

Escuela de Ingeniería Industrial. Universidad de Vigo. Curso 2022-2023.
Grado en Ingeniería en Electrónica Industrial y Automática
LABORATORIO de INGENIERÍA de CONTROL-2
Práctica 7.

Realización programada de sistemas digitales

El paso final tras el diseño de un regulador discreto $G(z)$ es su implementación por medio de un programa que se ejecuta en un sistema digital con acceso a convertidores A/D y D/A.

El programa es una rutina cíclica, que se dispara cada periodo T (garantizado en un entorno de tiempo real) y que debe incluir ciertas instrucciones de cálculo, en el orden adecuado.

El código contendrá como primera instrucción una lectura de la entrada 'u' y más adelante una escritura de la salida 'y'. El conjunto de instrucciones entre lectura y escritura pueden llamarse fase de '*preproceso*', y las posteriores a la escritura, fase de '*postproceso*'.

En clase de teoría se mostró cómo hacer programas basados en formas canónicas. En esta práctica se explicarán dos recursos adicionales y se planteará un trabajo de realización.

Programación directa de la ecuación en diferencias

Aunque la realización basada en modelos de estado y formas canónicas ofrece mayor versatilidad, también puede hacerse un programa basado en transcribir directamente la ecuación en diferencias asociada a $G(z)$. Vamos a verlo a través de un ejemplo. Considerar

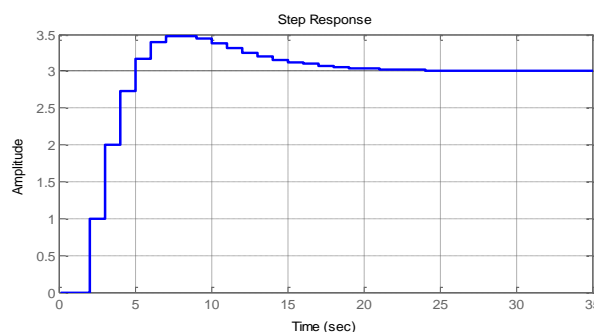
$$G = (z-0.85) / (z-0.75) / (z-0.6) / (z-0.5) =$$

$$\frac{z - 0.85}{z^3 - 1.85z^2 + 1.125z - 0.225} \quad \frac{z^{-3}}{z^{-3}} = \frac{z^{-2} - 0.85z^{-3}}{1 - 1.85z^{-1} + 1.125z^{-2} - 0.225z^{-3}}$$

Su ecuación en diferencias es (dividir entre z^3 el numerador y denominador):

$$y(k) = 1.85 y(k-1) - 1.125 y(k-2) + 0.225 y(k-3) + u(k-2) - 0.85 u(k-3)$$

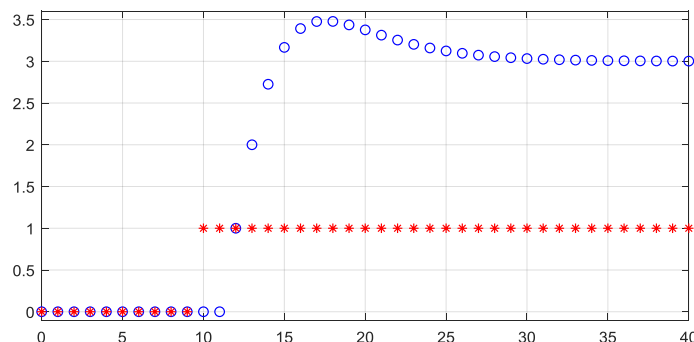
La respuesta a escalón sale ($\gg \text{step}(G)$)



La programación de la Ec.Dif. requiere usar 4 variables que representen a la salida actual $y(k)$ junto con las 3 salidas previas $y(k-1)$, $y(k-2)$, $y(k-3)$, más otras 4 variables para hacer lo mismo con la entrada $u(k)$. Recordar que el programa debe basarse en variables escalares (no se pueden usar vectores). Un código posible sería:

```
uk1=0; uk2=0; uk3=0; % Inicialización
yk1=0; yk2=0; yk3=0;
T=0.25; N=40; % periodo aprox. T, N ciclos
plot(0,yk1,'obblue',0,uk1,'*red'); % gráfica
axis([0, N, -0.1, 3.6]); grid; hold on;
tic; k=1; % inicio temporizador
while k<=N,
    pause(T);
    uk= ( k>=10 ); %%%% 'Lectura' Entrada
    %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
    yk=... % Cálculo Salida y(k)
    1.85*yk1-1.125*yk2+0.225*yk3...
    +uk2-0.85*uk3;
    %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
    plot(k,yk,'obblue',k,uk,'*red'); % 'Escritura' Sal.
    %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
    k=k+1; % Actualizaciones Estados Internos
    yk3=yk2; yk2=yk1; yk1=yk;
    uk3=uk2; uk2=uk1; uk1=uk;
end;
toc % fin temporizador
hold off;
```

La salida gráfica resultante (respuesta a escalón entre 0 y 1 aplicado en $t=10$) es:



Leer en detalle las instrucciones, entendiendo qué es lo que hacen:

- Temporización. ¿Cómo se aproxima el periodo T ? (pause, tic, toc,...)
- Gestión de E/S ¿Cuál es la entrada? ¿Cómo es la salida gráfica?
- Fase de preproceso (cálculo de la salida)
- Fase de postproceso (actualizaciones) ¿Puede simplificarse esta fase?

La comprobación final consiste en ver que son iguales la respuesta a escalón $\{y(k)\}$ obtenida por programa (última gráfica) y la respuesta a escalón del modelo ($\gg \text{step}(G)$, página anterior). Verificar las muestras del retardo inicial (2 periodos), la fase de subida, el tiempo de pico y la SO.

Programación en paralelo

En muchos casos se prefiere realizar $G(z)$ en base a alguna descomposición suma $G(z)=G_a(z)+G_b(z)$. Por ej., en los reguladores PID es mejor tener por separado las señales de las tres ramas en paralelo (para monitorizar o supervisar la derivada o la integral del error).

Teniendo en cuenta que los bloques en paralelo comparten la entrada $u(k)$ y suman las salidas $y(k)=y_a(k)+y_b(k)$, es fácil componer el código completo a base de códigos parciales:

Subsistema $G_a(z)$	Subsistema $G_b(z)$	Sistema total $G(z)=G_a(z)+G_b(z)$
Leer u	Leer u	Leer u
Cálculo y_a	Cálculo y_b	Cálculo y_a
Escribir y_a	Escribir y_b	Cálculo y_b
Postproceso-a	Postproceso-b	Escribir $y = y_a + y_b$
		Postproceso-a
		Postproceso-b



Para que el código completo funcione, las instrucciones de preproceso (cálculo de salida) y postproceso de cada subsistema **no deben contener variables con el mismo nombre**.

Trabajo de Laboratorio. Parte 1

$$G_m: \frac{-42}{z-0.5} = \frac{-42z^{-1}}{-0.5z^{-1} + 1} \quad \begin{cases} y(k) - 0.5 y(k-1) = -42 u_{k-1} \\ y(k) = 0.5 y_{k-1} - 42 u_{k-1} \end{cases}$$

Considerar el sistema $G(z) = G_a(z) + G_b(z) + G_c(z)$ donde:

$$\begin{aligned} G_a &= -42/(z-0.5); & \frac{42z - 32.7}{z^2 - 1.35z + 0.45} &= \frac{42z^{-1} - 32.7z^{-2}}{1 - 1.35z^{-1} + 0.45z^{-2}} \\ G_b &= 50/(z-0.6); \\ G_c &= -8/(z-0.75); \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} y_k - 1.35y_{k-1} + 0.45y_{k-2} &= 42u_{k-1} - 32.7u_{k-2} \\ y_k &= 1.35y_{k-1} - 0.45y_{k-2} + 42u_{k-1} - 32.7u_{k-2} \end{aligned}$$

Se pide hacer una realización basada en suma de un sistema de primer orden más uno de segundo orden. El primer orden se programará directamente (Ec.Dif.) y el segundo orden mediante FCC, FCO o Ec.Dif. En concreto, según salgan los enteros randómicos $r1, r2$:

$r1=1$: Primer orden G_a Segundo orden: $G_{bc} = G_b + G_c$
 $r1=2$: Primer orden G_b Segundo orden: $G_{ac} = G_a + G_c$
 $r1=3$: Primer orden G_c Segundo orden: $G_{ab} = G_a + G_b$

$r2=1$: Programar el segundo orden en base a FCC
 $r2=2$: Programar el segundo orden en base a FCO
 $r2=3$: Programar el segundo orden en base a la Ec.Dif.

Notación: La entrada será ' u '
 Las salidas serán ' y ' (por ejemplo y_a , y_{bc} , etc...)
 Las variables internas o auxiliares podrán nombrarse libremente
 Los coeficientes deberán programarse numéricamente (no ' a_i ', ' b_j ', etc.)

Parte 2. Realización programada de PID's

Considerar el controlador PID (con derivada filtrada) definido en tiempo continuo como C(s):

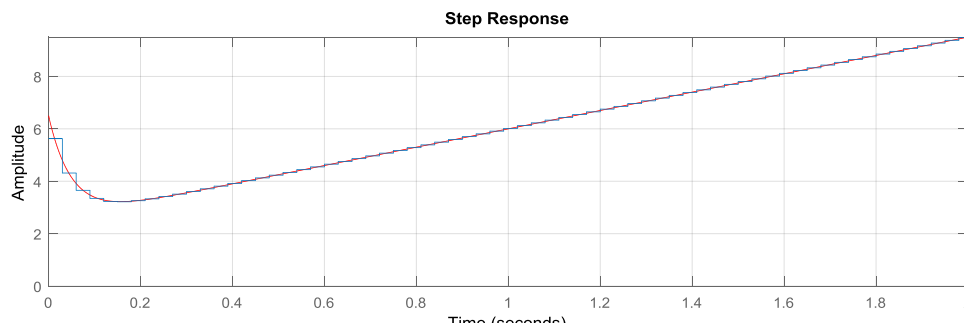
$$\begin{aligned} K_p &= 2.5; \quad K_i = 3.5; \quad K_d = 0.2; \quad T_f = 0.05; \\ C &= K_p + \frac{K_i}{s} + \frac{K_d s}{1 + T_f s}; \\ C &= 2.5 + \frac{3.5}{s} + \frac{0.2s}{1 + 0.05s} \end{aligned}$$

Se quiere realizar digitalmente, discretizando por separado las tres ramas en P+I+D (descomposición en paralelo). En concreto, según sean los enteros randómicos r3,r4:

Discretización I. r3=1: Deriv. hacia atrás; r3=2: Deriv. hacia adelante; r3=3: Tustin

Discretización D. r4=1: Deriv. hacia atrás; r4=2: Deriv. hacia adelante; r4=3: Tustin

Obtener el regulador discretizado G(z), en función del periodo de muestreo Ts. Elegir un periodo pequeño, p.ej. $T_s = 0.03$ seg. Escribir y verificar el código de realización paralela. Aunque el PID se usa en lazo cerrado, el parecido entre C(s) y G(z) puede verificarse a través de sus respuestas a escalón en lazo abierto, en un rango finito p.ej. [0, 2]seg.:



Hoja de resultados:

Apellidos y nombre:

DNI=

r1=

r2=

r3=

r4=

Parte 1. Entregar el código programado y una figura aproximada a mano, con la respuesta escalón del programa.

Parte 2. Entregar el código programado y una figura aproximada a mano con la respuesta a escalón del programa. Incluir también la expresión del PID discreto G(z), en forma P+I+D, como función de Ts

(máximo 2 carillas)