

# Auto-seqüências da Transformada Numérica de Fourier

H. M. Cavalcanti, R. M. Campello de Souza

**Resumo**— Sinais cujas formas não variam quando submetidos à Transformada Numérica de Fourier (TNF) e que geram uma classe de autofunções do operador unitário TNF são apresentados. A utilização de tais seqüências invariantes como assinaturas de usuários em um sistema de comunicação multiusuário através do Canal Somador Real (t-RAC) é sugerida.

**Palavras-Chave**— Transformadas numéricas, comunicação multiusuário, canal somador real, transformada de Fourier de corpo finito.

**Abstract**— shape-invariant signals under the Number Theoretic Fourier Transform (NTFT) are investigated, leading to a class of eigenfunctions for the unitary NTFT operator. Such invariant sequences (eigensequences) are suggested as user signatures over the real adder channel (t-RAC) for a multiuser communication system.

**Keywords**— Number theoretic transforms, multiuser communication, real adder channel, finite field Fourier transform.

## I. INTRODUÇÃO

Este trabalho investiga as auto-seqüências do operador Transformada Numérica de Fourier (TNF). Uma seqüência cuja forma não é alterada pelo operador TNF é uma seqüência invariante à TNF (SITNF). Tais seqüências são importantes em aplicações envolvendo análise de espectro, já que a complexidade computacional de suas TNFs é linear. Por ser uma transformada de corpo finito, a TNF oferece ainda uma vantagem a mais em relação à Transformada Discreta de Fourier (DFT), que é o fato de só se trabalhar com números inteiros, evitando assim problemas com arredondamento e truncamento, comuns em aplicações que trabalham no domínio dos números reais [1].

## II. AUTO-SEQÜÊNCIAS DA TRANSFORMADA NUMÉRICA DE FOURIER

A seguir, a forma unitária do operador TNF é definida [2].

**Definição 1.** A transformada numérica de Fourier unitária de  $x[n]$ , uma seqüência de comprimento  $N$  de componentes em  $GF(p)$ , é a seqüência  $X[k]$ ,  $k = 0, 1, \dots, N-1$ , de elementos em  $GF(p)$  dados por

$$X[k] \triangleq (\sqrt{N})^{-1} (\text{mod } p) \sum_{n=0}^{N-1} x[n] \alpha^{kn}, \quad (1)$$

onde  $N^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 (\text{mod } p)$  e  $\alpha \in GF(p)$  tem ordem  $N$ .

H. M. Cavalcanti, R. M. Campello de Souza, Departamento de Eletrônica e Sistemas, Grupo de Processamento de Sinais, Centro de Tecnologia e Geociências, Universidade Federal de Pernambuco, Recife, PE, E-mails: herciliomc@gmail.com, ricardo@ufpe.br.

A transformada inversa de  $X[k]$  é

$$x[n] = (\sqrt{N})^{-1} (\text{mod } p) \sum_{k=0}^{N-1} X[k] \alpha^{-kn}. \quad (2)$$

O par transformado da TNF é denotado por

$$x[n] \leftrightarrow X[k]. \quad (3)$$

Algumas propriedades úteis são listadas abaixo.

P1.  $X[n] \leftrightarrow x[-k]$ .

P2.  $E(x[n]) \leftrightarrow E(X[k])$ .

P3.  $O(x[n]) \leftrightarrow O(X[k])$ ,

onde  $E(x[n])$  e  $O(x[n])$  denotam, respectivamente, as partes par e ímpar de  $x[n]$ .

O presente trabalho investiga seqüências  $x[n]$  cuja TNF  $X[k]$  tem a forma

$$X[k] = \lambda x[k], \quad (4)$$

$\lambda \in GF(p)$  ou, em forma de operador,  $\Gamma(x[n]) = \lambda x[n]$ , onde  $\Gamma$  denota o operador TNF unitário. Tais seqüências são então auto-seqüências da TNF com autovalor associado  $\lambda$  e são denotadas por  $\lambda N$ -SITNF. Os valores de  $\lambda$  satisfazendo (4) são dados pelo Teorema 1.

**Teorema 1:** Os autovalores do operador TNF unitário são as raízes de ordem quatro da unidade  $(\pm 1, \pm j)$ , onde

$$j^2 \equiv -1 (\text{mod } p). \quad (5)$$

**Demonstração:** Aplicando quatro vezes o operador TNF a  $x[n]$  e considerando a propriedade P1, obtém-se

$$\Gamma^{(4)}(x[n]) = \lambda^4 x[k] = x[k], \quad (6)$$

portanto  $\lambda^4 = 1$  e o resultado segue. ■

É possível provar que [3], se  $p = 4k + 3$  então  $j \in GF(p^2)$ ,  $k$  inteiro, e se  $p = 4k + 1$ , então

$$j = \left(\frac{p-1}{2}\right)! (\text{mod } p). \quad (7)$$

O teorema a seguir ilustra um pouco da natureza de uma  $\lambda N$ -SITNF.

**Teorema 2:** Se  $x[n]$  é uma  $\lambda N$ -SITNF, então  $x[n]$  é ímpar se  $\lambda = \pm j$  ou par se  $\lambda = \pm 1$ .

**Demonstração:** Se  $x[n] \leftrightarrow X[k]$  é uma  $\lambda N$ -SITNF, então utilizando-se a propriedade P1, o par transformado resultante é  $\lambda x[n] \leftrightarrow x[-k]$ . Logo  $\lambda^2 x[k] = x[-k]$ , de modo que se  $\lambda = \pm 1$  então  $x[n] = x[-n]$  e, se  $\lambda = \pm j$ ,  $x[n] = -x[-n]$  e a prova está completa. ■

Seqüências ímpares e pares podem ser usadas para gerar  $\lambda N$ -SITNFs de acordo com os teoremas 3 e 4 a seguir.

**Teorema 3:** Se  $x[n]$  é uma seqüência de comprimento  $N$ , então a seqüência  $y[n]=E(x[n])\pm E(X[n])$  é uma  $\lambda N$ -SITNF com autovalor associado  $\lambda=\pm 1$ .

**Demonstração:** Das propriedades P1 e P2 pode-se obter o par  $E(x[n])\pm E(X[n])\leftrightarrow E(X[k])\pm E(x[-k])$ , logo  $E(x[n])\pm E(X[n])\leftrightarrow \pm(E(x[k])\pm E(X[k]))$  e o resultado segue. ■

**Corolário:** Toda seqüência  $x[n]$  par de comprimento  $N$  gera uma  $\lambda N$ -SITNF  $y[n]=x[n]\pm X[n]$ . ■

**Teorema 4:** Se  $x[n]$  é uma seqüência de comprimento  $N$ , então a seqüência  $y[n]=O(x[n])\mp jO(X[n])$  é uma  $\lambda N$ -SITNF com autovalor associado  $\lambda=\pm j$ .

**Demonstração:** Das propriedades P1 e P3, obtém-se o par  $O(x[n])\mp jO(X[n])\leftrightarrow O(X[k])\mp jO(x[-k])$  ou seja  $O(x[n])\mp jO(X[n])\leftrightarrow \pm j(O(x[k])\mp jO(X[k]))$  e a prova está completa. ■

**Corolário:** Toda seqüência  $x[n]$  ímpar de comprimento  $N$  gera uma  $\lambda N$ -SITNF  $y[n]=x[n]\mp jX[n]$ . ■

### III. SEQÜÊNCIAS EMPREGADAS SOBRE O CANAL SOMADOR REAL

Os teoremas 3 e 4 ilustram um método simples de se obter  $\lambda N$ -SITNFs. Há ainda um outro algoritmo que emprega trigonometria de corpos finitos para gerar famílias de  $\lambda N$ -SITNFs para um dado primo da forma  $4k+3$  [1], [4]. No que se segue, SITNFs são usadas na concepção de um sistema de múltiplo acesso para o canal somador real.

#### A. Emprego de auto-seqüências da TNF sobre o canal somador real

Um modelo de canal de comunicação bem conhecido é o Canal Somador Real de  $t$  usuários (t-RAC). No presente trabalho, uma utilização das auto-seqüências da TNF como assinaturas de usuários sobre o 4-RAC é sugerida. No que se segue,  $x_i[n]$  é a seqüência do usuário  $i$ . Essa seqüência deve ser uma  $\lambda_i N$ -SITNF, onde  $\lambda_1=1$ ,  $\lambda_2=-1$ ,  $\lambda_3=j$  e  $\lambda_4=-j$ .

#### A1. 4-RAC

Seja a seqüência  $y[n]$ , enviada pelo canal, dada por

$$y[n] = x_1[n] + x_2[n] + x_3[n] + x_4[n]. \quad (8)$$

Se aplicarmos três vezes a TNF à ambos os membros da equação (8) podemos obter o seguinte sistema de equações,  $x_1[n]+x_2[n]+x_3[n]+x_4[n]=y[n]$ ,  $x_1[n]-x_2[n]+jx_3[n]-jx_4[n]=\Gamma(y[n])$ ,  $x_1[n]+x_2[n]-x_3[n]-x_4[n]=\Gamma^{(2)}(y[n])$ ,  $x_1[n]-x_2[n]-jx_3[n]+jx_4[n]=\Gamma^{(3)}(y[n])$ , cuja solução leva às expressões de recuperação das seqüências dos usuários,

$$\begin{aligned} x_1[n] &= \frac{1}{2}(E(y[n])+E(Y[n])), \\ x_2[n] &= \frac{1}{2}(E(y[n])-E(Y[n])), \\ x_3[n] &= \frac{1}{2}(O(y[n])-jO(Y[n])), \\ x_4[n] &= \frac{1}{2}(O(y[n])+jO(Y[n])). \end{aligned}$$

#### B. Exemplos de Auto-seqüências da Transformada Numérica de Fourier

A tabela I apresenta exemplos de auto-seqüências da TNF para diversos valores de  $p$  e de  $\lambda$ .

TABELA I  
AUTO-SEQÜÊNCIAS DA TRANSFORMADA NUMÉRICA DE FOURIER.

N	$\lambda$	p	seqüência
4	1	29	3, 1, 1, 1
4	-1	17	15, 2, 2, 2
4	j=12	29	0, 28, 0, 1
7	j=12	29	0, 3, 9, 12, 17, 20, 26
7	-j=17	29	0, 9, 4, 2, 27, 25, 20
8	1	17	14, 11, 15, 16, 6, 16, 15, 11
8	-1	17	9, 16, 7, 16, 4, 16, 7, 16
12	1	13	5, 5, 4, 9, 1, 1, 6, 1, 1, 9, 4, 5
12	-1	13	7, 8, 8, 8, 8, 8, 8, 8, 8, 8, 8, 8
12	j=5	13	0, 6, 2, 11, 2, 10, 0, 3, 11, 2, 11, 7
12	-j=8	13	0, 0, 4, 5, 11, 11, 0, 2, 2, 8, 9, 0

É importante observar que na tabela acima foram considerados apenas primos da forma  $4k+1$ , pois as TNFs obtidas a partir destes primos possuem autovalores reais e inteiros, o que não é possível para a DFT [1]. Esta é uma motivação adicional para a implementação de sistemas multiusuário como o 4-RAC sugerido no presente trabalho.

### IV. CONCLUSÕES

Este trabalho investiga seqüências que são invariantes ao operador TNF unitário. Tais seqüências são de relevante interesse, pois o cálculo de suas TNFs é feito com uma complexidade computacional linear. Procedimentos sistemáticos para a obtenção de tais seqüências foram propostos. Um sistema de múltiplo acesso para o canal somador real com quatro usuários, utilizando as auto-seqüências da TNF como assinaturas, foi proposto. Expressões para a recuperação da informação dos usuários foram obtidas. O desempenho do esquema sugerido está sob investigação.

### AGRADECIMENTOS

Os autores agradecem ao Prof. Dr. Hélio M. de Oliveira por suas valiosas sugestões ao presente trabalho.

### REFERÊNCIAS

- [1] R. M. Campello de Souza, H. M. de Oliveira, "Eigensequences for Multiuser Communication over the Real Adder Channel", VI International Telecommunications Symposium (ITS'2006), Fortaleza, Sep. 2006.
- [2] J. M. Pollard, "The Fast Fourier Transform in a Finite Field", Math. Comput., vol. 25, No. 114, pp. 365-374, Apr. 1971.
- [3] D. M. Burton, "Elementary Number Theory", McGraw-Hill, 4ª ed., 1998.
- [4] R.M. Campello De Souza, H.M. de Oliveira, A.N. Kauffman, A.J.A Paschoal, "Trigonometry in Finite Fields and a New Hartley Transform", Proceedings of the 1998 IEEE International Symposium on Information Theory, p. 293, Aug. 1998.