

### HW3 快速傅立叶变换

1. 如果一台通用计算机每完成一次复乘耗时  $5\mu\text{s}$ ，每完成一次复加耗时  $0.5\mu\text{s}$ ，用它来计算 512 点序列的 DFT，问直接计算需要多少时间，用 FFT 计算需要多少时间？
2. 对一个连续时间信号  $x_a(t)$  采样 1s 得到一个 4096 个采样点的序列。
  - (1) 若采样后没有发生频谱混叠， $x_a(t)$  的最高频率是多少？
  - (2) 若计算采样信号的 4096 点的 DFT，DFT 系数之间的频率间隔是多少 Hz？
  - (3) 假定我们仅仅对  $200 \leq f \leq 300 \text{ Hz}$  频率范围所对应的 DFT 采样点感兴趣，若直接用 DFT，要计算这些值需要多少次复乘？若使用按时间抽取 FFT 则需多少次？
  - (4) 为了使 FFT 算法比直接计算 DFT 效率更高，需要多少个频率采样点？
3. 若已知有限长序列  $x(n) = \{2, -1, 1, 1\}$ ，试按照 FFT 运算流程计算  $X(k)$  的值。
4. 试用基 2 的 DIT-FFT 与基 2 的 DIF-FFT 法分别画出  $N=8$  时的信号流程图。
5. 令  $v(n) = x(n) + jy(n)$  为长度为  $N$  的复值信号，其 DFT 为  $V(k)$ 。 $x(n)$  和  $y(n)$  为两个实值信号且各自 DFT 分别为  $X(k)$  和  $Y(k)$ 。
  - (1) 证明  $\text{DFT}[v^*(n)] = V^*(N-k)$ ；
  - (2) 试用  $v(n)$  表示  $x(n)$  和  $y(n)$ ；
  - (3) 结合前两小题的结果，证明两个实值信号的  $N$  点 DFT 可以通过计算一个复值信号的  $N$  点 DFT 一次实现，即证明通过计算  $V(k)$  可以获得  $X(k)$  和  $Y(k)$ ；
  - (4) 结合上一小题的结果，参考基 2 DIT-FFT 算法的推导过程，证明可以通过  $N/2$  点 DFT 计算一个实值信号  $q(n)$  的  $N$  点 DFT。

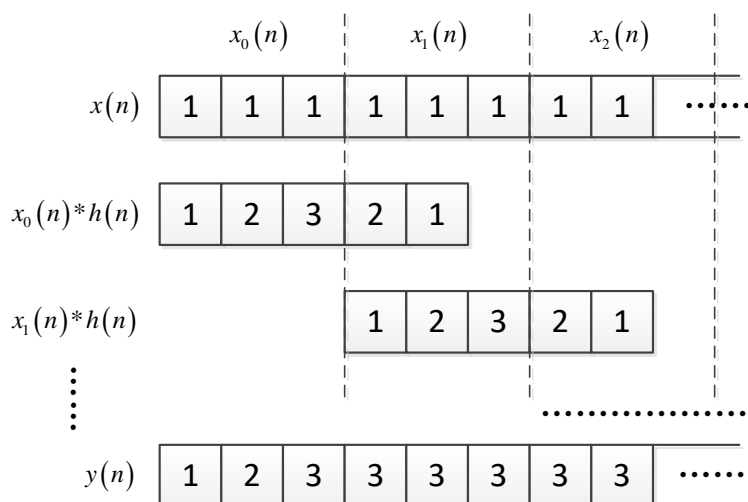
6. 使用如下两种方法计算  $y(n) = x(n) * h(n)$ ，其中：

$$x(n) = \begin{cases} 1 & 0 \leq n \leq 9 \\ 0 & \text{others} \end{cases}, \quad h(n) = \begin{cases} n+1 & 0 \leq n \leq 3 \\ 0 & \text{others} \end{cases}$$

(1) 重叠相加法；

(2) 重叠保留法。

说明：请采用作图方式回答，例如对  $\{1, 1, 1, 1, \dots\} * \{1, 1, 1\}$  采用重叠相加法。示意图如下：



(注：示意图中选取的  $x(n)$  的分段长度  $L$  并不符合 FFT 运算要求。在做(1)(2)小题时，务必给出合理的分段长度，并按此长度作图)

7. 设  $x(n)$  是一个  $M$  点  $0 \leq n \leq M-1$  的有限长序列，其 Z 变换为  $X(z) = \sum_{n=0}^{M-1} x(n)z^{-n}$ 。今

求  $X(z)$  在单位圆上的  $N$  个等距离点上的采样值  $X(z_k)$ ， $z_k = e^{j\frac{2\pi}{N}k}$ ， $k = 0, 1, \dots, N-1$ 。

问在  $N \leq M$  和  $N > M$  两种情况下，应如何用  $N$  点 FFT 来算出全部  $X(z_k)$  值。

8.  $X(e^{j\omega})$  表示长度为 10 的有限长序列  $x(n)$  的 DTFT。我们希望计算  $X(e^{j\omega})$  在频率

$\omega_k = \frac{2\pi k^2}{100}$ ,  $k = 0, 1, \dots, 9$  时的 10 个抽样。计算时不能采用先算出比要求数更多的抽样然后再舍弃一些的办法。讨论采用下列各方法的可能性：

(1) 直接利用 10 点的 FFT 算法，若可能，给出奇偶分解的最终计算公式和乘法次数；

(2) 利用线性调频 Z 变换算法。

9. 用  $N=50$  的有限冲激响应滤波器来过滤一段长数据, 我们需要使用重叠保留法和 FFT 来实现滤波。为了做到这一点, 必须满足两个条件: (1) 输入各段必须重叠  $P$  个抽样点; (2) 每一段产生的输出中取出  $Q$  个抽样点。那么, 当这些抽样点连接到一起时, 得到的序列就是所要求的滤波输出。假设输入的各段长度为 100 个抽样点, 而 DFT 的长度为 128 点。进一步假设, 圆周卷积的输出序列号是从  $n=0$  到  $n=127$ , 则:

(1) 求  $P$ ;

(2) 求  $Q$ ;

(3) 求取出来的  $Q$  个点之起点和终点的标号, 即确定从圆周卷积的 128 点中要取出哪些点去和前一段的点衔接起来。

10. 当 DFT 的点数是 2 的整数幂时, 我们可以使用基 2-FFT 算法。但是, 当  $N=4^v$  时, 使用基 4-FFT 算法效率更高。请根据所学知识完成下列问题:

(1) 推导  $N=4^v$  时的基 4 DIT-FFT 算法;

(2) 画出基 4-FFT 算法的蝶形图, 比较基 4-FFT 算法和基 2-FFT 算法的复乘和复加次数。