- 教材讨论
 - TC第30章

问题1: 多项式的表示

- 什么是coefficient representation?
 什么是point-value representation?
- 一个cr可以对应几个pvr? 一个pvr可以对应几个cr? 为什么?

问题1:多项式的表示(续)

- 基于这两种表示
 - 以下运算的时间复杂度是多少?
 - 你能基于此对比它们的优劣吗?

	coefficient representation	point-value representation
加法的时间		
乘法的时间		
求值的时间		

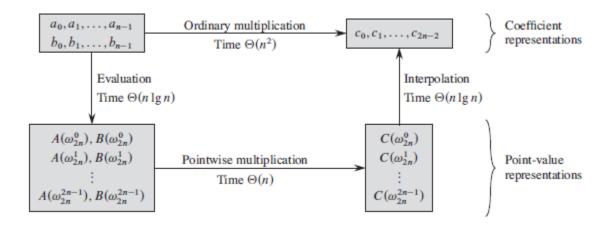
问题1:多项式的表示(续)

- 基于这两种表示
 - 以下运算的时间复杂度是多少?
 - 你能基于此对比它们的优劣吗?

	coefficient representation	point-value representation
加法的时间	Θ(n)	Θ(n)
乘法的时间	Θ(n²)	Θ(n)
求值的时间	Θ(n)	?

问题2:表示的转换

- 你理解这个流程了吗?
 - 目的是什么?
 - 手段是什么?



- DFT和FFT分别是什么意思? 它们之间是什么关系?
- · 你能阐述FFT的基本思路吗?
 - 目标是求什么?
 - 用什么策略来求?

- halving lemma在这里起了什么作用?

• DFT和FFT分别是什么意思? 它们之间是什么关系?

$$y_k = A(\omega_n^k)$$
$$= \sum_{j=0}^{n-1} a_j \omega_n^{kj}$$

- · 你能阐述FFT的基本思路吗?
 - 目标是求什么?

$$A(x) = \sum_{j=0}^{n-1} a_j x^j \qquad \omega_n^0, \omega_n^1, \omega_n^2, \dots, \omega_n^{n-1}$$

-用什么策略来求?

$$A(x) = A^{[0]}(x^2) + x A^{[1]}(x^2)$$

$$A^{[0]}(x) = a_0 + a_2 x + a_4 x^2 + \dots + a_{n-2} x^{n/2-1}$$

$$A^{[1]}(x) = a_1 + a_3 x + a_5 x^2 + \dots + a_{n-1} x^{n/2-1}$$

- halving lemma在这里起了什么作用?

- · 递归FFT的运行时间如何递归表示?
- 你还记得怎么解这种递归式吗?

```
RECURSIVE-FFT(a)
 1 \quad n = a.length
                                    // n is a power of 2
 2 \text{ if } n == 1
           return a
    \omega_n = e^{2\pi i/n}
 5 \omega = 1
 6 a^{[0]} = (a_0, a_2, \dots, a_{n-2})
 7 a^{[1]} = (a_1, a_3, \dots, a_{n-1})
 y^{[0]} = RECURSIVE-FFT(a^{[0]})
 9 y^{[1]} = RECURSIVE FFT(a^{[1]})
10 for k = 0 to n/2 - 1
11 y_k = y_k^{[0]} + \omega y_k^{[1]}
     y_{k+(n/2)} = y_k^{[0]} - \omega y_k^{[1]}
           \omega = \omega \omega_*
                                    // y is assumed to be a column vector
14 return y
```

- · 递归FFT的运行时间如何递归表示?
- 你还记得怎么解这种递归式吗?

```
RECURSIVE-FFT(a)
 1 \quad n = a.length
                                    // n is a power of 2
 2 \text{ if } n == 1
           return a
 4 \quad \omega_n = e^{2\pi i/n}
 5 \omega = 1
 6 a^{[0]} = (a_0, a_2, \dots, a_{n-2})
 7 a^{[1]} = (a_1, a_3, \dots, a_{n-1})
 y^{[0]} = RECURSIVE-FFT(a^{[0]})
 9 y^{[1]} = RECURSIVE FFT(a^{[1]})
10 for k = 0 to n/2 - 1
11 y_k = y_k^{[0]} + \omega y_k^{[1]}
     y_{k+(n/2)} = y_k^{[0]} - \omega y_k^{[1]}
           \omega = \omega \omega_*
14 return y
                                    // y is assumed to be a column vector
```

$$T(n) = 2T(n/2) + \Theta(n)$$

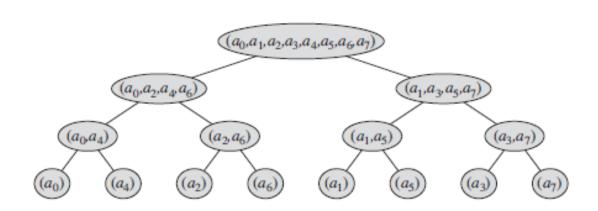
- · 迭代FFT的基本思路是什么?
- 叶子的顺序是如何确定的? 你能给出直观解释吗?

```
BIT-REVERSE-COPY (a, A)

1 n = a.length

2 \mathbf{for} \ k = 0 \mathbf{to} \ n - 1

3 A[\text{rev}(k)] = a_k
```



• 你理解interpolation的高效解法了吗?

$$a_j = \frac{1}{n} \sum_{k=0}^{n-1} y_k \omega_n^{-kj}$$

参照
$$y_k = A(\omega_n^k)$$

$$= \sum_{j=0}^{n-1} a_j \omega_n^{kj}$$