Website: ycyk.brit.com.cn

# 基于矩阵转换的准同步跳频序列设计方法

王乐童<sup>1,2</sup>,付林罡<sup>2</sup>,闫朝星<sup>2</sup>,崔学荣<sup>1</sup> (1中国石油大学(华东)海洋与空间信息学院青岛 266580; 2北京遥测技术研究所北京 100076)

摘要:无碰撞区跳频序列在一定时延范围内序列间碰撞为零,在准同步跳频通信系统中具有广阔的未来。为降低跳频 通信系统中因用户数增多而产生的频率干扰,本文实现了一种基于矩阵转换的无碰撞区跳频序列生成方法,并举例说明了 构造过程,其无碰撞区范围和序列数量可灵活变动。同时本文构造了一种高复杂度RS(里德-所罗门)码作为比较,并仿 真对比了两者在不同信嗓比和用户数情况下的误码率。根据两者的构造理论和仿真结果,得出结论:在无碰撞区范围内接 入跳频网络时,采用新型无碰撞区跳频序列比采用RS码的跳频通信系统误码率更低,大大增强了跳频系统的多址通信 能力。

关键词: 跳频序列; 矩阵转换; RS码; 无碰撞区
中图分类号: TN914.4; TN914.5
文献标志码: A
文章编号: 2095-1000(2025)02-0034-07
DOI: 10.12347/j.ycyk.20250117002
引用格式: 王乐童, 付林罡, 闫朝星, 等. 基于矩阵转换的准同步跳频序列设计方法[J]. 遥测遥控, 2025, 46(2): 34-40.

## Design Method of Quasi-Synchronous Frequency-Hopping Sequences Based on Matrix Transformation

WANG Letong<sup>1,2</sup>, FU Lingang<sup>2</sup>, YAN Chaoxing<sup>2</sup>, CUI Xuerong<sup>1</sup>

(1. College of Oceanography and Space Informatics, China University of Petroleum, Qingdao 266580, China;

2. Beijing Research Institute of Telemetry, Beijing 100076, China)

Abstract: The no-hit zone frequency hopping sequence is a sequence with zero collisions between sequences within a certain delay range, and has broad prospects in quasi-synchronous frequency hopping communication systems. To reduce frequency interference among users caused by the increase in user numbers in a frequency-hopping communication system, this article implements a no-hit zone frequency hopping sequence generation method based on matrix transformation, with variable no-hit zone range and sequence quantity, and illustrates the construction process with examples. At the same time, a high-complexity RS code was constructed as a comparison in this article, and the error rates of the two were compared through simulation under different signal-to-noise ratios and user numbers. The results showed that when accessing the frequency hopping network within the no-hit zone range, the hopping system using the no-hit zone hopping sequence had a lower error rate than the hopping system using RS code, greatly enhancing the multi-access communication capability of the hopping system.

Keywords: Frequency-hopping sequence; Matrix transformation; RS code; No-hit zone

Citation: WANG Letong, FU Lingang, YAN Chaoxing, et al. Design Method of Quasi-Synchronous Frequency-Hopping Sequences Based on Matrix Transformation[J]. Journal of Telemetry, Tracking and Command, 2025, 46(2): 34–40.

### 0 引言

跳频通信是一种调制载波受跳频码控制而不 断变化的通信方式,其跳频序列在不同时隙上的 频率碰撞次数是影响系统性能的关键因素之一。 跳频通信系统分为同步、准同步和异步三种类型。 在同步系统中,所有用户在统一的时间基准下进 行同步跳频,需采用完全正交的跳频序列。对于 异步通信系统,随着组网用户数的增加,相互之 间的频率碰撞概率和干扰会越来越大,但能够满

基金项目:国防基础科研计划研究项目(JCKY2021602B016) 收稿日期:2025-01-17;修回日期:2025-02-08

足在整个周期的时延内都不出现频点重合的跳频 序列数量有限<sup>III</sup>,所以大多采用相关性能较好的伪随机序列生成的跳频序列,例如RS码。对于准同 步系统而言,它不要求所有用户之间完全同步, 只要求用户间的相对时延不超过系统允许的时间 范围。通过限定在较小的时延范围内来研究序列 间的碰撞,则可以生成数量较多的序列,低/无碰 撞区(LHZ/NHZ)跳频序列<sup>I2I</sup>的出现比较好地解决了 这个问题,它是一种应用于准同步码分多址 (Quasi-Synchronous Code Division Multiple Access, QS-CDMA)系统的跳频序列。

目前,针对无碰撞区(NHZ)跳频序列的研究主要有两方面:一是更为优化的理论界研究,二是 最优NHZ序列的构造方法研究。

关于NHZ序列的理论界研究,文献[3]中Ye和 Fan首次推导出NHZ跳频序列的理论界,给出了无 碰撞区、频点数目和序列数的关系。文献[4]中 Peng和Fan给出了已知频点数量、序列数和序列长 度条件下的NHZ宽度的理论界。文献[5]中Ye和 Fan给出了更为完善的基于最大周期汉明相关的 NHZ跳频序列集,该序列集有关于序列数目、序 列长度和频点数的理论界。

关于NHZ序列的构造方法研究, 文献[6]基于 转置法和映射法提出了两种构造NHZ跳频序列的 方法,参数达到了理论界值。文献[7]基于交织的 方法构造了一种NHZ跳频序列,其序列的长度大 于频点个数,参数达到理论界值。文献[8]给出了 一类构造 NHZ 跳频序列的一般方法,并给出了一 种具体的方法——采样法,其参数可灵活变动且 达到理论界值。文献[9]提出了一种最大汉明相关 值可设定的NHZ构造方法——位移构造法,参数 几乎可达最优值。文献[10]实现了一种使用笛卡儿 积构造NHZ序列的方法。文献[11]提出了一种基于 成熟的混沌序列的NHZ构造方法,其构造的序列 在复杂度和周期性能方面具有良好性质。针对现 有文献大多仅聚焦于理论方法研究, 而缺少与传 统跳频序列在跳频通信系统中的仿真对比,本文 实现了一种新型NHZ序列构造方法,并搭建通信 系统,与传统的RS码跳频序列进行仿真对比 验证。

本文基于矩阵旋转法实现了一种利用设定的 矩阵进行列置换的NHZ序列生成方法,相比传统 序列,进一步减少了系统随着用户数增加而产生 的相互干扰。比较本文构造的NHZ跳频序列与传统的RS码两者的优缺点,在一定时延(无碰撞区范围)内接入跳频网络时,相较于传统RS码,采用本文中构造的NHZ跳频序列大大减少了系统的频率碰撞,实现了更低的误码率,具备更好的多址通信能力。

#### 1 基本定义和性质

定义1: 设跳频通信系统中有q个频点,则频率集 合为:  $A = \{f_0, f_1, ..., f_{q-1}\}$ ,长度为L的跳频序列可表示为  $S_v = \{s_v(0), s_v(1), ..., s_v(j), ..., s_v(L-1)\}, s_v(j) \in A_o$ 设跳频网里共有u个用户,每个用户采用不同的 跳频序列,将u个用户使用的跳频序列集合记为  $S = \{S_1, S_2, ..., S_u\}, u \leq N_o$ 汉明相关性是衡量跳频序 列性能的重要指标,汉明相关表示的是两条跳频 序列在不同延时下频点碰撞次数<sup>[11]</sup>。

频隙集合A上的长度为L的两个跳频序列X和 Y, XY都属于S, 在相对时延r时的周期汉明互相关 定义为

$$H_{XY}(\tau) = \sum_{j=0}^{L-1} h[x(j), y(j+\tau)], \tau \in [0, L-1] \quad (1)$$

式中j+ $\tau$ 为 $(j+\tau)$ modL,且

$$h[x(j), y(j+\tau)] = \begin{cases} 1, x(j) = y(j+\tau) \\ 0, x(j) \neq y(j+\tau) \end{cases}$$
(2)

 $H_{xr}(\tau)$ 越小,两个跳频序列之间的碰撞次数就 越少,表明这两条序列之间的正交性更好。长度 为L的跳频序列 $X = \{x(j)\}$ 的相对时延 $j + \tau$ 的周期 汉明自相关为:

$$H_{XX}(\tau) = \sum_{j=0}^{L-1} h[x(j), x(j+\tau)], \tau \in [0, L-1] \quad (3)$$

定义2:无碰撞区(NHZ)跳频序列的定义和跳频序列集关于自相关碰撞区、互相关碰撞区、无碰撞区的定义如式(4)所示。

 $Z_{\text{ANH}} = \max \{ T \mid H_{XX}(\tau) = 0, \forall X \in S, 0 < \tau \leq T \},\$ 

 $Z_{\text{CNH}} = \max \{ T \mid H_{XY}(\tau) = 0, \forall XY \in S, 0 < \tau \leq T \}, \quad (4)$  $Z_{\text{NH}} = \min \{ Z_{\text{ANH}}, Z_{\text{CNH}} \}.$ 

NHZ跳频序列集*S*可定义为*S*{ $q,L,M,Z_{NH}$ }<sup>[12]</sup>, 其中q是频点个数,*L*是序列长度,*M*是序列数目,  $Z_{NH}$ 是无碰撞区长度。

NHZ跳频序列集中的任意序列间的汉明互相关,在零延迟即无碰撞区范围内,汉明互相关和

自相关为零,NHZ跳频序列的汉明互相关和自相 关示意图如图1所示。



图1 NHZ跳频序列汉明相关示意图

Fig. 1 NHZ frequency hopping sequence Hamming correlation diagram

NHZ 跳频序列集受到理论界的制约<sup>[13]</sup>,对于 理论界的研究成果很多,更多参数或者更加优化 的理论界成果在近几年被陆续发现,NHZ序列有 以下两条性质。

性质1:若构造的NHZ跳频序列集S中的相关 参数与某理论界的等号成立,则称NHZ序列集S 关于该理论界是最优的。

性质 2<sup>[14]</sup>: 若有 NHZ 跳频序列集  $S{q, L, M, Z_{NH}}$ , 将其排列成  $M \times L$ 的矩阵,则用  $M \times (Z_{NH} + 1)$ 的窗口 沿矩阵循环位移滑动,无论移动到哪个位置,窗 口中不会出现相同的频点。由此可得  $q \ge M \times (Z_{NH} + 1)$ 。

$$\boldsymbol{S} = \begin{bmatrix} s_0^0 & s_1^0 & \dots & s_{Z_{NH}}^0 & s_{Z_{NH}+1}^0 & \dots & s_{L-1}^0 \\ s_0^1 & s_1^1 & \dots & s_{Z_{NH}}^1 & s_{Z_{NH}+1}^1 & \dots & s_{L-1}^1 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ s_0^{M-1} & s_0^{M-1} & \dots & s_{Z_{NH}}^{M-1} & s_{Z_{NH}+1}^{M-1} & \dots & s_{L-1}^{M-1} \end{bmatrix} (5)$$

由此可知,若存在序列集满足性质2,则其 NHZ长度至少为Z<sub>NH</sub>。

#### 2 基于RS码的跳频序列

RS码是周期为N=q-1的q元域BCH(博斯-乔 赫里-霍昆格姆)循环码,RS码的符号取自有限域 GF(q)。在通信中通常按非系统码生成RS码, RS(L,b)的编码方法如下:

假设有 b 个信息位、定义于 GF(q)的 RS 码是 如式(6)生成矩阵的向量空间

$$\boldsymbol{G} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ a & a^2 & \dots & a^{q-1} \\ a^2 & a^4 & \dots & a^{2(q-1)} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a^{b-1} & a^{2(b-1)} & \dots & a^{(b-1)(q-1)} \end{bmatrix}$$
(6)

式中, $a \ge q$ 元域中的本原元,k = b - 1为最大重合 次数。当信息元向量为 $v = [v_0, v_1, ..., v_{b-1}]$ 时,RS 码的码字向量为 $S_v = vG_o$ 

由研究可知 RS(*N*,2)可以构造出最佳的 RS 跳 频图案, RS 码的周期越长,构造出的序列的性 能越好。*GF*(1048 576)上的 RS(1048 575,2)码 的码字向量为 $S_{v} = [v_{0}, v_{1}] \begin{bmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ 1 & a & \dots & a^{1048 574} \end{bmatrix}$ ,设  $v_{0} = 0, v_{1} = 1, 生 成 码 字 为 <math>[1, a, a^{2}, \dots, a^{1048 574}]$ , *GF*(1048 576)中本原元*a*的最小生成多项式为  $f(x) = 1 + x^{3} + x^{20}$ ,根据伽罗华域中元素的运算法 则,可以得到域中的其他元素,编码电路如图 2 所示。



受实际工程中频点数量的影响,无法直接使 用该长周期的跳频序列控制频点的跳变。因此采 用非线性转换处理,将生成的20 bit RS码右乘一 个20×5的矩阵,可将其转换为5 bit跳频序列<sup>[15]</sup>。 该转换过程可以通过寄存器分组来实现,为保证 均匀性和遍历性,每组中的寄存器等间隔抽取, 抽取方式如图3所示,这样处理之后在实际工程中 即可直接控制2<sup>5</sup>个频点跳变。



经上述方法任取一条生成的基于RS码的跳频 序列Q

 $Q = \{13, 22, 1, 14, 16, 13, 29, 1, 14, 16, 10, 22, 8, 16, 13, \dots, 21, 2, 25, 11, 6, 1, 12, 20, 5, 6, 3, 12\}$ 

设置序列间隔值不小于 $\sigma=10$ ,经过对偶频带 法<sup>[16]</sup>进行宽间隔处理后生成宽间隔序列Q'

 $Q' = \{13, 54, 1, 14, 48, 13, 29, 1, 14, 48, 10, 22, 8, 48, 13, \dots, 21, 2, 25, 11, 38, 1, 12, 52, 5, 38, 3, 44\}$ 

应用了经过宽间隔处理后的跳频序列的通信 系统,其相邻频点间隔显著增加,因而具有较强 的抗干扰能力。

通过计算汉明相关值来验证序列的性能。具体而言,取一条最终生成的跳频序列并仿真其汉明自相关性。当时延为0时,序列的汉明自相关值最大,这意味着序列的每个元素发生重合;当时延不为0时,序列的汉明自相关值约占序列周期的3%,由此可见该序列具备良好的汉明自相关性。当时延为0时,序列的汉明互相关值为0,即表明序列间没有重合的频点;当时延不为0时,序列的汉明 互相关值约占序列周期的1.5%,这体现出该序列 具备良好的汉明互相关特性。

在此基础上,所采用的生成RS码的方法较为 简单,并且方便针对信息向量v、时间参数TOD或 是密钥PK等因素进行非线性运算。通过这种方 式,跳频序列的数目可以进一步增加,跳频序列 的复杂度也能够得到提高,因此该方法广泛应用 于实际工程中。

#### 3 基于矩阵转换法的NHZ跳频序列

由定义2可知,NHZ跳频序列集可表示为 S{q,L,M,Z<sub>NH</sub>},其中q是频点个数,L是序列长度, M是序列数目,Z<sub>NH</sub>是无碰撞区长度,下面给出构 造步骤。

构造方法: 给定频隙集 $F = \{f_0, f_1, ...\}$ 为跳频可用 频隙集,从中选出频隙数为q的跳频频点,其中q需满 足 $q = M(Z_{NH}+1)$ ,从频隙集F中任选q个即 $M \times (Z_{NH}+1)$ 个跳频频点<sup>[17]</sup>;把他们随机组合成为一个M行  $(Z_{NH}+1)$ 列的矩阵,记为 $C_0$ 。给定旋转矩阵为向量 $X = [x_i], l = 0, 1, ..., Z_{NH}+1$ ,由 $C_0$ 按X旋转一次后得到 $C_0$ , 其中 $C_{1(ij)} = C_{0((i+x_j) \mod M_j)}, i = 0, 1, ..., M - 1, j = 0, 1, ..., Z_{NH};$ 现在给定一个向量序列 $X = [x_i^n], n = 1, 2, ..., N, l = 0, 1, ..., Z_{NH}+1$ 作为旋转向量,将 $C_0$ 按照旋转向量 序列X进行N次旋转之后,产生了N个 $M \times (Z_{NH}+1)$ 的矩阵 $C_1, C_2, ..., C_N;$ 最后,将矩阵  $C_0, C_1, ..., C_N$ 横向排列成为一个*M*行(*N*+1)(*Z*<sub>NH</sub>+1)列 的矩阵*S*,将*S*表示为*S*={*s*<sup>0</sup>,*s*<sup>1</sup>,...,*s*<sup>*M*-1</sup>},其中*s*<sup>*m*</sup>为*S* 的第*m*行向量,*m*  $\in$  [0,*M*-1]。经过上述方法,可产生 *M*个长度为(*N*+1)(*Z*<sub>NH</sub>+1)的NHZ跳频序列,将其记为 *S*{*q*,*L*,*M*,*Z*<sub>NH</sub>}=*S*(*M*(*Z*<sub>NH</sub>+1),(*N*+1)(*Z*<sub>NH</sub>+1),*M*,*Z*<sub>NH</sub>)。

证明:因上述方法构造的 $S = \{s^0, s^1, ..., s^{M-1}\}$ 的行 列数已知,即M行 $(N+1)(Z_{NH}+1)$ 列,所以构造的跳频 序列集S中频隙数为 $M(Z_{NH}+1)$ ,序列数为M,序列长 度为 $(N+1)(Z_{NH}+1)$ 。下面证明S的NHZ长度为 $Z_{NH0}$ 

由上述过程可知 *S* 为 *M*×(*N*+1)(*Z*<sub>NH</sub>+1)的矩 阵, 如式(7)所示:

$$\boldsymbol{S} = \begin{bmatrix} s^{0} \\ s^{1} \\ \vdots \\ s^{M-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} s^{0}_{0} & s^{0}_{1} & \cdots & s^{0}_{Z_{NI}} & s^{0}_{Z_{NI}+1} & \cdots & s^{0}_{L-1} \\ s^{1}_{0} & s^{1}_{1} & \cdots & s^{1}_{Z_{NI}} & s^{1}_{Z_{NI}+1} & \cdots & s^{1}_{L-1} \\ \vdots \\ s^{M-1}_{0} & s^{M-1}_{0} & \cdots & s^{M-1}_{Z_{NI}} & s^{M-1}_{Z_{NI}+1} & \cdots & s^{M-1}_{L-1} \end{bmatrix} (7)$$
$$M \times (Z_{NH} + 1)$$

初始的矩阵  $C_0$ 为频点的随机组合,没有重复 的元素,  $C_i(i \in [1,N])$ 中的全部元素全部由  $C_0$ 与 旋转矩阵运算得到,  $C_i$ 中所有元素的位置只改变 了其在矩阵中的行数,而列数不变,所以使用  $M \times (Z_{NH}+1)$ 的窗口在S上水平方向任意循环位移 滑动过程中,窗口中不含有相同频点。根据性质 2,可知其NHZ长度为 $Z_{NH}$ ,由于所选频隙 $q=M \times (Z_{NH}+1)$ ,根据性质 1,其参数是最优的。

下面举一个简单的例子,说明这种构造方法。

设有 14 个跳频频点 $f_0 - f_{13}$ ,采用频隙集F = {0,1,...13}依次代表这 14个跳频频点,构造 $Z_{NH}$ 为 1 的 NHZ 序列,序列数目M取为7,N取为6,构造S { $q,L,M,Z_{NH}$ } = S (14,14,7,1)的跳频序列集。

(1)将{0,1,...,13}随机排列成一个7行2列的 矩阵*C*。,下面由大到小按顺序排列

 $\boldsymbol{C}_{0} = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 4 & 6 & 8 & 10 & 12 \\ 1 & 3 & 5 & 7 & 9 & 11 & 13 \end{bmatrix}^{\mathrm{T}}$ 

(2) 设 定 旋 转 矩 阵 *X*=[*x*<sub>1</sub><sup>*n*</sup>],*n*=1,2,...,*N*,*l*=

 $0, 1, ..., Z_{NH} + 1$ ,随机设定一个旋转矩阵X

0 2 47 3

4 6 8

13 1 3

6 8 10] 5

4 6

13 1

| $X = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \end{bmatrix}$  | 5 6                               | ] <sup>T</sup>                      |                             |                              |                              |                              | (  | $r = \int e^{i\theta}$                                 | 5 8                                | 10                                 | 12   | 0   | 2                                 |   |
|--|-----------------------------------|-------------------------------------|-----------------------------|------------------------------|------------------------------|------------------------------|--|--|------------------------------------|------------------------------------|--|---|-----------------------------------|---|
|  | 2 3                               | ]                                   |                             |                              |                              |                              | C  | <sup>3</sup> [5  | 5 7                                | 9                                  | 11   | 13  | 1                                 |   |
| 按照 $C_{1(i,j)} = C_{0((i+x_i^1) \mod M, j)}, C_{2(i,j)}$   | $= C_{0}$                         | $0((i+x_{i}^{2}))$ r                | nod M, j)                   | ,,                           |                              |                              | C  | = [8   | 10                                 | ) 12                               | 2 0  | 2   | 4                                 |   |
|  |                                   | (                                   | - )                         |                              |                              |                              | U.   | 4 <sup>–</sup> [3                                      | 5                                  | 7                                  | 9  | 11  | 13                                |   |
| $\mathbf{C}_{6(i,j)} - \mathbf{C}_{0((i+x_i^6) \mod M,j)} \xrightarrow{\text{reg}} \mathbf{C}_1 - \mathbf{C}_6$  |                                   |                                     |                             |                              |                              |                              | C  | [1   | 0 1                                | 12 (                               | ) 2  | 4   | 6                                 |   |
| $C = \begin{bmatrix} 2 & 4 & 6 & 8 & 10 \end{bmatrix}$   | 12                                | $0 ]^{\mathrm{T}}$                  |                             |                              |                              |                              | C  | <sup>5</sup> 5   | 5                                  | 7 9                                | 9 11   | 13  | 1                                 |   |
| $c_1 = \begin{bmatrix} 1 & 3 & 5 & 7 & 9 \end{bmatrix}$  | 11                                | 13                                  | ;                           |                              |                              |                              |  | , _ [ 1  | 2                                  | 0 2                                | 2 4  | 6   | 8                                 |   |
| $\sim$ [4 6 8 10 12  | 0                                 | $2]^{T}$                            |                             |                              |                              |                              | C  | 6  | 7                                  | 9 1                                | 1 13   | 3 1                                       | 3                                 |   |
| $C_2 =  _2 = 7 = 7 = 0 = 11$   | 10                                |                                     | :                           |                              |                              |                              | 14 ~   |  |                                    |                                    |  |   |                                   |   |
|  | 13                                | 1]                                  | ,                           |                              |                              |                              | 将 $C_0$  | $-C_{6}^{2}$   | 组合                                 | 为矩                                 | 阵S,  | <b>S</b> 矩                                | 阵为                                | 1 |
| $\begin{bmatrix} 3 & 5 & 7 & 9 & 11 \\ & & & \begin{bmatrix} s^0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \end{bmatrix}$  | 13                                | 1 ]<br>2                            | 1                           | 4                            | 3                            | 6                            | 将 C <sub>0</sub><br>5                            | $-C_6 \frac{2}{3}$                                     | 组合<br>3                            | 为矩<br>10                           | [阵 <b>S</b> ,<br>5                           | <b>S</b> 矩<br>12                          | [阵为<br>7]                         | 1 |
| $\begin{bmatrix} 3 & 5 & 7 & 9 & 11 \\ & & \begin{bmatrix} s^0 \\ s^1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 2 \end{bmatrix}$  | 13<br>1<br>3                      | 1 ]<br>2<br>4                       | 1<br>3                      | 4<br>6                       | 3<br>5                       | 6<br>8                       | 将 <b>C</b> 。<br>5<br>7                           | $-C_{6}^{\frac{2}{2}}$ 8 10                            | 组合<br>3<br>5                       | 为矩<br>10<br>12                     | 下库 <b>S</b> ,<br>5<br>7                      | <b>S</b> 矩<br>12<br>0                     | [阵为<br>7]<br>9]                   | 1 |
| $\begin{bmatrix} 3 & 5 & 7 & 9 & 11 \\ & & \begin{bmatrix} s^0 \\ s^1 \\ s^2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 2 \\ 4 \end{bmatrix}$                              | 13<br>1<br>3<br>5                 | 1 ]<br>2<br>4<br>6                  | 1<br>3<br>5                 | 4<br>6<br>8                  | 3<br>5<br>7                  | 6<br>8<br>10                 | 将 <b>C</b> 。<br>5<br>7<br>9                      | $-C_{6}^{2}$<br>8<br>10<br>12                          | 组合<br>3<br>5<br>7                  | 为矩<br>10<br>12<br>0                | 阵 <b>S</b> ,<br>5<br>7<br>9                  | <b>S</b> 矩<br>12<br>0<br>2                | [阵头<br>7]<br>9<br>11              | 1 |
| $\mathbf{S} = \begin{bmatrix} \mathbf{S}^{0} \\ \mathbf{S}^{1} \\ \mathbf{S}^{2} \\ \mathbf{S}^{3} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 2 \\ 4 \\ 6 \end{bmatrix}$ | 13<br>1<br>3<br>5<br>7            | 1 ]<br>2<br>4<br>6<br>8             | 1<br>3<br>5<br>7            | 4<br>6<br>8<br>10            | 3<br>5<br>7<br>9             | 6<br>8<br>10<br>12           | 将 <b>C</b> 。<br>5<br>7<br>9<br>11                | $-C_{6}^{2}$<br>8<br>10<br>12<br>0                     | 组合<br>3<br>5<br>7<br>9             | 为矩<br>10<br>12<br>0<br>2           | 阵 <b>S</b> ,<br>5<br>7<br>9<br>11            | <b>S</b> 矩<br>12<br>0<br>2<br>4           | [阵为<br>7]<br>9<br>11<br>13        | 1 |
| $S = \begin{bmatrix} s^{0} \\ s^{1} \\ s^{2} \\ s^{4} \\ s^{4} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 2 \\ 4 \\ 6 \\ 8 \end{bmatrix}$                                | 13<br>1<br>3<br>5<br>7<br>9       | 1 ]<br>2<br>4<br>6<br>8<br>10       | 1<br>3<br>5<br>7<br>9       | 4<br>6<br>8<br>10<br>12      | 3<br>5<br>7<br>9<br>11       | 6<br>8<br>10<br>12<br>0      | 将 C <sub>0</sub><br>5<br>7<br>9<br>11<br>13      | $-C_{6}^{2}$<br>8<br>10<br>12<br>0<br>2                | 组合<br>3<br>5<br>7<br>9<br>11       | 为矩<br>10<br>12<br>0<br>2<br>4      | 阵 <b>S</b> ,<br>5<br>7<br>9<br>11<br>13      | <b>S</b> 矩<br>12<br>0<br>2<br>4<br>6      | 下<br>7<br>9<br>11<br>13<br>1      | 1 |
| $\mathbf{S} = \begin{bmatrix} s^{0} \\ s^{1} \\ s^{2} \\ s^{3} \\ s^{4} \\ s^{5} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 2 \\ 4 \\ 6 \\ 8 \\ 10 \end{bmatrix}$        | 13<br>1<br>3<br>5<br>7<br>9<br>11 | 1 ]<br>2<br>4<br>6<br>8<br>10<br>12 | 1<br>3<br>5<br>7<br>9<br>11 | 4<br>6<br>8<br>10<br>12<br>0 | 3<br>5<br>7<br>9<br>11<br>13 | 6<br>8<br>10<br>12<br>0<br>2 | 将 C <sub>0</sub><br>5<br>7<br>9<br>11<br>13<br>1 | $-C_{6}^{\frac{2}{2}}$<br>8<br>10<br>12<br>0<br>2<br>4 | 组合<br>3<br>5<br>7<br>9<br>11<br>13 | 为矩<br>10<br>12<br>0<br>2<br>4<br>6 | 阵 <i>S</i> ,<br>5<br>7<br>9<br>11<br>13<br>1 | <b>S</b> 矩<br>12<br>0<br>2<br>4<br>6<br>8 | 下<br>7<br>9<br>11<br>13<br>1<br>3 | 1 |

此矩阵的  $s^{\circ} - s^{\circ}$  即为构造的  $S\{q, L, M, Z_{NH}\} =$ S(14, 14, 7, 1)NHZ 跳频序列。经计算,序列集S 构建出 S{q,L,M,Z<sub>NH</sub>} = S(14, 14, 7, 1) 的 NHZ 跳频 序列集。 $H_{xx}(\tau) = (14000000000000, H_{xy}(\tau)) =$ 

#### 性能仿真与结果分析 4

在 MATLAB 环境下搭建通信系统进行对比, 分析两种跳频序列,通过对各用户施加不同的时 延τ来仿真准同步和异步通信系统, 其基本框图如 图4所示。



Fig. 4 Communication system simulation model

采用NHZ序列与传统RS码的跳频序列进行跳 频系统仿真,不同条件下通过对比误码率来对比 验证NHZ跳频序列性能。仿真参数如表1所示。

表1 仿真参数表

Table 1 Simulation parameter table

| 参数名称        | 参数取值或范围        |
|-------------|----------------|
| 码元周期/s      | $10^{-6}$      |
| 跳频频点数目      | 32             |
| 跳频频率集/MHz   | 900-932        |
| 调制方式        | BPSK           |
| 跳频速率 hops/s | 5 000          |
| 信道          | AWGN           |
| RS跳频序列      | $(2^{20}-1,2)$ |
| NHZ跳频序列     | (32, 32, 8, 3) |

固定跳频系统中用户个数为8,对NHZ序列与 基于RS生成的跳频序列进行仿真验证对比,图中 时延超出/不超出 NHZ 表示的是时延小于/大于 NHZ 与跳频周期的乘积,两种跳频序列在不同信 噪比下的系统误码率变化如图5所示。



图5 不同信噪比下NHZ序列与RS序列的系统误码率关系曲线

Fig. 5 System bit error rate relationship curve using NHZ sequence and RS sequence

由图5可知,随着信噪比的增加,四种情况下 的误码率都有所降低。其中,采用NHZ跳频序列 且时延不超过NHZ的通信系统误码率曲线下降最 快;而采用RS码的通信系统,由于用户数较多, 相互之间存在频点干扰,因此误码率曲线下降较 慢,且时延是否超出NHZ对其几乎无影响,这与 其汉明相关性的性质相符合。当时延超出NHZ时, NHZ序列的汉明相关性无法保证,其误码率相比 采用RS码的通信系统更大。因此,要保证通信系 统的准同步性,才能发挥出NHZ序列在NHZ内汉 明相关为零的性质。

固定跳频系统中的信噪比为定值7dB,改变 跳频系统中用户个数,基于NHZ序列与基于RS生 成的跳频序列进行仿真验证对比,两种跳频序列 的系统误码率随用户数变化如图6所示。





由图6可知,随着使用NHZ序列的跳频通信 系统用户的增多,其误码率曲线变化较缓,保持 在0.001附近,而采用RS序列的跳频通信系统误 码率会随着用户数目的增加有明显上升。这说明 随着用户的增多,采用NHZ序列比采用RS序列的 通信系统的用户间频率的相互干扰更少,NHZ序 列具有良好的抗多址干扰能力。

#### 5 结束语

基于RS码构造跳频序列因其具有硬件实现简 单、序列数目多以及汉明相关性好等优点,被广 泛应用于跳频通信系统当中,但随着系统中用户 数的增多,相互之间的干扰会越来越大。本文实 现了一种基于矩阵转换的无碰撞区跳频序列,该 序列具备零延时附近的频率碰撞为零的特点,序 列个数等参数均达到了理论极限,应用于准同步 跳频通信系统中,具备更强的多址通信能力。后 续可寻找更为简单的构造方法,增加其工程实 用性。

#### 参考文献

- 张秀杰,牛宪华.基于有限域理论的最优低碰撞区跳频 序列集构造[J].西华大学学报(自然科学版), 2023, 42 (2): 45-52.
   ZHANG Xiujie, NIU Xianhua. The construction of optimal low hit zone frequency hopping sequence set based on finite field theory[J]. Journal of Xihua University (Natural Science Edition), 2023, 42(2): 45-52.
- [2] 冯莉芳.基于无碰撞区跳频码的跳频通信系统仿真分 析[D].成都:西南交通大学, 2004.
- [3] YE W X, FAN P Z. Construction of frequency hopping sequences with no hit zone[J]. Journal of Electronics (China), 2007, 24(3): 305-308.
- [4] PENG D, FAN P. Lower bounds on the Hamming autoand cross correlations of frequency-hopping sequences
   [J]. IEEE Transactions Information Theory, 2004, 50(9): 2149-2154.
- [5] YE W X, FAN P Z, PENG D Y, et al. Theoretical bound on no hit zone of frequency hopping sequences[C]//Proceedings of the Fifth International Worshop on Sequence Design and its Applications in Communications (IWSDA2011), October 10-14, 2011, Guilin, China. New York: IEEE, 2011: 115-117.
- [6] YE W X, FAN P Z. Two classes of frequency hopping sequences with no hit zone[C]//Proceedings of the Seventh International Symposium on Communications Theory and Applications, Ambleside, UK. New York: IEEE, 2003: 304-306.
- [7] 李明阳, 柏鹏, 林晋福, 等. 一种最优零碰撞区跳频序列 集的构造方法[J]. 南京邮电大学学报(自然科学版),
   2013, 33(6): 59-64.

LI Mingyang, BAI Peng, LIN Jinfu, et al. A construction method of optimal no-hit zone frequency hopping sequence set[J]. Journal of Nanjing University of Posts and Telecommunications(Natural Science), 2013, 33(6): 59-64.

[8] 陈浩源,柯品惠,张胜元.基于矩阵置换的最优无碰撞
 区跳频序列集的构造[J].计算机应用,2013,33(11):
 3028-3031.

CHEN Haoyuan, KE Pinhui, ZHANG Shengyuan, et al. Construction of optimal frequency hopping sequence sets with no-hit zone based on matrix permutation[J]. Journal of Computer Applications, 2013, 33(11): 3028-3031.

- [9] 柯品惠,陈浩源.无碰撞区跳频序列集的进一步构造
  [J].北京邮电大学学报, 2014, 37(2): 38-42.
  KE Pinhui, CHEN Haoyuan. Further constructions of frequency hopping sequence sets with no-hit zone[J]. Journal of Beijing University of Posts and Telecommunications, 2014, 37(2): 38-42.
- [10] 许成谦,李伟杰,徐琪,等.基于笛卡儿积构造时频二 维部分周期低碰撞区跳频序列集[J].燕山大学学报, 2021,45(3): 262-267.

XU Chengqian, LI Weijie, XU Qi, et al. Constructing time-frequency two-dimensional partially periodic low hit zone frequency hopping sequence based on Cartesian product[J]. Journal of Yanshan University, 2021, 45(3): 262-267.

- [11] WEI Qianhui, HAN Hongyu, ZHOU Limengnan, et al. New bounds of no-hit-zone frequency-hopping sequences with frequency shift[J]. IEICE Transactions on Fundamentals of Electronics, Communications and Computer Sciences, 2023, 106: 803-806.
- [12] HAN H Y, PENG D Y, PARAMBALLI U. New sets of optimal low-hit-zone frequency-hopping sequences based on m-sequences[J]. Cryptography and Communications, 2017, 14(4): 358-361.
- [13] 许成谦,曹琦.时频二维低/无碰撞区跳频序列集构造
  [J].系统工程与电子技术,2018,40(4):898-903.
  XU Chengqian, CAO Qi. Construction of frequency hopping sequence set with time-frequency two-dimensional low orno hit zone[J]. Systems Engineering and Electronics, 2018, 40(4): 898-903.
- [14] 张笑宇, 冯永新, 钱博. 一种基于 RS 编码的 NHZ 跳频

序列构造方法[J]. 弹箭与制导学报, 2020, 40(3): 98-102.

ZHANG Xiao, FENG Yongxin, QIAN Bo. The no-hitzone design method of frequency hopping sequence based on RS encoding[J]. Journal of Projectiles, Rockets, Missiles and Guidance, 2020, 40(3): 98-102.

- [15] 罗翔,周三文,焦东立,等.一种基于RS码的宽间隔跳频序列生成方法[J]. 遥测遥控, 2015, 36(1): 24-29.
  LUO Xiang, ZHOU Sanwen, JIAO Dongli, et al. A method of the generation of wide interval FH sequences based on RS code[J]. Journal of Telemetry, Tracking and Command, 2015, 36(1): 24-29.
- [16] ZHAO Yadong, ZHANG Yu, SONG Jian, et al. Design of wide interval frequency hopping pattern for frequency hopping mobile ad-hoc networks[J]. Journal of Physics: Conference Series, 2020, 1584(1): 012037.
- [17] 彭代渊, 韩鸿宇. 无碰撞区跳频/时序列理论界与设计 [J]. 成都信息工程学院学报, 2015, 30(1): 1-6. PENG Daiyuan, HAN Hongyu. Frequency/time hopping sequences with no hit zone: bounds and designs[J]. Journal of Chengdu University of Information Technology, 2015, 30(1): 1-6.

[作者简介]

| 王乐童 | 2000年生,硕士研究生。  |
|-----|----------------|
| 付林罡 | 1982年生,硕士,研究员。 |
| 闫朝星 | 1985年生,博士,研究员。 |
| 崔学荣 | 1979年生,博士,教授。  |

(本文编辑: 傅 杰)