

Introducción a los Sistemas Distribuidos de Tiempo Real

Alejandro Alonso Muñoz
Dept. Ingeniería de Sistemas Telemáticos
ETSI de Telecomunicación
Universidad Politécnica de Madrid

11/01/02

2

1. Planteamiento general
2. Arquitectura de SDTR
3. Comunicación en SDTR
4. Planificación de SDTR
5. POSIX 1003.21: comunicaciones en SDTR
6. Conclusiones

Planteamiento general (Cont.)

- ✓ Se consideran sistemas débilmente acoplados.
 - ✓ Comunicación mediante mensajes
 - ✓ El tiempo de comunicación es significativo.
 - ✓ Ej. Sistemas multimedia, SCADA, aviónica, fabricación integrada, robótica.
 - ✓ Distintos tipos de requisitos temporales
 - ✓ Se consideran, fundamentalmente, sistemas críticos
- ✓ La capacidad de procesamiento está distribuida entre varios computadores interconectados.
- ✓ Las actividades del sistema tienen requisitos de tiempo.
- ✓ Necesidad de sistemas distribuidos:
 - Requisitos de procesamiento.
 - Distribución física del sistema.
 - Fiabilidad: Tolerancia a fallos.
- ✓ Los sistemas distribuidos de tiempo real (SDTR) son complicados de realizar.

1. Planteamiento General

4

© Alejandro Alonso Muñoz

11/01/02

3

© Alejandro Alonso Muñoz

11/01/02

Problemas específicos de SDTR

- ✓ Planificación del medio de comunicación.
- ✓ Asignación de tareas a procesadores.
- ✓ Plazos de respuesta globales (end-to-end).
- ✓ Sincronización de relojes.
- ✓ Tolerancia a fallos.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

5

Medio de Comunicación

- ✓ En sistemas monoprocesador, el procesador suele ser el único recurso a planificar.
- ✓ En SDTR, hay que planificar el medio de comunicación.
- ✓ Los mensajes suelen tener un plazo desde que se solicita su envío hasta que se reciben.
- ✓ Para garantizar estos plazos y acotar el tiempo de envío: protocolos de comunicación **deterministas**.
- ✓ En muchos casos la arquitectura de niveles OSI introduce demasiada sobrecarga.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

6

Distribución de carga

- ✓ Un problema adicional es asignar tareas a procesadores.
- ✓ Puede ser estática o dinámica.
- ✓ Una distribución no adecuada puede infravalorar recursos e impedir el cumplimiento de plazos.
- ✓ Criterios de asignación:
 - Los procesadores tienen recursos limitados.
 - Replicación de tareas.
 - Requisitos de utilización de recursos específicos.
 - Distribución geográfica.

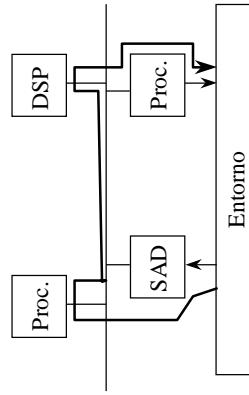
11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

7

Plazos de respuesta globales

- ✓ En SDTR: plazo de respuesta asociado a una transacción.
- ✓ Transacción: conjunto de actividades relacionadas que se sincronizan/comunican mediante mensajes.
- ✓ Ejemplo de plazo global.



11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

8

Sincronización de relojes

- ✓ Granularidad del tiempo: suficiente para la aplicación.
- ✓ Los procesadores deben tener la misma visión del tiempo.
- ✓ Los relojes presentan variaciones que obligan a sincronizarlos.
- ✓ La diferencia entre los valores locales del tiempo de observación del mismo evento en diferentes procesadores debe estar **acotada**.
- ✓ La sincronización de los relojes no debe degradar el rendimiento del sistema.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

9

Tolerancia a fallos

- ✓ El sistema produce resultados correctos, aún en presencia de fallos hardware y/o software.
- ✓ En SDTR las actividades se completan en el plazo adecuado.
- ✓ Las técnicas de tolerancia a fallos para sistemas de tiempo real están muy poco maduras.
- ✓ Se deben considerar fallos en procesadores y en los medios de comunicación.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

10

2. Arquitectura de SDTR

- ✓ Compuesta por un conjunto de nodos conectados por redes de comunicación.
- ✓ Cada nodo puede ser un multiprocesador conectado por buses.
- ✓ Sólo consideraremos sistemas débilmente acoplados.
- ✓ Es frecuente que estos sistemas tengan gran complejidad.
- ✓ Se suelen estructurar jerárquicamente, para tratar con:
 - Plazos de respuesta de diversas escalas.
 - Tipo de información.
 - Requisitos de procesador

11/01/02

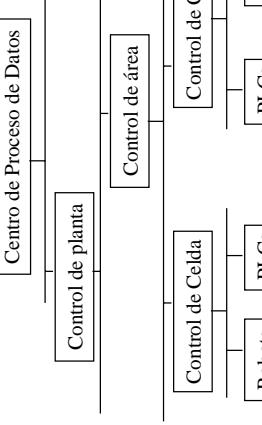
©Alejandro Alonso Muñoz

Sistemas de Fabricación

- ✓ Sistema integrado de fabricación: Automatización, Integración y Flexibilidad.
 - ✓ Modelo simplificado de un sistema integrado de fabricación.
-
- ```

graph TD
 CPD[Centro de Proceso de Datos] --- CP[Control de planta]
 CPD --- CA[Control de área]
 CP --- CC1[Control de Celda]
 CP --- CC2[Control de Celdas]
 CC1 --- PLCs[PLCs]
 CC1 --- Robots1[Robots]
 CC2 --- PLCs2[PLCs]
 CC2 --- Robots2[Robots]
 CA --- CC3[Control de Celdas]
 CA --- Robots3[Robots]

```



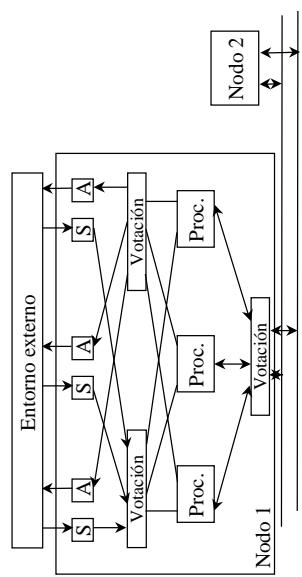
11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

11

## Sistemas de aviación

- ✓ Requisitos de seguridad muy exigentes.
- ✓ Necesidad de tolerar fallos hardware y software.
- ✓ Se utilizan replicas y métodos de votación.



11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

13

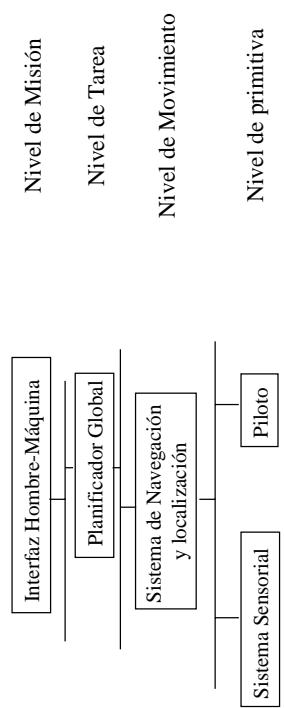
14

## 3. Comunicación en SDTR.

- ✓ El tiempo de comunicación es significativo
- ✓ Los mensajes tienen requisitos temporales.
- ✓ El medio debe ser determinista.
- ✓ Hay pocos protocolos orientados a tiempo real.
- ✓ El protocolo CSMA/CD no es determinista.
- ✓ En realizaciones prácticas hay que considerar las actividades necesarias para mandar/recibir los mensajes:
  - Generación
  - Distribución
  - Encolamiento
  - Transmisión.

## Sistemas de robótica

- ✓ La arquitectura refleja los niveles de control involucrados.
- ✓ Cada nivel trata información con granularidad diferente.
- ✓ Esquema de una arquitectura del sistema de control de un robot.



11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

14

## TDMA

- ✓ TDMA: Time Division Multiple Access.
- ✓ El envío de los mensajes es síncrono.
- ✓ El acceso al medio se divide en rodajas de tiempo.
- ✓ Los mensajes se envían en rodajas específicas.
- ✓ El inicio se indica mediante un reloj global.
- ✓ La planificación del medio es estática.
- ✓ Este protocolo es predecible y determinista.
- ✓ Sin embargo, es poco flexible, difícil de mantener y se puede desaprovechar la red.

15

©Alejandro Alonso Muñoz

16

## Paso de testigo

- ✓ **Priority-Driven Protocol.**
  - Política de arbitraje basada en prioridades.
  - El testigo tiene un campo con prioridad.
  - Emite el nodo con mensaje más prioritario.
  - Se emplea sobre IEEE 802.5.
  - Planificación basada en prioridades.
  - Pocos niveles de prioridad.
  - Util en redes con velocidades 1-10 Mbits.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

17

## Paso de testigo (cont.)

- ✓ **Timed Token Protocol.**
  - El ancho de banda se asigna cíclicamente.
  - Cada estación envía durante cierto tiempo cuando tiene el testigo.
  - El tiempo de envío debe ser suficiente para enviar los mensajes en su plazo.
  - Se usa con redes rápidas: FDDI.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

18

## CAN Bus

- ✓ CAN: Controller Area Network.
- ✓ Los mensajes tienen un identificador.
- ✓ El identificador indica la prioridad.
- ✓ Resolución dinámica de colisiones.
- ✓ Es posible aplicar el análisis de planificabilidad de sistemas con prioridades estáticas.
- ✓ La velocidad de la red es 1Mbit/sec y el mensaje más largo ocupa 130ms.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

## 6. Planificación de SDTR.

- ✓ Problema muy complejo.
- ✓ Es necesario considerar la planificación de un conjunto de actividades.
- ✓ No hay un enfoque generalmente aceptado.
- ✓ Hay diversas aproximaciones al problema orientadas a dominios concretos.
- ✓ Un objetivo común consiste en integrar gestión de tareas y recursos y mecanismos de tolerancia a fallos.
- ✓ Gran variedad de sistemas operativos en desarrollo: MARS, Spring, CHAOS, RT-Mach, Chimera, DEDOS, etc.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

19

20

## Síncrona-Cíclica

### *dit*<sub>UPM</sub>

- ✓ Planifica estáticamente la red y los procesadores.
- ✓ En los procesadores se usan planificadores cílicos.
- ✓ La red es del tipo TDMA.
- ✓ Se determina estáticamente el instante de envío de los mensajes.
- ✓ Este enfoque se aplica en MARS.
- ✓ El método es predecible, determinista, inflexible y no optimiza el uso de recursos.
- ✓ MARS incorpora mecanismos avanzados de tolerancia a fallos.

11/01/02

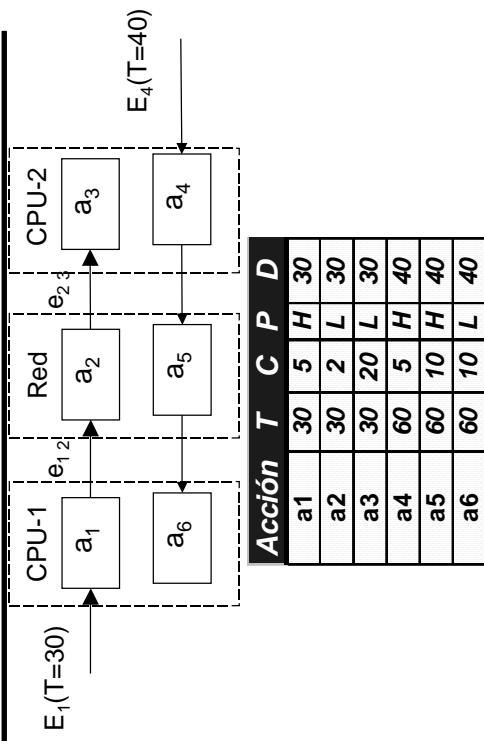
©Alejandro Alonso Muñoz

21

22

## Ejemplo

### *dit*<sub>UPM</sub>



11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

## Ejemplo (Cont.)

### *dit*<sub>UPM</sub>

| CPU-1  |           | CPU-2 |        |           |    |
|--------|-----------|-------|--------|-----------|----|
| Tiempo | Acción    | WCET  | Tiempo |           |    |
| 0      | Inicio a1 | 5     | 0      | Inicio a4 | 5  |
| 4      | Envío a2  | 1     | 4      | Envío a5  | 1  |
| 5      | Fín a1    |       | 5      | Fín a4    |    |
| 20     | Inicio a6 | 10    | 10     | Inicio a3 | 20 |
| 30     | Fín a6    |       | 30     | Fín a3    |    |
| 30     | Inicio a1 | 5     | 40     | Inicio a3 | 20 |
| 34     | Envío a2  | 1     | 60     | Fín a3    |    |
| 35     | Fín a1    |       |        |           |    |

| Tiempo | Dirección  | D |
|--------|------------|---|
| 4      | m1'address | S |
| 6      | m5'address | E |
| 34     | m1'address | S |

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

23

## Basada en prioridades estáticas

### *dit*<sub>UPM</sub>

- ✓ Mismos principios para planificar el medio de comunicación y los procesadores.
- ✓ La red es de paso de testigo o CAN-Bus.
- ✓ Se determinan los tiempos de respuesta más desfavorables de tareas y mensajes.
- ✓ El tiempo de respuesta global se calcula como la suma.
- ✓ Los períodos de las tareas/mensajes deben ser armónicos.
- ✓ Permite un mejor aprovechamiento de recursos.
- ✓ No hay métodos de tolerancia a fallos suficientemente maduros.

©Alejandro Alonso Muñoz

24

11/01/02

## *dit*<sub>UPM</sub>

### Dinámica

- ✓ Las decisiones de planificación (parte) se realizan en tiempo de ejecución.
- ✓ Spring es un sistema operativo de acuerdo con este enfoque.
- ✓ Planificación integrada de procesos y recursos.
- ✓ Se considera información semántica de las tareas para la planificación.
- ✓ Planificación a cuatro niveles.
  - Despachador.
  - Planificador local.
  - Planificador distribuido.
  - Controlador metanivel.

11/01/02

© Alejandro Alonso Muñoz

25

## 4. POSIX 1003.21: comunicaciones en STDR

## *dit*<sub>UPM</sub>

### comunicaciones en STDR

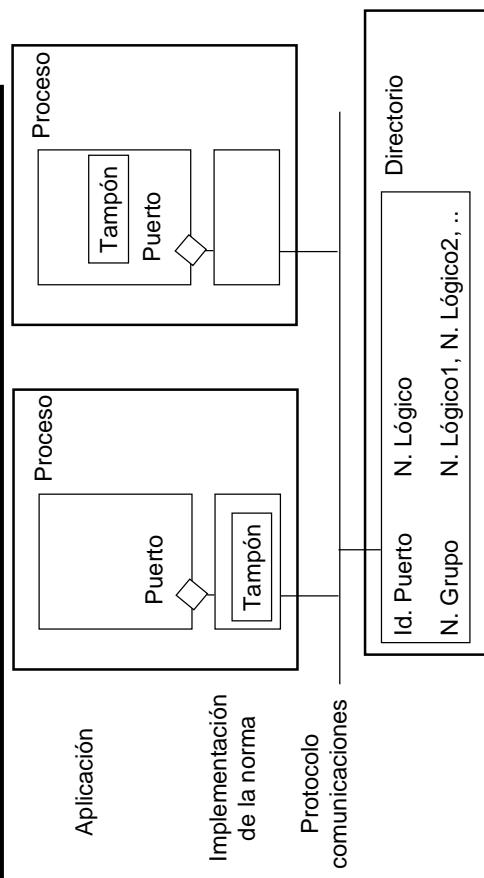
- ✓ Definición de interfaz para las operaciones necesarias para la comunicación en SDTR.
- ✓ Portabilidad del código fuente.
- ✓ Interfaz independiente del protocolo.
- ✓ Especificación independiente del lenguaje.
- ✓ La norma no ha sido aún aprobada.

26

© Alejandro Alonso Muñoz

## *dit*<sub>UPM</sub>

### Conceptos fundamentales



27

© Alejandro Alonso Muñoz

11/01/02

### Consideraciones de tiempo real

- ✓ Gestión de tampones (buffers)
- ✓ Bloques de control de mensajes
- ✓ Operaciones asíncronas y síncronas
- ✓ Bloqueos limitados por la implementación
- ✓ Mensajes con prioridades
- ✓ Mensajes con etiqueta

11/01/02

© Alejandro Alonso Muñoz

28

## Componentes de interfaz

- ✓ Puertos de comunicación (*endpoints*):
  - Las aplicaciones los usan para enviar y recibir.
  - Permiten identificar a la implementación el origen y destino de los mensajes.
  - Local al proceso que lo crea.
  - Se obtiene un nombre lógico asociado para enviar.
  - Nombres lógicos: identifica a uno o varios puertos.
  - ✓ Grupos de radiado múltiple:
  - Conjunto de puertos con un nombre lógico.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

30

## Componentes de interfaz (Cont.)

- ✓ Mensajes:
  - Continente de datos.
  - Incluye una cabecera con atributos de la implementación.
  - Un atributo es la prioridad.
- ✓ Tampones (*Buffer*):
  - Sirven para almacenar mensajes.
  - La aplicación o la implementación pueden gestionar la memoria asociada.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

30

## Operaciones de transferencia de datos

- ✓ Servicios de directorio: Gestión de los nombres.
- ✓ Establecimiento de la comunicación:
  - Definición de atributos de los puertos y mensajes
  - Operaciones sincronas y asíncronas.
  - Modelos de comunicación.
    - Modelo sencillo.
    - Modelo radiado.
    - Modelo de radiado múltiple.
    - Modelo de mensajes con etiqueta.
    - Combinación de modelos.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

31

## Operaciones de transferencia de datos (Cont.)

- ✓ Operaciones de recepción:
  - Con/sin tampón.
  - De uno/varios puertos.
- ✓ Operaciones de envío: Se indica:
  - Puerto origen y destino.
  - Longitud del mensaje
  - Dirección del mensaje a enviar.
- ✓ Operaciones de registro, según los modelos:
  - Puerto para recibir los mensajes radiados
  - Etiquetas que se quieren recibir.
  - Puerto que se incluye en un grupo de radiado.
  - Nombre lógico de un puerto.

11/01/02

©Alejandro Alonso Muñoz

32

## Características para tiempo real.

- ✓ Control de la memoria de los tampones (buffers)
- ✓ Interacción asíncrona y síncrona con la implementación
- ✓ Tiempos de bloqueo acotados.
- ✓ Mensajes con prioridad.
- ✓ Mensajes con etiqueta.
- ✓ Se puede emplear un protocolo de comunicación predecible.

## 7. Conclusiones

- ✓ SDTR: Hay soluciones aplicables en sistemas críticos:
  - Planificación síncrona y basada en prioridades
  - ✓ Aún hay problemas, pendientes de resolución.
    - Tolerancia ante fallos
    - Protocolos de comunicación
    - Distribución de carga
  - ✓ Es necesario investigar métodos:
    - con mayor nivel de abstracción.
    - que integren las soluciones a los diversos problemas.