

# 考试题型

- 概念简答题  
四道
- 计算题  
六道

# 需要掌握的知识

- 概念
  - 抽样定理
  - 失真
  - $z$ 域(离散域)系统的因果性和稳定性
  - 系统响应的分类

# 抽样信号的频谱

## 一 均匀抽样定理

一个在频域中不包含大于频率 $f_m$ 的分量的有限频带信号，对该信号以不大于 $1/(2f_m)$ 的时间间隔进行抽样，抽样值唯一确定。 $1/(2f_m)$ 称为奈奎斯特抽样间隔， $2f_m$ 称为奈奎斯特抽样率

- 1. 抽样信号

设被抽样的信号为  $f(t)$ ，用来进行抽样的信号为  $S(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} G_t(t-nT)$  则定义

$$f_s(t) = f(t) \cdot S(t) = f(t) \cdot \sum_{n=-\infty}^{\infty} G_t(t-nT)$$

或

$$f_s(t) = f(t) \cdot d_T(t) = f(t) \cdot \sum_{n=-\infty}^{\infty} d(t-nT)$$

称为抽样信号。前者称为矩形脉冲序列抽样，后者称为均匀冲激序列抽样。为抽样间隔（周期）。

## 抽样信号的傅立叶变换

设  $f(t) \Leftrightarrow F(j\omega)$  则抽样信号的傅立叶变换为:

$$\begin{aligned} (1) \text{ 矩形(脉冲)序列抽样} [F_s(j\omega)] &= F[f(t) \cdot S(t)] \\ &= \frac{1}{2} \sum_{n=-\infty}^{\infty} A_n F[j(\omega - n\Omega)] \end{aligned}$$

其中

$$A_n = \frac{2}{T} \int_{-\frac{T}{2}}^{\frac{T}{2}} S(t) e^{-jn\Omega t} dt$$

均匀冲激序列抽样

$$F_s(j\omega) = F[f_s(t)] = F[f(t) \cdot d_T(t)]$$

$$= \frac{1}{T} \sum_{n=-\infty}^{\infty} F[j(\omega - n\Omega)] \quad \Omega = \frac{2\pi}{T}$$

## 二 时域抽样

- (1) 限带信号的定义：设  $f(t) \Leftrightarrow F(j\omega)$ ，且当  $|\omega| \geq \omega_m$  时有  $F(j\omega) = 0$ ，则称  $f(t)$  为带宽为  $\omega_m$  的限带信号。
  - 信号的能量主要集中在信号频谱的低频部分  
所以我们对信号进行频谱分析的时候，只研究低频部分就可以得到信号的信息

(2) 时域抽样定理：为了能从抽样信号  $f_s(t)$  中恢复原信号  $f(t)$ ，必须满足两个条件：①被抽样的信号  $f(t)$  必须是限带信号，设带宽为  $\omega_m$ （或  $f_m$ ）；

②抽样频率  $\omega_s \geq 2\omega_m$ （即  $f_s \geq 2f_m$ ），或抽样间隔  $T_s \leq \frac{1}{2f_m} = \frac{p}{\omega_m}$ ；其最

低容许抽样频率  $f_s = 2f_m$  或  $\omega_s = 2\omega_m$  称为奈奎斯特频率，其最大允许抽

样间隔  $T_s = \frac{1}{2f_m} = \frac{p}{\omega_m}$  称为奈奎斯特抽样间隔，也称奈奎斯特抽样周期。

此结论即为时域抽样定理。



- 抽样脉冲序列 $p(t)$ 为周期信号，其频谱为

$$p(\omega) = p \sum_{n=-\infty}^{\infty} p_n \delta(\omega - n\omega_s)$$

– 其中:  $p_n = \frac{2}{T_s} \int_{T_s} p(t) e^{-jn\omega_s t} dt$

为均匀抽样的抽样概率  $T_s = \frac{2p}{\omega_s}$

- 抽样后的信号  $f_s(t) = f(t) p(t)$  ,根据频域卷积定理,其频谱为

$$F_s(\omega) = \frac{1}{2p} F(\omega) * p(\omega) = \frac{1}{2} \sum_{n=-\infty}^{\infty} p_n F[(\omega - n\omega_s)]$$

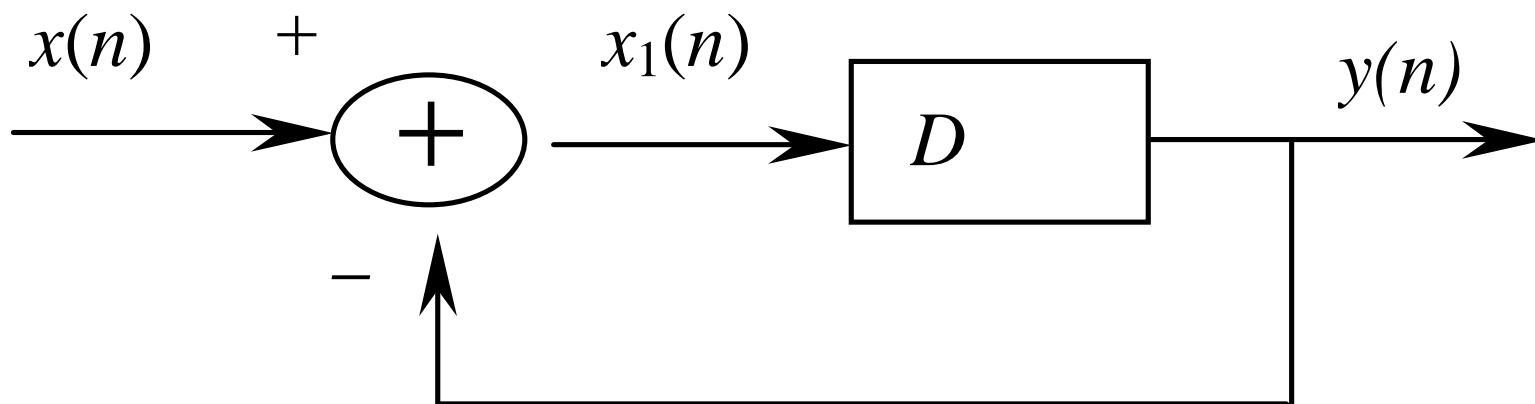
### 三 频域抽样

- 设连续频谱函数  $F(w)$  对应的时间函数为  $f(t)$ ,  
抽样冲激序列  $d_{w_1}(w) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} d(w - nw_1)$
- 抽样后的频率函数  $F_1(w) = F(w) d_{w_1}(w)$
- 根据卷积定理可得  $f_1(t) = \frac{1}{w_1} \sum_{n=-\infty}^{\infty} f(t - nT_1)$ 
  - 其中  $w_1 = \frac{2\pi}{T_1}$  为抽样速率

如下图所示反馈回路由一个延迟器和一个加法器所组成。设 $n < 0$ 时， $y[n] = 0$ ，试分别画出如下输入 $x[n]$ 时输出 $y[n]$ 的图形。

(a)  $x[n] = \delta[n]$

(b)  $x[n] = u[n]$



由反馈系统图解可知:  $x_1[n] = x[n] - y[n]$

$$y[n] = x[n-1] - y[n-1]$$

$$(a) \quad \text{当 } x[n] = d[n] = \begin{cases} 1 & n=0 \\ 0 & n \neq 0 \end{cases} \text{ 时,}$$

若  $n \leq 0$  时, 显然  $y[n] = 0$

当  $n=1$  时  $y[1] = x[0] - y[0] = 1$

当  $n=2$  时  $y[2] = x[1] - y[1] = -1$

.....

当  $n=i$  时  $y[i] = (-1)^{i+1}$

$$(b) \quad \text{当 } x[n] = u[n] = \begin{cases} 1 & n \geq 0 \\ 0 & n < 0 \end{cases} \text{ 时,}$$

若  $n \leq 0$  时, 显然  $y[n] = x[n-1] - y[n-1] = 0$

当  $n=1$  时  $y[1] = x[0] - y[0] = 1$

当  $n=2$  时  $y[2] = x[1] - y[1] = 0$

.....

$$\text{当 } n=i \text{ 时 } y[i] = x[i-1] - y[i-1] = \begin{cases} 1 & n \text{ 为奇} \\ 0 & n \text{ 为偶} \end{cases}$$

# 无失真传输条件

信号通过系统以后,将会改变原来的形状,成为新的波形,若从频率来说,系统改变了原有信号的频谱结构,而组成了新的频谱.这种波形的改变或频谱的改变,将直接取决于系统本身的传输函数 $H(\omega)$ .线性非时变系统的功能就像是一个滤波器,信号通过系统后,某些频率分量的幅度保持不变,而另外的一些频率分量的幅值衰减了,信号的每一频率分量在传输以后,受到了不同程度的衰减和位移.也就是说,信号在通过系统传输的过程中产生了失真.

# 一 产生失真的原因

- 一个因素是系统对信号中各频率分量的幅度产生不同程度的衰减,使各频率分量幅度的相对比例产生变化,造成失真。另一因素是系统对各频域分量产生的相移与频率不成正比,结果各频率分量在时间轴上的相对位置产生变化,造成相位失真。

# 失真的类型

- 线性系统的幅度失真和相位失真都不产生新的频率分量，称为线性失真。而非线性系统将会在所传输的信号中产生出新的频率分量，这就是所谓的非线性失真。



## 二 无失真条件

要使任意波形信号通过线性系统而不产生波形失真，该系统的传输函数必须满足如下条件：

(1) 在时域中：  $h(t) = Kd(t - t_0)$

(2) 在频域中:

$$H(j\omega) = |H(j\omega)|e^{j\varphi(\omega)} = Ke^{-j\omega t_0}$$

即  $|H(j\omega)| = K$

$$\varphi(\omega) = -\omega t_0$$

其中  $K$  和  $t_0$  均为实常数。

即系统的频谱特性为一常数, 相频特性是一通过原点的直线。

# 离散系统全响应的分类

(1) 按响应产生的原因分：

全响应=零状态响应+零输入响应

(2) 按响应随时间变化的规律是否与激励的变化规律一致分：

全响应=强迫响应+自由响应

(3) 按响应在时间过程中存在的状态分：

全响应=稳态响应+暂态响应

# 五 离散系统的稳定性

## 在时域中的充要条件

离散系统的稳定的充要条件在时域中的充要条件，在时域中是单位响应 $h(n)$ 绝对可和，即：

$$\sum_{n=-\infty}^{\infty} |h(n)| < \infty$$

注意：满足式  $\lim_{k \rightarrow \infty} h(k) = 0$  或  $\lim_{k \rightarrow \infty} |h(k)| = 0$ ，

只是系统稳定的必要条件而非充分条件。

- 因果系统

- 定义：若在 $k < 0$ 时有 $h(k) = 0$ , 则称为因果系统, 否则为非因果离散系统。

- 性质

- $H(z)$ 不会出现 $z$ 的正幂

- $H(z)$ 的收敛域必在某圆的圆外, 其收敛圆半径 $p$ 取决于 $h(k)$ 本身。

- 在  $H(z) = \frac{b_m z^m + b_{m-1} z^{m-1} + \dots + b_1 z + b_0}{z^n + a_{n-1} z^{n-1} + \dots + a_1 z + a_0} = \frac{N(z)}{D(z)}$

中,  $m \leq n$

只能有

- 稳定系统

- 定义：若当  $k \rightarrow \infty$  时有  $h(k)=0$ , 且

$$\sum_{k=-\infty}^{\infty} |h(k)| \leq M, M \text{ 为有限正常数, 则}$$

这样的离散系统称为稳定系统，否则为不稳定系统。若当  $k \rightarrow \infty$  时  $h(k)$  为恒定的有限值，则为临界稳定系统。

- 性质：对于稳定系统，其系统函数  $H(z)$  的极点必在单位圆的内部。

例: 已知 $F(j\omega) = FT[f(t)]$ , 求 $FT[f(6-2t)]$

解: 由于信号 $f(6-2t)$ 是由信号 $f(t)$ 经过  
压缩, 时移, 折叠三种变化而得到的,  
又由于三种变化的次序共有6种,  
故有6种解法

(1) 折叠  $\rightarrow$  压缩  $\rightarrow$  时移

$$f(t) \Leftrightarrow F(j\omega)$$

折叠  $f(-t) \Leftrightarrow F(-j\omega)$

压缩  $\frac{1}{2}$   $f(-2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2} F(-j\frac{\omega}{2})$

右时移3  $f(-2(t-3)) = f(6-2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2} F(-j\frac{\omega}{2}) e^{-j3\omega}$



(2) 折叠  $\rightarrow$  时移  $\rightarrow$  压缩

$$f(t) \Leftrightarrow F(j\omega)$$

折叠  $f(-t) \Leftrightarrow F(-j\omega)$

右时移6  $f(-(t-6)) = f(6-t) \Leftrightarrow F(-j\omega) e^{-j6\omega}$

压缩  $\frac{1}{2}$   $f(6-2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2} F(-j\frac{\omega}{2}) e^{-j6\frac{\omega}{2}} = \frac{1}{2} F(-j\frac{\omega}{2}) e^{-j3\omega}$

(3) 压缩  $\rightarrow$  时移  $\rightarrow$  折叠

$$f(t) \Leftrightarrow F(j\omega)$$

压缩  $\frac{1}{2}$        $f(2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2} F(j\frac{\omega}{2})$

左时移3       $f[2(t+3)] = f(6+2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2} F(j\frac{\omega}{2}) e^{j3\omega}$

折叠       $f(6-2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2} F(-j\frac{\omega}{2}) e^{-j3\omega}$

(4)时移  $\rightarrow$  折叠  $\rightarrow$  压缩

$$f(t) \Leftrightarrow F(j\omega)$$

左时移6:  $f(t+6) = f(6+t) \Leftrightarrow F(j\omega)e^{j6\omega}$

折叠:  $f(6-t) \Leftrightarrow F(-j\omega)e^{-j6\omega}$

压缩1/2:  $f(6-2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2}F(-j\frac{\omega}{2})e^{-j3\omega}$

(5)时移  $\rightarrow$  压缩  $\rightarrow$  折叠

$$f(t) \Leftrightarrow F(j\omega)$$

左时移6:  $f(t+6) = f(6+t) \Leftrightarrow F(j\omega)e^{j6\omega}$

压缩1/2:  $f(6+2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2}F(j\frac{\omega}{2})e^{j3\omega}$

折叠:  $f(6-2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2}F(-j\frac{\omega}{2})e^{-j3\omega}$

(6)压缩  $\rightarrow$  折叠  $\rightarrow$  时移

$$f(t) \Leftrightarrow F(j\omega)$$

压缩1/2:  $f(2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2} F(j\frac{\omega}{2})$

折叠:  $f(-2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2} F(-j\frac{\omega}{2})$

左时移6:  $f[-2(t-3)] = f(6-2t) \Leftrightarrow \frac{1}{2} F(-j\frac{\omega}{2}) e^{-j3\omega}$