
Documentación Sistema operativo

Universidad de Málaga

Máster en sistemas electrónicos para entornos inteligentes



ANTONIO LEÓN PÉREZ

Índice

Capítulo	Página
1 Procesos	2
1.1 Parámetros	2
1.1.1 STACK_SIZE	2
1.1.2 MAX_PROCESS	2
1.2 Estructuras de datos	2
1.2.1 processState	2
1.2.2 processData	2
1.3 Funciones	2
1.3.1 create_task	2
2 Planificador	3
2.1 Funciones	3
2.1.1 context_switch	3
2.1.2 init_scheduler	3
2.1.3 scheduler	3
2.1.4 irq_timer_handler	3
2.1.5 set_priority_current_task	3
3 Temporizadores	3
3.1 Parámetros	3
3.1.1 DEFAULT_PROCESS_TIME	3
3.2 Funciones	4
3.2.1 timer_init	4
3.2.2 clear_timer_flag	4
3.2.3 timer_start	4
3.2.4 timer_stop	4
4 Mutex	4
4.1 Estructura de datos	4
4.1.1 mutex	4
4.2 Funciones	4
4.2.1 lock	4
4.2.2 unlock	4
5 Interrupciones	5
5.1 Funciones	5
5.1.1 initGIC	5
5.1.2 GICConnectTimer	5
5.1.3 GICEnable	5
5.1.4 ExceptionInit	5
5.1.5 ExceptionRegisterHandler	5
5.1.6 ExceptionEnable	5
5.1.7 clearCallback	5

1. Procesos

1.1. Parámetros

1.1.1. `STACK_SIZE`

Tamaño de la pila de datos reservada para cada hebra. Su valor por defecto es 1024

1.1.2. `MAX_PROCESS`

Número máximo de hebras que se pueden llegar a crear. Su valor por defecto es 5.

1.2. Estructuras de datos

1.2.1. `processState`

Enumerado de los estados en los que se puede encontrar una tarea, actualmente sus valores son stopped (parado), running (en ejecución) y ready (preparado para ejecución).

1.2.2. `processData`

Es la estructura que compone a una hebra. Sus parámetros son:

- **`void process_function`:** La función que ejecuta la hebra.
- **`uint32_t stack_pointer`:** El puntero a la pila de datos de la hebra.
- **`uint32_t priority`:** Prioridad de la hebra.
- **`processState state`:** Estado actual de la hebra.

1.3. Funciones

1.3.1. `create_task`

Función para reservar los recursos de una hebra y dejarla preparada para la ejecución del sistema operativo. Sus argumentos son:

- **`void process_function`:** La función que se le va a asignar a la hebra.
- **`uint32_t priority`:** La prioridad que se le va a asignar a la hebra.

La función devolverá 1 en caso de que todo haya salido bien, en caso contrario devolverá 0.

2. Planificador

2.1. Funciones

2.1.1. `context_switch`

Hace el cambio de contexto entre 2 hebras, sus argumentos son:

- `uint32_t **old_sp`: Puntero a la pila de datos de la función que se va a dejar de ejecutar.
- `uint32_t **new_sp`: Puntero a la pila de datos de la función que va a pasar a ejecutarse.

2.1.2. `init_scheduler`

Inicializa los recursos recursos para empezar la ejecución del sistema operativo y pone en ejecución la primera hebra de mayor prioridad.

Devolverá -1 en caso de que no haya procesos a ejecutar o devolverá 0 si todo se ha iniciado correctamente.

2.1.3. `scheduler`

Escoge la siguiente hebra a ejecutar y realizará un cambio de contexto, el orden para escoger la siguiente hebra es, primero prioridad, y en caso de igual prioridad, orden partiendo desde la tarea que se estaba ejecutando anteriormente.

2.1.4. `irq_timer_handler`

Manejador del sistema operativo para llamar al planificador cuando salte un temporizador.

2.1.5. `set_priority_current_task`

Cambia la prioridad del hebra en ejecución. Su único argumento es:

- `uint32_t new_priority`: La nueva prioridad que se le asigna a la hebra actual.

3. Temporizadores

3.1. Parámetros

3.1.1. `DEFAULT_PROCESS_TIME`

El tiempo de espera del temporizador del sistema operativo. Su valor por defecto es 0x3FFFFFFF.

3.2. Funciones

3.2.1. `timer_init`

Inicializa los registros del temporizador para su ejecución, también se puede usar para cambiar el tiempo de espera. Su único argumento es:

- **`uint32_t load_value`**: Tiempo de espera del temporizador.

3.2.2. `clear_timer_flag`

Limpia el bit de temporizador del registro para comunicar que se ha recibido correctamente la interrupción.

3.2.3. `timer_start`

Empieza la cuenta atrás del temporizador.

3.2.4. `timer_stop`

Para la cuenta atrás del temporizador.

4. Mutex

4.1. Estructura de datos

4.1.1. `mutex`

Es la estructura que define los cerrojos del sistema. Se conforma de un único valor:

- **`volatile int value`**: Valor numérico del cerrojo, siendo el valor 1 bloqueado y 0 desbloqueado.

4.2. Funciones

4.2.1. `lock`

Bloquea de manera atómica el cerrojo. Su argumento es:

- **`mutex *mut`**: El cerrojo que se va a bloquear.

4.2.2. `unlock`

Desbloquea de manera atómica el cerrojo. Su argumento es:

- **`mutex *mut`**: El cerrojo que se va a desbloquear.

5. Interrupciones

5.1. Funciones

5.1.1. `initGIC`

Inicializa los registros del controlador general de interrupciones.

5.1.2. `GICConnectTimer`

Inicializa la interrupción del temporizador desde el controlador general y le asocia un manejador. Su argumento es:

- **u32 Int_Id**: Identificador del vector de interrupción del temporizador, por defecto es 29.
- **Xil_ExceptionHandler Handler**: Manejador de interrupción que se va a asociar al temporizador.

5.1.3. `GICEnable`

Habilita las interrupciones del controlador general de interrupciones asociadas a una interrupción. Su argumento es:

- **u32 Int_Id**: Identificador de la interrupción a habilitar.

5.1.4. `ExceptionInit`

Inicializa los registros necesarios para el manejo de excepciones desde el controlador general de interrupciones.

5.1.5. `ExceptionRegisterHandler`

Asocia la rutina de excepciones del sistema al controlador general de interrupciones.

5.1.6. `ExceptionEnable`

Permite la ejecución de interrupciones e interrupciones del procesador.

5.1.7. `clearCallback`

Limpia el registro de interrupción para comunicar que se ha atendido la interrupción.