

环 $F_2 + uF_2$ 上 de Bruijn 序列的一个有效升级算法

张霞¹, 吴波²

(1. 合肥学院数学系, 安徽合肥 230022; 2. 安徽大学数学与计算科学学院, 安徽合肥 230039)

摘要: 通过定义环 $F_2 + uF_2$ 上的 n 级 de Bruijn-Good 图到 $n-1$ 级 de Bruijn-Good 图的满同态映射 D , 证明了一个由环 $F_2 + uF_2$ 上 $n-1$ 级 de Bruijn 序列的反馈函数产生 n 级 de Bruijn 序列的反馈函数的升级算法定理; 进而利用 D 同态的计算公式给出由 m 级 de Bruijn 序列的反馈函数产生 n 级 ($m < n$) de Bruijn 序列的一个有效升级算法.

关键词: 环 $F_2 + uF_2$; de Bruijn 序列; D 同态; 非奇反馈函数

中图分类号: O157.4 **文献标识码:** A

AMS Subject Classification (2000): 94B05

An efficient algorithm for generation of de Bruijn sequences over ring $F_2 + uF_2$ by raising stage

ZHANG Xia¹, WU Bo²

(1. Dept. of Mathematics, Hefei University, Hefei 230022, China; 2. Dept. of Mathematics, Anhui University, Hefei 230039, China)

Abstract: A sur-homomorphism D from n -stage de Bruijn-Good graph to $(n-1)$ -stage de Bruijn-Good graph over ring $F_2 + uF_2$ was defined. It was proved an algorithm for generating n -stage de Bruijn sequences from a given feedback function of $(n-1)$ -stage de Bruijn sequences. Furthermore, an efficient algorithm for generating n -stage de Bruijn sequences from a given feedback function of lower m -stage de Bruijn sequences by raising stage was given.

Key words: ring $F_2 + uF_2$; de Bruijn sequences; D -homomorphism; nonsingular feedback function

0 引言

De Bruijn 序列(又称 M 序列)是一类最重要的密钥序列,它在密码、通信和天文测距等领域内有着非常广泛的应用,因此如何有效地生成这类序列是一个有实际意义的研究问题.

由于二元数域 F_2 的运算的简单性,已有大量产生二元 de Bruijn 序列的生成算法.以往所有算法都是直接产生 n 级 de Bruijn 序列,文献[1,2]给出了二元 de Bruijn 序列的升级算法,在已知一个低级

的二元 de Bruijn 序列的反馈函数的条件下,这两个算法都可较为容易地给出一个高级的二元 de Bruijn 序列的反馈函数,因此这两个算法有实际应用价值.但是由于一般的有限域,特别是环 Z_k 上运算的复杂性,目前仅有为数不多的几个产生的 k 元 de Bruijn 序列的生成算法^[3~8].为了将产生二元 de Bruijn 序列的丰富算法应用于产生的 k 元 de Bruijn 序列,文献[6]给出了 de Bruijn 序列的升元算法.文献[8]给出 k 元 $n-1$ 级 de Bruijn 序列到 n 级 de Bruijn 序列的反馈函数的一个升级算法,但是由于

一般的有限环 Z_k 上运算的复杂性,很难给出一个一般的由低级 de Bruijn 序列生成任意高级 de Bruijn 序列的高效升级算法.

文献[9,10]中引入一种介于环 Z_4 与域 F_4 之间的四元素环 $R = F_2 + uF_2$. 关于环 R 本身的结构在文献[9,10]中均有详细描述,它是指剩余类环 $F_2[u]/(u^2)$,其元素分别记为 $\{0, 1, u, 1+u\}$,若将 u 视为 Z_4 环上元素 2, $1+u$ 视为元素 3,则其乘法与 Z_4 环上乘一致. 若将 u 视为域 $F_4 = \{0, 1, \beta, \beta^2\}$ 上元素 β , $1+u$ 视为 β^2 ,则其加法与域 F_4 上加法一致,因而它具有了环 Z_4 与域 F_4 的一些良好性质. 环 R 上的纠错码理论的研究已成为一个新热点.

本文通过定义环 $F_2 + uF_2$ 上的 n 级 de Bruijn-Good 图到 $n-1$ 级 de Bruijn-Good 图的满同态映射 D ,证明了一个由环 $F_2 + uF_2$ 上 $n-1$ 级 de Bruijn 序列的反馈函数产生 n 级 de Bruijn 序列的反馈函数的升级算法定理;进而利用 D 同态的计算公式给出由 m 级 de Bruijn 序列的反馈函数产生 n 级 de Bruijn 序列的一个有效升级算法,这里 $m < n$.

1 环 $F_2 + uF_2$ 上的 D 同态及其性质

设 $R = F_2 + uF_2 = F_2[u]/(u^2)$.

$R^n = \{(a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_i \in R, i = 1, 2, \dots, n\}$.

称由 4^n 个顶点 $(a_1, a_2, \dots, a_n) \in R^n$ 及 4^{n+1} 条有向弧 $(a_1, a_2, \dots, a_n) \rightarrow (a_2, a_3, \dots, a_{n+1})$ 组成的有向图为 R 上四元 n 级 de Bruijn-Good 图,记为 $G_n(R)$,简称为 G_n . 并称 (a_1, a_2, \dots, a_n) 是 $(a_2, a_3, \dots, a_{n+1})$ 的一个先导状态, $(a_2, a_3, \dots, a_{n+1})$ 是 (a_1, a_2, \dots, a_n) 的一个后继状态,称 (b_1, a_2, \dots, a_n) 与 (b_2, a_2, \dots, a_n) 为共轭状态,其中 $b_1 \neq b_2$. 如果从 G_n 到 G_{n-1} 的映射 f 满足:当 A 是 B 在 G_n 中的后继状态时, $f(A)$ 是 $f(B)$ 在 G_{n-1} 中的后继状态,则称 f 是 G_n 到 G_{n-1} 的同态映射,简称同态.

特别说明,本文的运算都指的是环 R 上的运算.

由于环 R 的特征为 2,类似于二元数域 $F_2^{[1]}$ 有

引理 1.1 设 k 是 2 的非负幂,且 $k < n$,则

$$D^k(x_1, x_2, \dots, x_n) = (x_1 + x_{k+1}, x_2 + x_{k+2}, \dots, x_{n-k} + x_n).$$

由此引理立刻可得 D 同态的快速计算公式:

定理 1.2 令 $r = r_1 + r_2 + \dots + r_s$ ($r < n$),其中 r_j 为 2 的非负幂. 定义

$$E_i(x_{j_1} + x_{j_2} + \dots) = x_{j_1} + x_{j_1+i} + x_{j_2} + x_{j_2+i} + \dots.$$

则

$$D^r(x_1, x_2, \dots, x_n) = D^{r_1} \cdots D^{r_s}(x_1, x_2, \dots, x_n) =$$

$$(E_{r_s} \cdots E_{r_1}(x_1), E_{r_s} \cdots E_{r_1}(x_2), \dots, E_{r_s} \cdots E_{r_1}(x_{n-r})).$$

对 $\forall (a_1, a_2, \dots, a_n) \in R^n$, 定义 G_n 到 G_{n-1} 的映射 D :

$$D((a_1, a_2, \dots, a_n)) = (a_1 + a_2, a_2 + a_3, \dots, a_{n-1} + a_n).$$

由定义立即可得如下结论:

引理 1.3 映射 D 是 G_n 到 G_{n-1} 的满同态;且对任意 $A = (a_1, a_2, \dots, a_{n-1}) \in G_{n-1}$,则在 G_n 中恰好有 4 个状态 $A_i = (i, i + a_1, i + a_1 + a_2, \dots, i + a_1 + a_2 + \dots + a_{n-1})$ 满足: $D(A_i) = A, i = 0, 1, u, 1+u$.

称引理 1.3 中的同态为 4-1 同态,或 D 同态.

定义 1.4 映射 $S: R^n \rightarrow R^n; (x_1, x_2, \dots, x_n) \mapsto (x_2, x_3, \dots, x_n, 0)$;

映射 $P_i: R^n \rightarrow R^n; (x_1, x_2, \dots, x_n) \mapsto x_i$.

关于映射 S, P_i 具有如下性质: 设

$$X = (x_1, x_2, \dots, x_n), Y = (y_1, y_2, \dots, y_n) \in R^n,$$

$$\textcircled{1} S(X+Y) = S(X) + S(Y);$$

$$\textcircled{2} P_i(X+Y) = P_i(X) + P_i(Y);$$

$\textcircled{3} D \cdot S(X) = S \cdot D(X) + (0, 0, \dots, 0, x_n)$; 特别地有

$$P_i \cdot D \cdot S(X) = P_i \cdot S \cdot D(X), 1 \leq i \leq n-2;$$

$$P_{n-1} \cdot D \cdot S(X) = -x_n; P_{n-1} \cdot S \cdot D(X) = 0;$$

$$\textcircled{4} P_i(X) = P_{i-1}(S(X)), 2 \leq i \leq n;$$

$$\textcircled{5} P_i \cdot D(X) = P_{i+1}(X) - P_i(X), 1 \leq i \leq n-1;$$

这些性质可由定义直接验证.

设 $A_i = (a_1 + i, a_2 + i, \dots, a_n + i) \in G_n, i = 0, 1, u, 1+u$, 由引理 1.1 知 $D(A_i)$ 相等, 称它们为 G_n 的一组对偶顶点. 设 $C = [a_1, a_2, \dots, a_p]$ 是 G_n 的一个周期为 p 的圈, 记 C 在 D 同态下的像为 $D(C)$, 则 $C_i = [a_1 + i, a_2 + i, \dots, a_p + i] (i = 0, 1, u, 1+u)$ 是 G_n 的周期为 p 的圈. 如果对 $i = 0, 1, u, 1+u$ 都有 $C_i = C$, 称 C 为 G_n 的一个自对偶圈; 如果 $C_i \neq C_j, i, j \in R$, 称它们为一对相互对偶圈.

引理 1.5 设 $C = [a_1, a_2, \dots, a_{4^{n-1}}]$ 是 G_{n-1} 中圈长为 4^{n-1} 的极长圈, 则在 G_n 中恰好有 4 个长为 4^{n-1} 的两两无公共顶点的一组相互对偶圈

$$C_j = [j, a_1 + j, a_1 + a_2 + j, \dots, a_1 + a_2 + \dots + a_{4^{n-1}-1} + j] (j = 0, 1, u, 1+u)$$

满足 $D(C_i) = C$.

引理 1.6 设以 $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 为反馈函数的 n 级非奇移位寄存器的状态图为 G_f , 以 $D(G_f)$ 为状态图的 $n-1$ 级非奇移位寄存器的反馈函数为

$g(x_1, x_2, \dots, x_{n-1})$, 则

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n) = g(x_1 + x_2, x_2 + x_3, \dots, x_{n-1} + x_n) + x_n.$$

对 $\forall x, y \in R$, 规定 $x^{(y)} = \begin{cases} 1, & x=y; \\ 0, & x \neq y; \end{cases}$ 则对 $\forall a_1, a_2, \dots, a_n \in R$, 有 $x_1^{(a_1)} x_2^{(a_2)} \dots x_n^{(a_n)} = 1$ 的充要条件是 $(x_1, x_2, \dots, x_n) = (a_1, a_2, \dots, a_n)$.

引理 1.7 设以 $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 为反馈函数的 n 级非奇移位寄存器的状态图为 G_f , σ_1, σ_2 分别是 G_f 中圈长为 l_1, l_2 两个不同的圈. 如果 $A_j = (b_j, a_2, \dots, a_n) \in \sigma_j, j=1, 2$, 其中 $b_1 \neq b_2$. 则

$$g(x_1, x_2, \dots, x_n) = f(x_1, x_2, \dots, x_n) + (f(A_2) + f(A_1))(x_1^{(b_1)} + x_1^{(b_2)})x_2^{(a_2)} \dots x_n^{(a_n)}$$

是非奇异的, 且 $g(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 将 A_1, A_2 在 G_f 中的后继状态互换, 并保持其他所有状态的后继不变, 即 $g(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 将 G_f 中圈 σ_1, σ_2 合并成一个长为 $l=l_1+l_2$ 的圈, 并保持其余圈不变.

证明 此证明同 Z_k 环上类似, 可参阅文献[8]. \square

2 环 $F_2 + uF_2$ 上 de Bruijn 序列的升级算法

下面给出 de Bruijn 序列的反馈函数的一个升级算法.

定理 2.1 设 $f_{n-1}(x_1, x_2, \dots, x_{n-1})$ 是 $n-1$ 级 de Bruijn 序列的反馈函数, 则

$$\begin{aligned} f_n(x_1, x_2, \dots, x_n) &= x_n + f_{n-1}(x_1 + x_2, x_2 + x_3, \dots, x_{n-1} + x_n) + \\ &(1 + f_{n-1}(1, 1, \dots, 1))(x_1^{(a_1)} + x_1^{(t_1)})x_2^{(a_2)} \dots x_n^{(a_n)} + \\ &(1 + f_{n-1}(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ &(x_1^{(u+a_1)} + x_1^{(u+t_1)})x_2^{(u+a_2)} \dots x_n^{(u+a_n)} + \\ &(u + f_{n-1}(u, u, \dots, u))(x_1^{(\beta_1)} + x_1^{(t_u)})x_2^{(\beta_2)} \dots x_n^{(\beta_n)} \end{aligned} \quad (1)$$

为一个 n 级 de Bruijn 序列的反馈函数. 其中, $\alpha_1 = \beta_1 = 0, \alpha_{i+1} = 1 + \alpha_i, \beta_{i+1} = u + \beta_i; t_1, t_u$ 分别满足: $f_{n-1}(1+t_1, 1, \dots, 1) = 1, f_{n-1}(u+t_u, u, \dots, u) = u$.

证明 因为 $f_{n-1}(x_1, x_2, \dots, x_{n-1})$ 是 $n-1$ 级 de Bruijn 序列的反馈函数, 所以其状态图 $G_{f_{n-1}}$ 是 G_{n-1} 中的一个长为 4^{n-1} 的极大圈, 记为 $C = [a_1, a_2, \dots, a_{4^{n-1}}]$. 由引理 1.5 知, 在 G_n 中恰有 4 个长为 4^{n-1} 的两两无公共顶点的一组相互对偶圈

$$C_j = [j, a_1 + j, a_1 + a_2 + j, \dots, a_1 + a_2 + \dots + a_{4^{n-1}-1} + j] \quad (j = 0, 1, u, 1+u)$$

满足 $D(C_i) = C$. 再由引理 1.6, 以 $\{C_0, C_1, C_u, C_{1+u}\}$ 为状态图的 n 级非奇移位寄存器的反馈函数为

$$g(x_1, x_2, \dots, x_n) = x_n + f_{n-1}(x_1 + x_2, x_2 + x_3, \dots, x_{n-1} + x_n). \quad (2)$$

记 $A_{j,n} = (j + \alpha_1, j + \alpha_2, \dots, j + \alpha_n) \in G_n$, 其中 $j \in R, \alpha_1 = 0, \alpha_{i+1} = 1 + \alpha_i$. 则 $A_{0,n}, A_{1,n}, A_{u,n}, A_{1+u,n}$ 为一组对偶顶点, 因此在 $G_g = \{C_0, C_1, C_u, C_{1+u}\}$ 中不同的圈上, 不妨设 $A_{i,n} \in C_i, i \in R$. 设 $A_{1,n}^* = (t_1, \alpha_2, \alpha_3, \dots, \alpha_n)$ 为 $A_{1,n}$ 在 C_1 上的先导状态, 则 $A_{1+u,n}^* = (u+t_1, u+\alpha_2, u+\alpha_3, \dots, u+\alpha_n)$ 为 $A_{1+u,n}$ 在 C_{1+u} 上的先导状态, 且有 $1 + \alpha_n = g(A_{1,n}^*) = \alpha_n + f_{n-1}(t_1 + \alpha_2, \alpha_2 + \alpha_3, \dots, \alpha_{n-1} + \alpha_n) = \alpha_n + f_{n-1}(t_1 + 1, 1, \dots, 1)$, 即 t_1 满足 $f_{n-1}(1+t_1, 1, \dots, 1) = 1$. 则 $A_{i,n}$ 与 $A_{i+1,n}^* (i=0, u)$ 为共轭状态, 由引理 1.7 依次交换 $A_{i,n}$ 与 $A_{i+1,n}^* (i=0, u)$ 的后继状态, 并保持其他状态的后继状态不变, 即将 G_g 中圈 C_0 和 C_1 并为一个圈 C_1 , 圈 C_u 和 C_{1+u} 并为一个圈 C_2 , 对应的非奇反馈函数为

$$\begin{aligned} h(x_1, x_2, \dots, x_n) &= g(x_1, x_2, \dots, x_n) + \\ &(g(A_1^*) + g(A_0))(x_1^{(a_1)} + x_1^{(t_1)})x_2^{(a_2)} \dots x_n^{(a_n)} + \\ &(g(A_{1+u}^*) + g(A_u)) \cdot \\ &(x_1^{(u+a_1)} + x_1^{(u+t_1)})x_2^{(u+a_2)} \dots x_n^{(u+a_n)}. \end{aligned} \quad (3)$$

记 $B_j = (j + \beta_1, j + \beta_2, \dots, j + \beta_n)$, 其中 $j=0, u, \beta_1 = 0, \beta_{i+1} = u + \beta_i$. 显然 B_0 与 B_u 或者分别在圈 C_0, C_u 上, 或者分别在圈 C_1, C_{1+u} 上, 从而 B_0 与 B_u 分别在圈 C_1 和 C_2 上. 设 B_u 的先导状态为 $B_u^* = (t_u, \beta_2, \dots, \beta_n)$, 则

$$\begin{aligned} u + \beta_n &= h(B_u^*) = g(B_u^*) = \\ &\beta_n + f_{n-1}(t_u + \beta_2, \beta_2 + \beta_3, \dots, \beta_{n-1} + \beta_n) = \\ &\beta_n + f_{n-1}(t_u + u, u, \dots, u), \end{aligned}$$

即 t_u 满足 $f_{n-1}(u+t_u, u, \dots, u)$, 且 B_0 与 B_u^* 互为共轭. 再由引理 1.7, 交换 B_0 与 B_u^* 的后继状态, 并保持其他状态的后继状态不变, 可将圈 C_1 和 C_2 合并得到长为 4^n 的极大圈, 对应的 n 级 de Bruijn 序列的反馈函数 $f_n(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 为

$$\begin{aligned} f_n(x_1, x_2, \dots, x_n) &= h(x_1, x_2, \dots, x_n) + \\ &(h(B_u^*) + h(B_0))(x_1^{(\beta_1)} + x_1^{(t_u)})x_2^{(\beta_2)} \dots x_n^{(\beta_n)}. \end{aligned}$$

由式(2), (3)得

$$\begin{aligned} f_n(x_1, x_2, \dots, x_n) &= g(x_1, x_2, \dots, x_n) + \\ &(g(A_1^*) + g(A_0))(x_1^{(a_1)} + x_1^{(t_1)})x_2^{(a_2)} \dots x_n^{(a_n)} + \\ &(g(A_{1+u}^*) + g(A_u)) \cdot \\ &(x_1^{(u+a_1)} + x_1^{(u+t_1)})x_2^{(u+a_2)} \dots x_n^{(u+a_n)} + \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & (g(B_u^*) + g(B_0))(x_1^{(\beta_1)} + x_1^{(t_u)})x_2^{(\beta_2)} \cdots x_n^{(\beta_n)} = \\ & x_n + f_{n-1}(x_1 + x_2, x_2 + x_3, \dots, x_{n-1} + x_n) + \\ & (1 + f_{n-1}(1, 1, \dots, 1))(x_1^{(\alpha_1)} + x_1^{(t_1)})x_2^{(\alpha_2)} \cdots x_n^{(\alpha_n)} + \\ & (1 + f_{n-1}(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ & (x_1^{(u+\alpha_1)} + x_1^{(u+t_1)})x_2^{(u+\alpha_2)} \cdots x_n^{(u+\alpha_n)} + \\ & (u + f_{n-1}(u, u, \dots, u))(x_1^{(\beta_1)} + x_1^{(t_u)})x_2^{(\beta_2)} \cdots x_n^{(\beta_n)}. \end{aligned}$$

证毕. \square

定理 2.1 给出 de Bruijn 序列的反馈函数的一个升级算法, 如果直接用递推的方式由一个给定的低级 de Bruijn 序列的反馈函数产生 n 级 de Bruijn 序列, 当 n 很大时, 计算量则十分巨大, 为此我们利用 D 同态的性质, 给出一个可以由一个低级的 de Bruijn 序列的反馈函数产生一个任意高级 de Bruijn 序列的有效升级算法.

引理 2.2 记 $X_i = (x_{1,i}, x_{2,i}, \dots, x_{i,i}) \in R^i, i = n, n-1, \dots, 1$, 其中, 对 $2 \leq i \leq n-1$ 及 $1 \leq j \leq i, x_{j,i} = x_{j,i+1} + x_{j+1,i+1}$, 有

$$P_{n-i} \cdot D \cdot S(X_n) = x_{n,n} + x_{n-1,n-1} + \dots + x_{n-i+1,n-i+1}.$$

证明 类似于文献[1]中定理 3 由归纳法可证. \square

对 $j \in R, i \leq n$, 记 $A_{0,i} = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_i), A_{j,i} = (j + \alpha_1, j + \alpha_2, \dots, j + \alpha_i) \in R^i; B_{0,i} = (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_i), B_{u,i} = (u + \beta_1, u + \beta_2, \dots, u + \beta_i) \in R^i$, 其中, $\alpha_1 = \beta_1 = 0, \alpha_{i+1} = 1 + \alpha_i, \beta_{i+1} = u + \beta_i$. 记 $X_i = (x_{1,i}, x_{2,i}, \dots, x_{n,i}) \in R^i$, 其中, 对 $2 \leq i \leq n-1$ 及 $1 \leq j \leq i, x_{j,i} = x_{j,i+1} + x_{j+1,i+1}$. 则定理 2.1 中的式(1)可改写为

$$\begin{aligned} f_n(X_n) &= x_{n,n} + f_{n-1}(D(X_n)) + \\ & (1 + f_{n-1}(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ & (x_{1,n}^{(\alpha_1)} + x_{1,n}^{(t_{1,n})})x_{2,n}^{(\alpha_2)} \cdots x_{n,n}^{(\alpha_n)} + \\ & (1 + f_{n-1}(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ & (x_{1,n}^{(u+\alpha_1)} + x_{1,n}^{(u+t_{1,n})})x_{2,n}^{(u+\alpha_2)} \cdots x_{n,n}^{(u+\alpha_n)} + \\ & (u + f_{n-1}(u, u, \dots, u)) \cdot \\ & (x_{1,n}^{(\beta_1)} + x_{1,n}^{(u+t_{u,n})})x_{2,n}^{(\beta_2)} \cdots x_{n,n}^{(\beta_n)}. \end{aligned}$$

反复运用定理 2.1 可得

$$\begin{aligned} f_{n-1}(D(X_n)) &= x_{n-1,n-1} + f_{n-2}(D^2(X_n)) + \\ & (1 + f_{n-2}(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ & (x_{1,n-1}^{(\alpha_1)} + x_{1,n-1}^{(t_{1,n-1})})x_{2,n-1}^{(\alpha_2)} \cdots x_{n-1,n-1}^{(\alpha_{n-1})} + \\ & (1 + f_{n-2}(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ & (x_{1,n-1}^{(u+\alpha_1)} + x_{1,n-1}^{(u+t_{1,n-1})})x_{2,n-1}^{(u+\alpha_2)} \cdots x_{n-1,n-1}^{(u+\alpha_{n-1})} + \\ & (u + f_{n-2}(u, u, \dots, u)) \cdot \\ & (x_{1,n-1}^{(\beta_1)} + x_{1,n-1}^{(t_{u,n-1})})x_{2,n-1}^{(\beta_2)} \cdots x_{n-1,n-1}^{(\beta_{n-1})}, \\ f_{n-2}(D^2(X_n)) &= x_{n-2,n-2} + f_{n-3}(D^3(X_n)) + \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & (1 + f_{n-3}(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ & (x_{1,n-2}^{(\alpha_1)} + x_{1,n-2}^{(t_{1,n-2})})x_{2,n-2}^{(\alpha_2)} \cdots x_{n-2,n-2}^{(\alpha_{n-2})} + \\ & (1 + f_{n-3}(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ & (x_{1,n-2}^{(u+\alpha_1)} + x_{1,n-2}^{(u+t_{1,n-2})})x_{2,n-2}^{(u+\alpha_2)} \cdots x_{n-2,n-2}^{(u+\alpha_{n-2})} + \\ & (u + f_{n-3}(u, u, \dots, u)) \cdot \\ & (x_{1,n-2}^{(\beta_1)} + x_{1,n-2}^{(t_{u,n-2})})x_{2,n-2}^{(\beta_2)} \cdots x_{n-2,n-2}^{(\beta_{n-2})}, \end{aligned}$$

.....

$$\begin{aligned} f_{m+1}(D^{n-m-1}(X_n)) &= x_{m+1,m+1} + f_m(D^{n-m}(X_n)) + \\ & (1 + f_m(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ & (x_{1,m+1}^{(\alpha_1)} + x_{1,m+1}^{(t_{1,m+1})})x_{2,m+1}^{(\alpha_2)} \cdots x_{m+1,m+1}^{(\alpha_{m+1})} + \\ & (1 + f_m(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ & (x_{1,m+1}^{(u+\alpha_1)} + x_{1,m+1}^{(u+t_{1,m+1})})x_{2,m+1}^{(u+\alpha_2)} \cdots x_{m+1,m+1}^{(u+\alpha_{m+1})} + \\ & (u + f_m(u, u, \dots, u)) \cdot \\ & (x_{1,m+1}^{(\beta_1)} + x_{1,m+1}^{(t_{u,m+1})})x_{2,m+1}^{(\beta_2)} \cdots x_{m+1,m+1}^{(\beta_{m+1})}. \end{aligned}$$

其中, $t_{1,i}, t_{u,i}$ 分别满足: $f_{n-i}(1 + t_{1,i}, 1, \dots, 1) = 1, f_{n-i}(u + t_{u,i}, u, \dots, u) = u, i = n, n-1, \dots, m+1$.

首先, 对于 $i > m+1$, 由定理 2.1, 有

$$\begin{aligned} 1 &= f_{n-i}(1 + t_{1,i}, 1, \dots, 1) = \\ & 1 + f_{n-i-1}(t_{1,i}, 0, \dots, 0) = \\ & 1 + f_{n-i-2}(t_{1,i}, 0, \dots, 0) = \dots = \\ & 1 + f_m(t_{1,i}, 0, \dots, 0), \\ u &= f_{n-i}(u + t_{u,i}, u, \dots, u) = \\ & u + f_{n-i-1}(t_{u,i}, 0, \dots, 0) = \dots = \\ & u + f_m(t_{u,i}, 0, \dots, 0). \end{aligned}$$

于是此时所有的 $t_{1,i}, t_{u,i}$ 满足 $f_m(t_{1,i}, 0, \dots, 0)$ 及 $f_m(t_{u,i}, 0, \dots, 0) = 0$, 从而当 $i, j > m+1$ 时 $t_{1,i} = t_{u,j}$, 设为 t , 满足 $f_m(t, 0, \dots, 0) = 0$, 这里 $t \neq 0$.

其次, 再由定理 2.1, 有

$$\begin{aligned} a + f_{n-j}(a, a, \dots, a) &= f_{n-j-1}(0, \dots, 0) = \\ & \dots = f_m(0, \dots, 0) \end{aligned}$$

式中, $a = 1, u, j = 1, 2, \dots, n-m-1$.

因此我们证明了下面的定理成立:

定理 2.3 设 f_m 是 m 级 de Bruijn 序列的反馈函数, 则对 $\forall X_n \in R^n$,

$$\begin{aligned} f_n(X_n) &= P_{n-m} \cdot D^m \cdot S(X_n) + \\ & f_m(D^{n-m}(X_n)) + f_m(0, 0, \dots, 0) \cdot \\ & \left(\sum_{j \in \{0, u\}} \sum_{i=m+2}^n (x_{1,i}^{(j+\alpha_1)} + x_{1,i}^{(j+t)})x_{2,i}^{(j+\alpha_2)} \cdots x_{i,i}^{(j+\alpha_i)} + \right. \\ & \left. \sum_{i=m+2}^n (x_{1,i}^{(\beta_1)} + x_{1,i}^{(t)})x_{2,i}^{(\beta_2)} \cdots x_{i,i}^{(\beta_i)}) + \right) \\ & (1 + f_m(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ & (x_{1,m+1}^{(\alpha_1)} + x_{1,m+1}^{(t_{1,m+1})})x_{2,m+1}^{(\alpha_2)} \cdots x_{m+1,m+1}^{(\alpha_{m+1})} + \end{aligned}$$

$$(1 + f_m(1, 1, \dots, 1)) \cdot \\ (x_{1,m+1}^{(u+\alpha_1)} + x_{1,m+1}^{(u+t_{1,m+1})}) x_{2,m+1}^{(u+\alpha_2)} \cdots x_{m+1,m+1}^{(u+\alpha_{m+1})} + \\ (u + f_m(u, u, \dots, u)) \cdot \\ (x_{1,m+1}^{(\beta_1)} + x_{1,m+1}^{(t_{u,m+1})}) x_{2,m+1}^{(\beta_2)} \cdots x_{m+1,m+1}^{(\beta_{m+1})}$$

$f_n(X_n)$ 是 n 级 de Bruijn 序列的反馈函数. 其中, t 满足 $f_m(t, 0, \dots, 0) = 0$; $t_{1,m+1}, t_{u,m+1}$ 分别满足

$$f_{m+1}(1 + t_{1,m+1}, 1, \dots, 1) = 1,$$

$$f_{m+1}(u + t_{u,m+1}, u, \dots, u) = u;$$

$$\alpha_1 = \beta_1 = 0, \alpha_{i+1} = 1 + \alpha_i, \beta_{i+1} = u + \beta_i.$$

记

$$f_n(X_n) = P_{n-m} \cdot D^m \cdot S(X_n) + \\ f_m(D^{n-m}(X_n)) + \Delta_m.$$

下面我们考虑 Δ_m 的计算.

对于每一个 $X_n \in R^n$, Δ_m 的值依赖于 X_n , $D(X_n), D^2(X_n), \dots, D^{n-m}(X_n)$ 中是否能取到某个 $A_{i,j}, A_{i+1,j}^*, B_{0,j}$ 或 $B_{u,j}^*$, 其中 $i \in \{0, u\}, j \in \{m+1, m+2, \dots, n\}$. 由于 $D(A_{i,j}) = (a, a, \dots, a), D^2(A_{i,j}) = (0, 0, \dots, 0); D(A_{i,j}^*) = (-t, 1, \dots, 1), D^2(A_{i,j}^*) = (1+t_j, 0, \dots, 0)$ (其中 $t_j \neq -1$), 因此求和式 Δ_m 中的各项中至多一项不为零, 只需对 $X_n, D(X_n), D^2(X_n), \dots, D^{n-m}(X_n)$ 进行判断就可以了, 而由 D 同态的计算公式, 这种判断的计算复杂性较小.

因此由定理 2.3, 在已知一个低级的 de Bruijn 序列反馈函数的情况下, 可以不通过完全求出反馈函数, 直接得出高级 de Bruijn 序列的下一状态. 因此定理 2.3 给出了一个有效升级算法.

3 结论

本文将 F_2 域上 de Bruijn 序列的升级算法推广到 $F_2 + uF_2$ 环上, 给出了 $F_2 + uF_2$ 环上一个从 m 级 de Bruijn 序列直接生成 n 级 ($m < n$) de Bruijn 序列的一个有效升级算法. 该算法具有运算简单及所需存储空间小等特点, 减少了运算次数, 加快了生成速度, 因此该算法不仅具有一定的理论意义而且有较高的实用价值.

参考文献(References)

[1] Chang T, Park B, Kim Y H, et al. An efficient

implementation of the D -homomorphism for generation of de Bruijn sequences[J]. IEEE Trans Inform, 1999, 45(4):1 280-1 283.

[2] Annexstein F S. Generating de Bruijn sequences: An efficient implementation [J]. IEEE Trans Comput, 1997, 46(2):198-200.

[3] Yan Jun-hui. Constructing the Hamilton cycle on n -ary de Bruijn sequences [J]. Systems Sciences and Mathematical Sciences, 1991, 4(1):32-40.

[4] 熊荣华. 生成 Q 元 M 序列的理论与算法[J]. 中国科学(A 辑), 1988, 31(8):877-886.

[5] 朱士信. 一种快速生成 k 元 de Bruijn 序列的算法[J]. 电子科学学报, 1995, 17(6):618-622.

[6] Zhu Shi-xin. An algorithm for generating de Bruijn sequences by raising elements [J]. Journal of Electronics, 2000, 22(1):68-72.

朱士信. de Bruijn 序列的升元算法[J]. 电子科学学报, 2000, 22(1):68-72.

[7] Zhu Shi-xin, Wu bo. A recursive algorithm for generating k -ary de Bruijn sequences [J]. Journal of Hefei University of Technology (Natural Science), 2005, 8(9): 1 210-1 212.

朱士信, 吴波. 产生 k 元 de Bruijn 序列的一个递归算法[J]. 合肥工业大学学报, 2005, 8(9): 1 210-1 212.

[8] Zhu Shi-xin, Sun Ling. An algorithm for generating feedback functions of k -ary de Bruijn sequences by raising stage[J]. Acta Electronica Sinica, 2006, 34(6): 1 066-1 068.

朱士信, 孙琳. k 元 de Bruijn 序列的反馈函数的一个升级算法[J]. 电子学报, 2006, 34(6): 1 066-1 068.

[9] Bonnacaze A, Udaya P. Cyclic codes and self-dual codes over $F_2 + uF_2$ [J]. IEEE Trans Inform Theory, 1999, 45(4):1 250-1 255.

[10] Udaya P, Bonnacaze A. Decoding of cyclic codes over $F_2 + uF_2$ [J]. IEEE Trans Inform Theory, 1999, 45(6):2 148-2 157.

[11] 万哲先, 代宗铎, 刘木兰, 等. 非线性移位寄存器[M]. 北京: 科学出版社, 1978.