Instrumentación de Tiempo Real



- Tema 1. Introducción
- Tema 2. Recursos de acceso al hardware
- Tema 3. Interrupciones
- Tema 4. Puertas básicas de entrada/salida (I)
- Tema 5. Recursos de temporización de bajo nivel
- Tema 6. Multitarea en Ada
- Tema 7. Puertas básicas de entrada/salida (II)

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06

Necesidades de temporización en programas de tiempo real



La temporización es uno de los aspectos más característicos de los sistemas de tiempo real

 necesidad de realizar acciones con una periodicidad determinada o en un instante de tiempo prefijado

Requerimientos temporales más habituales en sistemas de tiempo real:

Realización de una tarea periódica



© Mario Aldea Rivas

2/Mar/06

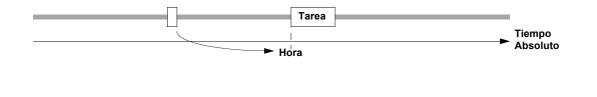
Necesidades de temporización en programas de tiempo real (cont.)



• Tarea con tiempo relativo de respuesta



• Tarea a realizar en un instante de tiempo absoluto



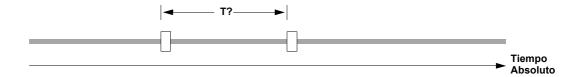
GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 3

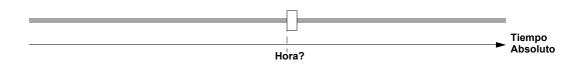
Necesidades de temporización en programas de tiempo real (cont.)



• Medida de tiempo relativo



Datación absoluta de eventos



Recursos hardware para gestión del tiempo



Temporizador:

- · contador de ciclos de un reloj de frecuencia fija y conocida
- · cuando la cuenta llega a 0 se produce una interrupción

Reloj de tiempo real:

- reloj utilizado para obtener la hora y la fecha, normalmente con precisión de segundos
- tiene en cuenta cambios de hora "políticos" (compensación a fin de año y cambios de horario verano/invierno)

Reloj monótono:

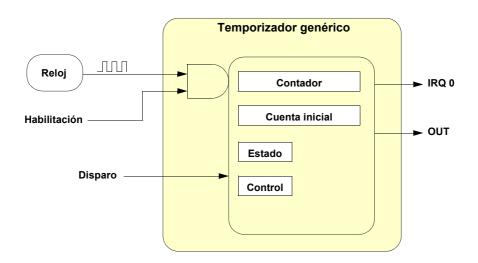
- el valor leido siempre crece con el transcurso del tiempo
- utilizado por MaRTE OS (Time Stamp Counter)

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 5

Descripción de un temporizador genérico





Descripción de un temporizador genérico (cont.)



Cuenta inicial: valor inicial que se carga en el contador al comienzo de cada cuenta

Contador: valor actual de la cuenta

- comienza al valor *Cuenta inicial* y se va decrementando con cada ciclo de reloj
- · cuando su valor llega a 0 se produce una interrupción

Número de bits de la cuenta (N): este número indica el máximo valor que se puede contar (2^N)

 la máxima duración del intervalo para la que es posible programar el temporizador será 2^N * periodo del reloj

Habilitación: señal hardware que habilita o inhibe la cuenta

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL
DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 ,

Descripción de un temporizador genérico (cont.)



Registro de estado: permite leer el estado del temporizador

lo más relevante será si ha terminado la cuenta o no

Registro de control: permite establecer el modo de operación del temporizador

Modo de operación: establece los siguientes aspectos

- ¿cómo se inicia la cuenta? por orden software, por señal externa, fin de cuenta anterior, ...
- ¿qué hacer cuando finaliza una cuenta? modificar salida, generar interrupción, ...

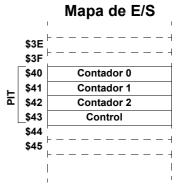
• ___

Temporizador programable (PIT) (8253/8254)



Contiene 3 temporizadores independientes, cada uno de ellos de de 16 bits

- cuentan impulsos de un reloj de frecuencia 1.19318 MHz, lo que equivale a un periodo de 838.0965 ns
- máxima longitud de cuenta: 2^{16} * 838.0965 \cong 55 ms
- su programación se realiza mediante 4 registros de E/S



GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

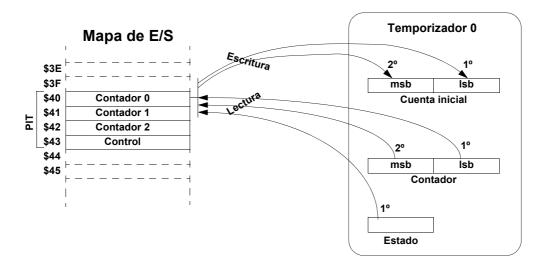
© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 9

PIT

Estructura interna de registros



Mediante el registro destinado a cada temporizador es posible acceder a todos sus registros internos



Registros de E/S



Dirección E/S	Tipo Operación	Función
\$40	Escritura	Establece valor inicial del temporizador 0
\$40	Lectura	Lee cuenta y/o estado del temporizador 0
\$41	Escritura	Establece valor inicial del temporizador 1
\$41	Lectura	Lee cuenta y/o estado del temporizador 1
\$42	Escritura	Establece valor inicial del temporizador 2
\$42	Lectura	Lee cuenta y/o estado del temporizador 2
\$43	Escritura	Establece modo de control
\$43	Lectura	Operación no permitida

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06

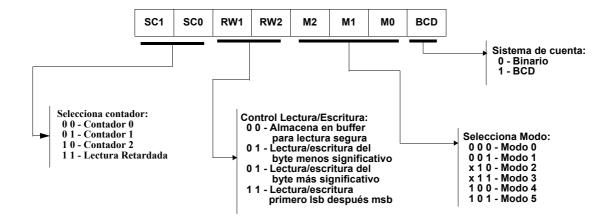
11

PIT

Registro de control



Permite configurar el modo de operación de los contadores



Modo 0: Ciclo simple

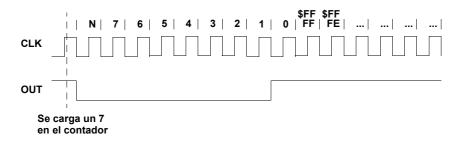


La cuenta se inicia:

- al establecer el modo
- o al escribir un nuevo valor de cuenta inicial

La salida se mantiene a nivel bajo hasta que finaliza la cuenta

El contador sólo cuenta si Gate vale 1



GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 13

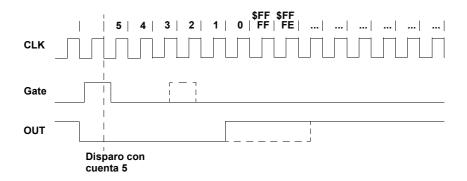
Modo 1: Ciclo simple redisparable



La cuenta se inicia (o reinicia) en el primer flanco de bajada de la señal de reloj con Gate en estado alto

 un cambio en el valor de cuenta inicial no tiene efecto hasta que se produzca un redisparo

La salida se mantiene a nivel bajo hasta que finaliza la cuenta



Modo 2:

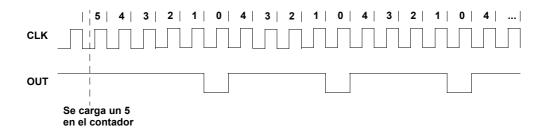
Interrupción periódica



La cuenta se inicia:

- al establecer el modo
- o al escribir un nuevo valor de cuenta inicial
- o cada vez que la cuenta llega a 0

La salida se mantiene a nivel alto mientras la cuenta es distinta de 0 y a nivel bajo mientras la cuenta es 0



GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES © Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 15

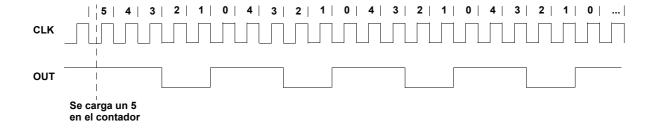
Modo 3: Generador de onda cuadrada



Igual que el modo 2, salvo en el valor de la salida

Si el valor de cuenta inicial es N:

- la salida permanece a nivel alto durante los N/2 primeros ciclos ((N+1)/2 si N es impar)
- la salida permanece a nivel bajo durante los N/2 últimos ciclos ((N-1)/2 si N es impar)



Modo 4:

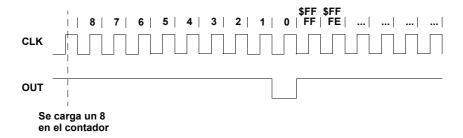
Interrupción sobre fin de cuenta



La cuenta se inicia:

- al establecer el modo
- o al escribir un nuevo valor de cuenta inicial

La salida se mantiene a nivel alto salvo mientras la cuenta tiene el valor nulo



GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 17

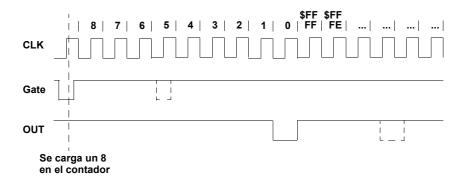
Modo 5: Interrupción redisparable



la cuenta se inicia con cualquier flanco positivo de la señal Gate

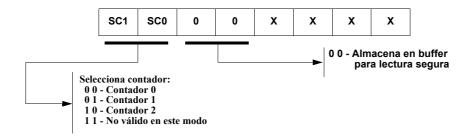
• es, por tanto, redisparable

La salida se mantiene a nivel alto salvo mientras la cuenta tiene el valor nulo



PIT: Lectura por almacenamiento previo en el buffer





Permite almacenar en un buffer el valor del contador para su lectura segura

el contador no detiene su cuenta

La primera lectura sobre el registro del contador retorna el Isb y la segunda el msb de la cuenta almacenada

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 19

PIT:

Lectura retrasada



Este método permite leer el valor de la cuenta y/o del estado de varios temporizadores en el mismo instante

• Los bits del registro de control cambian de significado:



- CONT: 0 => requiere almacenar el valor actual de la cuenta de los temporizadores que posteriormente se indiquen
- STAT: 0 => requiere almacenar el estado de los temporizadores que posteriormente se indiquen
- T2: almacena cuenta y/o estado del temporizador 2
- T1: almacena cuenta y/o estado del temporizador 1
- T0: almacena cuenta y/o estado del temporizador 0

PIT:

Lectura retrasada

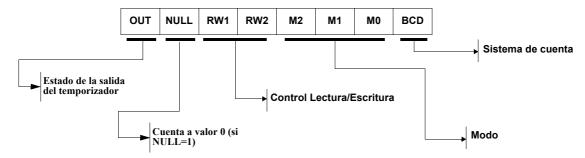
(cont.)



Tras configurar el modo de lectura retrasada, las sucesivas lecturas sobre el registro de un temporizador retornarán:

- 1. Estado del contador (sólo si STAT=0)
- 2. Isb del valor de la cuenta (sólo si CONT=0)
- 3. msb del valor de la cuenta (sólo si CONT=0)

El formato correspondiente al estado de un temporizador es:

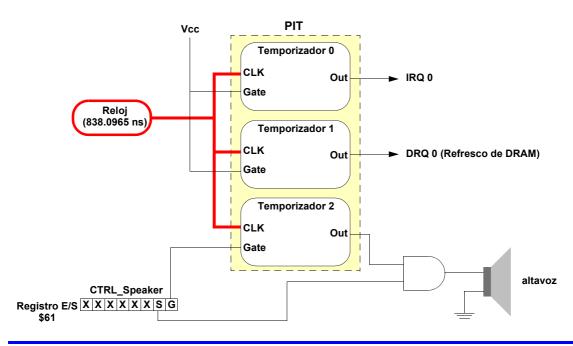


GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 21

PIT Conexión en el PC





Ejemplo de uso del PIT: Tarea periódica sencilla



Utiliza el temporizador 2 (normalmente utilizado por el altavoz) para esperar el periodo de tiempo deseado

```
with MaRTE_OS;
with Basic_Integer_Types; use Basic_Integer_Types;
with IO_Interface; use IO_Interface;

procedure Tarea_Periodica_PIT_Sin_Interrupciones is

-- Registros del PIT
Reg_Temp_O : constant IO_Port := 16#40#;
Reg_Temp_1 : constant IO_Port := 16#41#;
Reg_Temp_2 : constant IO_Port := 16#42#;
Reg_Ctrl : constant IO_Port := 16#43#;

-- Registro de control del altavoz
Reg_Ctrl_Altavoz : constant IO_Port := 16#61#;
```

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL
DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 23

Ejemplo de uso del PIT: Tarea periódica sencilla (cont.)



Ejemplo de uso del PIT: Tarea periódica sencilla



```
loop
    -- Carga cuenta inicial (con lo que comienza cuenta)
    Outb (Reg_Temp_2,
          Unsigned_8 (Cuenta_Inicial and 16#FF#));--lsb
    Outb (Reg_Temp_2,
          Unsigned_8 (Cuenta_Inicial / 2**8)); -- msb
       Espera a que acabe la cuenta
    100p
      -- Requiere lect. retrasada del estado del temp. 2
      Outb (Reg_Ctrl, 2#11_1_0_100_0#);
      -- Sale cuando la señal "Out" está a nivel alto
      exit when (Inb (Reg Temp 2) and 16#80#) /= 0;
    end loop:
    Realiza Tarea Periódica;
  end loop;
end Tarea_Periodica_PIT_Sin_Interrupciones;
```

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 25

Reloj de tiempo real (RTC) (MC146818)



- · resolución de segundos
- puede operar en modo 12 o 24 horas
- contadores codificados en binario o en BCD
- calendario de 100 años (días de la semana, del mes, ...)
- · compensaciones de tiempo a fin de año
- cambio de horario verano/invierno
- puede almacenar una alarma diaria y generar interrupción cuando expire

RTC

Registros internos



Número registro	Función	Número registro	Función
0	Segundo	7	Día_Mes
1	Segundo_Alarma	8	Mes
2	Minuto	9	Año
3	Minuto_Alarma	10	Registro A
4	Hora	11	Registro B
5	Hora_Alarma	12	Registro C
6	Día_Semana	13	Registro D

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL
DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 27

RTC

Lectura y cambio de hora



Los registros segundo, Minuto, Hora, Mes y Año, pueden ser leídos o actualizados desde programa

- la escritura sólo puede realizarse con actualizaciones inhibidas (bit SET del Registro B a valor 1)
- la lectura debe realizarse fuera del intervalo de actualización que ocurre cada segundo. Hay 3 alternativas:
 - Chequeo del bit UIP del Registro A: cuando vale 0 se dispone de al menos 244µs para realizar la lectura
 - Sincronización con la interrupción de fin de ciclo de actualización: tras ella hay 999ms para realizar la lectura segura
 - Sincronización con la interrupción periódica: tras ella se dispone de la mitad del periodo de la interrupción

RTC

Interrupciones y alarma



Existen tres fuentes independientes de interrupciones:

- Interrupción periódica de frecuencia programable entre 2Hz y 32768KHz
- Interrupción por fin de actualización
- Interrupción por alarma: según el valor escrito en los registros segundo_Alarma, Minuto_Alarma y Hora_Alarma
 - si en cada uno de estos registros se escribe un valor válido, la alarma se produce a la hora, minuto y segundo especificados
 - si en alguno de ellos se escribe un valor "comodín" (entre \$C0 y \$FF) la alarma se produce en cada hora y/o minuto y/o segundo

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL
DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 29

RTC:

Registro A (lectura/escritura)





- UIP: actualización en progreso
- DV2-DV1: frecuencia del reloj de entrada
 - en el PC ya se encuentra configurada al valor apropiado, por lo que no debemos cambiarlo
- RS3-RS0: periodo de la interrupción periódica
 - Periodo = 0.030517578125 ms * 2^{RS3 RS2 RS1 RS0 1}
 - Por ejemplo, si el valor escrito en RS3-RS0 es 2#1110# (14) el periodo vale:

Periodo = 0.030517578125 * 2^{14 - 1} = 250 ms

RTC:

Registro B (lectura/escritura)



SET PIE AIE UIE SQWE DM 24/12 DSE

- SET: 1 => inhibe el ciclo de actualización
- PIE: 1 => habilita interrupciones periódicas
- AIE: 1 => habilita interrupciones por alarma
- UIE: 1 => habilita interrupciones por fin de actualización
- SQWE: 1 => habilita onda cuadrada de salida
- DM: 1 => contadores en binario, 0 => contadores en BCD
- 24/12: 1 => modo 24 horas, 0 => modo 12 horas
- DSE: 1 => cambio de horario verano/invierno. Adelanto en el último domingo del mes de abril y retraso en el último domingo del mes de octubre

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL
DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 31

RTC:

Registro C (sólo lectura)





- IRQF: interrupción pendiente, esto es: IRQF = (PF and PIE) or (AF and AIE) or (UF and UIE)
- PF: 1 => se ha verificado la condición de interrupción periódica (independientemente del valor de PIE)
- AF: 1 => se ha verificado la condición de interrupción por alarma (independientemente del valor de AIE)
- UF: 1 => se ha verificado la condición de interrupción por fin de actualización (independientemente del valor de UIE)

Todos los bits de este registro se ponen a 0 después de su lectura

RTC:

Registro D (sólo lectura)



VRT 0	0	0	0	0	0	0	
-------	---	---	---	---	---	---	--

 VRT: RAM y tiempo válido. Se pone a cero cuando se detecta un fallo de alimentación.

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 33

RTC

Registros de E/S y línea de IRQ



Dirección E/S	Tipo Operación	Función
\$70	Escritura	Selecciona el registro interno al que se desea acceder
\$71	Lectura/ Escritura	Accede (lee o escribe) el registro interno seleccionado

La interrupción que genera este dispositivo se produce a través de la línea IRQ8

- tipo de interrupción:

MaRTE_Hardware_Interrupts.RTC_INTERRUPT

Ejemplo de uso del RTC: Lectura de la hora actual



```
with MaRTE OS;
with Basic_Integer_Types; use Basic_Integer_Types;
with IO_Interface; use IO_Interface;
with Ada.Text_IO; use Ada.Text_IO;
with Ada.Integer_Text_IO; use Ada.Integer_Text_IO;
procedure Lectura_Hora_RTC is
       Registros de E/S del RTC
   RTC_Selection : constant IO_Port := 16#70#;
                 : constant IO_Port := 16#71#;
   RTC_Reg
   -- Registros internos del RTC
   RTC_SEG : constant Unsigned_8 := 16#00#;
   RTC_MIN
            : constant Unsigned_8 := 16#02#;
   RTC HRS
            : constant Unsigned_8 := 16#04#;
   RTC_REG_A : constant Unsigned_8 := 16#0a#;
   RTC_REG_B : constant Unsigned_8 := 16#0b#;
   RTC_REG_C : constant Unsigned_8 := 16#0c#;
   RTC_REG_D : constant Unsigned_8 := 16#0d#;
```

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL
DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 35

Ejemplo de uso del RTC: Lectura de la hora actual (cont.)



Ejemplo de uso del RTC: Lectura de la hora actual (cont.)



GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 37

Ejemplo de uso del RTC: Lectura de la hora actual (cont.)



```
Hor, Min, seg : Unsigned_8;
Tecla : Character;

begin
  loop -- Lazo hasta que se pulsa la tecla 's'

    Get_Immediate (Tecla);
    exit when Tecla = 's';

    Lee_Hora_RTC (Hor, Min, Seg);
    Put ("Hora:"); Put_BCD (Hor); New_Line;
    Put ("Min:"); Put_BCD (Min); New_Line;
    Put ("Seg:"); Put_BCD (Seg); New_Line;
end loop;

end Lectura_Hora_RTC;
```

Temporización utilizando recursos de bajo nivel



Servicios de temporización más habituales en tiempo real:

- realización de tareas periódicas
- medida de tiempos

Los sistemas operativos y lenguajes de programación avanzados facilitan el trabajo, proporcionando soporte para:

- tareas (y operación de suspensión de tareas)
- medida de tiempo con alta resolución

En ocasiones no se dispone de SO o lenguaje de programación avanzado

- normal en plataformas pequeñas y baratas (microcontrol.)
- hay que utilizar recursos de temporización de bajo nivel

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 39

Implementación de tareas periódicas utilizando el PIT

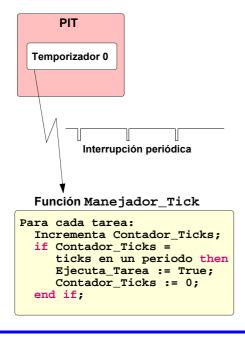


Implementación sencilla utilizando el temporizador en modo "generación de interrupción periódica" (tick)

- Se calcula el número de ticks correspondientes al periodo de cada tarea
- La función manejadora de la interrupción del tick:
 - incrementa el contador de ticks asociado a cada tarea
 - cuando se alcanza el número de ticks correspondiente al periodo de una tarea se pone su "flag" a "True"
- El programa principal:
 - realiza un lazo infinito en el que comprueba el valor de los "flags" asociados a las tareas
 - cuando un "flag" es "True" ejecuta la tarea asociada

Implementación de tareas periódicas utilizando el PIT (cont.)





Procedimiento Principal

```
loop
  if Ejecuta_Tarea_1 then
    Ejecuta_Tarea_1 := False;
    Ejecuta el código de la tarea 1;
end if;

if Ejecuta_Tarea_2 then
    Ejecuta_Tarea_2 := False;
    Ejecuta el código de la tarea 2;
end if;

...

if Ejecuta_Tarea_N then
    Ejecuta_Tarea_N := False;
    Ejecuta el código de la tarea N;
end if;
end loop;
```

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 41

Implementación de tareas periódicas utilizando el PIT (cont.)



```
with MaRTE OS;
with IO_Interface, MaRTE_Hardware_Interrupts;
use IO_Interface, MaRTE_Hardware_Interrupts;
with Ada.Text_IO; use Ada.Text_IO
with System;
procedure Tareas_Periodicas_PIT is
       Registros del PIT
   Reg_Temp_0 : constant IO_Port := 16#40#;
   Reg_Temp_1 : constant IO_Port := 16#41#;
   Reg_Temp_2 : constant IO_Port := 16#42#;
            : constant IO_Port := 16#43#;
   Reg_Ctrl
       Periodo de Tick
   Frec_CLK_Hz : constant Float := 1_193_180.0;
   Periodo_Tick : constant Float := Float (16#FFFF#) /
                                    Frec_CLK_Hz;
```

Implementación de tareas periódicas utilizando el PIT (cont.)



```
-- Datos gestión tarea 1
Ejecuta_Tarea_1 : Boolean := False;
pragma Volatile (Ejecuta_Tarea_1);

Periodo_Tarea_1 : constant Float := 1.0;
Ticks_En_Periodo_Tarea_1 : constant Integer :=
    Integer (Periodo_Tarea_1 / Periodo_Tick);
Contador_Tarea_1 : Integer := 0;

-- Datos gestión tarea 2
Ejecuta_Tarea_2 : Boolean := False;
pragma Volatile (Ejecuta_Tarea_2);

Periodo_Tarea_2 : constant Float := 3.0;
Ticks_En_Periodo_Tarea_2 : constant Integer :=
    Integer (Periodo_Tarea_2 / Periodo_Tick);
Contador_Tarea_2 : Integer := 0;
```

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL
DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 43

Implementación de tareas periódicas utilizando el PIT (cont.)



© Mario Aldea Rivas

2/Mar/06

Implementación de tareas periódicas utilizando el PIT (cont.)



```
begin
       Configura temporizador 2 del PIT
   Outb (Reg_Ctrl, 2#00_11_010_0#); -- 00=>temporiz. 0,
          11=>lsb y después msb, 010=>modo 2, 0=>binario
       Carga cuenta inicial (con lo que empieza a contar)
   Outb (Reg_Temp_0, 16#FF#); -- lsb
   Outb (Reg_Temp_0, 16#FF#); -- msb
       Instala manejador y habilita interrupción
   if Associate (TIMER INTERRUPT,
                 Manejador Tick'Unrestricted Access,
                 System.Null_Address, 0) /= 0 then
      Put Line ("Error Associate");
   end if;
   if Unlock (TIMER INTERRUPT) /= 0 then
      Put Line ("Error Unlock");
   end if;
```

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 45

Implementación de tareas periódicas utilizando el PIT (cont.)



```
if Ejecuta_Tarea_1 then
        Ejecuta_Tarea_1 := False;
        Put_Line ("Tarea Periódica 1");
end if;

if Ejecuta_Tarea_2 then
        Ejecuta_Tarea_2 := False;
        Put_Line ("Tarea Periódico 2");
end if;

end loop;

end Tareas_Periodicas_PIT;
```

Estrategias de medida de tiempos



Utilizando el RTC

resolución de segundo

Utilizando un contador del PIT

- resolución de 838.0965 ns

Utilizando la estrategia de tick periódico

- Ilevar un contador con el número de ticks desde el arranque del programa
- hora actual := contador * periodo tick
- resolución del periodo del tick

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL
DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 47

Medida de tiempo utilizando el contador 2 del PIT



```
with MaRTE_OS;
with Basic_Integer_Types; use Basic_Integer_Types;
with IO_Interface; use IO_Interface;
with Ada.Text_IO; use Ada.Text_IO;

procedure Mide_Tiempo_Con_PIT is

-- Registros del PIT
Reg_Temp_0 : constant IO_Port := 16#40#;
Reg_Temp_1 : constant IO_Port := 16#41#;
Reg_Temp_2 : constant IO_Port := 16#42#;
Reg_Ctrl : constant IO_Port := 16#43#;

-- Registro de habilitación del temp. 2 y altavoz
Reg_Ctrl_Altavoz : constant IO_Port := 16#61#;

-- Frecuencia de reloj del PIT
Frec_CLK_Hz : constant Float := 1_193_180.0;
```

Medida de tiempo utilizando el contador 2 del PIT (cont.)



```
Estado, Cuenta_Lo, Cuenta_Hi : Unsigned_8;
   Cuenta: Unsigned_16;
   Retraso : Float;
begin
       Configura temporizador 2 del PCT
       temp 2, 1sb y después msb, modo 0, binario
   Outb (Reg_Ctrl, 2#10_11_000_0#);
      Carga cuenta inicial (máximo valor: 16#FFFF#)
   Outb (Reg_Temp_2, 16#FF#); -- 1sb
   Outb (Reg_Temp_2, 16#FF#); -- msb
      Deshabilita el altavoz y habilita la cuenta
   Outb (Reg_Ctrl_Altavoz, 2#000000_0_1#);
   -- Trozo de código a medir su duración
   . . . ;
       Configura lectura retrasada de estado y cuenta
   Outb (Reg_Ctrl, 2#11_0_0_100_0#);
```

GRUPO DE COMPUTADORES Y TIEMPO REAL DPTO. DE ELECTRÓNICA Y COMPUTADORES

© Mario Aldea Rivas 2/Mar/06 49

Medida de tiempo utilizando el contador 2 del PIT (cont.)

