

现代密码学

第十五讲 非线性序列2

信息与软件工程学院

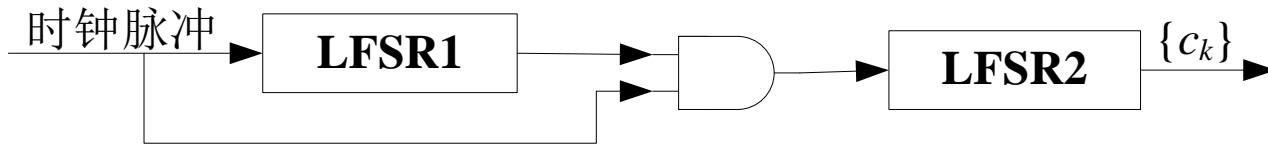


第十五讲 非线性序列2



钟控序列生成器模型

- 钟控序列最基本的模型是用一个**LFSR**控制另外一个**LFSR**的移位时钟脉冲，如图所示，一个最简单钟控序列生成器



- 假设**LFSR1**和**LFSR2**分别输出序列 $\{a_k\}$ 和 $\{b_k\}$ ，其周期分别为 p_1 和 p_2 。
- 当**LFSR1**输出1时，移位时钟脉冲通过与门使**LFSR2**进行一次移位，从而生成下一位。
- 当**LFSR1**输出0时，移位时钟脉冲无法通过与门影响**LFSR2**。因此**LFSR2**重复输出前一位。

钟控序列的周期

- 假设LFSR1和LFSR2分别输出序列 $\{a_k\}$ 和 $\{b_k\}$ ，其周期分别为 p_1 和 p_2 。假设钟控序列 $\{c_k\}$ 的周期为 p ，可得如下关系：

- $$p = \frac{p_1 p_2}{\gcd(w_1, p_2)}, \quad \text{其中 } w_1 = \sum_{i=0}^{p_1-1} a_i$$

- c_k 的一个周期至少是LFSR1和LFSR2同时回到初始状态的时刻
- 显然当运行 $p_1 \times p_2$ 个节拍后两个LFSR必然回到初态，因此周期至多是 $p_1 \times p_2$
- LFSR1运行一个周期，LFSR2运行 $w_1 = dt$ 拍， $d = \gcd(w_1, p_2)$
- 则LFSR1运行 (p_2/d) 个周期后，LFSR2刚好运行 $dt \times p_2/d = tp_2$ 拍，即 t 个周期，于是两个LFSR都回到初态，这时运行了 $(p_2/d) \times p_1$ 个节拍

A decorative blue horizontal bar with white horizontal stripes is positioned to the left of the title.

钟控序列的周期（续）

- 若 $\{a_k\}$ 和 $\{b_k\}$ 的极小特征多项式分别为GF(2)上的 m 和 n 次本原多项式 $f_1(x)$ 和 $f_2(x)$ ，且 $m|n$ 。
- 则 $p_1=2^m-1, p_2=2^n-1$ 。
- 而 w_1 为 $\{a_k\}$ 一个周期内1的个数，因此 $w_1=2^{m-1}$
- 故 $\gcd(w_1, p_2)=1$ ，所以 $p=p_1p_2=(2^m-1)(2^n-1)$ 。

钟控序列的线性复杂度

- 可推导出 $\{c_k\}$ 的线性复杂度为 $n(2^m-1)$ ，极小特征多项式为 $f_2(x^{2^m-1})$
 - 其对应的LFSR2的抽头每隔周期 $p_1=2^m-1$ 一个，这样，参与运算的每个抽头对应的状态的节奏相同，从而相当于对LFSR2序列进行每 2^m-1 拍的抽样序列(不计由于LFSR1的0游程而产生的重复)，这个序列只是LFSR2的平移和按照LFSR1中的0游程进行迟延，而抽头应该与LFSR2的节奏一致，所以其极小多项式和线性复杂度如上

钟控序列的例子

- 例： 设LFSR1为3级m序列生成器，其特征多项式为 $f_1(x)=1+x+x^3$ 。设初态为 $a_0=a_1=a_2=1$ ，于是输出序列为 $\{a_k\}=1,1,1,0,1,0,0,\dots$
- 又设LFSR2为3级m序列生成器，且记其状态向量为 σ_k ，则在上图的构造下 σ_k 的变化情况如下：
 - $\sigma_0, \sigma_1, \sigma_2, \sigma_3, \sigma_3, \sigma_4, \sigma_4, \sigma_4,$
 - $\sigma_5, \sigma_6, \sigma_0, \sigma_0, \sigma_1, \sigma_1, \sigma_1,$
 - $\sigma_2, \sigma_3, \sigma_4, \sigma_4, \sigma_5, \sigma_5, \sigma_5,$
 - $\sigma_6, \sigma_0, \sigma_1, \sigma_1, \sigma_2, \sigma_2, \sigma_2,$
 - $\sigma_0, \sigma_1, \sigma_2, \sigma_2, \sigma_3, \sigma_3, \sigma_3,$
 - $\sigma_4, \sigma_5, \sigma_6, \sigma_6, \sigma_0, \sigma_0, \dots$
- $\{c_k\}$ 的周期为 $(2^3-1)^2=49$ ，在它的的一个周期内，每个 σ_k 恰好出现7次

例（续）

- 设 $f_2(x)=1+x^2+x^3$ 为 LFSR2 的特征多项式，且初态为 $b_0=b_1=b_2=1$ ，则 $\{b_k\}=1,1,1,0,0,1,0,1,1,1,\dots$

- 由 σ_k 的变化情况得 $\{c_k\}=1,1,1,0,0,0,0, 1,0,1,1,1,1,1, 1,0,0,0,1,1,1, 0,1,1,1,1,1, 0,0,1,1,0,0,0, 1,1,1,1,0,0,0, 0,1,0,0,1,1,\dots$

$\sigma_0, \sigma_1, \sigma_2, \sigma_3, \sigma_3, \sigma_4, \sigma_4, \sigma_4,$

- $\sigma_5, \sigma_6, \sigma_0, \sigma_0, \sigma_1, \sigma_1, \sigma_1,$

- $\sigma_2, \sigma_3, \sigma_4, \sigma_4, \sigma_5, \sigma_5, \sigma_5,$

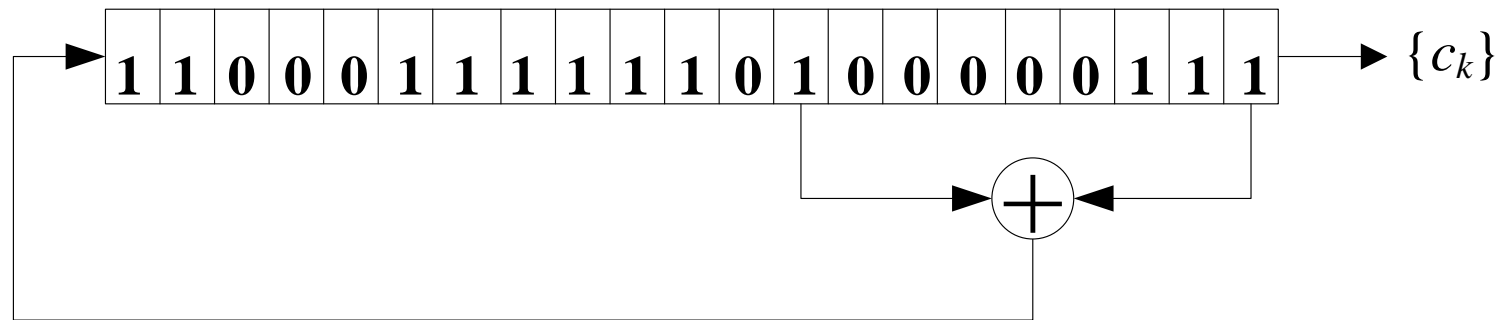
- $\sigma_6, \sigma_0, \sigma_1, \sigma_1, \sigma_2, \sigma_2, \sigma_2,$

- $\sigma_0, \sigma_1, \sigma_2, \sigma_2, \sigma_3, \sigma_3, \sigma_3,$

- $\sigma_4, \sigma_5, \sigma_6, \sigma_6, \sigma_0, \sigma_0, \dots$

状态 (b_3, b_2, b_1)	输出
σ_0 1 1 1	1
σ_1 0 1 1	1
σ_2 0 0 1	1
σ_3 1 0 0	0
σ_4 0 1 0	0
σ_5 1 0 1	1
σ_6 1 1 0	0

- $\{c_k\}$ 的极小特征多项式为 $1+x^{14}+x^{21}$ ，其线性复杂度为 $3(2^3-1)=21$ ，下图是其线性等价生成器。





感谢聆听!

xynie@uestc.edu.cn