Aplicaciones de Sistemas Embebidos con Doble Núcleo Introducción a FreeRTOS



UTN FRA
Departamento de Ingeniería Electrónica
Laboratorio de Sistemas Embebidos

20 de agosto de 2024

Índice

- FreeRTOS
- Memoria
 - Segmentos de memoria
 - Manejo de Heap
 - Heap 4
- Scheduler
- Tareas

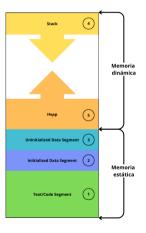
- Tareas en FreeRTOS
- xTaskCreate
- Tarea con parámetros
- Handle de tareas
- Bloqueo por tiempo
- 5 Ejercicios
- **6** Referencias

Por qué FreeRTOS?

- Tareas y pseudo paralelismo de ejecución.
- Gestión fina de tiempo.
- Prioridades de eventos y tareas.
- Lógica más modular.
- Manejo dinámico de recursos.
- Porteado a múltiples platformas.



Segmentos de memoria



- Text/Code Segment: intrucciones en Flash o FFPROM
- Initialized Data Segment: variables globales o estáticas inicializadas.
- Uninitialized Data Segment: variables globales o estáticas no inicializadas o inicializadas con 0.
- Stack: variables locales y registros del procesador con cada llamado de función.
- Heap: RAM, variables inicializadas con malloc().

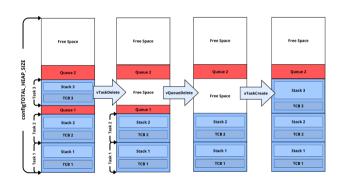
Introducción a FreeRTOS Manejo de Heap

Opciones de Heap para FreeRTOS

- Heap 1: Crea pero no libera recursos.
- 4 Heap 2: Libera recursos, no es eficiente en la reasignación de recursos.
- Heap 3: Versión más segura y más estándar de malloc() y free.
- Heap 4: Implementación más eficiente de Heap 2.
- Heap 5: Soporta Heap fragmentada en bancos.

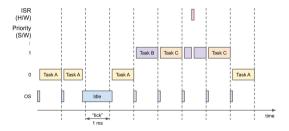
Implementación de Heap 4

- Implementa pvPortMalloc() y vPortFree().
- Bloques contiguos de memoria liberada hacen se pueden combinar.
- Util en aplicaciones con reasignación de recursos permanente.
- Menos propenso a la fragmentación de memoria.

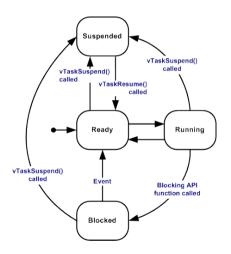


Scheduling en FreeRTOS

- El scheduler corre la tarea de mas alta prioridad en estado ready.
- Si nada la bloquea, una tarea corre por un tick del RTOS.
- Las interrupciones por hardware superan en prioridad a las tareas.
- Tareas de misma prioridad en estado ready se alternan.
- Si no hay tareas que correr, siempre está la Idle.



Tareas en FreeRTOS



- Son funciones que nunca terminan ni retornan.
- Tienen posibles estados de *ready*, *running*, *suspended* y *blocked*.
- Tienen stack propio.
- Tienen prioridades asociadas.
- Se pueden crear y eliminar dinámicamente.

xTaskCreate - Prototipo

La API xTaskCreate se encarga de reservar y registrar los recursos necesarios para correr una tarea.

- pvTaskCode es la función que se va a usar de tarea.
- pcName es el nombre de la tarea en el debugger.
- usStackDepth es la cantidad de words del stack de la tarea.
- pvParameters es un puntero a datos que se puedan pasar a la tarea a través de void *params.
- uxPriority es la prioridad de la tarea.
- pxCreatedTask es el handle de la tarea.

```
BaseType_t xTaskCreate(
    TaskFunction_t pvTaskCode,
    const char * const pcName,
    configSTACK_DEPTH_TYPE usStackDepth,
    void * pvParameters,
    UBaseType_t uxPriority,
    TaskHandle_t * pxCreatedTask
);
```

xTaskCreate - Ejemplo

```
#include "task.h"
// API para crear una tarea
xTaskCreate(
    task fn .
                // Funcion a usar
    "Task".
                // Nombre para debug
    64.
                    Stack size
    NULL.
                   Parametros
    1.
                    Prioridad
    NULL
                   Sin handle
   En algun lado del programa
 * Obrief Tarea de ejemplo
void task_fn(void *params) {
    while (1) {
        // Nunca termina
```

- task_fn para a ser la función que trabaja de tarea.
- En el debugger, vamos a encontrarla con el nombre "Task".
- Se asignaron 64 words (256 bytes) de stack.
- No se pasan parámetros a la tarea (NULL).
- La prioridad es 1 (por encima de IDLE).
- No hay handle para la tarea.

xTaskCreate - Parámetros

- Se pueden pasar parámetros a las tareas casteando el dato como puntero a void.
- Esto es útil para poder crear varias tareas con la misma función.
- El parámetro debe ser casteado al tipo correcto dentro de la tarea.

```
/**
* @brief Estructura para un LED
typedef struct {
   uint32_t port;
    uint32_t pin;
} led t:
 * Obrief Tarea template
void task_template(void *params) {
    // Casteo al tipo de dato
    led_t led = *(led_t*) params;
    while (1) {
        GPIO_PortToggle(GPIO, led.port, 1 << led.pin);
```

xTaskCreate - Parámetros

Esta posibilidad hace ofrece una gran ventaja de que se puedan crear tareas más eficientes a partir de una misma función.

```
// Estructura para una tarea
led_t led_2 = { 1, 2 };

// Creo tarea del mismo template
xTaskCreate(
   task_template, // Misma tarea de template
   "LED-2",
   configMINIMAL_STACK_SIZE,
   (void*) &led_2, // Cambia el dato enviado
   tskIDLE_PRIORITY + 1,
NULL
);
```

xTaskCreate - Handle

- Las variables TaskHandle_t guardan una referencia a una tarea.
- Algunas APIs de FreeRTOS usan estas referencias para cambiar propiedades de la tarea. Entre ellas:
 - vTaskDelete() que elimina una tarea.
 - uxTaskPriorityGet() que obtiene la prioridad de una tarea
 - vTaskPrioritySet() que setea un nuevo valor de prioridad.
 - vTaskResume() que reanuda una tarea suspendida.
 - vTaskSuspend() que suspende una tarea.

```
// Handle para tarea
TaskHandle t handle:
// API para crear una tarea
×TaskCreate(
   task fn . // Funcion a usar
   "Task". // Nombre para debug
   128.
              // Stack size
   NULL.
              // Parametros
   1. // Prioridad
   &handle
              // Referencia a handle
):
// Cambio de prioridad a 2
vTaskPrioritvSet(handle, 2):
// Elimino tarea
vTaskDelete (handle);
```

Bloqueo por tiempo

Si configTICK_RATE_HZ vale 1000, el tick es de 1ms y coinciden los ms con los ticks.

```
// Bloqueo por 500 ticks (500 ms) vTaskDelay(500);
```

Al usar el vTaskDelayUntil() hay que obtener la cantidad de ticks del RTOS.

```
// Obtengo la cantidad de ticks actuales TickType\_t \ xLastWakeTime = xTaskGetTickCount(); \\ vTaskDelayUntill(&xLastWakeTime, 250)
```

Si configTICK_RATE_HZ no es 1000, podemos obtener los ticks para una cantidad de ms con una macro:

```
// Ticks para 500 ms
uint32_t ticks = pdMS_TO_TICKS(500);
```

- vTaskDelay() bloquea la tarea por una determinada cantidad de ticks.
- vTaskDelayUntil() bloquea la tarea por una cantidad específica de ticks.
- vTaskDelay() bloquea relativo a cuando se llama la API,
 vTaskDelayUntil() bloquea la tarea por esa cantidad de ticks desde que la tarea se corre.

Ejercicios

Algunas propuestas para practicar

- En un proyecto llamado **04**_reloj, hacer un programa que cuente de 00 a 59 en el display 7 segmentos cada 1 segundo. Al llegar a 60 debe volver a empezar en 00.
- En un proyecto llamado 04_alarma, armar un sistema de dos tareas donde, al presionar un botón, active una tarea que haga sonar el buzzer. Con otro botón, se activa una tarea que lo apaga.

Cada ejercicio que se resuelva, subirlo al repositorio personal del curso.

Referencias

Algunos recursos útiles

- Manual del LPC845
- Manual del LPC845 Breakout Board
- Documentación del SDK del LPC845
- Esquemático del kit del laboratorio
- RTOS Fundamentals FreeRTOS
- The FreeRTOS Reference Manual

- Mastering the FreeRTOS Real Time Kernel
- RTOS Task Scheduling and Prioritization
- FreeRTOS Memory Management