全性分析见诸于文献. 本文所证明的 Goppa 码生成矩阵的代数性质从编码理论的角度来看虽然是平凡的,但与一类基于纠错码的公钥体制的安全性却密切相关,从密码分析的角度来看是有意义的.

致谢 本文的成文得益于同鲍丰和高翔同志的讨论,谨在此表示感谢.

### 参考文献

- 1 McEliece R J. A public key cryptosystem based on algebraic coding theory. *JPL DSN Progress Rep.*, 1978, **42-44**: 114-116.
- 2 Brickell E F, Odlyzko A M. Cryptanalysis: a survey of resent results. *Proceeding of the IEEE*, 1988, **76(5)**: 578-593.
- 3 Wang Yumin, Zhang Hailin, Zhang Kan. Performance analysis and parameter optimization on m-public-key cryptosystem. *Acta Electronics Sinica*, 1992, **20(4)**: 32-36.
- 4 Li Yuanxin, Wang Xinmei. The application of error-correcting codes to modern cryptology. *Journal of China Institute of Communications*, 1991, **12(4)**: 92-96.
- 5 Adams C M, Meijer H. Security-related comments regarding the McEliece public key cryptosystem. *Advances in Cryptology—Proc. Crypto 87*, Santa Barbara, CA, Aug. 17-20, 1987. 224-228.
- 6 Wang Xinmei. Digital signature scheme based on error-correcting codes. *Electron. Lett.*, 1990, **26(13)**: 898-899.
- 7 王新梅. 纠错码数字签名、加密纠错公钥体制. *电子学报*, 1991, **19(5)**: 48-54.
- 8 Li Yuanxin, Cheng Jian, Wang Xinmei. A joint signature encryption and error-correction public-key cryptosystem based on algebraic coding theory. *Journal of Electronics*, 1991, **13(4)**: 359-364.
- 9 隆永红. W 签名方案与 ECPS2 中的签名都是不可信赖的. 见:陶仁骥等编:《密码学进展—CHINACRYPT'92》,北京:科学出版社,1992.

- 10 Korzhik V I, Turkin A I. Cryptanalysis of McEliece's public-key cryptosystem. Advance in Cryptology: Proceedings of EUROCRYPT'91, Springer—Verlag, 1991.
- 11 Turkin A I, Korzhik V I. The practically-optimal decoding algorithm for arbitrary linear codes over a BSC with polynomial time complexity. Presented at the IEEE Intl. Symp. Info. Th., Budapest, 1991.
- 12 Gibson J K. Equivalent Goppa codes and trapdoors to McEliece's public key cryptosystem. Advance in Cryptology: Proceedings of EUROCRYPT'91, Springer—Verlag, 1991.
- 13 Van Lint J H. Introduction to coding theory. Springer—Verlag, New York, 1982.
- 14 Brickell E F. Breaking iterated knapsacks. Advance in Cryptology: Proceedings of EUROCRYPT'84, Springer—Verlag, 1985. 342—358.

## ON THE SECURITY OF THE MCELIECE'S PUBLIC KEY CRYPTOSYSTEM

Long Yonghong

(Institute of Software, The Chinese Academy of Science, Beijing 100080)

(Department of Computer Science, Xiangtan University, Xiangtan 411105)

**Abstract** Contrary to the Adams—Meijer analysis, in this paper it is proved that the public matrix  $G'$  in the McEliece's cryptosystem and all other matrices in the  $R$ -equivalence class of  $G'$  are still generator matrices of Goppa codes. This result may be a theoretical support to the Korzhik—Turkin attack while explaining why the Adams—Meijer analysis to the McEliece's cryptosystem conflicts with the real situation.

**Key words** Public key cryptosystem, error correcting code, Goppa code, crypanalysis.