

**SISTEMAS BASADOS EN MICROPROCESADOR**  
**PRÁCTICA 3. MULTITAREA COOPERATIVA**  
**Grado en Ingeniería Electrónica Industrial (3<sup>er</sup> curso)**  
**Curso 2024/2025**

# 1 INTRODUCCIÓN

Una forma rudimentaria para realizar una multiprogramación es la multitarea cooperativa, tal como se ha descrito en teoría. Esta práctica se va a centrar en aprovechar parte de las subrutinas de las anteriores sesiones para desarrollar un programa que ejecute tres procesos independientes con una temporización precisa: una animación de leds, otra de los segmentos de la batería del LCD y una visualización de dígitos en el display de 7 segmentos.

## 1.1 Objetivos

- Establecer un sistema de temporización precisa.
- Abordar un sistema de multitarea cooperativa sencillo con tres procesos.

## 2 ESTUDIO TEÓRICO

Busque y estudie en la documentación de examen de la página web de la asignatura la documentación del Timer A ([TimerA.pdf](#)). En ella se recogen los registros de control de los distintas instancias del módulo Timer A del MSP430FR6989. Estudie también los conceptos de multitarea cooperativa.

## 3 ESTUDIO PRÁCTICO

### 3.1 Preparando el proyecto

Copie el proyecto de la práctica anterior y llámelo P3.1. Se van a reaprovechar todos sus módulos, así como parte del programa principal en C.

### 3.2 Módulo de gestión del SytemTimer `st.asm`

Se necesitará añadir un nuevo fichero en ensamblador al proyecto. Puede partir de un fichero vacío o copiar uno de los disponibles (`lcd.asm`, `cs.asm`). Llámelo `st.asm`. Si ha copiado uno anterior, borre el código y las etiquetas de la directiva `.global`. No olvide crear también el fichero de cabecera asociado `st.h` en el que incluirá los prototipos de las funciones de este módulo y que deberá incluir en cualquier fichero que uses sus servicios.

Defina una variable que albergará el valor actual del tiempo del sistema en TICS de reloj y no la incluya en la lista de símbolos publicados (`.global`):

```
.bss    SystemTimer, 4
```

También se necesita una variable para almacenar el valor inicial del CCR0, que también es el periodo, ya que el timer se va a configurar en modo continuo:

```
.bss    stPeriodo, 2
```

Los prototipos de este módulo son:

### 3.2.1 Inicialización `stIni`

Inicializa el *system timer*. Para ello configura el TimerA2 en modo `CONTINUOUS` a 32768Hz (fuente `ACLK` y divisor 1). `periodo` es el valor a cargar en `CCR0` que va a determinar el valor de la interrupción periódica. Dado que estamos en modo continuo, la subrutina deberá guardar localmente el `periodo` en `stPeriodo` para posteriores actualizaciones:

```
void stIni (unsigned int periodo);
```

### 3.2.2 Lectura del tiempo `stTime`

Devuelve el valor actual del *system timer*. Dado que la variable ocupa dos palabras, la lectura no es atómica<sup>1</sup>. Para evitar condiciones de carrera<sup>2</sup> con la interrupción periódica, asegúrese que las mismas no ocurren entre las dos lecturas:

```
unsigned long stTime (void);
```

### 3.2.3 Comparación de tiempo `stComp`

Compara tiempo con el *system timer*. Devuelve un número negativo si `tiempo < ST`, positivo si `tiempo > ST` y 0 si `tiempo = ST`:

```
int stComp (unsigned long tiempo);
```

### 3.2.4 Subrutina de servicio de interrupción `stA2ISR`

La subrutina de servicio de interrupción también se definirá en este módulo (fichero), pero no se publicará para que no sea accesible desde el exterior (es decir, no irá en `.global`). El cometido de la interrupción será incrementar la variable `SystemTimer`. También deberá actualizar el valor del `CCR0` para que la próxima IRQ se produzca en tiempo y forma.

## 3.3 Programa principal en C

A modo de demostración, haga un programa que configure los módulos adecuadamente y gestione un *superbucle* con tres tareas cooperativas:

- Animación de la pantalla LCD. Misma funcionalidad que en la práctica 2, pero sustituyendo la temporización mediante un bucle con espera activa, por el nuevo método de tareas periódicas y mostrando su nombre y dos apellidos. Frecuencia de la tarea, 2 Hz.
- Animación de los segmentos de capacidad de batería del LCD (B1 a B6) de forma que inicialmente se encienda B1, pasado un tiempo, se apague B1 y se encienda B2 y así sucesivamente hasta B6. Una vez terminado el barrido de izquierda a derecha, se repetirá de derecha a izquierda. Después repita la animación al completo. Frecuencia de la tarea: 8 Hz.
- Animación de los leds de usuario del Launchpad. En cada fase de animación, un led estará encendido y el otro apagado. Al cambiar de fase, se invertirá el estado de cada led. Frecuencia de la tarea: 1 Hz.

---

1. Una operación se llama atómica cuando no puede ser interrumpida. Una instrucción siempre es atómica.  
 2. Una condición de carrera (*race condition*) ocurre cuando dos o más procesos acceden un recurso compartido sin control, de manera que el resultado combinado de este acceso depende del orden de llegada.

### 3.3.1 Reduciendo el consumo

Una vez que se ha dado una pasada al superbucle, no hay nada que hacer hasta que se incremente el `SystemTimer`. Por ello, lo mejor es dormir la CPU y entrar en un modo de bajo consumo. Dado que se requiere el `ACLK` activo para alimentar el `TA2`, no se puede ir más allá de `LPM3`. Modifique el superbucle para entrar en `LPM3` al final del mismo. También tendrá que modificar la ISR del `TimerA2` para que el micro se despierte tras la ISR y pueda volver al superbucle para dar atención a las tareas cooperativas.