

## تبدیل فوریه روی میدان های متناهی

### چکیده:

تبدیل فوریه عملیاتی است که طی آن می توانیم یک سیگنال را از حوزه زمان به حوزه فرکانس (و یا بالعکس) منتقل کنیم. این تبدیل در علوم مهندسی اهمیت زیادی داشته و در انتقال داده و پردازش سیگنال ها کاربرد فراوانی دارد. تبدیل فوریه به طور عادی روی اعداد مختلط تعریف می شود ولی می توان آن را روی میدان های دیگری نیز تعریف کرد. در این گزارش به تعریف تبدیل فوریه روی میدان های متناهی (به طور خاص، میدان های عدد اول یا Prime Field ها) می پردازیم و نشان می دهیم که تبدیل فوریه می تواند در تسریع عملیاتی مانند ضرب اعداد بسیار بزرگ، یا پیدا کردن چندجمله ای های لاگرانژ، کاربرد داشته باشد.

### مقدمه:

میدان متناهی  $\mathbb{F}_p$  را تعریف می کنیم ( $p$  یک عدد اول است):

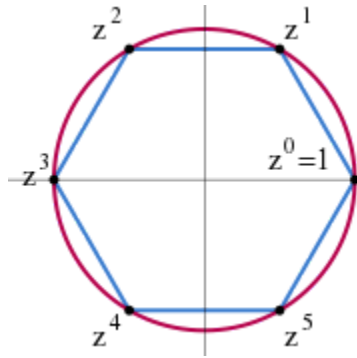
$$F_p = \{0, 1, \dots, p-1\}$$

$a, b \in F_p$	$a + (b + c) = (a + b) + c$
$(a + b) \bmod p$	$a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$
$(a * b) \bmod p$	$a + b = b + a$
$a + (p - a) \bmod p = 0$	$a \cdot b = b \cdot a$
$a * (1/a) \bmod p = 1$	

عملیات جمع و ضرب روی این میدان به شکل بالا تعریف می شود. خاصیت شرکت پذیری و جابجایی روی این میدان برقرار است. همچنین عضو همانی ضرب و جمع وجود دارد. می توانیم بگوییم که یک نگاشت بین اعداد صحیح  $\mathbb{Z}$  و اعضای این میدان وجود دارد، به طوری که اگر بجای اعداد صحیح موجود در یک رابطه جبری شامل ضرب و جمع، نسخه نگاشت شده این اعداد را قرار دهیم، رابطه برقرار می ماند. برای این تبدیل کافی است که به جای عدد  $n$ ، باقی مانده تقسیم  $n$  بر  $p$  را قرار دهیم.

حال می خواهیم یک نگاشت بین اعداد مختلط به اعداد داخل میدان  $\mathbb{F}_p$  پیدا کنیم. ساده ترین اعداد مختلط، اعدادی هستند که روی دایره واحد قرار دارند. اعداد داخل دایره واحد در میدان اعداد مختلط، به شکل  $e^{j\omega}$  تعریف می شوند که  $\omega$  یک عدد حقیقی است.

مثال: می‌خواهیم عدد مختلط  $z$  را به گونه ای بیابیم که  $z^6 = 1$  شود. برای این معادله در میدان اعداد مختلط، ۶ جواب وجود دارد که می‌توان آنها را روی دایره واحد به شکل زیر نشان داد:



می‌توانیم این ریشه ها را به شکل زیر نیز نمایش دهیم:

$$e^{j2\pi k/6}$$

$$k \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$$

در این صورت، مقدار  $e^{j2\pi/6}$  اصطلاحاً، **ریشه واحد** یا Root of unity نامیده می‌شود که در محاسبه تبدیل فوری کاربرد دارد. با ضرب ریشه واحد در خودش، متوجه یک تناوب می‌شویم. بعد از هر ۶ ضرب، به مقدار حقیقی 1 می‌رسیم و دوباره این تناوب تا بی‌نهایت تکرار می‌شود.

**سوال:** آیا رفتار تناوبی در میدان  $\mathbb{F}_p$  نیز وجود دارد؟ به عبارتی، آیا برای مثال، می‌توان در یک عدد عضو میدان پیدا کرد به طوری که  $r^6 = 1$  باشد؟ چنین اعدادی وجود دارند که به آنها نیز ریشه واحد می‌گویند.

برای مثال اگر  $p = 13$ ، ریشه واحد می‌تواند 4 باشد. ( $4^6 \bmod 13 = 1$ ) پس می‌توان گفت عدد 4 در میدان  $\mathbb{F}_p$ ، معادل عدد مختلط  $e^{j2\pi/6}$  در میدان مختلط است. بدیهی است که می‌توانیم بگوییم، معادل عدد مختلط  $7e^{j2\pi 2/6}$  را می‌توانیم معادل  $8 = 4^2 * 7$  بدانیم.

حال فرض کنید که یک چندجمله‌ای روی میدان  $\mathbb{F}_{13}$  تعریف می‌کنیم. (این میدان یک ریشه واحد با مرتبه ۴ دارد که مقدار آن ۵ است. یعنی  $5^4 = 1$ ) با این شرط که دامنه این تابع، ریشه‌های  $r^4 = 1$  باشد. به عبارتی:  $x \in \{1, 5, 12, 8\}$

$$P(x) = a_0 x^0 + a_1 x^1 + a_2 x^2 + a_3 x^3$$

به یک رفتار جالب می‌رسیم. می‌توانیم بگوییم که چند جمله‌ای بالا، معادل سیگنالی است که مولفه‌های فرکانسی مختلفی دارد. به عبارتی می‌توانیم این نگاشت را متصور شویم:

$$P(f) = a_0 + a_1 * e^{j2\pi f/4} + a_2 * e^{j2\pi f2/4} + a_3 * e^{j2\pi f3/4}$$

می‌دانیم که تبدیل فوری روی اعداد مختلف به فرم زیر تعریف می‌شود:

$$G(f) = \int_{-\infty}^{\infty} g(t) \cdot e^{-2\pi jft}$$

با توجه به نگاشتی که از اعداد مختلط به اعداد عضو یک میدان متناهی به دست آوردیم، می‌توانیم تبدیل فوریه را داخل یک میدان متناهی نیز متصور شویم. کافی است که در فرمول‌ها و الگوریتم‌های تبدیل فوریه (مانند FFT) به جای مقادیر مختلط، نسخه‌ی نگاشت شده آن‌ها را قرار دهیم. یک نسخه از تبدیل FFT که به جای اعداد مختلط روی اعداد  $\mathbb{F}_p$  کار می‌کند داخل گزارش پیوست شده است:

```

26 def fft(elems, inverse = False):
27     log2_n = math.log2(len(elems))
28     if not log2_n.is_integer():
29         raise "Only 2^n number of elements accepted!"
30     log2_n = math.ceil(log2_n)
31
32     omega = # n-th root of unity
33
34     n = len(elems)
35
36     for k in range(0, n):
37         rk = bitreverse(k, log2_n);
38         if k < rk:
39             elems[k], elems[rk] = elems[rk], elems[k]
40
41     m = 1
42     for _ in range(0, log2_n):
43         w_m = omega.pow(n // (2 * m))
44         k = 0
45         while k < n:
46             w = FieldP(1)
47             for j in range(m):
48                 t = elems[k + j + m]
49                 t *= w;
50                 tmp = elems[k + j];
51                 tmp -= t;
52                 elems[k + j + m] = tmp
53                 elems[k + j] += t
54                 w *= w_m
55             k += 2 * m
56         m *= 2

```

### تفسیر معنی خروجی‌ها:

همانطور که پیش‌تر گفته شد، تبدیل فوریه روی اعداد مختلط، سیگنال را از حوزه زمان به حوزه فرکانس منتقل می‌کند. تبدیل فوریه روی اعداد عضو  $\mathbb{F}_p$ ، همانطور که نشان داده شد، میزان حضور درجات مختلف  $x$  را از روی خروجی‌های یک چندجمله‌ای فرضی استخراج می‌کند. به عبارتی، اگر

مقادیر خروجی یک چندجمله‌ای (که روی  $\mathbb{F}_p$  تعریف شده است) به ازای ورودی‌های برابر با ریشه‌های دایره واحد را داشته باشیم، می‌توانیم آن چندجمله‌ای را با اجرای الگوریتم FFT پیدا کنیم. روش‌های دیگری نیز وجود دارند که با استفاده از آن‌ها می‌توان ضرایب این چندجمله‌ای متناظر را پیدا کرد، ولی پیچیدگی زمانی اجرای آن‌ها  $O(n^2)$  می‌باشد. از آنجایی که الگوریتم FFT، پیچیدگی زمانی برابر با  $O(n \log(n))$  دارد، از سایر روش‌های موجود مطلوب‌تر است.

### نتایج:

در این گزارش به تعریف تبدیل فوریه روی میدان‌های متناهی پرداختیم، و سیر فکری برای رسیدن به این ایده را بررسی کردیم. دو پیاده‌سازی مختلف جهت پیدا کردن ضرایب چندجمله‌ای‌ها از روی خروجی آن‌ها را به زبان پایتون پیاده‌سازی کردیم که یکی از آنها با پیچیدگی زمانی  $O(n^2)$ ، ضرایب چندجمله‌ای لاگرانژ را محاسبه می‌کند، و دیگری از طریق الگوریتم FFT این کار را انجام می‌دهد. صحت خروجی الگوریتم FFT را نیز بررسی کردیم. پیاده‌سازی‌ها در کنار گزارش پیوست شده‌اند.

```

65 elems = [FieldP(10), FieldP(120), FieldP(21), FieldP(30000)]
66 print("Expectation:", elems)
67 print('=' * 20)
68
69 omega = get_omega(2)
70 fft(elems, inverse=True)
71 print("Transform:")
72 pprint.pprint(elems)
73 print('=' * 20)
74
75 poly = PolynomialP(list(elems))
76 print("Evaluations:", [poly.evaluate(omega.pow(i)) for i in range(4)])

```

```

keyvan@keyvan-pc:~/pyrove$ python3 main.py
Expectation: [FieldP(10), FieldP(120), FieldP(21), FieldP(30000)]
=====
Transform:
[FieldP(13108968793781547619861935127046491459422638125131909455650914674984645303666),
 FieldP(39326906381344668744217656151322295637001308612834282045738685702207799558142),
 FieldP(13108968793781547619861935127046491459422638125131909455650914674984645288606),
 FieldP(39326906381344616974953954610956653119534520137957174688166802347700072218622)]
=====
Evaluations: [FieldP(10), FieldP(120), FieldP(21), FieldP(30000)]

```

## منابع:

1. **Pinocchio: Nearly Practical Verifiable Computation** (2013)
2. **What are zk-SNARKs?** Zcash blog
3. **Quadratic Arithmetic Programs: from Zero to Hero**, Vitalik Buterin
4. **Zk-SNARKs, Under the hood**, Vitalik Buterin
5. **Fast Fourier Transforms**, Vitalik Buterin
6. **Field (mathematics)**, Wikipedia