Глава 7

Теоретико-числови преобразования

7.1 Дискретно преобразование на Фурие.

Дефиниция 7.1.1 Нека $X = \{x_n\}$ и $Y = \{y_n\}$ са две редици от комплексни числа. Взаимна корелация на редиците X и Y наричаме редицата $\mathcal{R}_{XY} = \{\rho_t\}_{t=0}^{\infty}$, където

$$\rho_t = \mathcal{R}_{XY}(t) \stackrel{\text{def}}{=} \sum_{n = -\infty}^{\infty} x_n \bar{y}_{n+t}, \tag{7.1}$$

където с \bar{z} означаваме комплексно спрегнатото на $z \in \mathbb{C}$. Взаимната корелация на X със себе си се нарича **автокорелация** на X и бележим

$$\mathcal{R}_X(t) \stackrel{\text{def}}{=} \mathcal{R}_{XX}(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x_n \bar{x}_{n+t}$$
 (7.2)

Очевидно, че ако X е периодична с период N (т.е. $x_j = x_{j+N}$ за всяко j), то и автокорелационната редица \mathcal{R}_X е периодична с период N.

Нека ξ е N-ти примитивен корен на единицата, т.е.

$$\xi = e^{-\frac{2\pi i}{N}} = \cos(\frac{2\pi}{N}) + i\sin(\frac{2\pi}{N}),$$

където $i = \sqrt{-1}$ е имагинерната единица.

Дефиниция 7.1.2 Дискретно преобразование на Фурие (DFT) на редицата $X = \{x_n\}$ с период N наричаме преобразуването ѝ в редицата $\mathcal{F}(X) = \{X_k\}_{k=0}^{N-1}$, където

$$X_k \stackrel{\text{def}}{=} \sum_{n=0}^{N-1} x_n \xi^{nk}. \tag{7.3}$$

Очевидно редицата $\{X_n\}$ е също с период N и се нарича *спектрална редица* или просто (фуриеров) спектър на $\{x_n\}$.

Лема 7.1.3 Обратното преобразование на Фурие се задава с формулата

$$x_k = \frac{1}{N} \sum_{j=0}^{N-1} X_j \xi^{-jk}, \tag{7.4}$$

а връзката между DFT и автокорелацията с

$$|X_k|^2 = \sum_{t=0}^{N-1} \mathcal{R}_X(t)\xi^{-kt}.$$
 (7.5)

Доказателство. Замествайки X_j определено от (7.3) в дясната страна на (??) получаваме

$$\frac{1}{N} \sum_{j=0}^{N-1} X_j \xi^{-jk} = \frac{1}{N} \sum_{j=0}^{N-1} (\sum_{n=0}^{N-1} x_n \xi^{nj}) \xi^{-jk} = \frac{1}{N} \sum_{j=0}^{N-1} \sum_{n=0}^{N-1} x_n \xi^{(n-k)j}
= \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} (x_n \sum_{j=0}^{N-1} (\xi^{n-k})^j) = \frac{1}{N} x_k N = x_k,$$

тъй като

$$\sum_{i=0}^{N-1} (\xi^{n-k})^j = \begin{cases} 0, \text{ sa } n-k \neq 0, \\ N, \text{ sa } n-k = 0. \end{cases}$$

За редицата от квадратите от модулите $\{|X_k|^2\}$ е изпълнено:

$$|X_k|^2 = X_k \bar{X}_k = \left(\sum_{n=0}^{N-1} x_n \xi^{nk}\right) \left(\sum_{n=0}^{N-1} \bar{x}_n \bar{\xi}^{nk}\right) = \sum_{t=0}^{N-1} \left(\sum_{n=0}^{N-1} x_n \bar{x}_{n+t} \xi^{nk} \bar{\xi}^{(n+t)k}\right)$$
$$= \sum_{t=0}^{N-1} \xi^{-kt} \left(\sum_{n=0}^{N-1} x_n \bar{x}_{n+t}\right) = \sum_{t=0}^{N-1} \mathcal{R}_X(t) \xi^{-kt},$$

тъй като $\bar{\xi} = \xi^{-1}$.

Дефиниция 7.1.4 $He \kappa a \ X = \{x_n\} \ u \ Y = \{y_n\} \ ca \ dee \ peduyu.$ Под конволюция на двете редици разбираме редицата

$$C = X * Y \stackrel{\text{def}}{=} \{x_n y_n\}.$$

Дефиниция 7.1.5 Нека $X = \{x_n\}$ и $Y = \{y_n\}$ са две редици с период N. Под **произведение** на двете редици разбираме редицата $C = X \circ Y = \{c_n\}$ с общ член

$$c_n \stackrel{\text{def}}{=} \sum_{j=0}^{N-1} x_j y_{[n-j]},$$
 (7.6)

където [a] означава остатъка на a по модул N.

С всяка редица $X=\{x_n\}$ с дължина N по естествен начин можем да свържем полином $X(z)=x_0+x_1z+\cdots+x_{N-1}z^{N-1}$, с което получаваме взаимно-еднозначно съответствие между редиците с дължина N и полиномите от степен ненадминаваща N-1.

Упражнение 7.1.1 Покажете, че ако $C = X \circ Y = \{c_n\}$, то

$$C(z) \equiv X(z)Y(z) \pmod{z^N - 1}.$$

Теорема 7.1.6 Ако $X = \{x_n\}$ и $Y = \{y_n\}$ са две редици с период N, то

$$\mathcal{F}(X) * \mathcal{F}(Y) = \mathcal{F}(X \circ Y) \tag{7.7}$$

u

$$\mathcal{F}(X) \circ \mathcal{F}(Y) = \frac{1}{N} \mathcal{F}(X * Y). \tag{7.8}$$

Доказателство.

$$X_{n}Y_{n} = \left(\sum_{k=0}^{N-1} x_{k} \xi^{nk}\right) \left(\sum_{l=0}^{N-1} y_{l} \xi^{nl}\right) = \sum_{k=0}^{N-1} \sum_{l=0}^{N-1} x_{k} y_{l} \xi^{(k+l)n}$$

$$= \sum_{s=0}^{N-1} \left(\sum_{j=0}^{N-1} x_{j} y_{[s-j]}\right) \xi^{sn} = \sum_{s=0}^{N-1} c_{s} \xi^{sn} = \mathcal{F}(\{x_{n}\} \circ \{y_{n}\})$$

Тъй като $jk+l[n-k]\equiv ln+(j-l)k\ (\mathrm{mod}\ N),$ то за n-тият член на редицата $\mathcal{F}(X)\circ\mathcal{F}(Y)$ е изпълнено

$$\sum_{k=0}^{N-1} X_k Y_{[n-k]} = \sum_{k=0}^{N-1} \left(\sum_{j=0}^{N-1} x_j \xi^{jk} \right) \left(\sum_{l=0}^{N-1} y_l \xi^{l[n-k]} \right) = \sum_{k=0}^{N-1} \left(\sum_{j=0}^{N-1} \sum_{l=0}^{N-1} x_j y_l \xi^{(j-l)k+ln} \right)$$

$$= \sum_{j=0}^{N-1} \sum_{l=0}^{N-1} \left(x_j y_l \xi^{ln} \sum_{k=0}^{N-1} \xi^{(j-l)k} \right) = \sum_{l=0}^{N-1} x_l y_l \xi^{ln} N = ND_n,$$

където D_n е n-тия член на $\mathcal{F}(\{x_n\} * \{y_n\}).$

Упражнение 7.1.2 Покажете, че

$$\mathcal{F}^{-1}(X) \circ \mathcal{F}^{-1}(Y) = \mathcal{F}^{-1}(X * Y) \quad u \quad \mathcal{F}^{-1}(X) * \mathcal{F}^{-1}(Y) = N\mathcal{F}^{-1}(X \circ Y). \tag{7.9}$$

Нека p е просто число и g е примитивен корен по модул p. Да разгледаме редицата $A = \{a_n\}$, където

$$a_n = e^{\frac{2\pi i}{p}g^n}, \quad n = 0, 1, 2, \dots$$
 (7.10)

Очевидно, редицата е периодична с период N = p - 1. В сила е:

Твърдение 7.1.7 За редицата $A\{a_n\}$ е в сила

$$\mathcal{R}_A(t) = \left\{ \begin{array}{cc} -1, & t \not\equiv 0 \ (mod \ p-1), \\ p-1, & t \equiv 0 \ (mod \ p-1). \end{array} \right.$$

u

$$|A_k|^2 = \begin{cases} 1, & k \equiv 0 \ (mod \ p-1), \\ p, & k \not\equiv 0 \ (mod \ p-1). \end{cases}$$

Доказателство.

$$\mathcal{R}_A(t) = \sum_{n=0}^{p-2} a_n \bar{a}_{n+t} = \sum_{n=0}^{p-2} e^{\frac{2\pi i g^n}{p} - \frac{2\pi i g^{n+t}}{p}} = \sum_{n=0}^{p-2} e^{\frac{2\pi i g^n (1-g^t)}{p}}.$$

Но тъй като $1 - g^t \not\equiv 0 \pmod{p}$ при $t \not\equiv 0 \pmod{p-1}$, то $k = g^n (1 - g^t)$ описва пълна система от ненулеви остатъци по модул p. Следователно

$$\mathcal{R}_A(t) = \sum_{k=1}^{p-1} e^{\frac{2\pi i k}{p}} = \sum_{k=1}^{p-1} \xi^k = -1.$$

При $t \equiv 0 \pmod{p-1}$, $1-g^t \equiv 0 \pmod{p}$, което влече

$$\mathcal{R}_A(0) = \mathcal{R}_A(p-1) = \mathcal{R}_A(2p-2) = \dots = p-1.$$

Да разгледаме преобразование на Фурие $\mathcal{F}(A) = \{A_k\}$ на A. Съгласно дефиницията

$$A_k = \sum_{n=0}^{p-2} a_n \xi^{nk}.$$

Равенство (??) и пресметнатата по-горе корелация ни дават

$$|A_0|^2 = \sum_{t=0}^{p-2} \mathcal{R}_X(t) = (p-1) + (p-2)(-1) = 1.$$

$$|A_k|^2 = (p-1) + \sum_{t=1}^{p-2} (-1)\xi^{-kt} = p-1 - (-1) = p.$$

Твърдение 7.1.8 Редицата $B = \{b_n\}$, дефинирана c

$$b_n \stackrel{\text{def}}{=} \left\{ \begin{array}{l} \left(\frac{n}{p}\right), & n \not\equiv 0 \, (mod \, p), \\ 0, & n \equiv 0 \, (mod \, p). \end{array} \right.$$
 (7.11)

е периодична с период р и

(1)
$$B_0 = 0$$
, $B_k = b_k B_1$;

109

(2)
$$|B_k|^2 = |B_1|^2 = const$$
, за всяко $k = 1, 2, \dots, p-1$.

Доказателство.

Периодичността е очевидна. За фуриеровия и спектър получаваме

$$B_0 = \sum_{j=0}^{p-1} b_j = 0,$$

тъй като $b_j = 1$ за (p-1)/2 стойности на j и за още толкова е $b_j = -1$. От мултипликативността на символа на Льожандр следва, че

$$b_n = b_n b_k^2 = b_{nk} b_k,$$

откъдето получаваме

$$B_k = \sum_{n=0}^{p-1} b_n \xi^{kn} = \sum_{n=0}^{p-1} b_k b_{nk} \xi^{kn} = b_k \sum_{l=0}^{p-1} b_l \xi^l = b_k B_1.$$

Следователно

$$|B_k|^2 = b_k^2 |B_1|^2 = |B_1|^2 = const,$$
 за всяко $k = 1, 2, \dots, p-1.$

7.2 Допълнителни задачи към Глава 7.

Задача 7.1 Нека $r_n^{(k)}=e^{\frac{2\pi ikn^2}{p}},$ където p е просто число, $k=1,2,\ldots,p-1$. Докажете, че всяка от редиците $\{r_n^{(k)}\}_{n=0}^\infty$ е периодична с период p и са в сила

$$\mathcal{R}(t) = \left\{ \begin{array}{ll} 0, & t \not\equiv 0 \, (mod \, p), \\ p, & t \equiv 0 \, (mod \, p). \end{array} \right.$$

$$|R_n^{(k)}|^2 = p,$$
 $n = 0, 1, \dots, p - 1,$

където $\{R_n^{(k)}\} = \mathcal{F}(\{r_n^{(k)}\}).$

Задача 7.2 При условието на предишната задача, покажете, че при $k \neq l$

$$\mathcal{R}_{kl}(t) = \sum_{n=0}^{p-1} r_n^{(k)} \bar{r}_{n+t}^{(l)} = 0$$

за всяко t .

Библиография

- [1] К. Айерлэнд, М. Роузен, Классическое введение в современную теорию чисел, "Мир", Москва, 1987.
- [2] Г. Дэвенпорт, Высшая арифметика, "Наука", Москва, 1965.
- [3] Ст. Додунеков, К. Чакърян, Задачи по теория на числата, Регалия 6, 1999.
- [4] Т. Нагел, Увод в теория на числата, Наука и изкуство, София, 1971.
- [5] Th. Cormen et al., Introduction to Algorithms, MIT Press, 2nd edition, 2001
- [6] E. Grosswald, Topics from the Theory of Numbers, Birkhüser, Boston, 1984.
- [7] A. Menezes, P. van Oorshot, S. Vanstone, *Handbook of applied cryptography*, CRC Pres, Boca Raton, 1997.
- [8] U. Maurer, Fast generation of prime numbers and secure public-key cryptographic parameters, J. of Cryptology, 8 (1995), 123-155.
- [9] Henk van Tilborg, An introduction to cryptology, Kluwer Academic Publishers, 1988.
- [10] ISO 11166-1, "Banking Key management by means of asymmetric algorithms Part 1: Principles, procedures and formats", 1994
- [11] ISO 11166-2, "Banking Key management by means of asymmetric algorithms Part 2: Approved algorithms using the RSA cryptosystem", 1995
- [12] PKCS 1. "The public key criptography standarts Part 1: RSA encryption standard", version 1.5, 1993, and version 2.0, 1998, RSA Laboratories, 100 Marine Parkway, Suite 500, Redwood City, California 94065-1031, http://www.rsa.com