Processamento de Sinais aplicado à Engenharia Mecânica

Transformada Z

Flavius P. R. Martins, Prof. Dr. Flávio C. Trigo, Prof. Dr.

1. Introdução

1.1 Um pouco de história

- 1740: De Moivre, matemático francês, introduziu a função característica para descrever funções densidade de probabilidade de variáveis aleatórias discretas. A transformada \mathcal{Z} é um caso especial das séries de Laurent, utilizadas para a representação de funções complexas;
- década de 1950: Yakov Tsypkin (1919-1997), matemático e engenheiro russo, propôs a transformada de Laplace discreta para o estudo de sistemas amostrados;
- década de 1950: Prof. John Ragazzini (1912-1988) e seus alunos Eliahu Jury (1923-2020) e Lofti Zadeh (1921-2017) desenvolveram a transformada \mathcal{Z} ;
- John Ragazzini teve como alunos, entre outros: Jury (transformada \mathcal{Z} , sistemas não lineares e teoria da estabilidade interna); Zadeh (transformada \mathcal{Z} e teoria da lógica difusa) e R. E. Kalman (1930-2016), cujo nome dispensa apresentações.

1. Introdução

1.2 Motivação (algumas) para a gênese da transformada Z

- A transformada Zé uma ferramenta matemática que permite descrever sinais e sistemas discretos;
- a representação de sinais discretos por meio dessa transformada é bastante intuitiva, pois o conjunto de sinais amostrados é convertido em um polinômio;
- fornece o arcabouço teórico para a solução de equações de diferenças decorrentes da discretização de equações diferenciais ordinárias;
- permite efetuar a o projeto de sistemas de controle na forma discreta e, através da transformada *Z* inversa, promove a interface entre os ambientes digital de processamento e analógico ou digital dos atuadores;
- é amplamente utilizada no projeto de filtros digitais.

2.1 Transformada de Laplace de sinais discretos

 a transformada de Laplace de um sinal amostrado com período de amostragem T,

$$x_a(t) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} x(kT)\delta(t - kT)$$

é dada por

$$X_a(s) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} x(kT) \mathcal{L}[\delta(-kT)] = \sum_{k=-\infty}^{\infty} x(kT) e^{-kTs}$$

• fazendo $z = e^{Ts} \Rightarrow s = \frac{1}{T} \ln z$ segue que:

- z é uma variável complexa;
- um sinal amostrado é, essencialmente, uma sequência numérica.

Portanto, pode-se escrever a expressão anterior como

$$X_a(s)\Big|_{s=\frac{1}{T}\ln z} = \sum_{k=-\infty}^{\infty} x(kT)e^{-\frac{kT}{T}\ln z}$$

$$X_a(s)\Big|_{s=\frac{1}{T}\ln z} = \sum_{k=-\infty}^{\infty} x(kT)e^{-k\ln z}$$

2.2 Transformada Z bilateral

■ a transformada Zde $x_a(t) = x(kT)$ ou de x(k) para $-\infty < t < \infty$ definida como

$$X(z) \triangleq \mathcal{Z}[x(k)] = \sum_{k=-\infty}^{\infty} x(k)z^{-k}$$
 ou

$$\mathcal{Z}[x_a(t)] = \mathcal{Z}[x(kT)] = X(z) \triangleq \sum_{k=-\infty}^{\infty} x(kT)z^{-k}$$

é denominada transformada Z bilateral

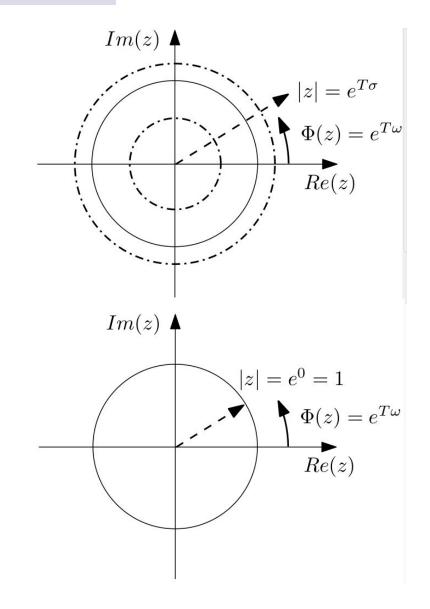
- a transformada bilateral é uma série de potências em z^{-k} ;
- sendo z um número complexo e a tranformada X(z) uma série infinita de potências em z, X(z) somente existe para os valores de z em que a série converge;
- Portanto, para que uma transformada Z seja univocamente definida, sua região de convergência (RDC em tradução livre do inglês ROC – Região de Convergência) deve ser especificada.

2.3 Região de Convergência (RDC)

- as RDCs da transformada Z têm estreita relação com o conjunto imagem dessa transformação no plano complexo z;
- vejamos o que ocorre na transformação $z = e^{Ts}$, do plano s (Laplace) para o plano z (transformada Z) com período de amostragem T.

$$\Rightarrow z = e^{T(\sigma + j\omega)} = e^{T\sigma} \cdot e^{Tj\omega}$$

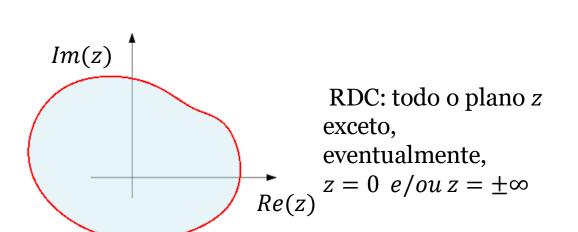
- Em coordenadas polares, $z = re^{j\omega T}$, com ω , frequência do sinal em rad/s e $r = e^{T\sigma}$, módulo do número complexo z. Em análise de sinais, há particular interesse em oscilações persistentes, ou seja, $z = e^{j\omega T}$, cujo módulo é o **círculo unitário**.
- Portanto, todo o eixo imaginário é mapeado para o círculo unitário à medida que t = kT varia de zero a infinito, independentemente do módulo de z



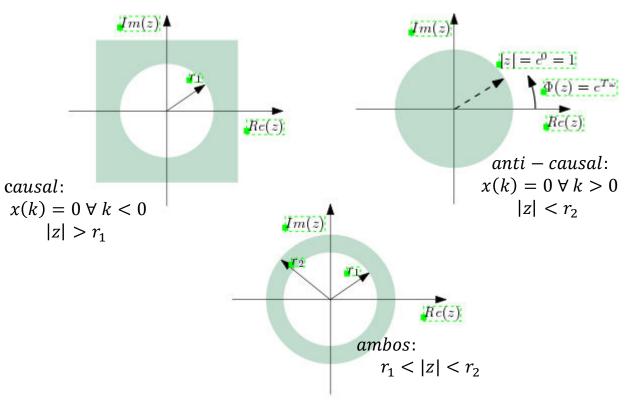
2.3 Região de Convergência (RDC)

As RDCs para sequências ou sinais amostrados finitos ou infinitos definem as respectivas sequências como *causais* ou *anti-causais*. Abaixo apresenta-se um resumo de tais RDCs.

RDCs para sequências finitas



RDCs para sequências infinitas



2.4 Transformada Z unilateral

- na transformada Z unilateral, supõe-se que x(t)=0 para t<0 ou x(kT)=0 ou x(k)=0 para k<0
- a transformada Z unilateral de um sinal amostrado com período T é definida como

$$X(z) \triangleq Z[x(k)] = \sum_{k=0}^{\infty} x(k)z^{-k}$$

- não há necessidade de especificar a RDC da transformada unilateral pois todos os sinais/sequências são causais e todo o plano complexo, à exceção de z = 0 e $z = \infty$;
- para efeitos práticos em aplicações de Engenharia, a transformada unilateral é, normalmente, adequada.

2.4 Transformada Z: exemplos

Exemplos: dadas as sequências *finitas*, determinar suas transformadas unilaterais e bilaterais, especificando as RDCs:

a)
$$x_1(k) = [\underline{9}; 2; 3; 0; 4]$$

 $X_1(z) = Z[x(k)] = \sum_{k=0}^{\infty} x(k)z^{-k} = 9z^0 + 2z^{-1} + 3z^{-2} + 0z^{-3} + 4z^{-4}$ RDC: todo o plano z exceto $z = 0$ e $z = \infty$
b) $x_2(k) = [9; 2, \underline{3}; 0; 4]$

$$Z[x(k)] = \sum_{k=-2}^{\infty} x(k)z^{-k} = 9z^2 + 2z^1 + 3z^0 + 4z^{-2}$$
 RDC: todo o plano z exceto $z = 0$ e $z = \infty$

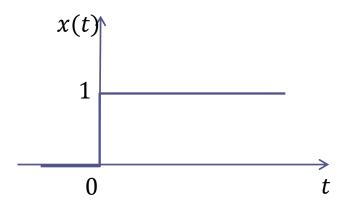
c) $x_3(k) = \delta(k) \Rightarrow Z[\delta(k)] = 1$, RDC: todo o plano z exceto z = 0 e $z = \infty$

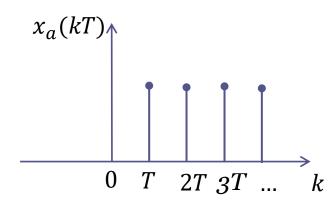
Obs.: em todas as transformações, pressupõe-se que haja uma RDC correspondente;

(a) sequência amostrada com período T da função degrau unitário u(t) iniciado em t=0:

$$x_a(kT) = \begin{cases} u(kT), t \ge 0 \\ 0, t < 0 \end{cases} \iff X(z) = \sum_{k=0}^{\infty} u(kT) z^{-k} = u(0T)z^0 + u(T)z^{-1} + u(2T)z^{-2} + \dots + u(kT)z^{-k} = \frac{1}{1 - z^{-1}} = \frac{z}{z - 1}$$

Observa-se que a série converge somente para |z| > 1

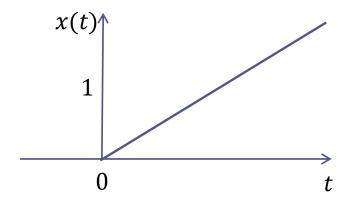


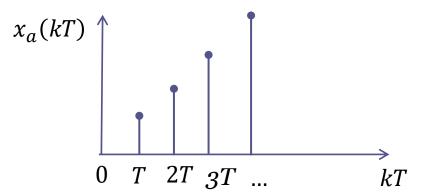


Obs.: daqui em diante, a menos que explicitamente mencionado, todas as somatórias indicadas de maneira simplificada como abaixo englobam valores de k=0 até ∞

(b) sequência amostrada com período T da função rampa x(t) = t, iniciada em t = 0:

$$x_a(kT) = \begin{cases} kT, t \ge 0 \\ 0, t < 0 \end{cases} \underbrace{\bigotimes_{Z[kT]}} X(z) = \sum_k x_a(kT) z^{-k} = \sum_k kTz^{-k} = T \sum_k kz^{-k} + \cdots = T \sum_k kz^{-k} + \cdots = T \sum_k kz^{-k} = T \sum_k kz^$$





Obs.: as somatórias com notação simplicada vão de k=0 até ∞

(c) função polinomial $x(k) = e^k$, k = 0, 1, 2 ...

$$Z[x(k)] = \sum_{k=0}^{\infty} x(k) \ z^{-k} = \sum_{k=0}^{\infty} a^k z^{-k} = 1 + z^{-1} + 2z^{-2} + \dots + kz^{-k} = \frac{1}{1 - az^{-1}} = \frac{z}{z - a}$$

(d) sequencia amostrada da função exponencial $x(t) = e^{-at}$ a partir de t = 0

$$x_{a}(kT) = \begin{cases} e^{-akT}, k = 0, 1, 2, \dots \\ 0, k < 0 \end{cases} X(z)$$

$$= \sum_{k} x_{a}(kT) z^{-k} = \sum_{k} e^{-akT} z^{-k} = 1 + e^{-aT} z^{-1} + e^{-2aT} z^{-2} + \dots + e^{-akT} z^{-k} = \frac{1}{1 - e^{-aT} z^{-1}}$$

$$= \frac{z}{z - e^{-aT}}$$

(e) função seno:
$$x(t) = \begin{cases} \sin \omega t, t \ge 0 \\ 0, t < 0 \end{cases}$$
. Lembrando que $z[e^{-aT}] = \frac{1}{1 - e^{-aT}z^{-1}}$ e que
$$e^{j\omega t} = \cos \omega t + j \sin \omega t \\ e^{-j\omega t} = \cos \omega t - j \sin \omega t \end{cases} \Rightarrow \sin \omega t = \frac{1}{2j} \left(e^{j\omega t} - e^{-j\omega t} \right),$$

$$X(z) = z \left[\frac{1}{2j} \left(e^{j\omega t} - e^{-j\omega t} \right) \right] = \frac{1}{2j} \left(z \left[e^{j\omega t} \right] - z \left[e^{-j\omega t} \right] = \frac{1}{2j} \left(\frac{1}{1 - e^{j\omega T}z^{-1}} - \frac{1}{1 - e^{-j\omega T}z^{-1}} \right)$$

$$X(z) = \frac{1}{2j} \frac{z^{-1} \left(1 - e^{-j\omega T} - 1 + e^{j\omega T} \right)}{1 - z^{-1} \left(e^{j\omega T} + e^{-j\omega T} \right) + z^{-2}} = \frac{z^{-1} \sin \omega T}{1 - 2z^{-1} \cos \omega T + z^{-2}}$$

$$X(z) = \frac{z \sin \omega T}{z^2 - 2z \cos \omega T + 1}$$

(f) função cosseno
$$x(t) = \begin{cases} \cos \omega t, t \ge 0 \\ 0, t < 0 \end{cases}$$
. Lembrando que $\mathcal{Z}[e^{-aT}] = \frac{1}{1 - e^{-aT}z^{-1}}$ e que $e^{j\omega t} = \cos \omega t + j \sin \omega t \\ e^{-j\omega t} = \cos \omega t - j \sin \omega t \Rightarrow \cos \omega t = \frac{1}{2} \left(e^{j\omega t} + e^{-j\omega t} \right),$ $X(z) = \mathcal{Z}\left[\frac{1}{2} \left(e^{j\omega t} + e^{-j\omega t} \right) \right] = \frac{1}{2} \left(\mathcal{Z}[e^{j\omega t}] + \mathcal{Z}[e^{-j\omega t}] = \frac{1}{2} \left(\frac{1}{1 - e^{j\omega T}z^{-1}} + \frac{1}{1 - e^{-j\omega T}z^{-1}} \right)$ $X(z) = \frac{1}{2} \left(\frac{1 - e^{-j\omega t}z^{-1} + 1 - e^{j\omega t}z^{-1}}{1 - z^{-1}(e^{j\omega T} + e^{-j\omega T}) + z^{-2}} \right) = \left(\frac{1 - z^{-1}\cos \omega T}{1 - 2z^{-1}\cos \omega T + z^{-2}} \right)$ $X(z) = \frac{z\cos \omega T}{z^2 - 2z\cos \omega T + 1}$

(a) multiplicação por constante: se $Z[x(t)] = X(z) \Rightarrow Z[a \ x(t)] = a \ z[x(t)] = a X(z), a \in \mathcal{R}$

Demonstração: por definição,

$$Z[x(t)] = Z[x(kT)] = Z[ax(kT)] = \sum_{k=0}^{\infty} a \, x(kT) z^{-k} = a \sum_{k=0}^{\infty} x(kT) z^{-k} = a X(z)$$

(b) linearidade: se Z[x(t)] = X(z), Z[y(t)] = Y[z], α , β constantes $\in \mathcal{R}$ então

$$Z[w(t) = \alpha x(t) + \beta y(t)] = W(z) = \alpha X(z) + \beta Y(z)$$

A demonstração dessa propriedade é deixada como exercício.

(c) multiplicação por a^k : se Z[x(k)] = X(z), então $Z[a^k x(k)] = X(a^{-1}z)$, $a \in \mathcal{R}$ Demonstração:

$$Z[a^k x(k)] = \sum_k a^k x(k) z^{-k} = \sum_k x(k) (a^{-1} z)^{-k} = X(a^{-1} z)$$

(d) deslocamento ou translação real: se x(t) = 0, $\forall t < 0$ e Z[x(t)] = X(z)

$$\Rightarrow Z[x(t-nT)] = z^{-n}X(z), n \in \mathcal{Z}, n \ge 0 \qquad (d1)$$
$$\Rightarrow Z[x(t+nT)] = z^{n}X(z), n \in \mathcal{Z}, n \ge 0 \qquad (d2)$$

Demonstração (d1):

$$Z[x(t-nT)] = \sum_{k=0}^{\infty} x(kT-nT)z^{-k} = z^{-n} \sum_{k=0}^{\infty} x(kT-nT)z^{-k}z^n = z^{-n} \sum_{k=0}^{\infty} x(kT-nT)z^{-(k-n)}$$

Fazendo -(k-n)=m, a somatória terá como limite inferior m=n; porém, como x(t)=0, $\forall t \leq n$, a somatória em m pode ser iniciada em zero. Assim,

$$Z[x(k-n)] = z^{-n} \sum_{m=0}^{\infty} x(mT)z^{-m} = z^{-n}X(z)$$

Conclusão: a multiplicação da transformada X(z), de x(t), por z^{-n} , **equivale a um atraso de** n unidades de tempo na função x(t) (a função é transladada para a direita n unidades de tempo).

(d) deslocamento ou translação real: se x(t) = 0, $\forall t < 0$ e Z[x(t)] = X(z)

$$\Rightarrow Z[x(kT - nT)] = z^{-n}X(z), n \in \mathcal{Z}, n \ge 0 \qquad (d1)$$

$$\Rightarrow Z[x(kT + nT)] = z^n \left[X(z) - \sum_{k=0}^{n-1} x(kT)z^{-k} \right], n \in \mathcal{Z}, n \ge 0 \qquad (d2)$$

Demonstração (d2):

$$Z[x(kT+nT)] = \sum_{k=0}^{\infty} x(kT+nT)z^{-k} = z^n \sum_{k=0}^{\infty} x(kT+nT)z^{-(k+n)}$$

Fazendo k+n=m, k=m-n e, para $k=0 \Rightarrow m=n$, a expressão fica:

$$= z^{n} \left[\sum_{m=n}^{\infty} x(mT)z^{-m} + \sum_{m=0}^{n-1} x(mT)z^{-m} - \sum_{m=0}^{n-1} x(mT)z^{-m} \right] = z^{n} \left[\sum_{m=0}^{\infty} x(mT)z^{-m} - \sum_{m=0}^{n-1} x(mT)z^{-m} \right]$$

$$\Rightarrow Z[x(k+n)] = z^{n} \left[X(z) - \sum_{m=0}^{n-1} x(k)z^{-k} \right]$$

Conclusão: a multiplicação da transformada X(z), de x(t), por z^n , **equivale a um avanço de** n unidades de tempo na função x(t)(a função é transladada para a esquerda n unidades de tempo).

Deslocamento ou translação real -- Exemplos: Obs.: subentende-se o período de amostragem T

a)
$$x(k) = \delta(k-n), \ n > 0$$

$$Z[x(k)] = Z[\delta(k-n)] = z^{-n}Z[\delta(0)] = z^{-n}$$
b) $x(k) = \delta(k+n), \ n > 0$

$$Z[x(k)] = Z[\delta(k+n)] = z^{n} \left[Z[\delta(0)] - \sum_{k=0}^{n-1} \delta(k+n)z^{-k} \right]$$

$$= z^{n} Z[\delta(0)] = z^{n} \text{ (pois } n > 0 \text{ e } \delta(k+n) = 0 \text{ para } k < n);$$
RDC = todo o plano z exceto $z = \infty$
c) $x(k) = [2, 4, 5, 7, 0, 1]$

$$Z[x(k)] = 2z^{2} + 4z^{1} + 5z^{0} + 7z^{-1} + 1z^{-3}$$

$$X(z) = 2z^2 + 4z + 5 + 7z^{-1} + z^{-3}$$
, RDC = todo o plano z exceto $z = 0$ e $z = \infty$

(e) translação complexa: se x(t) = 0, $\forall t < 0$ e Z[x(t)] = X(z), então $Z[e^{-aT}x(t)] = X(ze^{aT})$

Demonstração

$$Z[e^{-at}x(t)] = \sum_{k=0}^{\infty} e^{-akT} x(kT)z^{-k} = \sum_{k=0}^{\infty} x(kT)(ze^{aT})^{-k} = X(ze^{aT})$$

(f) Teorema do valor inicial: se x(t) = 0, $\forall t < 0$ e $Z[x_a(kT)] = X(z)$ então $x(0) = \lim_{z \to \infty} X(z)$

Demonstração:

$$X(z) = \sum_{k=0}^{\infty} x(k)z^{-k} = x(0) + x(1)z^{-1} + x(2)z^{-2} + \dots + x(k)z^{-k}$$

$$\therefore \lim_{z \to \infty} X(z) = \lim_{k \to \infty} \left(x(0) + x(1)z^{-1} + x(2)z^{-2} + \dots + x(k)z^{-k} \right) = 0$$

(g) Teorema do valor final: se x(t) = 0, $\forall t < 0$ e Z[x(kT)] = X(z)

$$\lim_{k \to \infty} x(kT) = \lim_{z \to 1} (1 - z^{-1})X(z)$$

Demonstração:

$$Z[x(kT)] = \sum_{k=0}^{\infty} x(kT)z^{-k} \Rightarrow Z[x(kT-T)] = z^{-1}X(z) = \sum_{k=0}^{\infty} x(kT-T)z^{-k}$$
$$Z[x(kT)] - Z[(k-1)T] = \sum_{k=0}^{\infty} x(kT)z^{-k} - \sum_{k=0}^{\infty} x(kT-T)z^{-k}$$

no limite,

$$\lim_{z \to 1} \left\{ \sum_{k=0}^{\infty} x(k) z^{-k} - \sum_{k=0}^{\infty} x(k-1) z^{-k} \right\} = \lim_{z \to 1} \{ (1 - z^{-1}) X(z) \}$$

(g) Teorema do valor final:

Demonstração (continuação):

Como x(k) = 0 para k < 0, as somatórias na equação acima, quando desenvolvidas, fornecem

$$\sum_{k=0}^{\infty} [x(k) - x(k-1)] = [x(0) - x(-1)] + [x(1) - x(0)] + [x(2) - x(1)] + \cdots$$

$$\dots + [x(k) - x(k-1)] = \lim_{k \to \infty} x(k) \Rightarrow \therefore \lim_{k \to \infty} x(kT) = \lim_{z \to 1} (1 - z^{-1})X(z)$$

- existem tabelas nas quais são apresentadas as transformadas *Z* diretas das diversas sequências normalmente utilizadas nos projetos de sistemas de controle ou de filtros digitais;
- da mesma forma, há tabelas que contêm as propriedades dessas transformadas, que auxiliam tanto no cálculo da tranformação direta quanto no da transformação inversa.

(h) convolução discreta: para enunciar essa propriedade, é necessário antes caracterizar a representação impulsiva de sinais amostrados (e, portanto, discretos).

Definição: a sequência $\delta(k-n)$ $\begin{cases} = 1, & k=n \\ = 0, & k \neq n \end{cases}$ é denominada impulso unitário discreto ou sequência unitária amostral. O impulso unitário somente é distinto de zero quando seu argumento é zero.

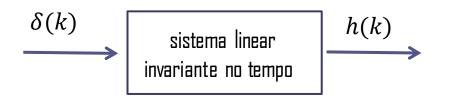
Então, para qualquer sequência x(k) tem-se, para k = n, $x(n)\delta(k - n) = x(k)\delta(k - k) = x(k)$

De maneira geral,
$$x(n)\delta(k-n)$$
 $\begin{cases} = x(k), & k=n \\ = 0, & k \neq n \end{cases}$

Finalmente, a sequência x(k) é obtida pela somatória de todos os n termos:

$$x(k) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(n)\delta(k-n)$$

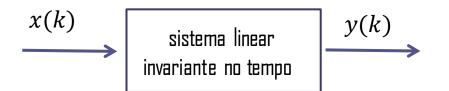
(h) convolução discreta: considere um sistema linear discreto e invariante no tempo (LIT) que é submetido a um impulso unitário $\delta(n)$. A resposta (saída) do sistema é h(n)



Lembrando que $\delta(n) \neq 0$ somente se n = 0 e que o sistema é LIT, segue que:

- à entrada $\delta(k)$ corresponde a saída h(k): $\delta(k) \rightarrow h(k)$
- pela invariância no tempo, $\delta(k-n) \to h(k-n)$
- pela linearidade, pode-se multiplicar ambos os lados por x(n): $x(n)\delta(k-n) \to x(n)h(k-n)$
- recorda-se que a sequência de entrada completa é dada por: $x(k) = \sum_{n=-\infty} x(n)\delta(k-n)$
- pela linearidade, se a entrada for uma sequência impulsiva x(k), a saída também será uma sequência impulsiva y(k)

(h) convolução discreta: considere um sistema linear discreto e invariante no tempo (LIT) que é submetido a um impulso unitário $\delta(n)$. A resposta (saída) do sistema é h(n)



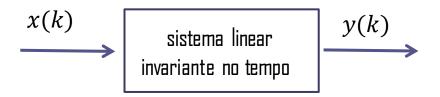
- como a sequência completa de entrada é $x(k) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(n)\delta(k-n)$ e $x(k) \to y(k)$

então,
$$y(k) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(n)h(k-n)$$
 pois $x(k)\delta(k-n) \to x(k)h(k-n)$

A expressão acima é chamada de soma de convolução e é indicada pelo caractere asterisco (*). Portanto,

$$y(k) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(n)h(k-n) = x(k) * h(k)$$

(h) convolução discreta: considere um sistema linear discreto e invariante no tempo (LIT) que é submetido a um impulso unitário $\delta(n)$. A resposta (saída) do sistema é h(n)



Desenvolve-se a de soma de convolução

$$y(k) = \dots + x(-2)h(k+2) + x(-1)h(k+1) + x(0)h(k) + x(1)h(k-1) + \dots + x(k+1)h(-1) + x(k+2)h(-2) \dots$$

Nota-se que a soma dos argumentos de x e h é sempre k; além disso, há simetria entre $x(\cdot)$ e $y(\cdot)$

$$y(k) = \cdots + x(-2)h(k+2) + x(-1)h(k+1) + x(0)h(k) + x(1)h(k-1) + \cdots + x(k+1)h(-1) + x(k+2)h(-2) \dots$$

Portanto, a soma de convolução pode ser escrita também na forma equivalente

$$y(k) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} h(k)x(k-n) = h(k) * x(k)$$

(h) convolução discreta: no caso particular em que $x(k) = \delta(k)$, demonstra-se uma importante propriedade da soma de convolução. Vimos que $y(k) = \delta(k) * h(k) = h(k)$ é, por definição, a resposta impulsiva. Substituindo h(k) por $h(k-k_0)$ resulta em

$$\delta(k) * h(k - k_0) = h(k - k_0)$$

além disso, pela hipótese de invariância no tempo, pode-se escrever

$$\delta(k - k_0) * h(k) = h(k - k_0)$$

das duas últimas equações resulta

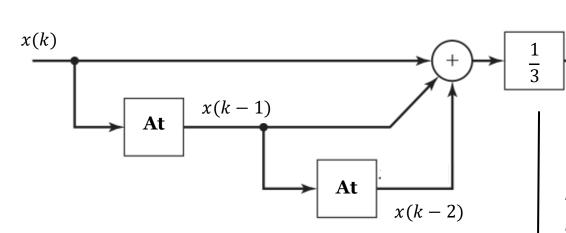
$$\delta(k) * h(k - k_0) = h(k - k_0) = \delta(k - k_0) * h(k)$$

• não há restrições a h(k); dessa forma, h(k) pode ser substituído por uma sequência genérica g(k), obtendo-se a propriedade procurada:

$$\delta(k) * g(k - k_0) = \delta(k - k_0) * g(k) = g(k - k_0)$$

• caso h(k) seja conhecido, a soma de convolução permite determinar a resposta do sistema a qualquer sequência de entrada x(k). Assim, a resposta impulsiva h(k) de um sistema LIT discreto caracteriza totalmente a relação entre a entrada e a saída desse sistema.

(h) convolução discreta – exemplo: o diagrama de blocos da figura mostra a resposta de um sistema a uma entrada x(k). Pede-se: (i) escrever a equação de diferenças correspondente ao diagrama; (ii) obter a função resposta impulsiva h(k) desse sistema.



Solução

(i) diretamente, a partir do diagrama,

$$y(k) = \frac{1}{3}(x(k) + x(k-1) + x(k-2))$$

Como se pode constatar, sistema é um filtro de média móvel

(ii) para obter h(k), faz-se $x(k) = \delta(k)$:

$$\Rightarrow y(k) = h(k) = \frac{1}{3} \left(\delta(k) + \delta(k-1) + \delta(k-2) \right)$$

Portanto,

$$h(0) = \delta(k) + \delta(k-1) + \delta(k-2)/3|_{k=0} = (1+0+0)/3 = 1/3$$

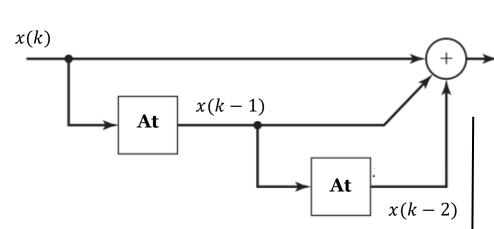
$$h(1) = \delta(k) + \delta(k-1) + \delta(k-2)/3|_{k=1} = (0+1+0)/3 = 1/3$$

$$h(2) = \delta(k) + \delta(k-1) + \delta(k-2)/3|_{k=2} = (0+0+1)/3 = 1/3$$

$$h(k) = 0, \quad \forall k \neq 0, 1, 2$$

Esse é um sistema de resposta impulsiva finita, pois a saída h(k) (resposta impulsiva) contém n'umero finito de elementos $n\~ao$ nulos.

(h) convolução discreta – exemplo (continuação): para mostrar a operação de convolução, vamos calcular a convolução entre o mesmo sistema e a sequência de entrada x(1) = 3, x(2) = 4,5, x(3) = 6, x(k) = 0 para qualquer outro valor de k. $y(k) = \cdots x(k-3)h(3) + x(k-2)h(2)$



Solução

Da definição, y(k) = x(k) * h(k) = $\sum_{k=0}^{\infty} x(k-n) y(k)$

$$y(k) + x(k-1)h(1) + x(k)h(0) + x(k+1)h(-1) + \cdots$$
Assim,
$$y(0) = x(-3)h(3) + x(-2)h(2) + x(-1)h(1) + x(0)h(0) + x(1)h(-1)$$

$$y(0) = 0.(0) + 0.(1/3) + 0.(1/3) + 0.(1/3) + 3.(0) = 0$$

$$y(1) = x(-2)h(3) + x(-1)h(2) + x(0)h(1) + x(1)h(0) + \cdots$$

$$y(1) = 0 + 0 + 0 + 3.(1/3) = 1$$

$$y(2) = x(-1)h(3) + x(0)h(2) + x(1)h(1) + x(2)h(0) + x(3)h(-1) + \cdots$$

$$y(2) = 0 + 0 + 3.(1/3) + 4.5.(1/3) + 6.(0) = 2.5$$

$$y(3) = x(0)h(3) + x(1)h(2) + x(2)h(1) + x(3)h(0) + \cdots$$

$$y(3) = 0 + 3.(1/3) + 4.5.(1/3) + 6.(1/3) = 4.5$$

$$y(4) = x(2)h(2) + x(3)h(1) + x(4)h(0) + \cdots$$

$$y(4) = 4.5.(1/3) + 6.(1/3) + 0(1/3) = 3.5$$

$$y(5) = x(3)h(2) + x(4)h(1) + x(5)h(0) + \cdots$$

$$y(5) = 6.(1/3) + 0 + 0 = 2$$

(h) convolução discreta: finalmente, apresenta-se essa propriedade

A convolução entre duas sequências amostradas $x_1(k)$, $x_2(k)$, é igual o produto das suas transformadas Z individuais:

$$y(k) = x_1(k) * x_2(k) \stackrel{\mathcal{Z}}{\leftrightarrow} Y(z) = X_1(z).X_2(z)$$

Demonstração: pela definição de soma de convolução temos

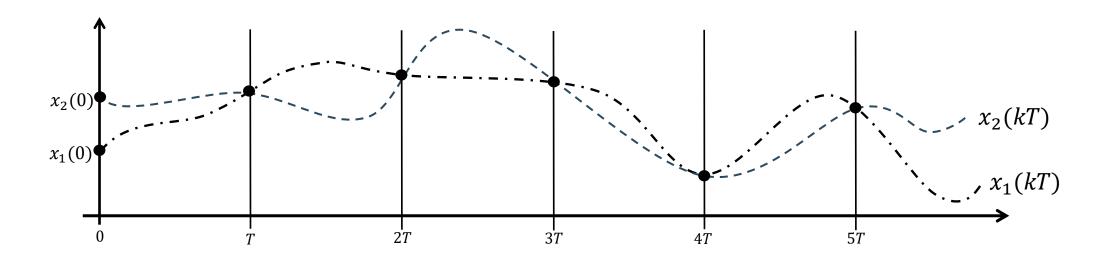
$$y(k) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x_1(n)x_2(k-n)$$
 de forma que,

$$Y(z) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} y(k)z^{-k} = \sum_{k=-\infty}^{\infty} \left\{ \sum_{n=-\infty}^{\infty} x_1(n)x_2(k-n) \right\} z^{-k} = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x_1(n) \sum_{k=-\infty}^{\infty} x_2(k-n)z^{-k} .$$

Fazendo $m = k - n \Rightarrow k = n + m$ resulta

$$Y(z) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x_1(n) \left\{ \sum_{k=-\infty}^{\infty} x_2(m) z^{-m} \right\} z^{-n} = \sum_{n=-\infty}^{\infty} x_1(n) X_2(z) z^{-n} = \sum_{n=-\infty}^{\infty} \left\{ x_1(n) z^{-n} \right\} X_2(z) = X_1(z) X_2(z)$$

- A transformada Z representa para as sequências amostradas x(kT) ou x(K) de um sinal contínuo o mesmo que a Transformada de Laplace para as funções contínuas;
- ao contrário da Transformada de Laplace, a transformada Z inversa fornece somente os valores temporais da sequência nos instantes amostrados;
- assim, uma mesma sequência x(k) obtida pela transformação Z inversa pode representar sequências iniciais bastante diferentes, conforme mostrado abaixo:



- Na análise de sistemas lineares, é necessário conhecer a inversa da transformada *Z* para que esta seja útil no projeto de controladores ou filtros digitais;
- a transformada *Z* inversa é dada pela seguinte integral de linha sobre um contorno complexo:

$$x(k) = \frac{1}{2\pi i} \oint_{\mathcal{C}} X(z) z^{k-1} dz,$$

onde C representa uma curva fechada (contorno) no interior da RDC. A expressão acima pode ser deduzida no âmbito da teoria das variáveis complexas a partir do teorema integral de Cauchy;

- no entanto, para a análise de sistemas lineares e invariantes no tempo, as sequências e respectivas transformadas *Z* normalmente encontradas não necessitam de tamanho formalismo para o cálculo das transformadas inversas;
- assim, prefere-se utilizar técnicas mais simples e, nem por isso, menos eficientes, na obtenção de inversão. Estas técnicas são o escopo deste módulo.

Métodos de inversão:

a. por inspeção: utiliza-se as tabelas de transformadas e de propriedades para "identificar" certos pares de transformadas. Esse método é adequado para expressões simples ou para aquelas mais complexas porém que podem ser escritas na forma de expressões mais simples;

Exemplo: sequências na forma $x(k) = a^k u[k]$ aparecem com frequência; assim, lembrando da propriedade $Z[a^k x(k)] \overset{Z}{\leftrightarrow} X(a^{-1}z)$ aplicada à sequência acima, temos:

$$X[u(k)]\Big|_{a^{-1}z} = \frac{z}{z-1}\Big|_{a^{-1}z} = \frac{a^{-1}z}{a^{-1}z-1} = \frac{1}{1-az^{-1}}, \qquad |z| > |a| \quad (a \text{ pode ser complexo})$$

Assim, para determinar a transformada inversa de $X(z) = \left(\frac{1}{1 - \frac{1}{2}z^{-1}}\right)$, por inspeção, com o auxílio de uma tabela de pares de transformadas Z obtém-se

$$x(k) = \left(\frac{1}{2}\right)^k u[k], |z| > \frac{1}{2}$$

b. por divisão direta: utiliza-se este método quando não é difícil encontrar uma expressão tabelada que possa ser inspecionada para a transformada inversa $Z^{-1}[X(z)]$. Para efetuar a divisão direta, convém expressar a função X(z) em termos de potências de z^{-1} . Apresenta-se o método a partir de um exemplo:

Exemplo: considere que $X(z) = \frac{10z+5}{z^2-1,2z+0,2}$. Primeiramente, multiplica-se numerador e denominador por z^{-2} para deixar a expressão na forma requerida: $X(z) = \frac{10z^{-1}+5z^{-2}}{1-1,2z^{-1}+0,2z^{-2}}$. Efetua-se a divisão:

 $18,68z^{-4} - 22,416z^{-5} + 3.736z^{-6}$

c.solução de equação de diferenças: para ilustrar esse método, vamos utilizar as propriedades de translação real e de soma de convolução. Considere um sistema cuja função de transferência discreta seja dada por $Y(z)/X(z) = 0.1/(1 - 0.9z^{-1})$. Obter a equação de diferenças correspondente. **Solução:**

$$\frac{Y(z)}{X(z)} = \frac{0.1}{1 - 0.9z^{-1}} = \frac{0.1z}{z - 0.9}$$

$$Y(z)(z - 0.9) = X(z)(0.1z)$$

$$Z^{-1}[Y(z)(z-0.9)] = Z^{-1}[X(z)(0.1z)]$$

$$y(k+1) - 0.9y(k) = 0.1x(k+1)$$

Fazendo $k+1=m \Rightarrow k=m-1$ chega-se à equação procurada:

$$y(m) = 0.1x(m) + 0.9y(m - 1)$$

d. expansão em frações parciais: este método é útil quando a função de transferência X(z) é dada como o quociente entre polinômios na forma

$$X(z) = \frac{b_0 + b_1 z^{-1} + b_2 z^{-2} + \dots + b_M z^{-M}}{1 + a_1 z^{-1} + a_2 z^{-2} + \dots + a_N z^{-N}}.$$

Se $a_N \neq 0$ e M < N a função de transferência discreta é denominada própria; caso seja imprópria, sempre será possível escrevê-la na forma de um polinômio mais uma função racional própria.

Para efetuar a expansão é conveniente, em primeiro lugar, eliminar as potências negativas em z:

$$X(z) = \frac{b_0 z^N + b_1 z^{N-1} + b_2 z^{N-2} + \dots + b_M z^{N-M}}{z^N + a_1 z^{N-1} + a_2 z^{N-2} + \dots + a_N z}.$$

A função X(z)/z é sempre própria e os valores que anulam o denominador são os seus polos:

$$\frac{X(z)}{z} = \frac{b_0 z^{N-1} + b_1 z^{N-2} + b_2 z^{N-3} + \dots + b_M z^{N-M-1}}{z^{N-1} + a_1 z^{N-2} + a_2 z^{N-3} + \dots + a_N}$$

d. expansão em frações parciais (continuação):

(i) polos distintos:

$$\frac{X(z)}{z} = \frac{A_1}{z - p_1} + \frac{A_2}{z - p_2} + \dots + \frac{A_N}{z - p_N}$$

Os A_k são obtidos multiplicando-se X(z)/z por $(z-p_k)$ e calculando o resíduo referente ao k-ésimo polo no limite em que $z \to z_k$:

$$\frac{X(z)}{z}(z-p_k) = \left(\frac{A_1}{z-p_1} + \frac{A_2}{z-p_2} + \cdots + \frac{A_k}{z-p_k} + \frac{A_N}{z-p_N}\right)(z-p_k) = A_k$$

(ii) polos múltiplos: toma-se como exemplo o caso em que o k-ésimo possui multiplicidade r, em que a expansão em fraçoes parciais deverá conter os termos

$$\frac{A_{1k}}{z - p_k} + \frac{A_{2k}}{(z - p_k)^2} + \dots + \frac{A_{kr}}{(z - p_k)^r}$$

Em seguida, multiplica-se toda a expansão em frações parciais por $(z - p_k)^r$ e avaliam-se as expressões e suas derivadas de ordem r - 1 com respeito a z em $z = z_k$ para determinar os A_k

2.7 Transformada Z inversa

- d. expansão em frações parciais (continuação):
- (i) polos múltiplos: um exemplo com polos de multiplicidade r=2 irá ilustrar o procedimento. Assim, deseja-se obter a expansão em frações parciais da função de transferência

$$X(z) = \frac{1}{(1+z^{-1})(1-z^{-1})^2}$$
. Em termos de potências positivas de z tem – se

$$\frac{X(z)}{z} = \frac{z^2}{(z+1)(z-1)^2} = \frac{A_1}{z+1} + \frac{A_2}{z-1} + \frac{A_3}{(z-1)^2}$$

$$\left(\frac{(z+1)X(z)}{z}\right)\Big|_{z=-1} = A_1 = \frac{(z+1)z^2}{(z+1)(z-1)^2}\Big|_{z=-1} = \frac{1}{4}$$

$$\left(\frac{(z-1)^2 X(z)}{z}\right)\Big|_{z=1} = A_3 = \frac{(z-1)^2 z^2}{(z+1)(z-1)^2}\Big|_{z=1} = \frac{1}{2}$$

$$\frac{d}{dz} \left(\frac{(z-1)^2 X(z)}{z} \right) \Big|_{z=1} = A_2 = \frac{d}{dz} \left(\frac{(z-1)^2 z^2}{(z+1)(z-1)^2} \right) \Big|_{z=1} = \left[2z(z+1)^{-1} - z^2(z+1)^{-2} \right]_{z=1} = \frac{3}{4}$$

2.7 Transformada Z inversa

d. expansão em frações parciais (continuação):

Com a função de transferência discreta expandida em frações parciais, a transformada inversa é facilmente calculada pela "inspeção" dos pares de transformadas tabelados.

$$\frac{X(z)}{z}z^{-1} = \frac{z^2}{(z+1)(z-1)^2} = \frac{A_1z^{-1}}{z+1} + \frac{A_2z^{-1}}{z-1} + \frac{A_3z^{-1}}{(z-1)^2}$$

$$X(z) = \frac{1}{4}\frac{1}{1+z^{-1}} + \frac{1}{2}\frac{1}{1-z^{-1}} + \frac{3}{4}\frac{z^{-1}}{(1-z^{-1})^2}$$

$$Z^{-1}[X(z)] = x(k) = Z^{-1}\left[\frac{1}{4}\frac{1}{1+z^{-1}}\right] + Z^{-1}\left[\frac{1}{2}\frac{1}{1-z^{-1}}\right] + Z^{-1}\left[\frac{3}{4}\frac{z^{-1}}{(1-z^{-1})^2}\right]$$

$$z(k) = \frac{1}{4}(-1)^k u(k) + \frac{3}{4}u(k) + \frac{1}{2}ku(k)$$

2.8 Tabelas de transformadas Z diretas e inversas

	Signal, $x[n]$	Z-transform, $X(z)$	ROC
1	$\delta[n]$	1	all z
2	$\delta[n-n_0]$	z^{-n_0}	z eq 0
3	u[n]	$\frac{1}{1-z^{-1}}$	z > 1
4	-u[-n-1]	$\frac{1}{1-z^{-1}}$	z < 1
5	nu[n]	$rac{z^{-1}}{(1-z^{-1})^2}$	z > 1
6	-nu[-n-1]	$rac{z^{-1}}{(1-z^{-1})^2}$	z < 1
7	$n^2u[n]$	$\frac{z^{-1}(1+z^{-1})}{(1-z^{-1})^3}$	z > 1
8	$-n^2u[-n-1]$	$\frac{z^{-1}(1+z^{-1})}{(1-z^{-1})^3}$	z < 1
9	$n^3u[n]$	$\frac{z^{-1}(1+4z^{-1}+z^{-2})}{(1-z^{-1})^4}$	z > 1
10	$-n^3u[-n-1]$	$\frac{z^{-1}(1+4z^{-1}+z^{-2})}{(1-z^{-1})^4}$	z < 1
11	$a^nu[n]$	$\frac{1}{1-az^{-1}}$	z > a
12	$-a^nu[-n-1]$	$\frac{1}{1-az^{-1}}$	z < a

	Signal, $x[n]$	$ {\it Z-transform}, X(z) $	ROC
13	$na^nu[n]$	$rac{az^{-1}}{(1-az^{-1})^2}$	z > a
14	$-na^nu[-n-1]$	$rac{az^{-1}}{(1-az^{-1})^2}$	z < a
15	$n^2a^nu[n]$	$\frac{az^{-1}(1+az^{-1})}{(1-az^{-1})^3}$	z > a
16	$-n^2a^nu[-n-1]$	$\frac{az^{-1}(1+az^{-1})}{(1-az^{-1})^3}$	z < a
17	$\binom{n+m-1}{m-1}a^nu[n]$	$rac{1}{(1-az^{-1})^m}$, for positive integer $m^{ extstyle ex$	z > a
18	$(-1)^m \left(egin{array}{c} -n-1 \ m-1 \end{array} ight) a^n u [-n-m]$	$rac{1}{(1-az^{-1})^m}$, for positive integer $m^{ extstyle ex$	z < a
19	$\cos(\omega_0 n) u[n]$	$rac{1-z^{-1}\cos(\omega_0)}{1-2z^{-1}\cos(\omega_0)+z^{-2}}$	z > 1
20	$\sin(\omega_0 n) u[n]$	$\frac{z^{-1}\sin(\omega_0)}{1-2z^{-1}\cos(\omega_0)+z^{-2}}$	z > 1
21	$a^n\cos(\omega_0 n)u[n]$	$rac{1-az^{-1}\cos(\omega_0)}{1-2az^{-1}\cos(\omega_0)+a^2z^{-2}}$	z > a
22	$a^n\sin(\omega_0n)u[n]$	$rac{az^{-1}\sin(\omega_0)}{1-2az^{-1}\cos(\omega_0)+a^2z^{-2}}$	z > a

fonte: https://en.wikipedia.org/wiki/Z-transform

- Sistemas de controle modernos, sejam eles contínuos ou discretos, são frequentemente representados na forma de espaço de estados;
- a grande vantagem da reprentação de um sistema contínuo ou discreto em espaços de estados sobre a representação em funções de transferência é a capacidade de lidar com sistemas com múltiplas entradas e múltiplas saídas (sistema MIMO, em inglês);

Supondo-se que um sistema linear discreto seja representado por uma equação de diferenças (que poderia ter sido obtida a partir da discretização de uma equação diferencial ordinária representando a dinâmica de um sistema contínuo no tempo) seja dada por

$$y(k) + a_1 y(k-1) + \dots + a_n = b_0 u(k) + b_1 u(k-1) + \dots + b_n$$
, $n \ge 0$

onde u(k) são as entradas e y(k) as saídas e com condições iniciais y(k), $-n \le k \le -1$ conhecidas. A aplicação da transformada Z a esta equação irá fornecer a função de transferência discreta do sistema:

$$\frac{Y(z)}{U(z)} = \frac{b_0 z^n + b_1 z^{n-1} + \dots + b_n}{z^n + a_1 z^{n-1} + \dots + a_n}$$

Demonstra-se (vide Ogata) que uma repesentação em espaço de estados desse sistema discreto é dada por

$$\begin{bmatrix} x_1(k+1) \\ x_2(k+1) \\ \vdots \\ x_{n-1}(k+1) \\ x_n(k+1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ -a_n - a_{n-1} - a_{n-2} \dots - a_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \\ \vdots \\ x_{n-1}(k) \\ x_n(k) \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} u(k)$$

$$y(k) = [b_n - a_n b_0 : b_{n-1} - a_{n-1} b_0 : \dots : b_1 - a_1 b_0] \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \\ \vdots \\ x_{n-1}(k) \\ x_n(k) \end{bmatrix} + b_0 u(k)$$

ou

$$x(k+1) = Ax(k) + Bu(k)$$

$$y(k) = c^{T}x(k) + b_{0}u(k), \quad k \ge 0$$

Esta forma de descrição em espaço de estados é denominada forma canônica controlável

Outra forma possível de representação é a forma canônica observável, conforme abaixo:

$$\begin{bmatrix} x_1(k+1) \\ x_2(k+1) \\ \vdots \\ x_{n-1}(k+1) \\ x_n(k+1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & -a_n \\ 0 & 0 & 1 & 0-a_{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & -a_2 \\ 0 & 0 & 0 & \dots -a_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \\ \vdots \\ x_{n-1}(k) \\ x_n(k) \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} b_n - a_n b_0 \\ b_{n-1} - a_{n-1} b_0 \\ \vdots \\ b_2 - a_2 b_0 \\ b_1 - a_1 b_0 \end{bmatrix} u(k)$$

$$y(k) = \begin{bmatrix} 0 : 0 & 0 : \cdots : 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \\ \vdots \\ x_{n-1}(k) \\ x_n(k) \end{bmatrix} + b_0 u(k)$$

ou

$$x(k+1) = Ax(k) + Bu(k)$$

$$y(k) = c^{T}x(k) + b_{0}u(k), \quad k \ge 0$$

Solução das equações em espaço de estados

Conhecidas as condições iniciais, a equação de estado, x(k + 1) = A x(k) + B u(k) pode ser resolvida de maneira recursiva, com $A^0 \equiv I$, matrix identidade de ordem N:

$$x(1) = A x(0) + B u(0)$$

$$x(2) = A x(1) + B u(1) = A^{2}x(0) + AB u(0) + B u(1)$$

$$\vdots$$

$$x_{N}(k) = A^{k} x(0) + \sum_{q=0}^{k-1} A^{k-1-q} B u(q)$$

Para a solução completa, utiliza-se o modelo de observação, $y(k) = c^T x(k) + b_0 u(k)$:

$$y(k) = c^{T} \mathbf{x}(0) + \sum_{q=0}^{k-1} c^{T} A^{k-1-q} B \mathbf{x}(q) + b_0 \mathbf{x}(k)$$

A solução em forma fechada é obtida aplicando-se a tranformada Z ao modelo completo em espaço de estados. Admitindo condições iniciais nulas, para um modelo genérico em espaço de estados,

$$x(k+1) = Ax(k) + Bu(k)$$

$$y(k) = c^{T}x(k) + b_{0}u(k), \quad k \ge 0$$

a aplicação da transformada Z leva a

$$\mathcal{Z}[\mathbf{x}(k+1)] = \mathcal{Z}[A\mathbf{x}(k) + B\mathbf{u}(k) \Rightarrow zX(z) = AX(z) + BU(z)$$

$$\mathcal{Z}[y(k)] = \mathcal{Z}[c^T\mathbf{x}(k) + d^T\mathbf{u}(k)] \Rightarrow Y(z) = c^TX(z) + b_0U(z)$$

Isolando X(z) na primeira equação temos: $X(z) = (zI - A)^{-1}BU(z)$

Supondo, agora, que a invesa de (zI - A) exista, podemos escrevê-la em termos de sua adjunta e de seu determinante como $(zI - A)^{-1} = \frac{Adj(zI - A)}{\det(zI - A)}$, pode-se obter X(z):

$$X(z) = \frac{Adj(zI - A)}{\det(zI - A)} BU(z)$$

Finalmente, a saída Y(z) será dada por

$$Y(z) = \left[\frac{c^T A dj(zI - A)}{\det(zI - A)} B + b_0\right] U(z),$$

e a função de transferência discreta entre a entrada e a saída será

$$\frac{Y(z)}{U(z)} = \left[\frac{c^T A dj(zI - A)}{\det(zI - A)} B + b_0 \right]$$

Vejamos 2 exemplos de aplicação:

1) Um sistema dinâmico é representado pela EDO $\ddot{y}(t) + \dot{y}(t) + y(t) = u(t), \ t \ge 0$. Obtenha sua realização mínima e sua representação em espaço de estados.

1) Solução

Em primeiro lugar, vamos converter a EDO em uma equação de diferenças pela aproximação em série de Taylor de 1a. ordem:

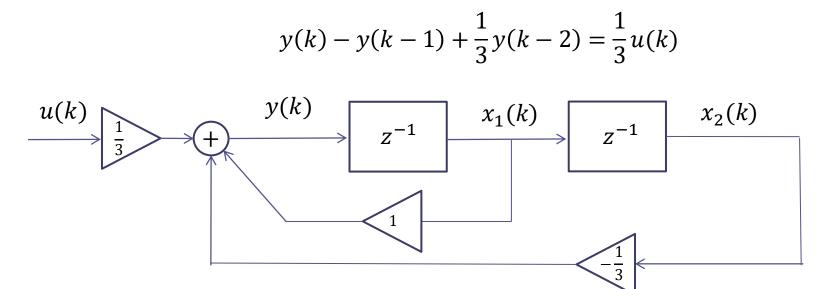
$$\dot{y}(t) \approx y(t) - \frac{y(t - T_a)}{T_a}$$

$$\ddot{y}(t) \approx y(t) - 2y(t - T_a) + \frac{y(t - 2T_a)}{T_a^2}$$

Com $T_a = 1$ e $t = kT_a = k$ e as devidas substituições na equação acima vamos obter

$$(y(k) - 2y(k-1) + y(k-2)) + (y(k) - y(k-1)) + y(k) = u(k)$$
$$y(k) - y(k-1) + \frac{1}{3}y(k-2) = \frac{1}{3}u(k)$$

O diagrama de blocos correspondente a essa equação de diferenças é mostrado abaixo:



Como a equação de diferenças é de segunda ordem e foi possível *realizá-la* utilizando apenas dois atrasos, a realização é denominada *mínima*.

Aplicando a transformada Z à eq. de diferenças chega-se à função de transferência:

$$Y(z) - z^{-1}Y(z) + \frac{1}{3}z^{-2}Y(z) = \frac{1}{3}U(z) \Rightarrow \frac{Y(z)}{U(z)} = \frac{1}{3\left(\frac{z^{-2}}{3} - z^{-1} + 1\right)}$$

Para obter a realização em espaço de estados, vamos utilizar as saídas dos atrasos como variáveis de estado. Assim, com $x_1(k) = y(k-1)$ e $x_2(k) = y(k-2)$, obtemos as seguintes equações matriciais de estado e saída:

$$\begin{bmatrix} x_1(k+1) \\ x_2(k+1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & -\frac{1}{3} \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \frac{1}{3} \\ 0 \end{bmatrix} u(k)$$

$$x(k+1) \qquad A \qquad x(k) \qquad b$$

$$y(k) = \begin{bmatrix} 1 - \frac{1}{3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \end{bmatrix} + \frac{1}{3} u(k)$$

Importante: a realização em espaço de estados a partir da equação de diferenças não é única. Por exemplo, se a matriz inversível F for utilizada na transformação

$$\mathbf{w}(k) = F\mathbf{x}(k)$$

pode-se obter uma nova descrição em espaço de estados:

$$\mathbf{w}(k+1) = F\mathbf{x}(k+1) = FA\mathbf{x}(k) + Fbu(k)$$
$$= FAF^{-1}\mathbf{w}(k) + FBu(k)$$

$$y(k) = c^T \mathbf{x}(k) + du(k) = c^T F^T \mathbf{w}(k) + du(k)$$

2) Um sistema dinâmico é representado pela seguinte equação de diferenças:

$$y(k) - y(k-1) - y(k-2) = u(k) - u(k-1)$$

Obtenha sua representação em espaço de estados.

Solução: vamos utilizar a forma canônica controlável. Para tanto, em primeiro lugar vamos aplicar a transformada Z a ambos os lados da equação:

$$\mathcal{Z}(y(k) - y(k-1) - y(k-2)) = \mathcal{Z}(u(k) - u(k-1)) \Rightarrow Y(z)(1 - z^{-1} - z^{-2}) = U(z)(1 - z^{-1})$$

$$\frac{Y(z)}{U(z)} = \frac{1 - z^{-1}}{1 - z^{-1} - z^{-2}} \left(\frac{z^{-2}}{z^{-2}} \right) = \frac{z^2 - z}{z^2 - z - 1}$$

Identificando os termos n=2; $b_0=1$; $b_1=-1$; $b_2=0$; $a_1=-1$; $a_2=-1$ o modelo em espaço de estado será

$$n = 2; \quad b_0 = 1; \quad b_1 = -1; \quad b_2 = 0; \quad a_1 = -1; \quad a_2 = -1$$

$$\begin{bmatrix} x_1(k+1) \\ x_2(k+1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} u(k)$$

$$y(k) = \begin{bmatrix} b_2 - a_2b_0 \\ \vdots \\ b_1 - a_1b_0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \end{bmatrix} + b_0u(k)$$

$$y(k) = \begin{bmatrix} 1 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \end{bmatrix} + b_0u(k)$$

Esse é modelo em espaço de estados procurado

3) O mesmo sistema dinâmico é representado pela seguinte equação de diferenças:

$$y(k) - y(k-1) - y(k-2) = u(k) - u(k-1)$$

Obtenha sua representação em espaço de estados utilizando a forma canônica observável

Solução: como anteriormente, façamos

$$Z(y(k) - y(k-1) - y(k-2)) = Z(u(k) - u(k-1)) \Rightarrow Y(z)(1 - z^{-1} - z^{-2}) = U(z)(1 - z^{-1})$$
$$\frac{Y(z)}{U(z)} = \frac{1 - z^{-1}}{1 - z^{-1} - z^{-2}} \left(\frac{z^{-2}}{z^{-2}} \right) = \frac{z^2 - z}{z^2 - z - 1}$$

Identificando os termos n=2; $b_0=1$; $b_1=-1$; $b_2=0$; $a_1=-1$; $a_2=-1$ o modelo em espaço de estado será

$$n=2$$
; $b_0=1$; $b_1=-1$; $b_2=0$; $a_1=-1$; $a_2=-1$

$$\begin{bmatrix} x_1(k+1) \\ x_2(k+1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & -a_2 \\ 1 & -a_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} b_2 - a_2 b_0 \\ b_1 - a_1 b_0 \end{bmatrix} u(k)$$

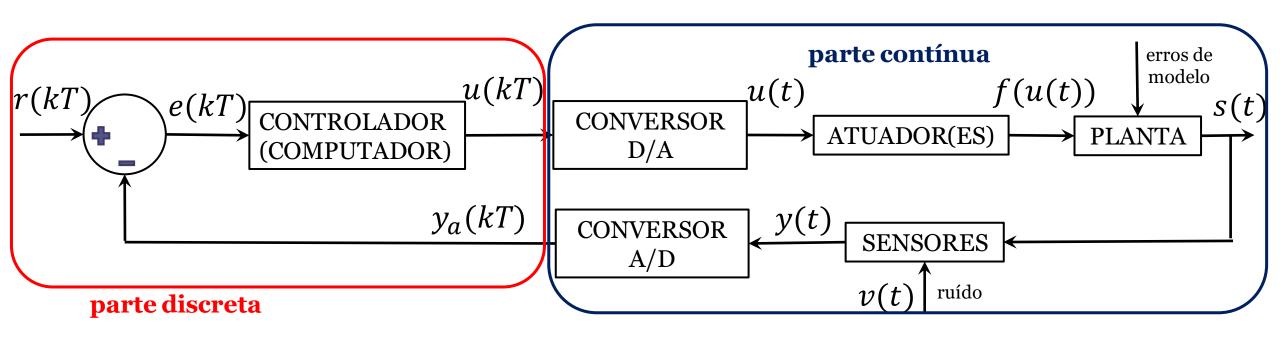
$$\begin{bmatrix} x_1(k+1) \\ x_2(k+1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} u(k)$$

$$y(k) = [0 : 1] \begin{bmatrix} x_1(k) \\ x_2(k) \end{bmatrix} + b_0 u(k)$$

4. O segurador de ordem zero (ZOH, zero order hold)

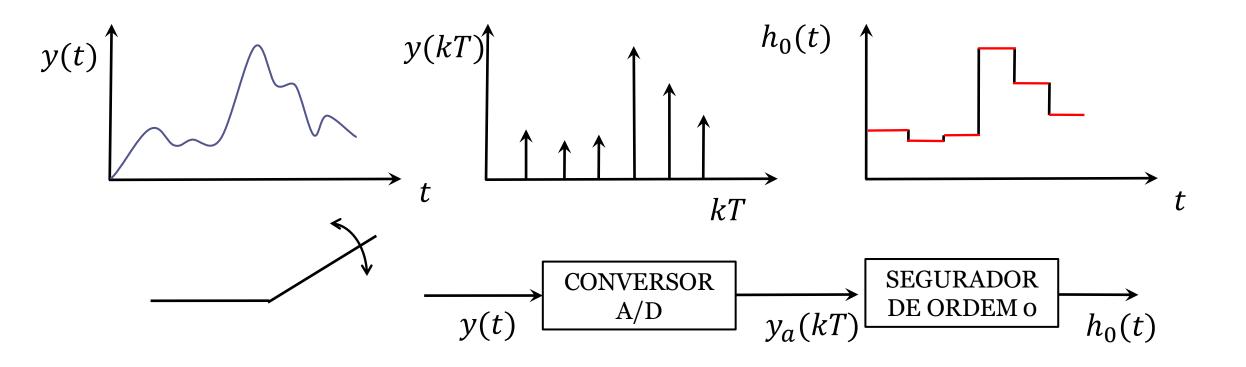
Antecipando uma das aplicações das transformada *Z*, vamos apresentar a função de transferência discreta do segurador de ordem zero, normalmente presente nos conversores A/D de sistemas de medição e/ou controle

Abaixo é mostrado o diagrama de um sistema de controle que incorpora partes contínua e discreta:



4. O segurador de ordem zero (ZOH, zero order hold)

- A entrada do conversor A/D é um sinal contínuo;
- esse sinal é submetido a um trem de impulsos unitários de período T, $\delta(kT)$;
- efetua-se a multiplicação do sinal pelo trem de impulsos unitários;
- o valor obtido é mantido constante durante o período T;
- após esse período, reinicia-se o processo e, assim, sucessivamente.



4. O segurador de ordem zero (ZOH, zero order hold)

A função de transferência no domínio contínuo é: $G_{h_0} = (1 - e^{-Ts}) \frac{G(s)}{s}$

$$G_{h_0} = (1 - e^{-Ts}) \frac{G(s)}{s}$$

Assim

$$Z[G_{h_0}] = Z\left[(1 - e^{-Ts}) \frac{G(s)}{s} \right] \Rightarrow G_{h_0}(z) = (1 - z^{-1}) Z\left[\frac{G(s)}{s} \right]$$

Por exemplo, para um sistema cuja função de transferência é

$$G(s) = \frac{a}{s+a}$$

a correspondente função de transferência discreta após a passagem pelo segurador de ordem zero será

$$G(z) = \frac{1 - e^{-aT}}{z - e^{-aT}}$$

A partir dessa transformação, pode-se trabalhar totalmente no domínio discreto. É importante ressaltar que, após processamento discreto, no caso de um sistema de controle, eventualmente será necessário aplicar a operação inversa à transformação ZOH para fornecer um sinal analógico aos atuadores.

5. Exercícios

- 1) A equação de diferenças y(k) y(k-1) + 0.25y(k-2) = 0.5(x(k) x(k-1)) representa a dinâmica de um circuito RLC que recebe como entrada x(k) um degrau unitário em t = 0 (k = 0) e fornece como saída y(k).
- (a) obtenha a função de transferência que corresponde a essa equação;
- (b) efetue a transformação que converta essa equação em espaço de estados utilizando a forma canônica controlável;
- 2) Dadas as matrizes que correspondem a um sistema discreto na forma de espaço de estados para entradas u(k) e saídas y(k):

$$A = \begin{bmatrix} -a_1 & -a_2 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}; B = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} c^T = \begin{bmatrix} 0 & b_2 \end{bmatrix}$$

- (a) obtenha a função de transferência discreta H(z) = Y(z)/U(z);
- (b) obtenha uma realização mínima para H(z);
- (c) esboce um diagrama de blocos indicando quais são as variáveis de estado.