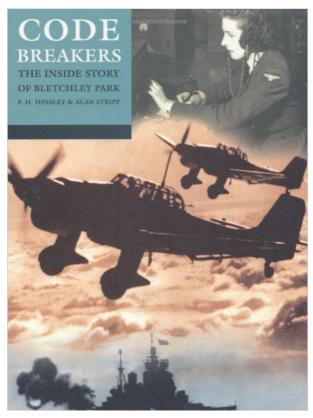
FISH 密码和我

William Thomas Tutte / 文

李明明 韩广国 许丽卿 /译

1 引言



Codebreakers (Francis Harry Hinsley & Alan Stripp, 牛津大学出版社, 2001)

今天,很荣幸地被邀请来这里做演讲,讲述四十年代在布莱切利庄园我曾从事的密码工作。我主要参与研究德军机器密码,即在布莱切利庄园众所周知的"FISH"密码。这个系统的网络衍生出了很多变种,并且每个变种都以一种鱼来命名。我记得第一个被截获的链接叫做"金枪鱼",紧接着有"鳊鱼","鲱鱼"和"马鲛鱼"。

这次演讲所涉及的读物是由 F. H. Hinsley 和 Alan Stripp 编著的 Codebreakers, 它的副标题是"布莱切利庄园内的故事",本书的第三部分讲述了"FISH"密码的故事。据说,第一个 FISH 密码通信是在 1941 年中期,当德军用无线电台在雅典和维也纳之间传递信息时被截获的。这台截获设备可以提供德军消息的精确副本(很少字母被篡改,且每个字母无论篡改与否,都在正确的位置),它的设计者和操作员曾因此受到了高度赞扬。

David Joyner (Editor), Coding Theory and Cryptography: From Enigma and Geheimschreiber to Quantum Theory, Springer, 1999.11, Pages9-17.

我们的通信采用的是国际电传打字机代码。它的两个基本符号,在布莱切利庄园里称作"•"和"×",等同于现代二进制编码里的"0"和"1"。如果有电子开关的概念,那么也称之为"开"和"关"。每个字符都是五个基本符号串,因此,总共有 32 个字符。表 1 列出了这一国际代码。

在表 1 中,一个字符的五个基本符被写成一行,不过在布莱切利庄园更习惯把它们写成一列。因此,在电传打字机代码里,一条信息的开头可能如表 2 中出现的那样,其中,"9"代表空格。当一条信息或其它字符序列写成这样时,我们称这五行为五个"脉冲",而这五个"脉冲"为"•"和"×"组成的五个数据流。

记得我是1941年5月开始在布莱切利庄园工作,几个月后,我去破译金枪鱼密码。

空白 \bullet \bullet \bullet XТ • • • X • 回车 • • • X X • • X • • 空格 \bullet \bullet X \bullet X• • X X • Ν • • X X X M • X • • • 换行 • X • • X L • X • X • R • X • X X G • X X • • Ι • X X • X P • X X X • C X X X X V $X \bullet \bullet \bullet \bullet$ Е $X \bullet \bullet X$ Z $X \bullet \bullet X \bullet$ D $X \bullet \bullet XX$ В $X \bullet X \bullet \bullet$ S $X \bullet X \bullet X$ Y $X \bullet X X \bullet$ $X \bullet X X X$ X $X X \bullet \bullet \bullet$ Α $X X \bullet \bullet X$ W $X X \bullet X \bullet$ J $X X \bullet X X$ 数字移位 $X X X \bullet \bullet$ U $X X X \bullet X$ Q $X X X X \bullet$ K X X X X X X字母移位

9 S P R U C H N U M M E R 9

表 1. 电传打字机代码

表 2.

2 关于加法密码

在加法密码中,我们将明文消息 (C) 逐字加上密钥流序列 (K) 转换为密文消息 (Z)。有一种加密方法是按照字母表顺序,将字母依次赋值为 1~26,然后对这些数字做模 26 加法。因此,有(见表 3)

$$J + S = 10 + 19 = 29 \equiv 3 = C$$
.

在电传打字机代码中,一个简便的方法是将字母的加法写成5维向量模2加法。因此

$$J + S = \begin{array}{ccc} X & X & \bullet \\ X & \bullet & X \\ \bullet + X = X = C \\ X & \bullet & X \end{array}$$

我们假设密钥是由密码机产生的字符串,因此我们可以将加密过程用代数式表示

加法密码有个众所周知的缺陷,假设不小心将两条不同的信息用同一密钥进行加密,即

$$C_1 + \mathcal{K} = Z_1,$$

 $C_2 + \mathcal{K} = Z_2.$

因此,有

$$C_1 - C_2 = Z_1 - Z_2$$

我们称这一对为"一个深度对"。如果敌方密码专家怀疑这一深度对,他会用已知的 Z_1 减去 Z_2 ,由此得到。再加上足够的运气,便能分离出明文 C_1 和 C_2 ,这样就破译出了两条明文。此外,用 Z_1 减去 Z_2 使可以找到密钥 Z_2 化。这个过程是在 Z_2 在实验的位置,先尝试一个可能的单词,比如说 LONDON,计算 Z_2 中相应的六个字母,直到找到一个位置使得这六个字母对应可能的明文。或许明文是 IMPENE,然后猜测接下来的明文,得到"IMPENETRABILITY",如下所示:

C₁ LONDONTHOUARTTH (E) IMPENETRABILITYT

紧接着他就宣布 C_1 的开头为 "London thou art the flour of cities all",而 C_2 的开头为 "Impenetrability, thats what I say"。

3 HOIBPEXEZMUG

在"金枪鱼"变种中,德国人习惯将每条信息的电报报头写为12个字母的序列。 在布莱切利庄园,人们把这个序列叫作"指示符",并猜测它给定了密码机中12个转 轮的设置。有时候两条密文信息会用相同的指示符。密码专家可能会说"同样的设置, 因此会用同样的密钥,用一个深度对试试"。使用上文中我提到的模 2 加法运算,将金 枪鱼密码等同于加法密码,获得了巨大的成功。

有一天截获了两条长密文,每条大约4000字,并且具有相同的指示符"HQIBPEXEZMUG"。利用这一深度对成功地将其破译出来。这被证明是同一信息的两次尝试,一条信息间距较多,而另一条标点较多。很明显,这对深度破译具有极大的帮助。Col. J. Tiltman 破译了这个深度并且推断出了大约4000字的密钥。接下来的问题:假定机器产生这一密钥,决定该机器的结构。用当时当地的语言来说,密码专家致力于"破译金枪鱼密码的密钥"。

所有这些在我接触"金枪鱼"密码之前都已经完成了。

大约三个月后,密钥方面依然没有突破。研究部门的 G. W. Morgan 少校给了我一份密钥复本,对我说"对此密码,看看你能做些什么"。

进入布莱切利庄园之前,在伦敦的密码学校学习时,我已经得知,以周期的形式写出密文并寻找重复规律,有时可得到预期结果。我决定用密钥的一个或多个脉冲来试验。但周期是多少呢?我已经从指示符的字母中获取了一些信息,前 11 个字母似乎有 25 种可能性,但最后 1 个字母仅有 23 种可能。也许我该尝试以 23 或 25 为周期。或者为何不直接写出一个周期为 23*25 = 575 的脉冲来试试呢?确切地说,我对这个过程没有太大的信心,不过我总觉得看起来杂乱无章是最好的。因此我写出了第一个 7 行的脉冲,每行的长度为 575 个字符,并且来寻找"点"和"叉"的简短模式的重复,逐行寻找竖直重复。

如我所料,并没有多少显著的重复。但是我发现在对角线上有很多重复。看来我以 574 为周期能得到更好的结果。因此我以此为周期又写了一次这一脉冲,惊喜地发现很多长度为 5 或 6 的"点 - 叉"模式的重复。

然后我尝试了以 41 为周期,由于它是 574 的一个素因子,也因此得到了更好的结果。结果显示密钥的第一个脉冲是两个"点 - 叉"组成的序列的和,我称这两个序列分别为 χ_1 和 Ψ_1 。 χ_1 是以 41 为周期的周期序列, Ψ_1 基本上也是周期的,周期为 43。但是当 χ_1 每个字母移一位时, Ψ_1 有时候移动一位,有时候不移位。

在这一阶段,整个研究室的人都参与进来,将其余的每个脉冲分解为 χ -转轮和 Ψ -转轮形式。在 Codebreakers 中有记载, χ -转轮从第一个到第五个脉冲,周期依次为41,31,29,26,23。而 Ψ -转轮的周期分别为43,47,51,53 和59。一个重大发现就是所有的 χ -转轮都是同步运行的,它们或者都移动一位或者都静止不移位。当第11个转轮出现一个"叉"(周期为37)时,它们移动位置。当第12个转轮(周期为61)出现一个"叉"时,第11个转轮移动一位,并且对于每一个字母,第12个转轮都会移动一位。这样,第11、12个转轮合称为"驱动转轮"。

在 Codebreakers 中,将所有的这些工作说成都是我自己完成的,这样说有些夸张。