# PRÁCTICA 4. The Ready List

## **OBJETIVOS**

En esta práctica se trabajará con la Ready List, en particular estudiar como el RTOS actualiza la tabla OSRdyList[] para gestionar las Tasks en proceso *Ready -> Running* 

### **TAREAS PREVIAS**

• ¿Qué es la Ready List?

LA Ready list es una estructura de datos propia del RTOS, en la que se van encolando las tareas que han terminado su tiempo de espera y ya están listas para ser ejecutadas, como su propio nombre indica

¿Cuál es el nombre (data type) que define el tipo de estructura de OSRdyList[]?
 Si vamos haciendo un traceback de las definiciones e instanciaciones de esta estructura de datos encontrasmos estas sentencias:

Esta última siendo la definición inicial de esta estructura, la cual contiene un puntero al head tcb detro suya, el análogo al tail pointer y un número que indica la cantidad de entradas que esta posee.

- Explique los 3 diferentes elementos que componen la estructura anterior (.TailPtr, .HeadPtr, .Entries)
  - Como bien se ha indicado antes, el primero argumento sirve para indicar qué tarea, a través de su tcb, se encuentra a la cola o en la última posición de etsa estructura de ddatos, viendola siempre como una lista ordenada. Lo mismo sucedería con el head pointer, pero esta vzz apuntando a la primera posición, y el parámetro entries simplemente sería un acumulador que indica el número total de entradas que esta estructura de datos posee, contabilizando así las tareas correspondientes.
- Si la OSRdyList presenta 16 vectores [0],...,[15]. ¿Qué se deduce de nuestra aplicación? Que nuestro sistema tiene 16 tareas incluyendo el propio rtos y la idle task
- Respecto a la pregunta anterior, ¿Con quién está asociado el vector 15 [15]?
   La Idle task por ser siempre la de menor prioridad
- Si todos los elementos .HeadPtr y .TailPtr se encuentran apuntando a NULL. ¿En qué estado se encuentra el sistema?
  - Se acaba de iniciar el rtOS, por lo que ninguna tarea ha podido entrar al planificador aún
- Explique que elementos adicionales se necesitan emplear para especificar el orden de

ejecución de cada Task, cuando existen más de 2 Tasks para un mismo nivel de prioridad en estado *Ready* 

Se tiene que tener en cuenta el planificador, ya que si se está en una modalidad de round robin por ejemplo, las tareas entrarán y saldrán de ejecución rápidamente en función del time cuanta y lógicamente los recursos que cada tarea necesite, y si otra tarea que esté en ready requiere esos mismos recursos, el planificador deberá seleccionar cual de las dos tareas pasa a ejecución.

- Si mi sistema presenta un número máximo de prioridades OS\_CFG\_PRIO\_MAX. ¿De cuántos vectores se compondrá la OSRdyList[]?
   DE OS\_CFG\_PRIO\_MAX-1, YA QUE ESE 1 REPRESENTA AL PROPIO RTOS, y si quisiaramos meter en ese grupo también la idle task, se le restaría un a prioridad más, ya qe ambas siempre van a querer estra ejecutandose.
- Justifique si las siguientes expresiones pueden ser ciertas o falsas:
  - OSRdyList[OS\_CFG\_PRIO\_MAX 1].Entries = 2
  - OSRdyList[OS CFG PRIO MAX 1].HeadPtr = &OS TCB Task1
  - OSRdyList[OS\_CFG\_PRIO\_MAX 1].TailPtr = &OS\_TCB\_IDLE\_Task
  - OSRdyList[OS\_CFG\_PRIO\_MAX 3].Entries = 3
  - OSRdyList[OS\_CFG\_PRIO\_MAX 2].HeadPtr = &OS\_TCB\_Task2
  - OSRdyList[OS\_CFG\_PRIO\_MAX 2].TailPtr = &OS\_TCB\_IDLE\_Task

### **APLICACIÓN**

Se deberán crear 6 Tasks de aplicación y 1 Task de monitorización. La configuración de cada Hilo de aplicación es la siguiente:

TASK	PRIO.	PERIODICIDAD	FUNCIÓN
TASK_1	2	1 seg	LED + delay_ms(1000)
TASK_2	2	500ms	LED
TASK_3	3	1 seg	LED + delay_ms(500)
TASK_4	4	2 seg	LED + delay_ms(2000)
TASK_5	5	5 seg	LED + delay_ms(500)
TASK_6	6	8 seg	LED + delay_ms(1000)

```
OSTaskCreate(
          (OS_TCB *) & task_led3_TCB,
(CPU_CHAR *) "Tarea 3. Cont
                                        Control led y mensaje uart",
           (OS_TASK_PTR) TASK_LED3,
           (void *) 0,

(os_prio) 3,

(CPU_STK *) & task_led3_STK[0],

(CPU_STK_SIZE) 0u,

(CPU_STK_SIZE) 1024u,
           (OS_MSG_QTY) Ou,
           (OS_TICK) Ou, //10*System Tick period
           (void *) 0,
           (OS_OPT) (OS_OPT_TASK
(OS_ERR *) & OS_err);
                      (OS_OPT_TASK_STK_CHK | OS_OPT_TASK_STK_CLR),
OSTaskCreate(
           (OS_TCB *) & task_led4_TCB,
(CPU_CHAR *) "Tarea 4. Cont
                                        Control led y mensaje uart",
           (OS_TASK_PTR) TASK_LED4,
           (void *) 0,
           (OS_PRIO) 3,
(CPU_SIK *) & task_led4_STK[0],
(CPU_STK_SIZE) 0u,
(CPU_STK_SIZE) 1024u,
           (OS_MSG_QTY) Ou,
           (OS_TICK) Ou, //10*System Tick period (void *) O, (OS_OPT) (OS_OPT_TASK_STK_CHK | OS_OPT (OS_ERR *) & os_err);
                      (OS_OPT_TASK_STK_CHK | OS_OPT_TASK_STK_CLR),
 OSTaskCreate(
           (OS_TCB *) & task_led5_TCB,
(CPU_CHAR *) "Tarea 5. Control led y mensaje uart",
           (OS_TASK_PTR) TASK_LED5,
           (void *) 0,
           (OS_PRIO) 3,
           (CPU_STK *) & task_led5_STK[0],
           (CPU_STK_SIZE) Ou,
           (CPU_STK_SIZE) 1024u,
(OS_MSG_QTY) Ou,
           (OS_TICK) Ou, //10*System Tick period
            (void *) 0,
            (OS_OPT) (OS_OPT_TASK_STK_CHK | OS_OPT_TASK_STK_CLR),
           (OS ERR *) & os err);
 OSTaskCreate(
           (OS_TCB *) & task_led6_TCB,
           (CPU_CHAR *) "Tarea 6. Control led y mensaje wart",
           (OS_TASK_PTR) TASK_LED6,
           (void *) 0.
           (OS_PRIO) 3,
(CPU_STK *) & task_led6_STK[0],
           (CPU_STK_SIZE) Ou,
           (CPU_STK_SIZE) 1024u,
           (OS MSG QTY) Ou,
           (OS_TICK) Ou, //10*System Tick period
           (void *) 0,
           (OS_OPT) (OS_OPT_TASK_STK_CHK | OS_OPT_TASK_STK_CLR), (OS_ERR *) & os_err);
OSTaskCreate (
          (OS TCB *) & task monitor TCB,
          (CPU CHAR *) "Tarea Monitor. Control led y mensaje uart",
         (OS TASK PTR) TASK MONITOR,
         (void *) 0,
          (OS PRIO) 1,
          (CPU STK *) & task_monitor_STK[0],
          (CPU STK SIZE) Ou,
          (CPU STK SIZE) 1024u,
          (OS MSG QTY) Ou,
          (OS TICK) 10u,
          (void *) 0,
          (OS OPT) (OS OPT TASK STK CHK | OS OPT TASK STK CLR),
          (OS_ERR *) & os_err);
```

#### Sistemas Tolerantes a Fallos en Tiempo Real

La Task de monitorización debe disponer de:

- Nivel de prioridad: 1
- Periodicidad mínima/máxima: 10ms/50ms

El usuario deberá mostrar las Tasks en estado Ready por medio de la lectura de cada vector que compone la tabla OSRdyList[], así como el conjunto de elementos que definen su estructura (.Entries, .HeadPtr, .TailPtr)

Puesto que los TCBs son estructuras almacenadas en la Stack de cada Hilo, y OSRdyList[] almacena la dirección de estos TCBs, es necesario almacenar la dirección asociada a cada hilo y reemplazarla por el nombre del propio hilo o emplear el símbolo & a la hora de referenciar el

Se da libertad para definir la estructura/tabla que se desee para imprimir los resultados.

```
if (OSRdyList[1].TailPtr == &task monitor TCB) {
    sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[1] apunta a task monitor");
 if (OSRdyList[2].HeadPtr == &task_ledl_TCB && OSRdyList[2].TailPtr
          = &task_led2_TCB) {
    sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[2] apunta a task 2");
    sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[3] apunta a null");
 if (OSRdyList[2].HeadPtr == &task_led2_TCB && OSRdyList[2].TailPtr == &task_led1_TCB) {
    sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[1] apunta a task monitor");
    sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[3] apunta a null");
 if (OSRdyList[2].TailPtr == &task led2 TCB) {
     sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[1] apunta a task monitor");
  if (OSRdyList[1].HeadPtr == &task_monitor_TCB) {
      sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[1] apunta a task monitor");
  }
Ш
  if (OSRdyList[2].HeadPtr == &task led1 TCB) {
      sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[2] apunta a task 1");
   if (OSRdyList[2].HeadPtr == &task led2 TCB) {
      if (OSRdyList[2].TailPtr == &task led2 TCB) {
          sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[2] apunta a task 2");
      }
}
  if (OSRdyList[3].HeadPtr == &task led3 TCB) {
      sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[3] apunta a task 3");
   } else {
```

```
sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[3] apunta a null");
```

```
if (OSRdyList[4].HeadPtr == &task_led4_TCB) {
    sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[4] apunta a task 4");
} else {
    sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[4] apunta a null");
}

if (OSRdyList[5].HeadPtr == &task_led5_TCB) {
    sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[5] apunta a task 5");
} else {
    sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[5] apunta a null");
}

if (OSRdyList[6].HeadPtr == &task_led6_TCB) {
    sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[6] apunta a task 6");
} else {
    sprintf(txdata, "HeaderPointer de OSRdy[6] apunta a null");
```

Aquí, vamos haciendo las comparaciones y comprobaciones de cada una de las posiciones de la ready list, para así poder comprobar punto a punto qué tarea se encuentra en la primera posición de esa ready list en función de su prioridad , para el caso contrario se indica que ese puntero de listo por prioridades apunta a null, indicando que no existe ninguna tarea de esa peioridad en dicha estructura de datos y por tanto en la ready list.

Sistemas Tolerantes a Fallos en Tiempo Real