

CMSIS-RTOS API v2 e RTOS Keil RTX 5 (continuação)

Prof. Hugo Vieira Neto

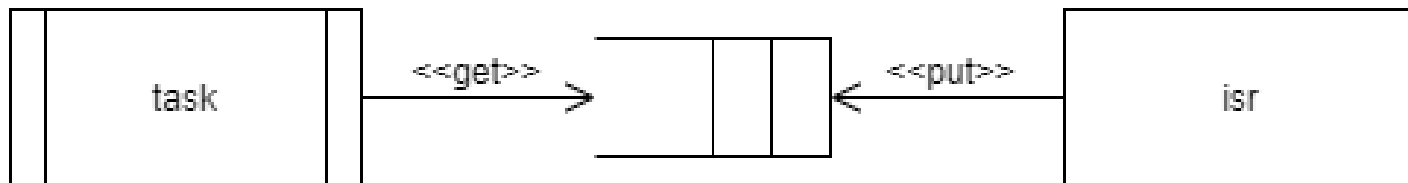
2020/2

Filas de Mensagens

- Troca de mensagens é um modelo básico de comunicação entre tarefas em que dados são enviados e recebidos explicitamente
 - Os dados são trocados por meio de uma estrutura do tipo FIFO (first-in-first-out)
 - A operação assemelha-se a acessos a um periférico de E/S, em vez de acessos diretos a memória compartilhada

Filas de Mensagens

- Funções de gerenciamento de mensagens do RTOS Keil RTX 5 permitem controlar, enviar, receber ou esperar mensagens
- O tipo de dados a ser passado pode ser um inteiro ou um ponteiro (32 bits)



Gerenciamento de Mensagens

```
osMessageQueueId_t osMessageQueueNew  
(uint32_t msg_count, uint32_t msg_size,  
const osMessageQueueAttr_t *attr)
```

- Cria e inicializa uma fila de mensagens

```
osStatus_t osMessageQueueDelete  
(osMessageQueueId_t mq_id)
```

- Deleta uma fila de mensagens

Gerenciamento de Mensagens

```
osStatus_t osMessageQueuePut  
(osMessageQueueId_t mq_id, const void  
*msg_ptr, uint8_t msg_prio, uint32_t  
timeout)
```

- Coloca uma mensagem em uma fila (se estiver cheia, aguarda por um determinado limite de tempo)*

```
osStatus_t osMessageQueueGet  
(osMessageQueueId_t mq_id, void *msg_ptr,  
uint8_t *msg_prio, uint32_t timeout)
```

- Retira uma mensagem de uma fila (se estiver vazia, aguarda por um determinado limite de tempo)*

Gerenciamento de Mensagens

```
uint32_t osMessageQueueGetCount  
(osMessageQueueId_t mq_id)
```

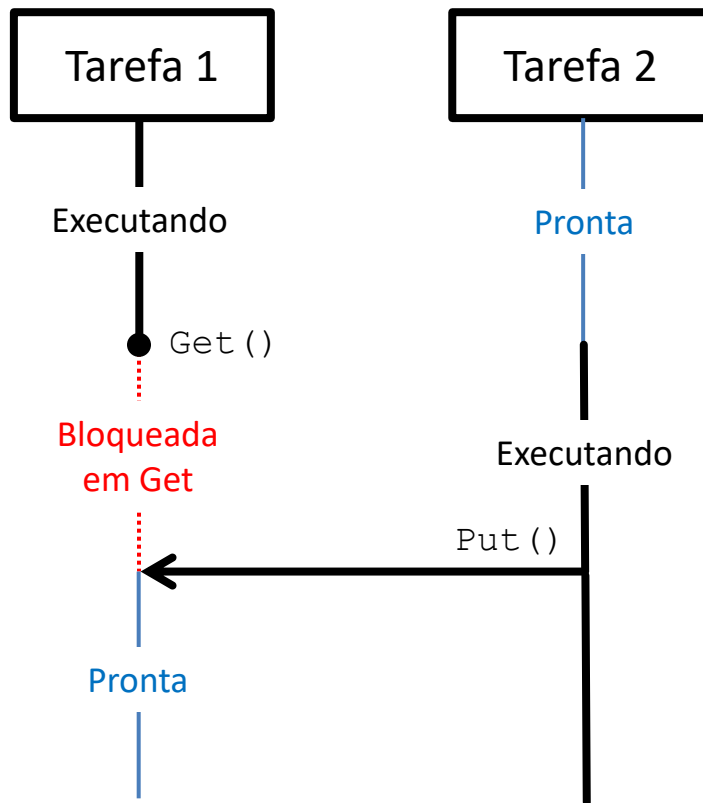
- Obtém o número de mensagens enfileiradas numa fila*

```
uint32_t osMessageQueueGetSpace  
(osMessageQueueId_t mq_id)
```

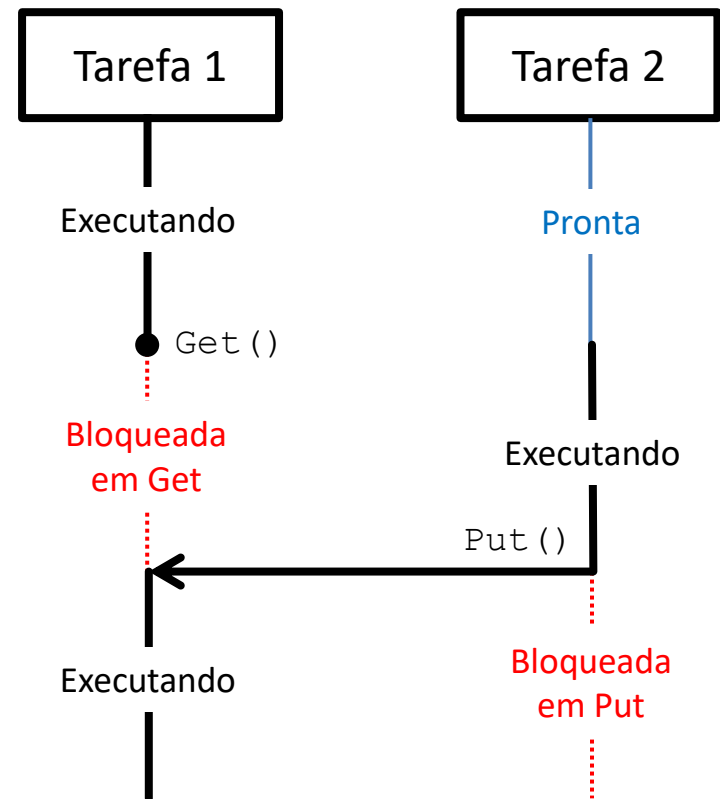
- Obtém o número de elementos vagos para mensagens em uma fila*

Sincronização por Mensagens

Método Assíncrono:



Método Síncrono:



Sincronização por Mensagens

- No RTOS Keil RTX 5:
 - Fila de mensagens com tamanho grande → método *quase* assíncrono (tarefa emissora tem grande probabilidade de nunca bloquear)
 - Fila de mensagens com tamanho igual a 1 → método *quase* síncrono (tarefa emissora bloqueia na segunda tentativa de colocar mensagem)

Exemplo de Uso (Mensagens)

- Ver código-exemplo no material de referência do CMSIS-RTOS v2 no website da Keil:
 - http://www.keil.com/pack/doc/cmsis/RTOS2/html/group_CMSIS_RTOS_Message.html

Exercício 7

- Altere o código do projeto “prodcons” do Exercício 5 (modelo produtor-consumidor) para fazer uso de uma fila de mensagens para a troca de informações entre as tarefas, mantendo a funcionalidade anteriormente especificada.
- Qual das duas formas de comunicação entre tarefas (semáforos ou fila de mensagens) é a mais prática de ser utilizada?

Sinalizadores de Tarefa

- Toda tarefa possui um conjunto próprio de 32 sinalizadores (thread flags), que podem ser utilizados para sincronização individual (tarefa-tarefa, tarefa-ISR)
- Para sincronização simultânea de múltiplas tarefas existem objetos sinalizadores de eventos (event flags)

Gerenciamento de Sinalizadores de Tarefa

```
uint32_t osThreadFlagsSet(osThreadId_t  
thread_id, uint32_t flags)
```

- Ativa sinalizador(es) da tarefa*

```
uint32_t osThreadFlagsWait(uint32_t flags,  
uint32_t options, uint32_t timeout)
```

- Aguarda a ativação de um ou mais sinalizadores da tarefa corrente dentro de um limite de tempo

- Opções de comportamento:

- osFlagsWaitAny (padrão)
- osFlagsWaitAll
- osFlagsNoClear

Exemplo de Uso

(Sinalizadores de Tarefa)

```
#include "system_tm4c1294.h" // CMSIS-Core
#include "driver_leds.h" // device drivers
#include "cmsis_os2.h" // CMSIS-RTOS
```

```
osThreadId_t AcionaLED_id, Temporiza_id;
```

```
void AcionaLED(void *arg){
    uint8_t led = (uint32_t)arg;
    uint8_t state = 0;

    while(1){
        osThreadFlagsWait(0x0001, osFlagsWaitAny,
                           osWaitForever);

        state ^= led;
        LEDWrite(led, state);
    } // while
} // AcionaLED
```

Exemplo de Uso (Sinalizadores de Tarefa)

```
void Temporiza(void *arg){
    uint32_t delay = (uint32_t)arg;
    uint32_t tick;

    while(1){
        tick = osKernelGetTickCount();

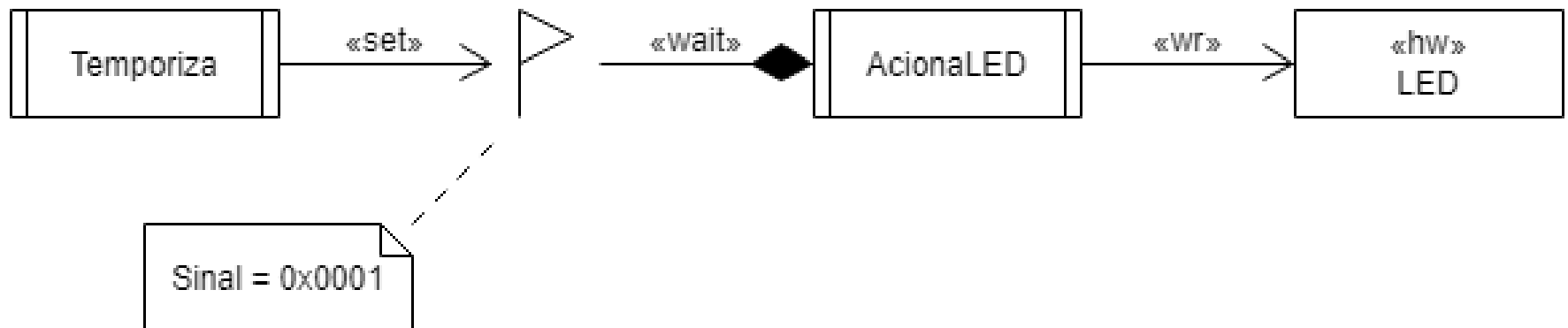
        osThreadFlagsSet(AcionaLED_id, 0x0001);

        osDelayUntil(tick + delay);
    } // while
} // Temporiza
```

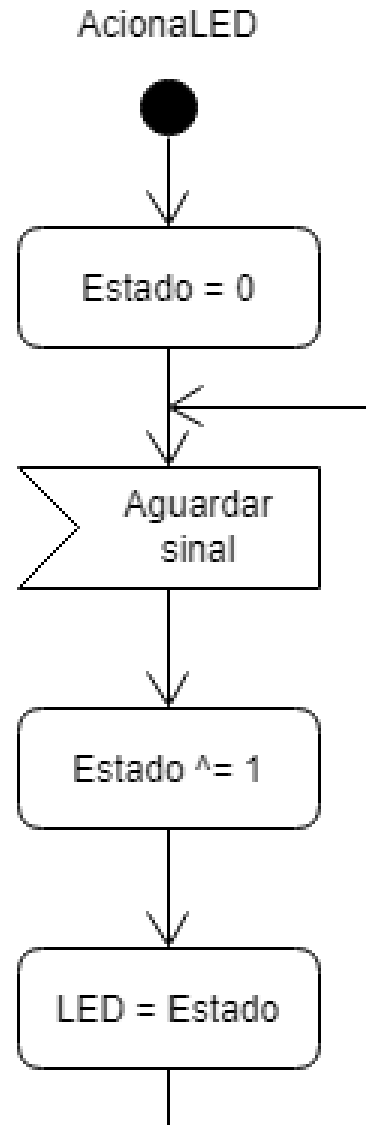
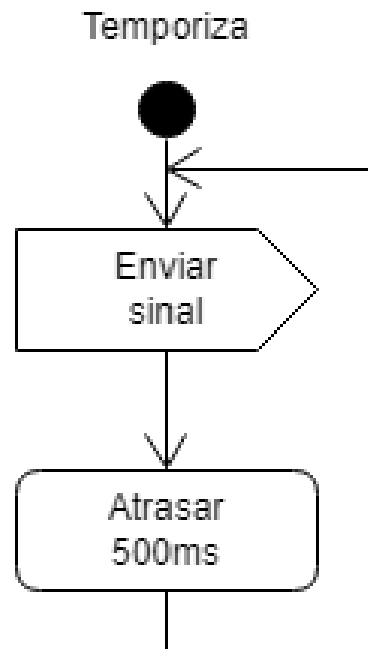
Exemplo de Uso (Sinalizadores de Tarefa)

```
void main(void) {  
    LEDInit(LED1);  
  
    osKernelInitialize();  
  
    AcionaLED_id = osThreadNew(AcionaLED, (void *)LED1,  
                                NULL);  
    Temporiza_id = osThreadNew(Temporiza, (void *)500,  
                                NULL);  
  
    if(osKernelGetState() == osKernelReady)  
        osKernelStart();  
  
    while(1);  
} // main
```

Diagrama de Objetos



Diagramas de Actividades



Exercício 8

- Abra o projeto “sinalizador” a partir da área de trabalho “EK-TM4C1294_RTOS_IAR8”.
- Analise a implementação e conclua:
 - Há desacoplamento entre as atividades de temporização e acionamento do LED?
 - Explique o que ocorre se as opções de espera pela ativação do sinalizador forem alteradas para `osFlagsWaitAny` | `osFlagsNoClear`.

Delegação de ISR a uma Tarefa

- Uma boa prática em sistemas embarcados operando em tempo real consiste em manter as rotinas de tratamento de interrupção tão breves quanto possível
- Quando o tratamento necessário é mais longo, costuma-se delegá-lo a uma tarefa de alta prioridade, desbloqueando-a por meio de um sinalizador de tarefa (ou algum outro mecanismo de sincronização)

Delegação de ISR a uma Tarefa

Rotina de tratamento (ISR)

```
void handler() {  
    ClearInterruptFlag();  
    ... // proc. mínimo  
    osThreadFlagsSet(thread_id,  
                     0x0001);  
} // handler
```

Tarefa de alta prioridade

```
void thread(void *arg) {  
    while(1) {  
        osThreadFlagsWait(0x0001,  
                           osFlagsWaitAny,  
                           osWaitForever);  
        ... // proc. adicional  
    } // while  
} // thread
```

Delegação de interrupção = *Interrupt deferral*

Exercício 9

- Abra o projeto “blink” a partir da área de trabalho “EK-TM4C1294_RTOS_IAR8”.
- Analise o código-fonte no arquivo `blink.c` quanto ao uso de mutexes e sinalizadores para sincronização entre tarefas.
- Elabore um diagrama de objetos que descreva a arquitetura desse projeto.

Exercício 9

- Classifique as tarefas do projeto “blinky” em:
 - Não periódicas
 - Puramente periódicas
 - Periódicas com sincronização
- Qual é o principal motivo da existência da tarefa `app_main`?
- Quem inicia a sequência de troca de sinais entre `phaseA`, `phaseB`, `phaseC` e `phaseD`?

Exercício 9

- Tendo como base o projeto “blinky”, implemente um sistema de quatro tarefas sincronizadas por sinalizadores que apresente uma contagem binária crescente nos quatro LEDs (LED D1 → LSB) do kit EK-TM4C1294XL a cada 500ms.
- Elabore um diagrama de objetos que descreva a arquitetura desse sistema.

Exercício 9

- Cada tarefa deverá ser responsável pelo acionamento de um único LED do kit.
- O que deve ser alterado na implementação do sistema para se obter uma contagem binária decrescente nos quatro LEDs do kit?
- Seria possível executar uma contagem binária utilizando quatro instâncias de uma mesma tarefa nesse sistema?

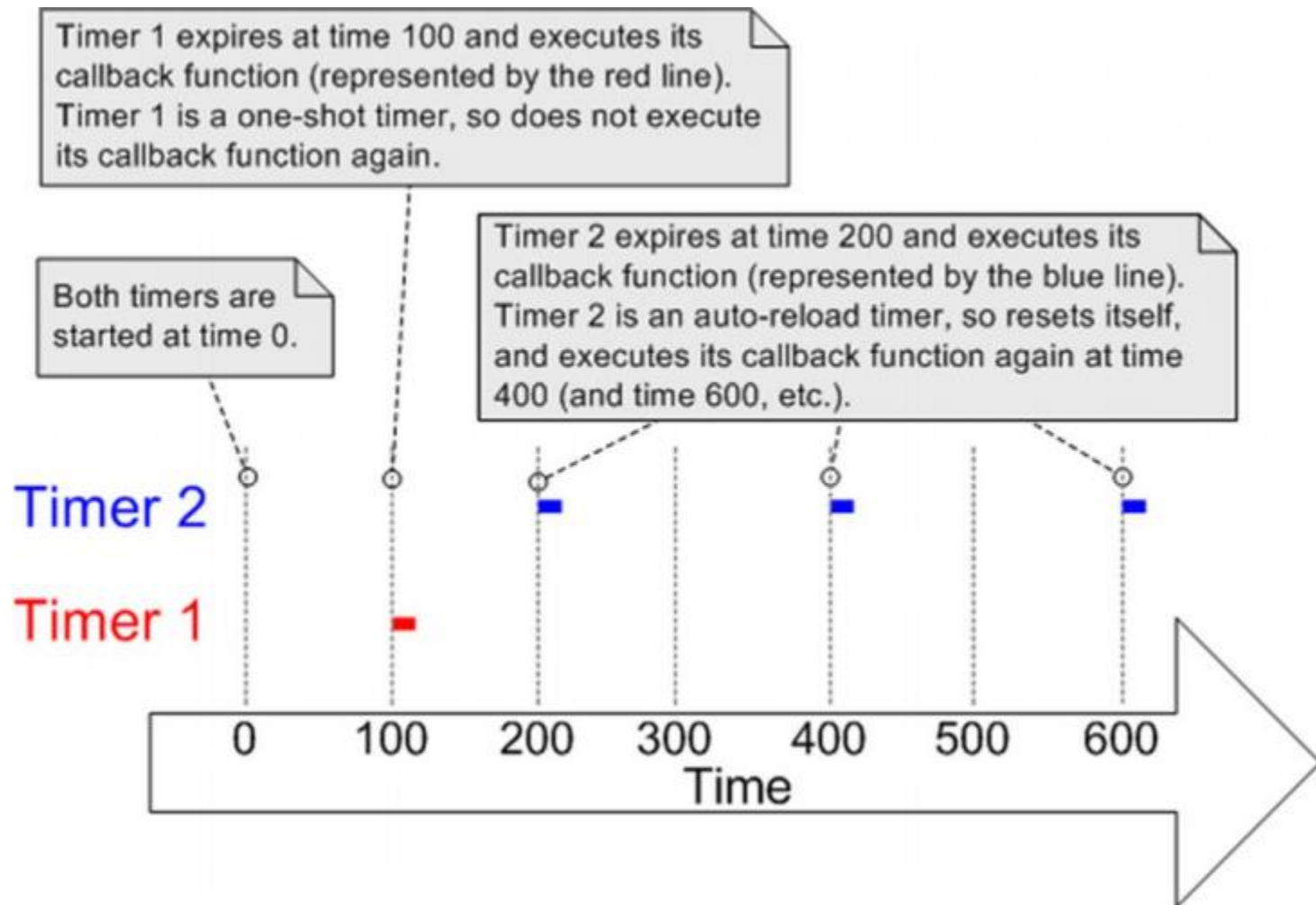
Temporizadores de Software

- Temporizadores de software utilizam o tique do RTOS para chamar uma função depois de decorrido um determinado período de tempo
- Não consomem temporizadores de hardware mas não possuem resolução de tempo tão elevada quanto aqueles
- São gerenciados por uma tarefa específica (`osRtxTimerThread`) com prioridade alta (reconfigurável)

Temporizadores de Software

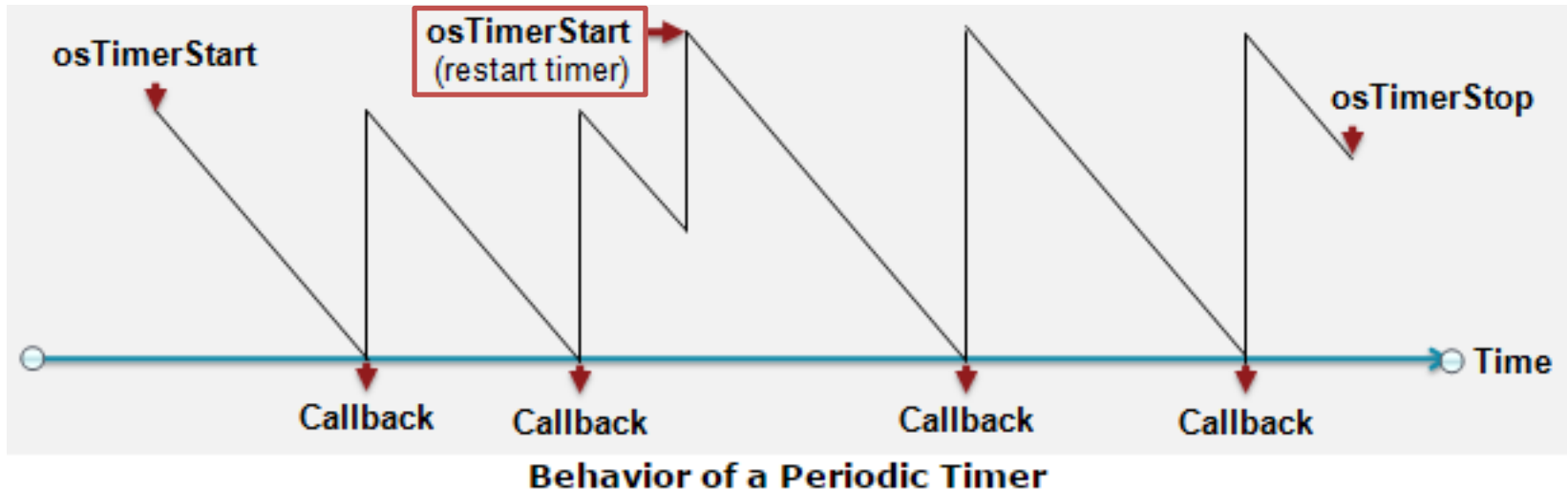
- One-shot (`osTimerOnce`):
 - Conta um período de tempo e para a contagem
 - Ao final da contagem provoca a chamada da função de callback
- Auto-reload (`osTimerPeriodic`):
 - Conta um período de tempo e reinicia a contagem
 - Ao final de cada contagem provoca a chamada da função de callback

One-shot × Auto-reload



`osTimerOnce` × `osTimerPeriodic`

Temporizador Periódico



- `osTimerStart` define o valor inicial e inicia uma contagem regressiva
- Quando a contagem atinge zero, é chamada a função de *callback*
- `osTimerStop` para a contagem regressiva

Gerenciamento de Temporizadores

```
osTimerId_t osTimerNew(osTimerFunc_t func,  
osTimerType_t type, void *argument, const  
osTimerAttr_t *attr)
```

- Cria e inicializa um temporizador

```
osStatus_t osTimerDelete(osTimerId_t  
timer_id)
```

- Deleta um temporizador

Gerenciamento de Temporizadores

```
osStatus_t osTimerStart(osTimerId_t  
timer_id, uint32_t ticks)
```

- Inicia ou reinicia a contagem de tempo

```
osStatus_t osTimerStop(osTimerId_t timer_id)
```

- Para a contagem de tempo

```
uint32_t osTimerIsRunning(osTimerId_t  
timer_id)
```

- Verifica se a contagem de tempo está ativa

Estrutura de uma Função de Callback

```
void callback(void *arg) {  
    ... // atividades da função de callback  
} // callback
```

- É possível passar um único argumento por referência à função (`osTimerNew`)
 - Útil para definir comportamentos diferentes para uma mesma função para vários temporizadores
- Deve poder ser chamada a partir de uma ISR (não pode causar bloqueio)

Exemplo de Uso (Temporizador)

```
#include "system_tm4c1294.h" // CMSIS-Core
#include "driverleds.h" // device drivers
#include "cmsis_os2.h" // CMSIS-RTOS
```

```
uint8_t state = 0;
osThreadId_t app_main_id;
osTimerId_t timer1_id;
```

```
void callback(void *arg){
    state ^= LED1;
    LEDWrite(LED1, state);
} // callback
```

```
void app_main(void *arg){
    osTimerStart(timer1_id, 100);
    osDelay(osWaitForever);
} // app_main
```


Exemplo de Uso (Temporizador)

```
void main(void) {  
    LEDInit(LED1);  
  
    osKernelInitialize();  
  
    app_main_id = osThreadNew(app_main, NULL, NULL);  
    timer1_id = osTimerNew(callback, osTimerPeriodic, NULL,  
                             NULL);  
  
    if(osKernelGetState() == osKernelReady)  
        osKernelStart();  
  
    while(1);  
} // main
```

Exercício 10

- Abra o projeto “temporizador” a partir da área de trabalho “EK-TM4C1294_RTOS_IAR8”.
- Localize o arquivo `RTX_Config.h` na lista de dependências do arquivo `rtx_lib.c` e analise-o. Quais são as configurações para:
 - `OS_TIMER_NUM`?
 - `OS_TIMER_THREAD_PRIO`?

Exercício 10

- Modifique o código-fonte no arquivo `temporizador.c` para que seja possível informar o LED a ser acionado à função de callback.
- Crie quatro temporizadores, um para cada LED do kit, com períodos diferentes, mas compartilhando uma mesma função de callback: LED D1 → 100ms, LED D2 → 150ms, LED D3 → 250ms, LED D4 → 350ms.

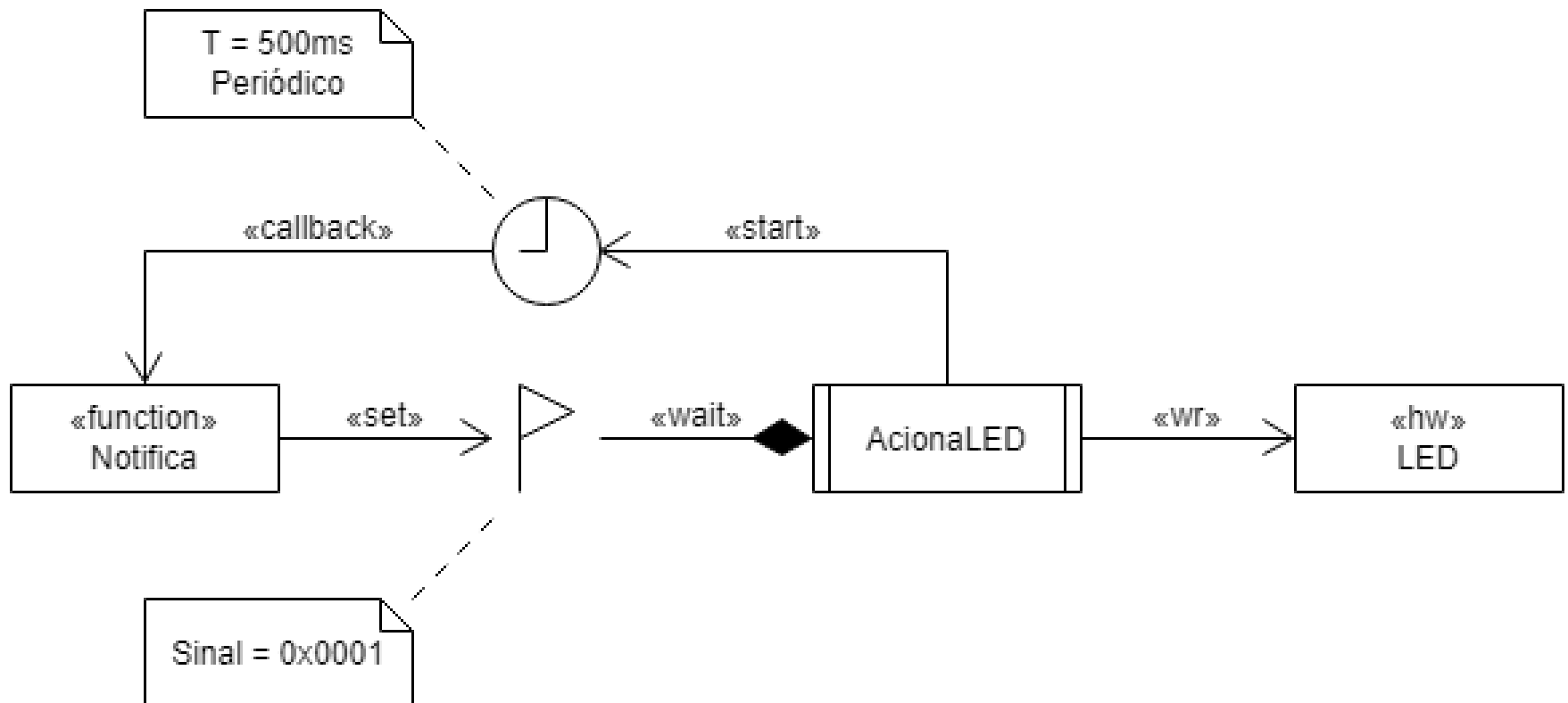
Exercício 10

- Por que é necessário criar uma tarefa com o propósito único de disparar o temporizador (`app_main`)? Não seria possível dispará-lo na própria função `main`?
- A tarefa `app_main` pode ser considerada periódica? Por quê?
- Quais são as diferenças entre a tarefa que aciona o LED no Exercício 5 e a função de callback do Exercício 10?

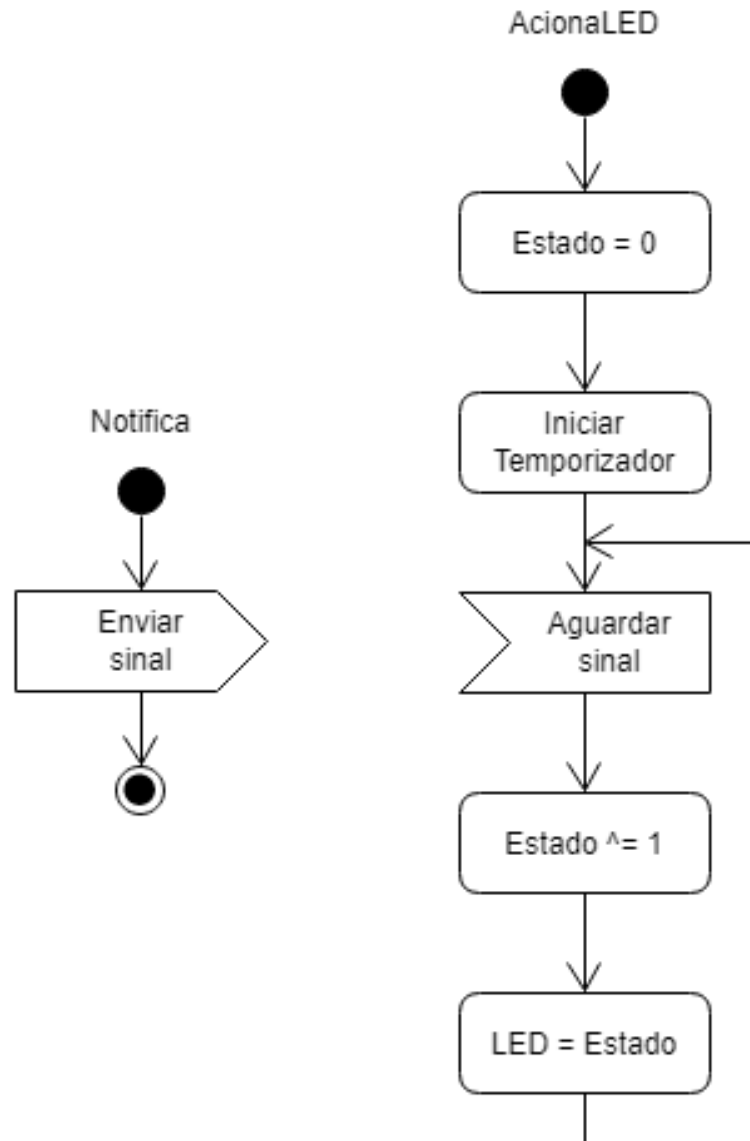
Exercício 11

- Tendo como base os projetos “tarefas”, “temporizador” e “sinalizador”, implemente uma tarefa periódica sincronizada com um temporizador de software por meio de um sinalizador de tarefa. A tarefa deverá acionar o LED D4 do kit EK-TM4C1294XL em intervalos de 500ms, conforme diagramas de objetos e de atividades apresentados a seguir.

Diagrama de Objetos



Diagramas de Actividades



Recursos Avançados do RTX 5

- Pesquisar na documentação:
 - Sinalizadores de eventos (event flags)
 - Pools de memória para compartilhamento
 - Tarefa `osRtxIdleThread`
 - Função `osRtxErrorNotify`
 - Estruturas de atributos dos diferentes tipos de objeto do RTOS