

# 卷积计算

# 卷积计算：蛮力算法

向量  $a=(a_0,a_1,\dots,a_{n-1})$  和  $b=(b_0,b_1,\dots,b_{n-1})$

$$A(x)=a_0+a_1x+a_2x^2+\dots+a_{n-1}x^{n-1}$$

$$B(x)=b_0+b_1x+b_2x^2+\dots+b_{n-1}x^{n-1}$$

$$C(x) = A(x)B(x)$$

$$=a_0b_0 + (a_0b_1+a_1b_0) x + \dots + a_{n-1}b_{n-1} x^{2n-2}$$

$C(x)$ 的系数向量就是 $a*b$ .

卷积  $a*b$  计算等价于多项式相乘

蛮力算法的时间：  $O(n^2)$

# 计算 $2n-1$ 次多项式 $C(x)$

1. 选择值  $x_0, x_1, \dots, x_{2n-1}$ ,

求出  $A(x_j)$  和  $B(x_j)$ ,  
 $j = 0, 1, \dots, 2n-1$

主要步骤:  
多项式求值

2. 对每个  $j$ , 计算  $C(x_j) = A(x_j)B(x_j)$

3. 利用多项式插值方法, 由  $C(x)$  在

$x = x_0, x_1, \dots, x_{2n-1}$

的值求出多项式  $C(x)$  的系数



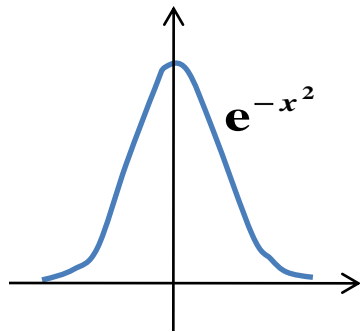
如何选择  $x_0, x_1, \dots, x_{2n-1}$  的值?  
高效多项式求值算法

# 高斯滤波的权值函数

高斯滤波的权值函数为

$$w_s = \frac{1}{z} e^{-s^2}, \quad s = 0, \pm 1, \dots, \pm k$$

$$w = (w_{-k}, \dots, w_{-1}, w_0, w_1, \dots, w_k)$$



其中  $z$  用于归一化处理，使所有的权值之和为1. 处理结果

$$a_i' = \sum_{s=-k}^k a_{i+s} w_s$$

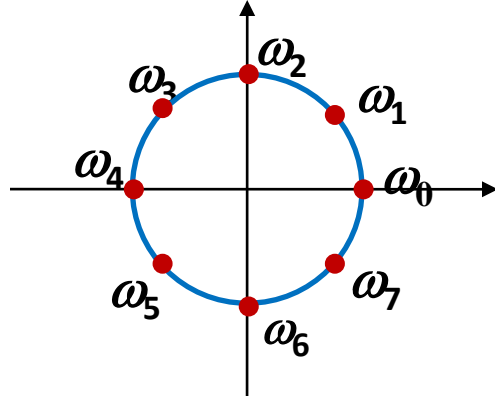
# $2n$ 个数的选择:1的 $2n$ 次根

$$\omega_j = e^{\frac{2\pi j}{2n}i} = e^{\frac{\pi j}{n}i}$$

$$= \cos \frac{\pi j}{n} + i \sin \frac{\pi j}{n}$$

$$j=0,1,\dots,2n-1, \quad i=\sqrt{-1}$$

# $n=4$ 的实例



$$\begin{aligned}\omega_0 &= 1, & \omega_1 &= e^{\frac{\pi}{4}i} = \sqrt{2}/2 + \sqrt{2}/2 \cdot i, \\ \omega_2 &= e^{\frac{\pi}{2}i} = i, & \omega_3 &= e^{\frac{3\pi}{4}i} = -\sqrt{2}/2 + \sqrt{2}/2 \cdot i, \\ \omega_4 &= e^{\pi i} = -1, & \omega_5 &= e^{\frac{5\pi}{4}i} = -\sqrt{2}/2 - \sqrt{2}/2 \cdot i, \\ \omega_6 &= e^{\frac{3\pi}{2}i} = -i, & \omega_7 &= e^{\frac{7\pi}{4}i} = \sqrt{2}/2 - \sqrt{2}/2 \cdot i\end{aligned}$$

# 快速傅立叶变换FFT

1. 对  $x=1, \omega_1, \omega_2, \dots, \omega_{2n-1}$ , 分别计算  $A(x), B(x)$
2. 利用步1的结果对每个  $x = 1, \omega_1, \omega_2, \dots, \omega_{2n-1}$ , 计算  $C(x)$ , 得到  
 $C(1)=d_0, C(\omega_1)=d_1, \dots, C(\omega_{2n-1})=d_{2n-1}$
3. 构造多项式  
$$D(x) = d_0 + d_1x + d_2x^2 + \dots + d_{2n-1}x^{2n-1}$$
4. 对  $x=1, \omega_1, \omega_2, \dots, \omega_{2n-1}$ , 计算  $D(x)$ ,  
 $D(1), D(\omega_1), \dots, D(\omega_{2n-1})$

# 快速傅立叶变换FFT (续)

可以证明:

$$D(1) = 2n c_0$$

$$D(\omega_1) = 2n c_{2n-1}$$

...

$$D(\omega_{2n-1}) = 2n c_1$$



$$c_0 = D(1)/2n$$

$$c_{2n-1} = D(\omega_1)/2n$$

...

$$c_1 = D(\omega_{2n-1})/2n$$

知道了 $D(x)$ 的值, 就能求 $C(x)$ 的系数



# 算法的关键

令  $x = 1, \omega_1, \omega_2, \dots, \omega_{2n-1}$ ,

- 步1对  $2n$  个  $x$  值分别求值多项式  $A(x), B(x)$
- 步2 做  $2n$  次乘法
- 步3 对  $2n$  个  $x$  值求值多项式  $D(x)$

关键：一个对所有的  $x$  快速多项式求值算法

# 小结

## 卷积计算

- 蛮力算法 $O(n^2)$
- 快速傅立叶变换FFT算法  
确定 $x$ 的取值: 1 的  $2n$  次根  
关键步骤: 多项式对 $x$ 求值



如何设计多项式求值的快速算法?