

Fast Fourier Transform

<https://youtu.be/UdJMvSFqcG0>

1. FFT란?

- Fast Fourier Transform
 - Discrete Fourier Transform을 빠르게 계산하기 위한 알고리즘
 - 많은 분야에서 활용되고 있는 알고리즘
- 개발 역사
 - 1950's 핵무기 개발을 위한 핵실험이 전 세계적으로 증가
 - 핵 실험으로 인한 방사능 피해
 - 1958년 핵무기 실험 중단을 위한 세계 회의 진행
 - 위 문제를 심각하게 받아들이고 있다는 증거로 핵실험 중단
 - 그러나 상대 국가가 핵실험을 안하고 있는지 알 수 없음(지하에서 실험할 경우)
- 핵실험과 지진을 구분하기 위해 Fortier transform 개발

1. FFT란?

- 문제는 Fourier transform의 방대한 양의 계산량이 문제



1. FFT란?

- DFT의 기본 공식

$$X_k = \sum_{n=0}^{N-1} x_n e^{-i2\pi kn/N} \quad k = 0, \dots, N-1,$$

$$P(x) = p_0 + p_1x + p_2x^2 + \dots + p_{n-1}x^{n-1}$$
$$\begin{bmatrix} P(\omega^0) \\ P(\omega^1) \\ P(\omega^2) \\ \vdots \\ P(\omega^{n-1}) \end{bmatrix} = \underbrace{\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ 1 & \omega & \omega^2 & \dots & \omega^{n-1} \\ 1 & \omega^2 & \omega^4 & \dots & \omega^{2(n-1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & \omega^{n-1} & \omega^{2(n-1)} & \dots & \omega^{(n-1)(n-1)} \end{bmatrix}}_{\text{Discrete Fourier Transform (DFT) matrix}} \begin{bmatrix} p_0 \\ p_1 \\ p_2 \\ \vdots \\ p_{n-1} \end{bmatrix}$$

$x_k = \omega^k$ where $\omega = e^{\frac{2\pi i}{n}}$

1. FFT란?

- FFT 알고리즘으로 인해 DFT의 계산 복잡도 $O(n^2)$ 을 $O(n \log n)$ 으로 감소
 - 30년 걸리는 계산이 30초만에 계산

```
def FFT(P):
```

```
    # P - [p0, p1, ..., pn-1] coeff representation
```

```
    n = len(P) # n is a power of 2
```

```
    if n == 1:
```

```
        return P
```

```
     $\omega = e^{\frac{2\pi i}{n}}$ 
```

```
     $P_e, P_o = [p_0, p_2, \dots, p_{n-2}], [p_1, p_3, \dots, p_{n-1}]$ 
```

```
     $y_e, y_o = \text{FFT}(P_e), \text{FFT}(P_o)$ 
```

```
     $y = [0] * n$ 
```

```
    for j in range(n/2):
```

```
         $y[j] = y_e[j] + \omega^j y_o[j]$ 
```

```
         $y[j + n/2] = y_e[j] - \omega^j y_o[j]$ 
```

```
    return y
```

FFT $P(x) : [p_0, p_1, \dots, p_{n-1}]$
 $\omega = e^{\frac{2\pi i}{n}} : [\omega^0, \omega^1, \dots, \omega^{n-1}]$

$n = 1 \Rightarrow P(1)$

FFT $P_e(x^2) : [p_0, p_2, \dots, p_{n-2}]$
 $[\omega^0, \omega^2, \dots, \omega^{n-2}]$

$y_e = [P_e(\omega^0), P_e(\omega^2), \dots, P_e(\omega^{n-2})]$

FFT $P_o(x^2) : [p_1, p_3, \dots, p_{n-1}]$
 $[\omega^0, \omega^2, \dots, \omega^{n-2}]$

$y_o = [P_o(\omega^0), P_o(\omega^2), \dots, P_o(\omega^{n-2})]$

$P(\omega^j) = y_e[j] + \omega^j y_o[j]$
 $P(\omega^{j+n/2}) = y_e[j] - \omega^j y_o[j]$
 $j \in \{0, 1, \dots, (n/2 - 1)\}$

$y = [P(\omega^0), P(\omega^1), \dots, P(\omega^{n-1})]$

2. NTT

$$P(x) = 3x^3 + 4x^2 + 4x + 1 / F_5$$

$$b_0 = P(2^0), b_1 = P(2^1), b_2 = P(2^2), b_3 = P(2^3)$$

$$P(2^0) = 3(2^0)^3 + 4(2^0)^2 + 4(2^0) + 1 = 12 \bmod 5 \equiv 2$$

$$P(2^1) = 3(2^1)^3 + 4(2^1)^2 + 4(2^1) + 1 = 49 \bmod 5 \equiv 4$$

$$P(2^2) = 3(2^2)^3 + 4(2^2)^2 + 4(2^2) + 1 = 273 \bmod 5 \equiv 3$$

2. NTT

$$P(x) = 3x^3 + 4x^2 + 4x + 1$$

$$b_0 = P(2^0), b_1 = P(2^1), b_2 = P(2^2), b_3 = P(2^3)$$

감 사 합 니 다