Software en Tiempo Real

Msc. Ing. Carlos Centeno Ingeniería Electrónica UTN FRC

Año 2023

Solución - RTOS

- Configuración Inicial del RTOS
- Debo Crear las Tareas
 - Requieren Task Control Block TCB.
 - Requieren STACK.
 - Se deben definir Prioridades.
- Se deben conocer los estados posibles.
 - Se debe tener presente en el diseño el tiempo que necesita el RTOS para funcionar.
- Se deben usar SERVICIOS del KERNEL.

Configuración Inicial RTOS

- Se debe definir la estructura inicial del sistema RTOS.
 - Activar / Desactivar funcionalidades
 - Establecer la cantidad de Tareas que se usarán
 - Establecer la cantidad de Eventos que se utilizarán
 - Definir el modo de trabajo.
 - Preemptive/Non Preemptive/Round Robin

Configuración Inicial RTOS

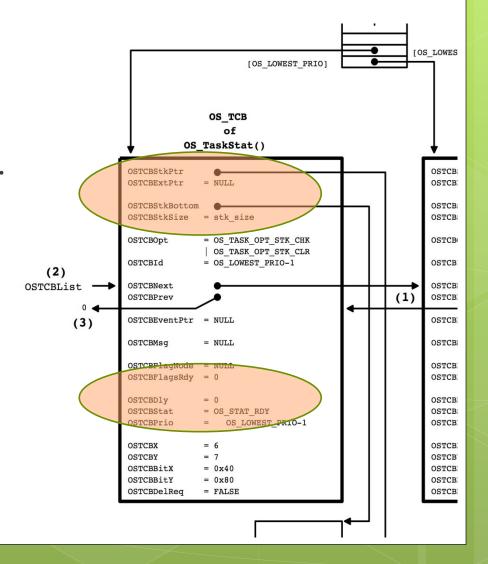
FREERTOS Configuration

```
Tasks and Oueues
                                                                     Timers and Semaphores
                                                                                       FreeRTOS Heap Usage
                                                       Config parameters
                                                                         Include parameters
                                                                                          User Constants
#define OS MAX TASKS
                                    /* Max. number of tasks in your application ...
                                    /* ... MUST be >= 2
                                                                                                  */
#define OS LOWEST PRIO
                                    /* Defines the lowest priority that can be assigned ...
                                    /* ... MUST NEVER be higher than 63!
#define OS TASK IDLE STK SIZE 100L
                                   /* Idle task stack size (# of OS STK wide entries)
                                0 /* Enable (1) or Disable(0) the statistics task
#define OS TASK STAT EN
#define OS TASK STAT STK SIZE 100L
                                   /* Statistics task stack size (# of OS STK wide entries)
#define OS ARG CHK EN
                                1 /* Enable (1) or Disable (0) argument checking
#define OS CPU HOOKS EN
                                1 /* uC/OS-II hooks are found in the processor port files
                                     /* ------ EVENT FLAGS ----- */
#define OS FLAG EN
                                  0 /* Enable (1) or Disable (0) code generation for EVENT FLAGS
#define OS FLAG WAIT CLR EN
                                    /* Include code for Wait on Clear EVENT FLAGS
#define OS FLAG ACCEPT EN
                                    /* Include code for OSFlagAccept()
                                    /* Include code for OSFlagDel()
#define OS FLAG DEL EN
#define OS FLAG QUERY EN
                                            Include code for OSFlagQuery()
                                                         -- MESSAGE MAILBOXES ----- */
#define OS MBOX EN
                                             /* Enable (1) or Disable (0) code generation for MAILBOXES
#define OS MBOX ACCEPT EN
                                                    Include code for OSMboxAccept()
#define OS MBOX DEL EN
                                             /*
                                                   Include code for OSMboxDel()
#define OS MBOX POST EN
                                                   Include code for OSMboxPost()
#define OS MBOX POST OPT EN
                                                   Include code for OSMboxPostOpt()
#define OS MBOX QUERY EN
                                                   Include code for OSMboxQuery()
```

TCB – Task Control Block

Task Control Block TCB

- Cada Tarea a ser usada requiere una estructura de control.
 - Estado
 - Timeout
 - Tamaño Stack
 - Punteros STACK
 - Prioridad



- A cada tarea creada se le asigna un TCB en el cual se almacenan diversos datos.
- OSTCBStkPtr: puntero al inicio del stack

MODO Extendido

- OSTCBExtPtr: puntero al inicio del stack en modo extendido
- OSTCBStkBottom: puntero al fin del stack
- Permite conocer el tamaño del stack usado en tiempo de ejecucion.
- OSTCBStkSize: define el tamaño del stack en bytes.
- OSTCBOpt: define si vamos a borrar, chequear, o usar punto flotante en el stack
- o OSTCBId: para uso futuro

```
typedef struct os tcb {
                  *OSTCBStkPtr;
#if OS TASK CREATE EXT EN
   void
   OS STK
    INT32U
                   OSTCBStkSize;
    INT16U
    INT16U
   struct os tcb *OSTCBNext;
   struct os tcb *OSTCBPrev;
#if (OS Q EN && (OS MAX QS >= 2)) || OS MBOX EN || OS SEM EN
                  *OSTCBEventPtr:
   OS EVENT
#endif
#if (OS Q EN && (OS MAX QS >= 2)) || OS MBOX EN
   void
                  *OSTCBMsq;
#endif
   INT16U
                   OSTCBDlv;
   INT8U
                   OSTCBStat;
   INT8U
                   OSTCBPrio;
   INT8U
                   OSTCBX;
   INT8U
                   OSTCBY;
   INT8U
                   OSTCBBitX;
   INT8U
                   OSTCBBitY:
#if OS TASK DEL EN
   BOOLEAN
                   OSTCBDelReg;
#endif
 OS TCB;
```

- OSTCBNext y OCTCBPrev:
 Permiten generar una cadena de TCB, en la que se incluyen o se sacan tareas que necesitan administrar tiempo de alguna manera.
- o **OSTCBEventPtr**: un puntero que se usara en el caso de comunicación entre tareas.
- OSTCBMsg: puntero a un mensaje entre tareas.

```
typedef struct os tcb {
   OS STK
                  *OSTCBStkPtr;
#if OS TASK CREATE EXT EN
   void
                  *OSTCBExtPtr;
   OS STK
                  *OSTCBStkBottom;
   INT32U
                   OSTCBStkSize:
   INT16U
                  OSTCBOpt;
   INT16U
                  OSTCBId;
#endif
   struct os_tcb *OSTCBNext;
   struct os tcb *OSTCBPrev;
#if (OS Q EN && (OS MAX QS >= 2)) || OS MBOX EN || OS SEM EN
   OS EVENT
                  *OSTCBEventPtr:
#endif
#if (OS Q EN && (OS MAX QS >= 2)) || OS MBOX EN
   void
                  *OSTCBMsq;
#endif
   INT16U
                   OSTCBDly;
   INT8U
                   OSTCBStat;
   INT8U
                   OSTCBPrio;
   INT8U
                   OSTCBX;
   INT8U
                   OSTCBY;
   INT8U
                   OSTCBBitX;
   INT8U
                  OSTCBBitY:
#if OS_TASK_DEL_EN
                   OSTCBDelReq;
   BOOLEAN
#endif
} OS TCB;
```

- OSTCBDly: se usa para administrar tiempo. Si tiene un valor distinto de cero la tarea esta esperando por alguno de los eventos que la llevaron al estado WAITING.
- OSTCBStat: define el estado de la tarea. Si el valor es 0, la tarea esta lista para ser ejecutada.
- Puede tomar otros valores:

```
#define OS_STAT_RDY 0x00

/* Ready to run */

#define OS_STAT_SEM 0x01

/* Pending on semaphore */

#define OS_STAT_MBOX 0x02

/* Pending on mailbox */

#define OS_STAT_Q 0x04

/* Pending on queue */

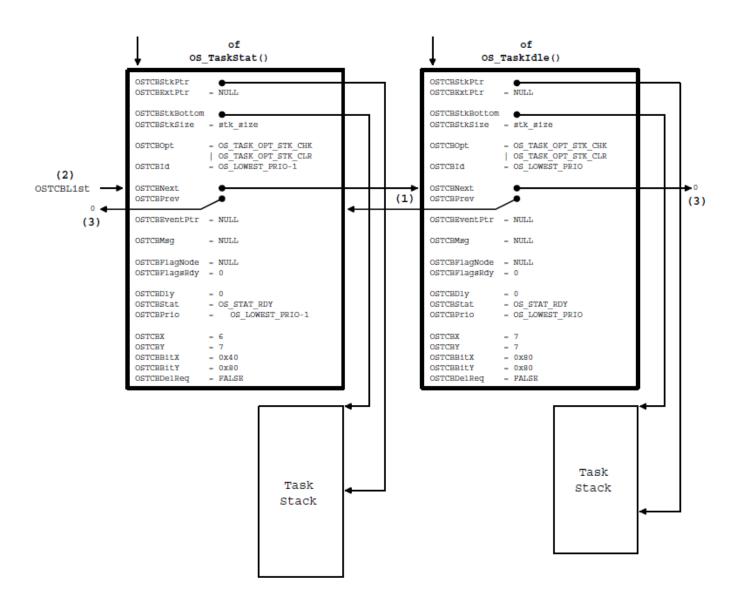
#define OS_STAT_SUSPEND 0x08

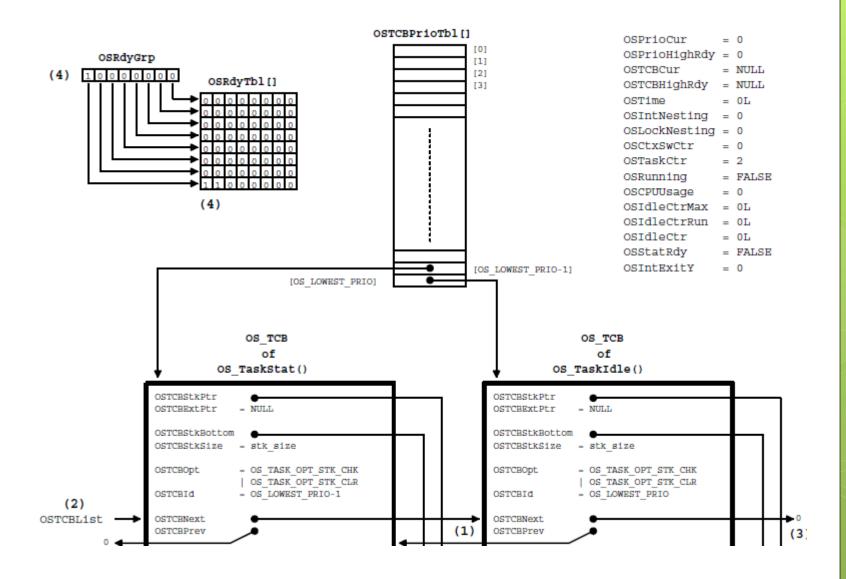
/* Task is suspended */
```

```
typedef struct os tcb {
   OS STK
                  *OSTCBStkPtr;
#if OS TASK CREATE EXT EN
   void
                  *OSTCBExtPtr;
   OS STK
                  *OSTCBStkBottom;
   INT32U
                   OSTCBStkSize:
   INT16U
                   OSTCBOpt;
   INT16U
                   OSTCBId:
#endif
   struct os tcb *OSTCBNext;
   struct os tcb *OSTCBPrev;
#if (OS Q EN && (OS MAX QS >= 2)) || OS MBOX EN || OS SEM EN
   OS EVENT
                  *OSTCBEventPtr;
#endif
#if (OS Q EN && (OS MAX QS >= 2)) || OS MBOX EN
   void
                  *OSTCBMsq;
#endif
   INT16U
                   OSTCBDly;
   INT8U
                   OSTCBStat;
   INT8U
                   OSTCBPrio:
   INT8U
                   OSTCBX;
   INT8U
                   OSTCBY;
   INT8U
                   OSTCBBitX;
   INT8U
                   OSTCBBitY;
#if OS TASK DEL EN
   BOOLEAN
                   OSTCBDelReq;
#endif
} OS TCB;
```

- OSTCBPrio: define la prioridad de la tarea.
- OSTCBX, OSTCBY, OSTCBBitX,
 OSTCBY: se usan para determinar que tarea se encuentra en estado ready y es la de mayor prioridad.
- OSTCBDelReq: indica que la tarea debe o no ser borrada.

```
typedef struct os tcb {
                  *OSTCBStkPtr;
   OS STK
#if OS TASK CREATE EXT EN
   void
                  *OSTCBExtPtr;
   OS STK
                  *OSTCBStkBottom;
   INT32U
                   OSTCBStkSize:
   INT16U
                   OSTCBOpt;
   INT16U
                   OSTCBId:
#endif
   struct os tcb *OSTCBNext;
   struct os tcb *OSTCBPrev;
#if (OS Q EN && (OS MAX QS >= 2)) || OS MBOX EN || OS SEM EN
   OS EVENT
                  *OSTCBEventPtr;
#endif
#if (OS Q EN && (OS MAX QS >= 2)) || OS MBOX EN
   void
                  *OSTCBMsq;
#endif
   INT16U
                   OSTCBDly;
   INT8U
                   OSTCBStat;
   INT8U
                   OSTCBPrio:
   INT8U
                   OSTCBX;
                   OSTCBY;
   INT8U
   INT8U
                   OSTCBBitX;
   INT8U
                   OSTCBBitY;
#if OS TASK DEL EN
   BOOLEAN
                   OSTCBDelReq;
#endif
} OS TCB;
```





 Cuando se inicializa el sistema se crean la cantidad de TCB que se definen para el proyecto

```
#define OS_MAX_TASKS 11

/* Max. number of tasks in your application */

/* ... MUST be >= 2 */
```

- Un TCB se usa para la IDLE task.
- Un TCB se usa para la task de estadística
- Es importante definir correctamente la cantidad de tareas a utilizar para no sobrecargar la RAM.
- Se van asignando los TCB a medida que se crean las tareas.

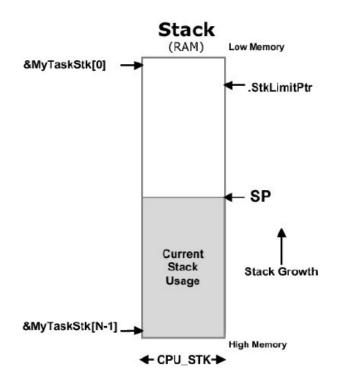
Stack - Definición

Definición Tamaño Stack

- Cada Tarea requiere un STACK que ocupará RAM
- Se almacenan los registros necesarios para realizar lo que se denomina Context Switch.
- Para evitar que exista overflow existen diversos mecanismos.

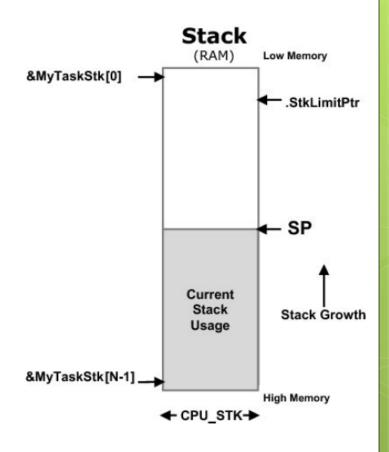
Mecanismos protección Stack

- Usar MMU o MPU. Sistemas de Hardware integrado para chequear el uso de stack.
- Usar detección por medio de registros específicos. En uCOS el valor .StkLimitPtr almacenado en el TCB permite detener el proceso que intenta escribir por fuera de ese rango. El valor asociado puede estar cerca de MyTaskStk[0].



Mecanismos protección Stack

- Usar funciones diseñadas a medida para simular la funcionalidad anterior.
 Se pueden usar las funciones hook(); Para este caso en particular la OSTaskSwHook().
- El valor de detección debe estar lo suficientemente alejado de MyTaskStk[0].



Definición Tamaño Stack

- Usar Zona Roja de detección.
- Se escribe en la zona roja caracteres específicos, el Kernel luego verifica si fueron sobrescritos.
- Se verifica que el puntero a stack no supere los limites establecidos para la tarea.

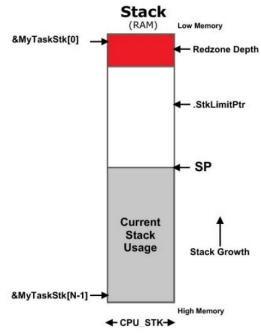
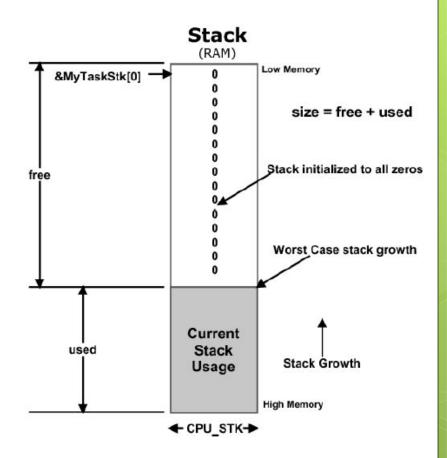


Figure - Redzone Stack Overflow detection

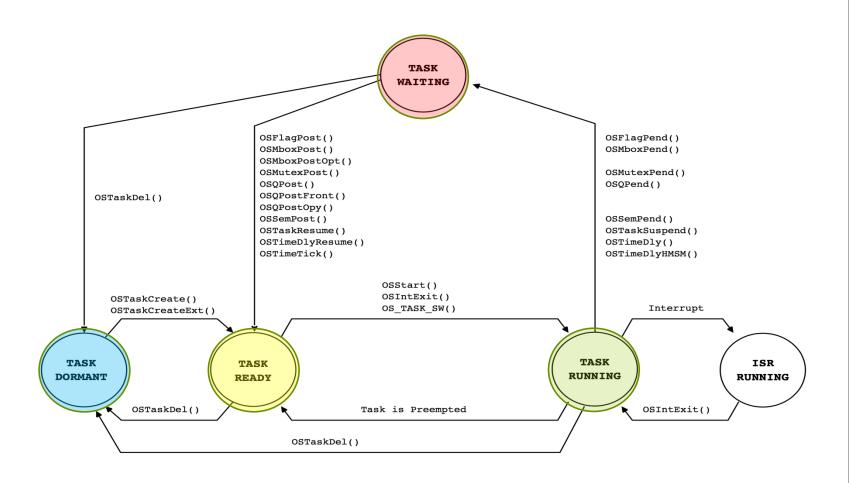
Definición Tamaño Stack

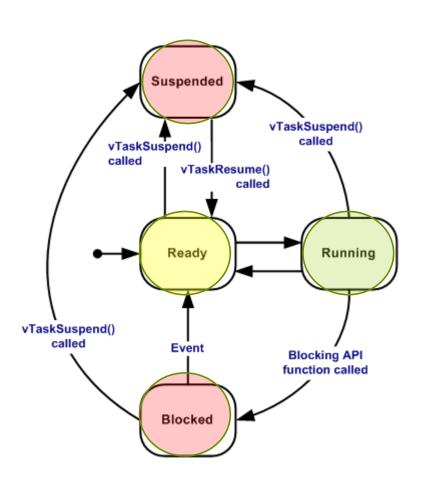
- Determinar el espacio libre de stack.
- Recorrer los stack contando los ceros iniciales.
- Definir con un valor mas elevado al necesario.
- Ajustar en diversos regrabaciones del código.



Estados Definidos

- Es deseable conocer como el RTOS administra el uso del CPU por parte de los distintas Tareas.
- El uso de los Servicios del RTOS determinará en que estado estará una Tarea.
 - Ready → Espera para usar el CPU
 - Run → Usa el CPU
 - Wait Block Suspend → Espera un timeout o la llegada de un evento.





- DORMANT: la tarea existe en ROM, RAM, pero no esta disponible para el Kernel.
- READY: cuando se invoca a las funciones OSTaskCreate(...) u OSTaskCreateExt(...), la tarea pasa a estar entre las disponibles para tomar el control del CPU. Las tareas pueden ser creadas antes de que se comience con la multitarea, o dinamicamente por una tarea que se encuentra corriendo.

- RUNNING: solo una tarea puede estar en este estado. El kernel se encarga de que siempre la tarea de mayor prioridad se encuentre en este estado.
- WAITING: cuando una tarea debe esperar un tiempo determinado para efectuar una operación, esta puede ser enviada a este estado llamando a las funciones OSTimeDly() u OSTimeDlyHMSM(). Si la tarea debe sincronizase con otra, es posible utilizar OSSemPend(), u OSMboxPend(), OSQPend().

- ISR: en este estado una interrupción externa puede detener la ejecución de la tarea que se encuentra en RUNNING. Luego que se retorna del estado ISR, el kernel determina que tarea debe ser ejecutada.
- Cuando todas las tareas están en estado WAITING, se ejecuta una tarea IDLE propia del sistema.

Prioridades

- Se deben asignar prioridades a cada TAREA.
 - Estáticas
 - Dinámicas
 - Se pueden invertir
 - Mayor prioridad → Según Kernel (0 → uCOS)
 - Menor prioridad → 64
 - Existen prioridades reservadas para el sistema
 - Pueden Tener el mismo VALOR

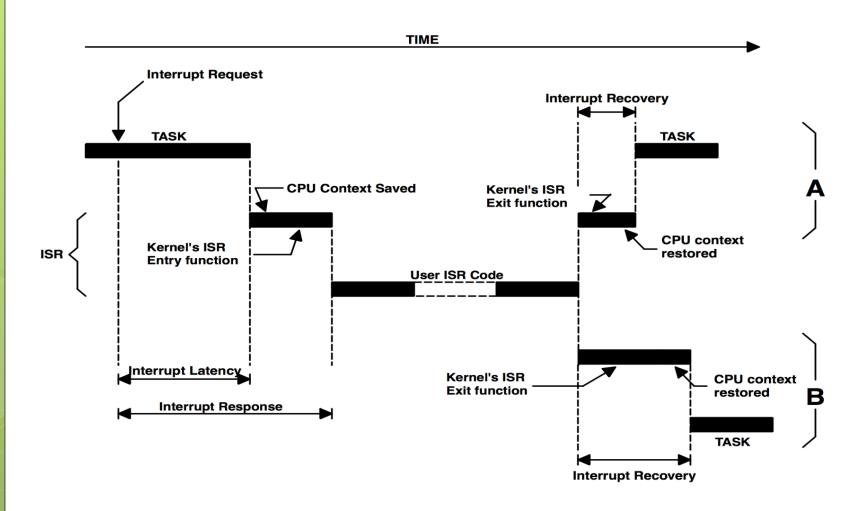
Prioridades

- El proceso de asignación de prioridades es el aquel en el cuál se asocia a cada tarea un número que definirá la celeridad en la atención a los estímulos que controle.
- Una tarea de ALTA prioridad tendrá una Latencia pequeña en contraste con una tarea de BAJA prioridad, la que tendrá mayor latencia.

Cambio de Contexto

- Es el proceso por el cual cambia la tarea que usará el CPU.
- El encargado de dicha administración es el Scheduler.
 - Depende del modo de trabajo.
 - Las prioridades de las tareas en estado Ready.
 - Resultan del Timer Tick.
 - Resultan del uso de un Servicio.

Cambio de Contexto



Preemptive Context Switch

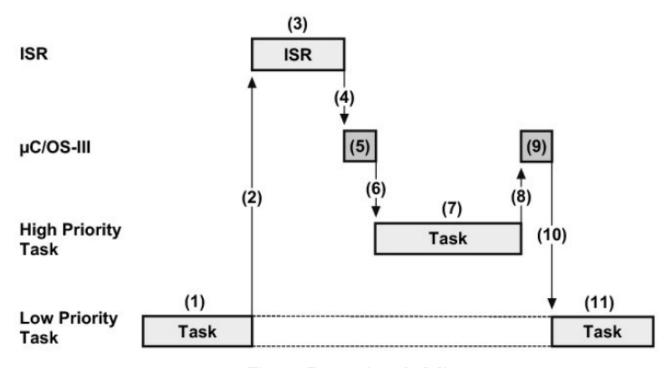


Figure - Preemptive scheduling

Round Robin Context Switch

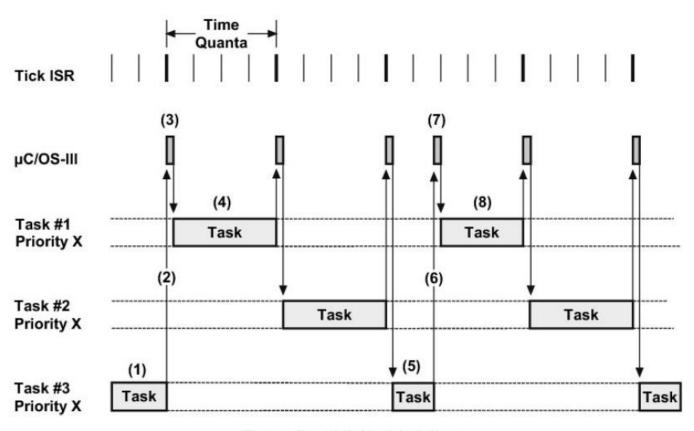
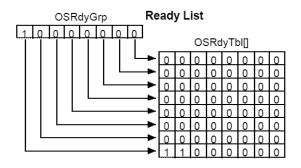
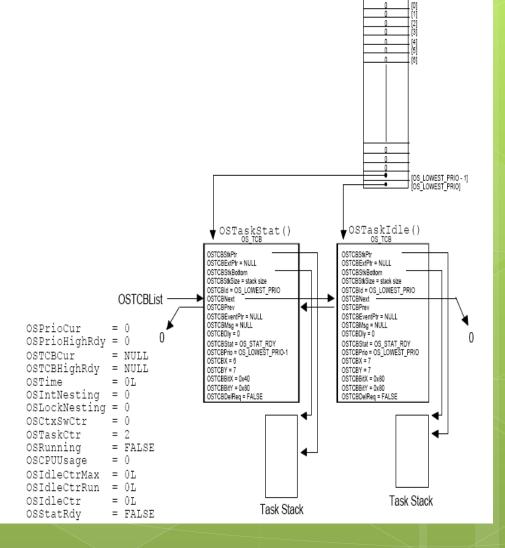


Figure - Round Robin Scheduling

Inicialización del sistema

- Se debe inicializar el sistema con la función OSInit() antes de comenzar con la multitarea
- Esta función crea los TCB, y las tareas internas del kernel, (IDLE y la Estadística).
- Estas tareas creadas están listas para ser ejecutadas.
- Se enlazan los TCB





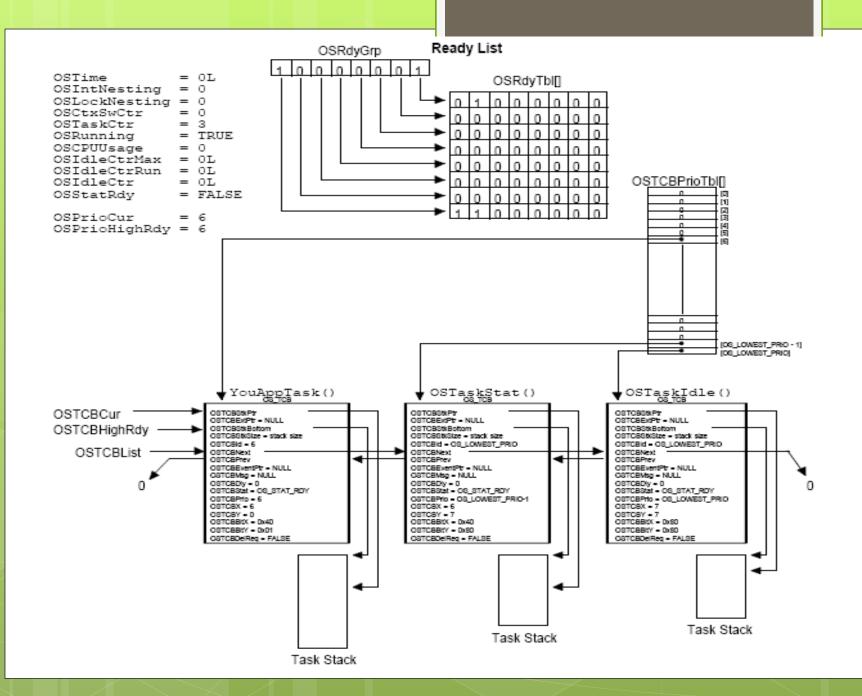
OSTCBPrioTblf1

Inicialización del sistema

- Tareas Internas que son creadas según como se configure el proyecto
 - IDLE
 - Estadísticas
 - Ticks
 - Timers

Inicialización del sistema

 Antes de lanzar la multitarea se debe crear la primer tarea de nuestro sistema



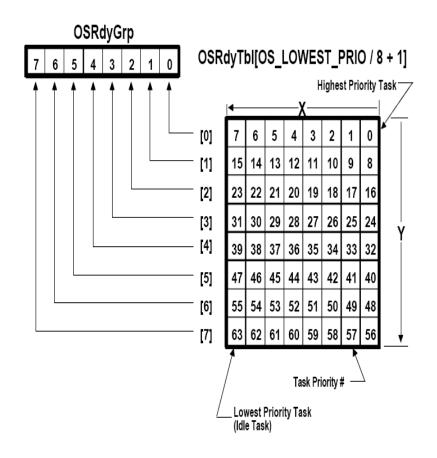
Tarea de Ejemplo

- Son bucles infinitos que no retornan ningún valor.
- Dentro de ellas se llaman a funciones que pueden o no retornar algún valor.

```
void Task (void *data)
  UBYTE x, y, err;
  for (;;)
  OSSemPend(RandomSem, 0, &err);
  x = random(80);
   y = random(16);
   OSSemPost(RandomSem);
   OSTimeDly(1);
```

Tarea para Ejecutar

- Se define para cada tarea una prioridad diferente, la cual determina en que momento pasara al estado RUNNING.
- Las tareas READY se listan en dos variables: OSRdyGrp y OSRdyTbl[].
- OSRdyGrp agrupa las tareas cada 8.
- Cada tarea READY indica su estado con un bit dentro de la tabla OSRdyTbl[].



Tareas

Administración de Tareas

- o Cada tarea o hilo podrá en su vida util:
 - Ser creada
 - Se debe Definir el Stack.
 - Ser Borrada
 - Cambiar su prioridad
 - Ser Suspendida
 - Ser Resumida

Creación de Tareas

- Debe estar definida en la configuración inicial la cantidad de Tareas
 - Esto hace la reserva inicial de TCBs.
- Se deben definir las prioridades.
- Se debe establecer el tamaño del STACK de cada Tarea.
- La cantidad de tareas que se pueden manejar depende del RTOS elegido.
 - El kernel usa como identificador de cada tarea su prioridad.

Creación de Tareas

- Funciones para Creación de Tareas
 - OSTaskCreate()
 - OSTaskCreateExt() "incorpora características adicionales"
 - UNA tarea debe ser creada siempre antes de iniciar el proceso de multitarea, OSStart();
 - No se debe crear una tarea dentro de la ISR.

OSTaskCreate()

- OSTaskCreate(task, pdata, ptos, prio)
- Requiere 4 argumentos
 - Task → Puntero a función
 - Pdata → Puntero que permite pasar un dato cuando la tarea esta corriendo
 - Ptos → puntero al inicio del stack asignado para esta tarea.
 - Prio → prioridad asignada a la tarea

RETORNO

OS_NO_ERR : tarea creada

OS_PRIO_EXIT: prioridad ya asignada

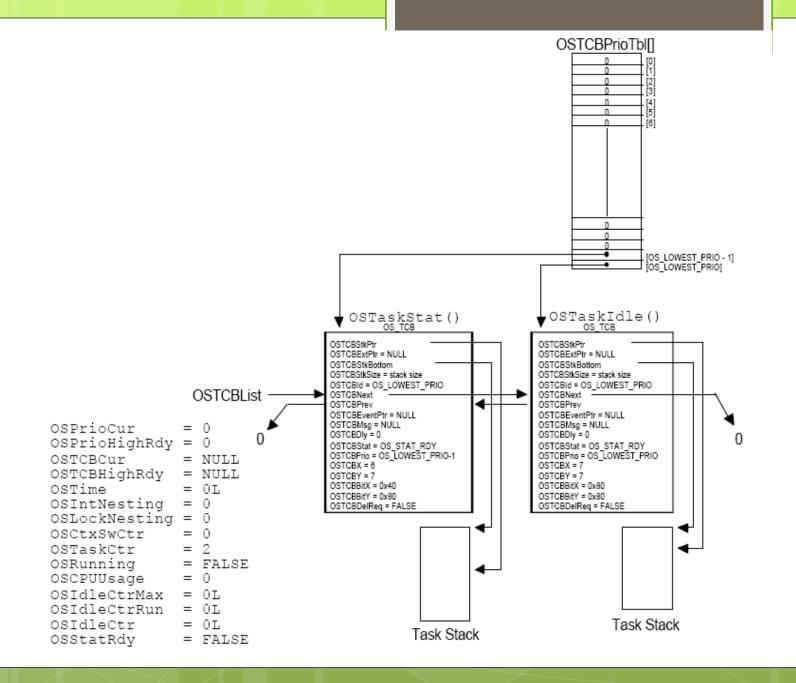
OS_PRIO_INVALID : prioridad invalida (>= OS_ LOWEST_PRIO)

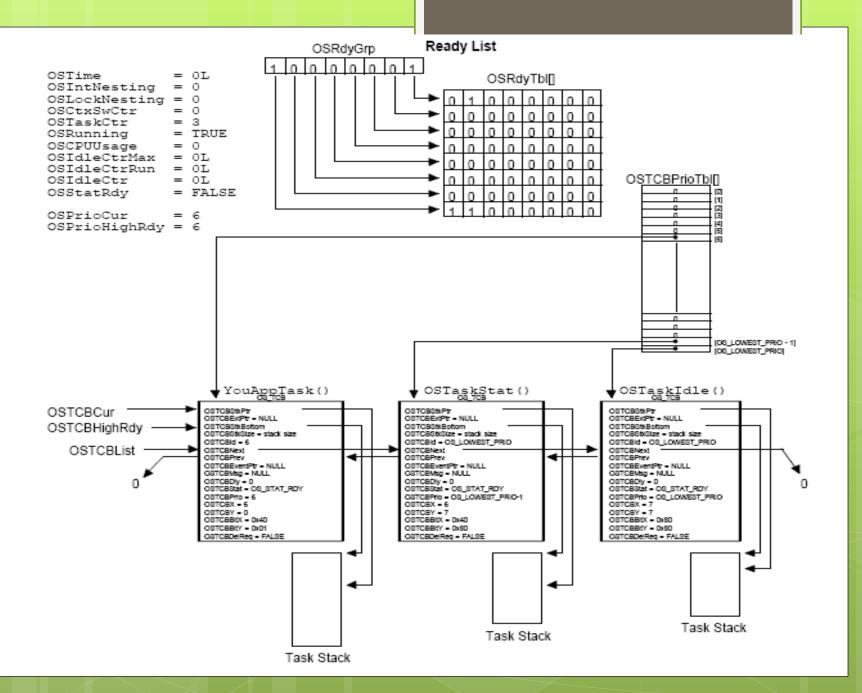
OSTaskCreate()

- Secuencia Temporal del proceso de creación de una tarea
- Se verifica que **prio** este dentro de los valores definidos
 - >= OS_LOWEST_PRIO "RETORNA error"
 - #define OS_LOWEST_PRIO 12
- Se verifica la prioridad no este asignada a otra tarea antes creada.
 - Reserva la prioridad a esta tarea

OSTaskCreate()

- Se llama a la función que inicializa el stack asociado a esta tarea.
 - La función retorna el puntero al inicio del stack.
 - SE DEBE conocer como el procesador maneja la memoria de stack.
 - Manejo de memoria de forma creciente o decreciente.
- Se llama a la función que inicializa el TCB asociado a la tarea
 - Si no se produce error se incrementa el numero de tareas creadas
 - Se invoca al **Scheduler** para verificar que tarea es de mayor prioridad.
- Si se produce error al inicializar el stack
 - Se libera la prioridad para un futuro llamado.





Creación de Tareas

```
/* StartTask02 function */
                                                        void StartTask02(void const * argument)
     /* definition and creation of myBinarySem02 */
                                                           /* USER CODE BEGIN StartTask02 */
    osSemaphoreDef(myBinarySem02);
    myBinarySem02Handle = osSemaphoreCreate(osSemaphor
                                                          /* Infinite loop */
                                                          for(;;)
     /* USER CODE BEGIN RTOS SEMAPHORES */
    /* add semaphores, ... */
                                                             osDelay(1000);
    /* USER CODE END RTOS SEMAPHORES */
                                                            HAL_GPIO_TogglePin(GPIOD,GPIO_PIN_14);
    /* USER CODE BEGIN RTOS TIMERS */
    /* start timers, add new ones, ... */
                                                           /* USER CODE END StartTask02 */
    /* USER CODE END RTOS TIMERS */
39
    /* Create the thread(s) */
     /* definition and creation of defaultTask
                                                 sPriorityNormal, 0, 128);
    osThreadDef(defaultTask, StartDefaultTask
     defaultTaskHandle = osThreadCreate(osThre
                                                 defaultTask), NULL);
     /* definition and creation of myTask02
     osThreadDef(myTask02, StartTask02, osPriorityLow, 0, 128);
     myTask02Handle = osThreadCreate(osThread(myTask02), NU
     /* definition and creation of myTask03 */
     osThreadDef(myTask03, StartTask03, osPriorityBelowNorm
     myTask03Handle = osThreadCreate(osThread(myTask03), NU
```

Creación de Tareas



```
OSTaskCreate(Task1, (void *)0, &Task1Stk[0], task1PRIO);
       OSTaskCreate(Task2, (void *)0, &Task2Stk[0], task2PRIO);
       OSTaskCreate(Task3, (void *)0, &Task3Stk[0], task3PRIO);
void Task1(void *pdata)
#if OS CRITICAL METHOD == 3
   OS CPU SR cpu sr;
#endif
    for(;;)
        salidaLed1 = 0;
        OSTimeDly(2); // un tick --> 10mSeq
        salidaLed1 = 1;
        OSTimeDly(2);
```

Borrado de Tareas

- Se envía la tarea al estado DORMANT.
- No se puede borrar la tarea IDLE.
- No se puede eliminar una tarea desde la ISR
- En el proceso de borrado el kernel:
 - Verifica que no se intente borrar la tarea IDLE.
 - Verifica que la prioridad esté dentro del intervalo definido previamente.
 - Para borrarse a si misma la tarea se debe pasar como argumento OS_PRIO_SELF.
- El proceso de borrado se divide en dos partes para disminuir el tiempo en que no se atiende una posible interrupción.
- Si esta READY se elimina

Borrado de Tareas

- Si esta WAITING,
 - Se lleva el contador de tiempo a cero.
 - Se pone en estado READY.
 - Se llama a la función DUMMY(); (acá se habilita las interrupciones y luego se vuelven a deshabilitar)
 - Se disminuye la cantidad de tareas
 - Se elimina la entrada en la tabla de prioridades
 - Se desenlaza el TCB correspondiente de la cadena de TCB's
 - Se llama al **Scheduler**.
- Se llama a la función Dummy() para garantizar que al deshabilitar las interrupciones la ISR no tenga latente ningún proceso.
- Si la tarea a ser borrada posee algún evento compartido con otras tareas, primero debe liberar este para luego ser eliminada.

Cambio de Prioridad

- Se debe definir el nuevo valor de prioridad.
- No se puede cambiar la prioridad de la IDLE task.
- En el proceso de cambio de prioridad:
 - Parámetros: vieja y nueva prioridad
 - Verifico que ambos valores estén dentro del intervalo definido
 - Verifico que exista el nuevo valor de prioridad.
 - Se reserva el nuevo valor en la tabla de prioridades
 - Se modifican lo valores en el TCB relacionados con el nuevo valor de prioridad
 - Si la tarea estaba en WAITING, se remueve de la lista de tareas, y se reingresa ésta con la nueva prioridad.
- Al fin del proceso se llama al **Scheduler**.

Cambio de Prioridad

```
#if OS TASK CHANGE PRIO EN
INT8U OSTaskChangePrio (INT8U oldprio, INT8U newprio)
  OS_TCB *ptcb;
  OS EVENT *pevent;
  INT8U
         Х;
  INT8U
         У;
  INT8U
         bitx:
  U8TMI
          bity;
  if ((oldprio >= OS_LOWEST_PRIO && oldprio != OS_PRIO_SELF) | |
     newprio >= OS_LOWEST_PRIO) {
    return (OS_PRIO_INVALID);
  OS_ENTER_CRITICAL();
  if (OSTCBPrioTbl[newprio] != (OS_TCB *)0) {
                                           /* New priority must not already exist */
    OS_EXIT_CRITICAL();
    return (OS_PRIO_EXIST);
  } else {
    OSTCBPrioTbl[newprio] = (OS_TCB *)1;
                                          /* Reserve the entry to prevent others */
    OS_EXIT_CRITICAL();
```

Cambio de Prioridad

```
OSTCBPrioTbl[newprio] = ptcb;
                                         /* Place pointer to TCB @ new priority */
      ptcb->OSTCBPrio
                          = newprio;
                                                /* Set new task priority
      ptcb->OSTCBY
                          = y;
      ptcb->OSTCBX
                          = x;
      ptcb->OSTCBBitY
                          = bity:
      ptcb->OSTCBBitX
                          = bitx:
      OS_EXIT_CRITICAL();
      OSSched();
                                         /* Run highest priority task ready */
      return (OS_NO_ERR);
    } else {
      OSTCBPrioTbl[newprio] = (OS_TCB *)0;
                                                   /* Release the reserved prio.
      OS_EXIT_CRITICAL();
                                            /* Task to change didn't exist
      return (OS_PRIO_ERR);
                                                                              */
#endif
```

Suspensión de una Tarea

- Una tarea puede ser suspendida por otra o por si misma.
- No se puede suspender la IDLE task
- No se puede suspender una tarea con prioridad no definida.
- Necesita llamar al scheduler
 - Si se suspende a si misma
 - Si es la de mas alta prioridad es ese momento
- Se pone en el status de la tarea en su TCB en estado SUSPEND

Suspensión de una Tarea

```
#if OS_TASK_SUSPEND_EN
INT8U OSTaskSuspend (INT8U prio)
  BOOLEAN self:
  OS TCB *ptcb;
  if (prio == OS IDLE PRIO) {
                                             /* Not allowed to suspend idle task */
    return (OS_TASK_SUSPEND_IDLE);
  if (prio >= OS LOWEST PRIO && prio != OS PRIO SELF) { /* Task priority valid ?
    return (OS_PRIO_INVALID);
  OS_ENTER_CRITICAL();
  if (prio == OS_PRIO_SELF) {
                                             /* See if suspend SELF
    prio = OSTCBCur->OSTCBPrio;
    self = TRUE;
  } else if (prio == OSTCBCur->OSTCBPrio) { /* See if suspending self
    self = TRUE:
  } else {
    self = FALSE:
                                        /* No suspending another task
```

Suspensión de una Tarea

```
if ((ptcb = OSTCBPrioTbl[prio]) == (OS_TCB *)0) { /* Task to suspend must exist */
    OS_EXIT_CRITICAL();
    return (OS TASK SUSPEND PRIO);
  } else {
    if ((OSRdyTbl[ptcb->OSTCBY) &= ~ptcb->OSTCBBitX) == 0) { /* Make task not ready
      OSRdyGrp &= ~ptcb->OSTCBBitY;
    ptcb->OSTCBStat |= OS_STAT_SUSPEND;
                                                        /* Status of task is 'SUSPENDED' */
    OS EXIT CRITICAL();
    if (self == TRUE) {
                                          /* Context switch only if SELF */
      OSSched();
    return (OS_NO_ERR);
#endif
```

Reasunción de una Tarea

- Se vuelve del estado SUSPEND una tarea.
- Se verifica que exista la prioridad
- Se verifica que esté dentro del intervalo definido
- Se modifica el estado de la tarea en el TCB
- Se ingresa la tarea en la tabla de tareas READY si no tiene un tiempo de WAITING pendiente.
 - Se llama al **Scheduler**.

Ejemplo de Diseño

Ejemplo de Diseño

- Implementar el Control de un Tablero Electrónico indicador multideportes, basado en un sistema embebido con RTOS.
- Características Generales:
 - Indicador de tiempo
 - Minutos
 - Segundos
 - Décimas de Segundo
 - o Indicador de Puntuación
 - 3 dígitos Local y Visitante
 - Indicador de Faltas
 - 1 Digito Local y Visitante
 - Consola de Comando con repetición de la información del tablero
 - Conexión Wireless con el tablero.

