# Actividades UD6.-Sincronización en Sistemas de Tiempo Real

Concurrencia y Sistemas Distribuidos



#### Sobre la programación en tiempo real:

I. Establece dificultades adicionales a la programación concurrente, pues deben satisfacerse restricciones temporales en los diferentes hilos.
2. Está soportada de forma nativa por lenguajes como Java y puede emplearse sin mayor problema sobre sistemas operativos de propósito general tales como Linux, MacOS o Windows, para implementar sistemas de tiempo real críticos o no críticos.
3. Suele requerir de una planificación de tareas donde se conozcan a priori el uso de la CPU de cada una de ellas.
4. Suele ejecutarse en sistemas con planificación round-robin.
5. La sincronización entre tareas en un sistema de tiempo real no resulta necesaria siempre y cuando las tareas de estos sistemas sean independientes entre sí.



#### Sobre la programación en tiempo real:

٧	I. Establece dificultades adicionales a la programación concurrente, pues deben satisfacerse restricciones temporales en los diferentes hilos.
F	2. Está soportada de forma nativa por lenguajes como Java y puede emplearse sin mayor problema sobre sistemas operativos de propósito general tales como Linux, MacOS o Windows, para implementar sistemas de tiempo real duros o blandos.
٧	3. Suele requerir de una planificación de tareas donde se conozcan a priori el uso de la CPU de cada una de ellas.
F	4. Suele ejecutarse en sistemas con planificación round-robin.
٧	5. La sincronización entre tareas en un sistema de tiempo real no resulta necesaria siempre y cuando las tareas de estos sistemas sean independientes entre sí.



## Actividad 2: Cronograma de tareas periódicas

Realice el cronograma de ejecución del siguiente conjunto de tareas periódicas:

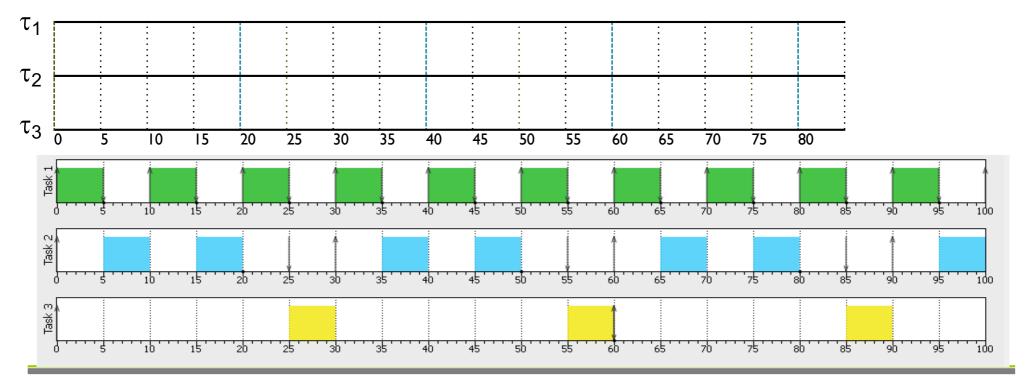
Tarea	Ti	Ci	Di	Pri *
τ1	10	5	5	1
τ2	30	10	25	2
τ3	60	10	60	3

- Dbservar que el patrón de ejecución se repite cada cierto tiempo:
  - hiperperiodo= mínimo común múltiplo de los periodos de las tareas



## Actividad 2: Cronograma de tareas periódicas

Tarea	Ti	Ci	Di	Pri *
τ1	10	5	5	1
τ2	30	10	25	2
τ3	60	10	60	3





En un sistema de tiempo real estricto con n tareas periódicas independientes, planificado según un esquema de prioridades fijas expulsivas ...:

... el peor caso de planificación para una tarea i, se da cuando se activa junto con las menos prioritarias simultáneamente.
 ... se calcula el tiempo de respuesta de una tarea mediante una relación de recurrencia en la que intervienen los periodos y los tiempos de cómputo de las tareas.
 ... para determinar si una tarea cumplirá siempre su plazo en todas sus activaciones, basta con comprobar si lo hace en su primera activación, considerando un instante crítico inicial.



En un sistema de tiempo real estricto con n tareas periódicas independientes, planificado según un esquema de prioridades fijas expulsivas ...:

F	el peor caso de planificación para una tarea i, se da cuando se activa junto con las menos prioritarias simultáneamente.
V	se calcula el tiempo de respuesta de una tarea mediante una relación de recurrencia en la que intervienen los periodos y los tiempos de cómputo de las tareas.
V	para determinar si una tarea cumplirá siempre su plazo en todas sus activaciones, basta con comprobar si lo hace en su primera activación, considerando un instante crítico inicial.

## Actividad 4

**CSD** 

La tabla siguiente resume las características de un conjunto de tareas:

Tarea	Periodo (T)	Plazo (D)	Tiempo de cómputo (C)
$\tau_1$	20	5	3
$\tau_2$	15	7	3
$\tau_3$	10	10	4
$\tau_4$	20	20	3

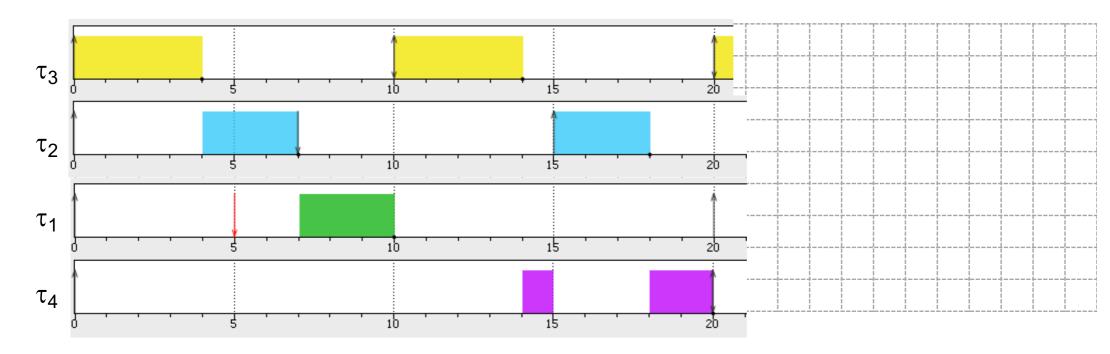
- Argumente si bajo las siguientes asignaciones de prioridades, el sistema sería planificable. En caso afirmativo indique los tiempos de respuesta de las tareas. En caso negativo indique qué tareas fallarán sus plazos.
  - Asignación de prioridades inversa a los periodos. Más prioritaria la de menor periodo.
  - Asignación de prioridades inversa a los plazos. Más prioritaria la de menor plazo. b.



#### Actividad 4

Tarea	Periodo	Plazo	Tiempo de	Ri
	(T)	(D)	cómputo (C)	7
$\tau_1$	20	5	3	10
$\tau_2$	15	7	3	7
$\tau_3$	10	10	4	4
$\tau_4$	20	20	3	20

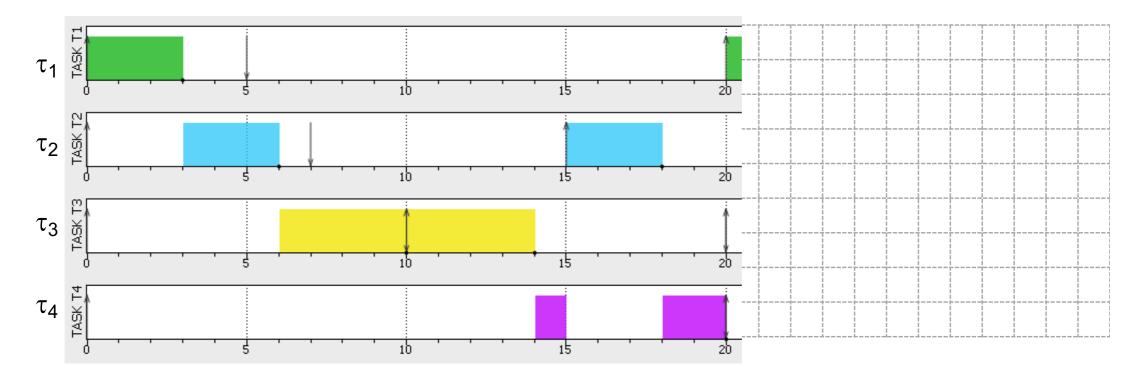
Asignación de prioridades inversa a los periodos. Más prioritaria la de menor periodo.





Tarea	Periodo	Plazo	Tiempo de	R <sub>i</sub>
	[ (1)	(D)	cómputo (C)	
$\tau_1$	20	5	3	3
$\tau_2$	15	7	3	6
$\tau_3$	10	10	4	10
$\tau_4$	20	20	3	20

b. Asignación de prioridades inversa a los plazos. Más prioritaria la de menor plazo.



- Determinar la planificabilidad del siguiente conjunto de tareas, utilizando el test de los tiempos de respuesta, en los siguientes casos:
  - a) Usando la asignación de prioridades:  $\tau_1 > \tau_2 > \tau_3$
  - b) Usando la asignación de prioridades:  $\tau_1 < \tau_2 < \tau_3$

Tarea	$T_i$	$C_i$	$D_i$
τ1	4	1	4
τ2	5	2	5
τ3	20	3	10



## Actividad 5 - Solución caso a)

Tarea	$T_i$	$C_i$	$D_i$
$\tau_1$	4	1	4
$\tau_2$	5	2	5
$ au_3$	20	3	10

$$\tau_1 : w_1^0 = 1$$

$$\tau_2 : w_2^0 = 2 + 1 = 3$$

$$w_2^1 = 2 + \left\lceil \frac{3}{4} \right\rceil \cdot 1 = 3$$

$$\tau_{3}: w_{3}^{0} = 3 + 1 + 2 = 6$$

$$w_{3}^{1} = 3 + \left\lceil \frac{6}{4} \right\rceil \cdot 1 + \left\lceil \frac{6}{5} \right\rceil \cdot 2 = 9$$

$$w_{3}^{2} = 3 + \left\lceil \frac{9}{4} \right\rceil \cdot 1 + \left\lceil \frac{9}{5} \right\rceil \cdot 2 = 10$$

$$w_{3}^{3} = 3 + \left\lceil \frac{10}{4} \right\rceil \cdot 1 + \left\lceil \frac{10}{5} \right\rceil \cdot 2 = 10$$

$$R_1 = 1 < D_1$$
  
 $R_2 = 3 < D_2$   
 $R_3 = 10 \le D_3$ 

Todos los plazos están garantizados



## Actividad 5 - Solución caso b)

Tarea	$T_i$	$C_i$	$D_i$
$ au_1$	4	1	4
$\tau_2$	5	2	5
$ au_3$	20	3	10

$$\tau_3 : w_3^0 = 3$$

$$\tau_2$$
:  $w_2^0 = 2 + 3 = 5$ 

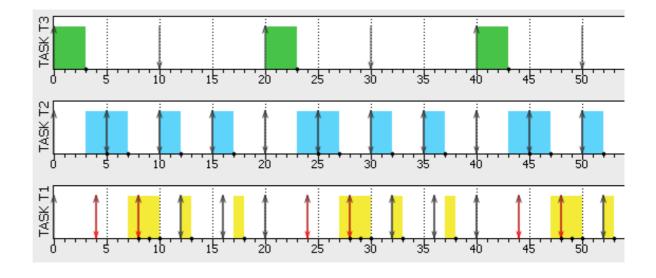
$$w_2^1 = 2 + \left\lceil \frac{5}{20} \right\rceil \cdot 3 = 5$$

$$\tau_1: w_1^0 = 1 + 2 + 3 = 6$$

$$w_1^1 = 1 + \left\lceil \frac{6}{5} \right\rceil \cdot 2 + \left\lceil \frac{6}{20} \right\rceil \cdot 3 = 8$$

$$w_1^2 = 1 + \left\lceil \frac{8}{5} \right\rceil \cdot 2 + \left\lceil \frac{8}{20} \right\rceil \cdot 3 = 8$$

#### Usando la asignación de prioridades: $\tau_1 < \tau_2 < \tau_3$



$$R_1 = 8 > D_1$$
  
 $R_2 = 5 < D_2$ 

$$R_3 = 3 \leq D_3$$

La tarea I pierde su plazo. No es planificable.



Si se aplica el análisis de planificabilidad de estas tareas, con pri $(\tau_1)$ >pri $(\tau_2)$ >pri $(\tau_3)$ , se obtiene...:

Tarea	$T_i$	Ci	$D_i$
τ1	4	2	4
τ2	9	2	5
τ3	20	3	11

que R1 es 2.
que R2 es 4.
que R3 es 11.
que todos los plazos están garantizados y, por tanto, el sistema es planificable.
que se produce el problema de inversión de prioridades.



## Actividad 6 – Solución

Si se aplica el análisis de planificabilidad de estas tareas, con pri $(\tau_1)$ >pri $(\tau_2)$ >pri $(\tau_3)$ , se obtiene...:

Tarea	$T_i$	Ci	$D_i$
τ1	4	2	4
τ2	9	2	5
τ3	20	3	11

V	que R1 es 2.
V	que R2 es 4.
F	que R3 es 11.
F	que todos los plazos están garantizados y, por tanto, el sistema es planificable.
F	que se produce el problema de inversión de prioridades.



Sea el conjunto de tareas en un sistema de tiempo real descrito por la siguiente tabla:

	Periodo	Cómputo	Plazo	Prioridad
Tarea	<b>(T)</b>	(C)	(D)	
Α	5	2	4	I
В	15	5	12	2
С	20	8	16	3

- Asuma una asignación de prioridades en la que la tarea con menor valor numérico será la más prioritaria.
- ▶ Conteste V/F a las siguientes afirmaciones

**CSD** 

- 1. Este sistema no supera el análisis de planificabilidad ya que la respuesta de la tarea A se produce fuera de su plazo.
- 2. Este sistema no supera el análisis de planificabilidad ya que la respuesta de la tarea B se produce fuera de su plazo.
- 3. Este sistema no supera el análisis de planificabilidad ya que la respuesta de la tarea C se produce fuera de su plazo.
- 4. Este sistema sería planificable si el intervalo de cómputo de la tarea C fuera 5 unidades de tiempo ( $C_C=5$ ).



**CSD** 

## Actividad 7 - Solución

F	Este sistema no supera el análisis de planificabilidad ya que la respuesta de la tarea A se
	produce fuera de su plazo.
	$JUSTIFICACIÓN: R_A=2 <=4 (D_A)$
F	Este sistema no supera el análisis de planificabilidad ya que la respuesta de la tarea B se
	produce fuera de su plazo.
	JUSTIFICACIÓN: $W_B^0 = 5 + 2 = 7 <= 12$ ; $W_B^1 = 5 + [7/5]*2 = 5 + 2*2 = 9 <= 12$ ; $W_B^2 = 5 + [9/5]*2 = 9$
	Por tanto, $R_B$ =9 <= 12 ( $D_B$ ) está en plazo.
V	Este sistema no supera el análisis de planificabilidad ya que la respuesta de la tarea C se
	produce fuera de su plazo.
	JUSTIFICACIÓN: $W_C^0 = 8 + 5 + 2 = 15 < = 16$ ; $W_C^1 = 8 + [15/15] * 5 + [15/5] * 2 = 8 + 5 + 3 * 2 = 19 > 16$ .
	$R_C > 16$ . El sistema no es planificable.
F	Este sistema sería planificable si el intervalo de cómputo de la tarea C fuera 5 unidades de
	tiempo (C <sub>C</sub> =5).
	JUSTIFICACIÓN: $W_C^0 = 5 + 5 + 2 = 12 <= 16$ ; $W_C^1 = 5 + [12/15]*5 + [12/5]*2 = 5 + 5 + 3*2 = 16$ .
	$W_c^2 = 5 + [16/15]*5 + [16/5]*2 = 5 + 2*5 + 4*2 = 23 > 16.$
	$R_{C}>16$ . Sigue sin ser planificable.



#### Actividad 8: Sobre sincronización

La sincronización entre tareas en un sistema de tiempo real estricto planificado según un esquema de prioridades fijas expulsivas..:

... requiere protocolos específicos en el acceso a las secciones críticas que acoten los tiempos de bloqueo de las tareas.

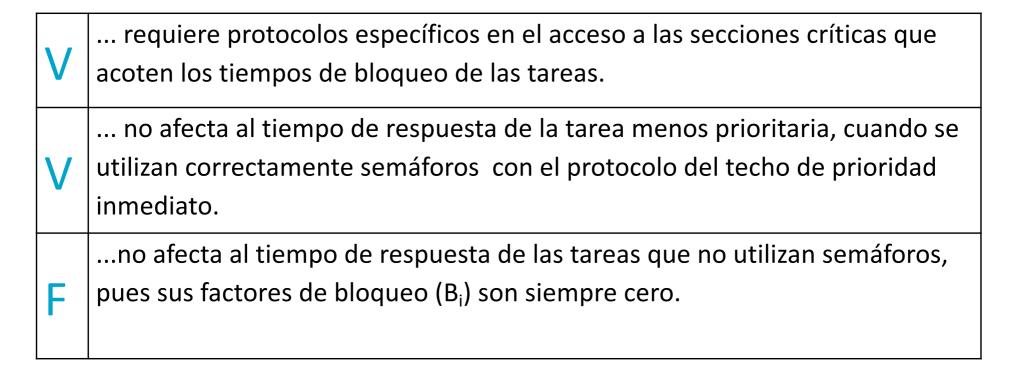
... no afecta al tiempo de respuesta de la tarea menos prioritaria, cuando se utilizan correctamente semáforos con el protocolo del techo de prioridad inmediato.

...no afecta al tiempo de respuesta de las tareas que no utilizan semáforos, pues sus factores de bloqueo  $(B_i)$  son siempre cero.



#### Actividad 8: Sobre sincronización

La sincronización entre tareas en un sistema de tiempo real estricto planificado según un esquema de prioridades fijas expulsivas..:





Sea un sistema con 4 tareas y 2 semáforos que guardan las secciones críticas

según tablas adjuntas:

Tarea	Acciones	Inst. de activación
$\tau_1$	a1; ax; ay; a2	4
$\tau_2$	b1; by; b2	2
$\tau_3$	c1	2
$ au_4$	d1; dx; d2	0

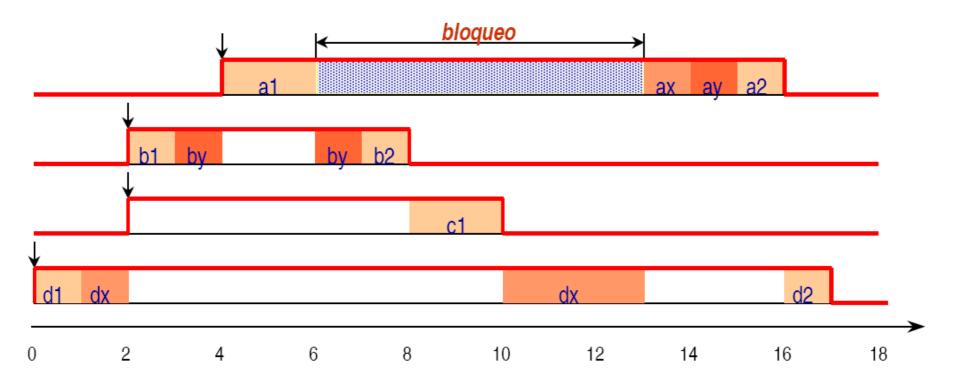
Acción	С	usa semáforo
a1	2	
ax	1	X
ay	1	Υ
a2	1	
b1	1	
by	2	Υ
b2	1	
c1	2	
d1	1	
dx	4	X
d2	1	

- Desarrollar los cronogramas para los siguientes casos:
  - a) Prioridades fijas expulsivas con pri(1) > pri(2) > pri(3) > pri(4), y semáforos normales
  - b) Semáforos que utilizan el protocolo del techo de prioridad inmediato
- Calcular en el caso b), para cada tarea su factor de bloqueo máximo



## Actividad 9 - Solución: a) inversión de prioridad

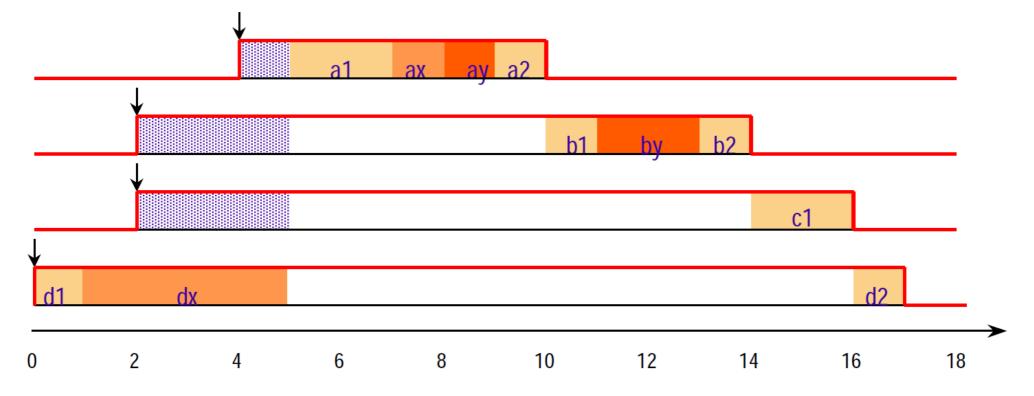
Tarea	Acciones	Inst. de activación
$\tau_1$	a1(2); ax(1); ay(1); a2(1)	4
$\tau_2$	b1(1); by(2); b2(1)	2
$ au_3$	c1 <mark>(2)</mark>	2
$\tau_4$	d1(1); dx(4); d2(1)	0





## Actividad 9 - Solución: b) Techo de prioridad inmediato

Tarea	Acciones	Inst. de activación
$\tau_1$	a1(2); ax(1); ay(1); a2(1)	4
$\tau_2$	b1(1); by(2); b2(1)	2
$ au_3$	c1(2)	2
$ au_4$	d1(1); dx(4); d2(1)	0





## Actividad 9- Solución: cálculo de factores de bloqueo

- Para el protocolo de techo de prioridad inmediato:
  - para la tarea de menor prioridad:  $B_n = 0$
  - para el resto de tareas:

$$B_{i} = \max_{\{k,s \mid k \in lp(i) \land s \in usa(k) \land techo(s) \geq prio(i)\}} C_{k,s}$$

se consideran las tareas k de prioridad inferior a i, y entonces se miran los semáforos s que pueden cerrar, y se selecciona aquellos cuyo techo tenga prioridad >= i, por último se miran los tiempos de cómputo de las secciones que guardan esos semáforos  $C_{k,s}$  y se selecciona la de mayor duración.

Acción	С	usa semáforo
a1	2	
ax	1	X
ay	1	Υ
a2	1	
b1	1	
by	2	Υ
by b2	1	
c1	2	
d1	1	
dx	4	X
d2	1	



Tarea	B <sub>i</sub> con Techo de prioridad inmediato
$\tau_1$	4
$\tau_2$	4
$ au_3$	4
τ <sub>4</sub>	0



Sea el conjunto de tareas descrito por las siguientes tablas:

Tarea	Periodo (T)	Plazo (D)	Tiempo de cómputo (C)
A	50	30	5
В	10	10	4
С	75	50	20

Tarea	Semáforo	Duración de la SC
Α	S2	3
В	SI	I
	S3	2
С	SI	2
	S3	4

- Calcule los tiempos de bloqueo de todas las tareas teniendo en cuenta que los 3 semáforos utilizan el protocolo del techo de prioridad inmediato
- Calcule el tiempo de respuesta de cada una de las tareas e indique si este sistema sería planificable.
- Nota: Asuma asignación de prioridades basada en el plazo, donde la tarea de menor plazo es la más prioritaria.



Tarea	Periodo (T)	Plazo (D)	Tiempo de cómputo (C)
A	50	30	5
В	10	10	4
С	75	50	20

Tarea	Semáforo	Duración de la SC
Α	S2	3
В	SI	
	S3	2
С	SI	2
	S3	4

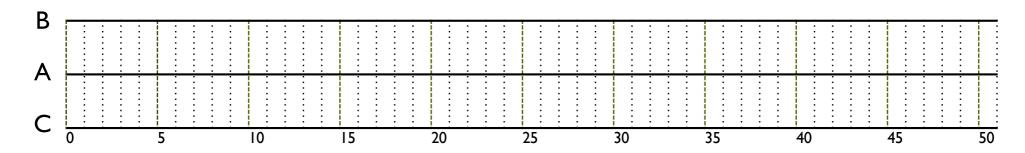
- Asignación de prioridades: pri (B) >pri(A)>pri(C)
- ► Techos de los semáforos: techo(SI)=techo(S3)=pri(B); techo(S2)=pri(A)
- Cálculo de los B<sub>i</sub>:
- $B_C=0$ ;
- ▶ B<sub>A</sub>=4; La tarea C usa SI y S3, ambos tienen techo > pri(A), la SC mayor es de 4 unidades de cómputo.
- ▶  $B_B=4$ ; La tarea C usa SI y S3, ambos tienen techo = pri(B), la SC mayor es de 4 unidades de cómputo; La tarea A usa S2 con techo < pri(B).



Tarea	Т	D	С	В	R
A	50	30	5	4	
В	10	10	4	4	
С	75	50	20	0	

$$R_i = C_i + \sum_{j \in hp(i)} \left\lceil \frac{R_i}{T_j} \right\rceil C_j$$

#### ▶ Tiempos de respuesta:



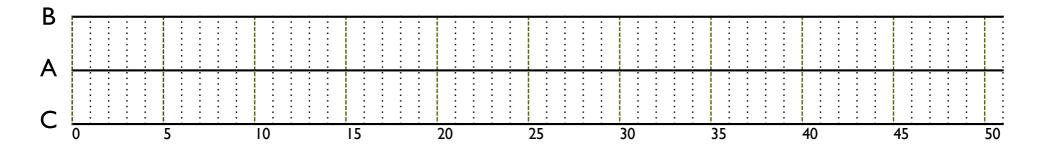
$$\tau_B : w_B^0 = 4 + 4 = 8$$



Tarea	Т	D	С	В	R
A	50	30	5	4	
В	10	10	4	4	8
С	75	50	20	0	

$$R_i = C_i + B_i + \sum_{j \in hp(i)} \left\lceil \frac{R_i}{T_j} \right\rceil C_j$$

#### Tiempos de respuesta:



$$\tau_{A}: w_{A}^{0} = 9 + 4 = 13$$

$$w_{A}^{1} = 5 + 4 + \left[\frac{13}{10}\right] \cdot 4 = 17$$

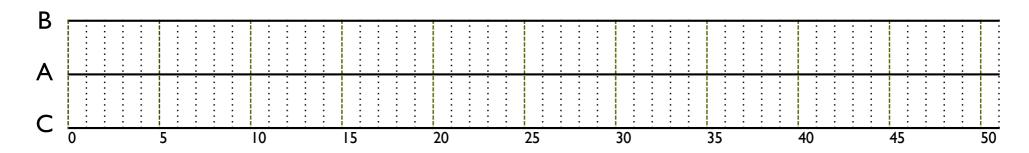
$$w_{A}^{2} = 5 + 4 + \left[\frac{17}{10}\right] \cdot 4 = 17$$



Tarea	T	D	С	В	R
A	50	30	5	4	17
В	10	10	4	4	8
С	75	50	20	0	

$$R_i = C_i + \sum_{j \in hp(i)} \left\lceil \frac{R_i}{T_j} \right\rceil C_j$$

#### Tiempos de respuesta:



$$\tau_C: w_C^0 = 20 + 4 + 5 = 29$$

$$w_C^1 = 20 + \left\lceil \frac{29}{10} \right\rceil \cdot 4 + \left\lceil \frac{29}{50} \right\rceil \cdot 5 = 37 \qquad \tau_C: w_C^3 = 20 + \left\lceil \frac{41}{10} \right\rceil \cdot 4 + \left\lceil \frac{41}{50} \right\rceil \cdot 5 = 45$$

$$w_C^2 = 20 + \left\lceil \frac{37}{10} \right\rceil \cdot 4 + \left\lceil \frac{37}{50} \right\rceil \cdot 5 = 41 \qquad w_C^4 = 20 + \left\lceil \frac{45}{10} \right\rceil \cdot 4 + \left\lceil \frac{45}{50} \right\rceil \cdot 5 = 45$$



#### Actividad 11

Sea el conjunto de tareas descrito por las siguientes tablas:

Tarea	Periodo (T)	Plazo (D)	Tiempo de cómputo (C)
A	4	4	I
В	5	5	2
С	20	10	3

Tarea	Semáforo	Duración de la SC
Α	SI	1
В	SI	1
	S2	1
С	S2	2

- Calcule los tiempos de bloqueo de todas las tareas teniendo en cuenta que los semáforos utilizan el protocolo del techo de prioridad inmediato
- Calcule el tiempo de respuesta de cada una de las tareas e indique si este sistema sería planificable.
- Nota: Asuma asignación de prioridades basada en el plazo, donde la tarea de menor plazo es la más prioritaria.



Sea el conjunto de tareas descrito por las siguientes tablas:

Tarea	Periodo (T)	Plazo (D)	Tiempo de cómputo (C)
A	4	4	I
В	5	5	2
С	20	10	3

Tarea	Semáforo	Duración de la SC
Α	SI	I
В	SI	I
	S2	I
С	S2	2

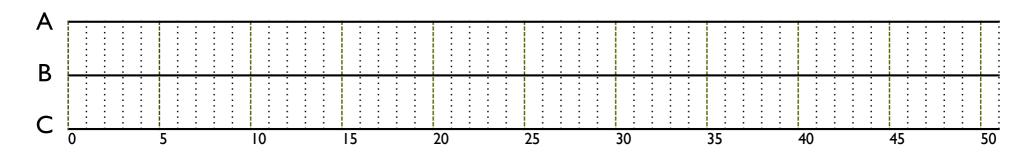
- Asignación de prioridades: pri (A) >pri(B)>pri(C)
- ▶ Techos de los semáforos: techo(SI)=pri(A); techo(S2)=pri(B)
- Cálculo de los B<sub>i</sub>:
- $B_C=0$ ;
- ▶ B<sub>A</sub>=1; La tarea B usa S1 con techo = pri(A), la duración de la SC es de 1 unidad de cómputo. La tarea C usa S2 con techo < pri(A).</p>
- ▶  $B_B=2$ ; La tarea C usa S2, con techo = pri(B), la SC es de 2 unidades de cómputo;



Tarea	T	D	С	В	R
A	4	4	I	1	
В	5	5	2	2	
С	20	10	3	0	

$$R_i = C_i + \sum_{j \in hp(i)} \left\lceil \frac{R_i}{T_j} \right\rceil C_j$$

#### ▶ Tiempos de respuesta:



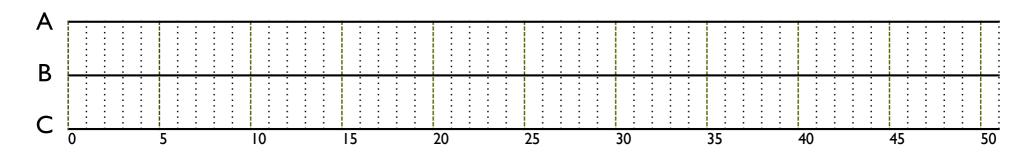
$$\tau_A : w_A^0 = 1 + 1 = 2$$



Tarea	T	D	С	В	R
A	4	4	I	1	2
В	5	5	2	2	
С	20	10	3	0	

$$R_i = C_i + \sum_{j \in hp(i)} \left\lceil \frac{R_i}{T_j} \right\rceil C_j$$

#### Tiempos de respuesta:



$$\tau_B : w_B^0 = 2 + 2 + 1 = 5$$

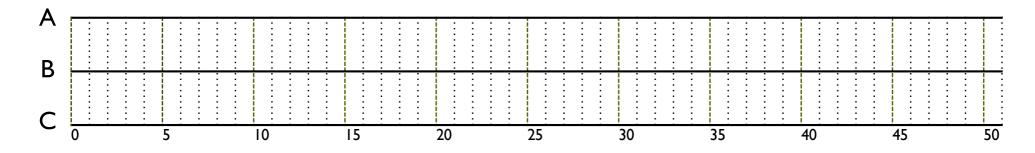
$$w_B^1 = 2 + 2 + \left\lceil \frac{5}{4} \right\rceil \cdot 1 = 6$$



Tarea	Т	D	С	В	R
A	4	4	I	1	2
В	5	5	2	2	6
С	20	10	3	0	

$$R_i = C_i + B_i + \sum_{j \in hp(i)} \left\lceil \frac{R_i}{T_j} \right\rceil C_j$$

#### Tiempos de respuesta:



$$\tau_{C}: w_{C}^{0} = 3 + 1 + 2 = 6$$

$$w_{C}^{1} = 3 + \left[\frac{6}{4}\right] \cdot 1 + \left[\frac{6}{5}\right] \cdot 2 = 9$$

$$w_{C}^{2} = 3 + \left[\frac{10}{4}\right] \cdot 1 + \left[\frac{10}{5}\right] \cdot 2 = 10$$

$$\tau_{C}:$$

$$w_{C}^{3} = 3 + \left[\frac{10}{4}\right] \cdot 1 + \left[\frac{10}{5}\right] \cdot 2 = 10$$



Sea el conjunto de tareas descrito por las siguientes tablas:

Tarea	Periodo (T)	Plazo (D)	Tiempo de cómputo (C)
Α	4	4	I
В	5	5	2
С	20	10	3

Tarea	Semáforo	Duración de la SC
Α	SI	1
В	SI	2
	S2	1
С	S2	I

- Calcule los tiempos de bloqueo de todas las tareas teniendo en cuenta que los semáforos utilizan el protocolo del techo de prioridad inmediato
- Calcule el tiempo de respuesta de cada una de las tareas e indique si este sistema sería planificable.
- Nota: Asuma asignación de prioridades basada en el plazo, donde la tarea de menor plazo es la más prioritaria.



**CSD** 

#### Actividad 11c – Solución

Sea el conjunto de tareas descrito por las siguientes tablas:

Tarea	Periodo (T)	Plazo (D)	Tiempo de cómputo (C)
A	4	4	I
В	5	5	2
С	20	10	3

Tarea	Semáforo	Duración de la SC
Α	SI	I
В	SI	2
	S2	1
С	S2	

- Calcule los tiempos de bloqueo de todas las tareas teniendo en cuenta que los semáforos utilizan el protocolo del techo de prioridad inmediato
- Calcule el tiempo de respuesta de cada una de las tareas e indique si este sistema sería planificable.
- Nota: Asuma asignación de prioridades basada en el plazo, donde la tarea de menor plazo es la más prioritaria.
   Tarea T D C B

Planificable

Tarea	Т	D	С	В	R
A	4	4	I	2	3
В	5	5	2	1	4
С	20	10	3	0	10



Sean cuatro tareas A, B, C y D, con prio(A)>prio(B)>prio(C)>prio(D); y dos semáforos Q y R que utilizan el protocolo del techo de prioridad inmediato, tales

que:

Tarea	Prioridad	Instante de	Patrón de
	(p)	activación	ejecución
A	2	7	EQRRQ
В	4	6	EEEEE
С	6	2	EQRRQ
D	8	0	EQQQE

- E representa una unidad de ejecución sin acceso a sección crítica alguna, Q una unidad de ejecución con bloqueo del semáforo Q, R una unidad de ejecución con bloqueo del semáforo R; cada tarea bloquea el semáforo una única vez.
- llustre gráficamente la ejecución de las tareas utilizando la cuadrícula adjunta, donde (p) corresponde a la prioridad con que la tarea ejecuta la unidad de tiempo correspondiente. Marque los instantes de activación y finalización de cada tarea.



CSD

Tarea	Prioridad	Instante de	Patrón de				
	(p)	activación	ejecución				
A	2	7	EQRRQ				
В	4	6	EEEEE				
С	6	2	EQRRQ				
D	8	0	EQQQE				

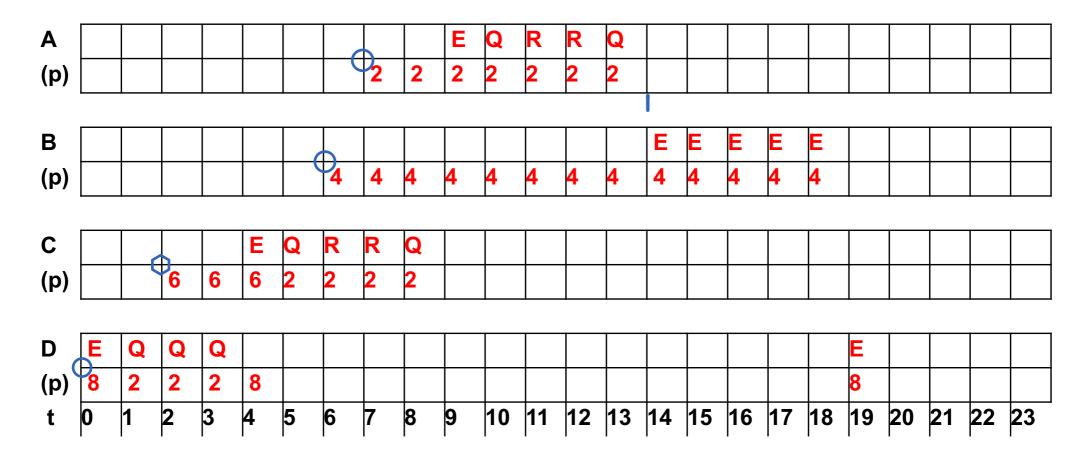
A																								
(p)																								
В																								
(p)																								
				_			_	_				_	_		_		_	_						
С																								
(p)																								
				_	_																			
D																								
(p)																								
t	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23



**CSD** 

### Actividad 12 - Solución

Tarea	Prioridad	Instante de	Patrón de
	(p)	activación	ejecución
Α	2	7	EQRRQ
В	4	6	EEEEE
С	6	2	EQRRQ
D	8	0	EQQQE





## Actividad 13: protocolo techo prioridad inmediato

Sean dos tareas A, y B, con prio(A)>prio(B); y dos semáforos Q y R que utilizan el protocolo del techo de prioridad inmediato, tales que:

Tarea	Prioridad	Instante Activación	Patrón Ejecución
Α	1	2	ERRQQRE
В	2	0	EQRRRQE

E representa una unidad de ejecución sin acceso a sección crítica alguna, Q una unidad de ejecución con bloqueo del semáforo Q, R una unidad de ejecución con bloqueo del semáforo R; cada tarea bloquea el semáforo una única vez.

A: E, P(R)...P(Q)....V(Q)....V(R),E

▶ B: E, P(Q)...P(R)....V(R)....V(Q),E



Tarea	Prioridad	Instante Activación	Patrón Ejecución
Α	1	2	ERRQQRE
В	2	0	EQRRRQE

Para contestar a las cuestiones puede ayudarse utilizando la cuadrícula adjunta, donde se ilustre gráficamente la ejecución de las tareas.

Α																
В																
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15

La tarea B está en ejecución en el intervalo [0,2).
La tarea A está en ejecución en el intervalo [2,6).
En t=6 se produce un interbloqueo entre A y B.
En el intervalo [1,6) la prioridad de la tarea B es 1.
La tarea B finaliza su ejecución en el instante 14.
No finaliza la ejecución de ninguna tarea.



## Actividad 13

Tarea	Prioridad	Instante Activación	Patrón Ejecución
А	1	2	ERRQQRE
В	2	0	EQRRRQE

Para contestar a las cuestiones puede ayudarse utilizando la cuadrícula adjunta, donde se ilustre gráficamente la ejecución de las tareas.

Α							Ε	R	R	Q	Q	R	Е			
В	Ε	Q	R	R	R	Q								Е		
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15

V	La tarea B está en ejecución en el intervalo [0,2).
F	La tarea A está en ejecución en el intervalo [2,6).
F	En t=6 se produce un interbloqueo entre A y B.
V	En el intervalo [1,6) la prioridad de la tarea B es 1.
V	La tarea B finaliza su ejecución en el instante 14.
F	No finaliza la ejecución de ninguna tarea.



Sea el conjunto de tareas en un sistema de tiempo real descrito por la siguiente tabla:

Tarea T C I

Tarea	Т	C	D	Pri
Α	5	2	4	1
В	15	4	10	2
С	20	3	16	3

Asumiendo una asignación de prioridades en la que la tarea con menor valor numérico será la más prioritaria, y considerando que dichas tareas utilizan dos semáforos SI y S2

de la siguiente manera:

Tarea	Semáforo	Duración de la
		sección crítica
Α	<b>S1</b>	1
В	S2	3
С	<b>S1</b>	2
С	S2	1



1. El techo del semáforo S1 es 1 y el techo del semáforo S2 también es 1. 2. El factor de bloqueo máximo para la tarea A es 2. 3. Si se aplica el protocolo de techo de prioridad inmediato, el tiempo de respuesta en el peor caso para la tarea B es 10. 4. Haciendo uso del protocolo del techo de prioridad inmediato, el sistema no es planificable. 5. Si se aplica el protocolo de techo de prioridad inmediato, el tiempo de respuesta en el peor caso para la tarea C es 13.



### Actividad 14 - Solución

El techo del semáforo S1 es 1 y el techo del semáforo S2 también es 1.

\*\*JUSTIFICACIÓN: El semáforo S1 es utilizado por las tareas A y C. La más prioritaria es la tarea A, por los que su techo es igual a la prioridad de A, es decir, 1.

\*\*El semáforo S2 es utilizado por las tareas B y C, siendo B la tarea más prioritaria. Por tanto, el techo de S2 es igual a la prioridad de B, es decir, 2.

El factor de bloqueo máximo para la tarea A es 2.

JUSTIFICACIÓN: Las tareas con menor prioridad que A utilizan los semáforos S1 y S2. Solamente S1 tiene techo con valor igual o superior a la prioridad de A (en este caso, techo(S1)=prio(A)). Dicho semáforo lo emplea la tarea C con una duración de la sección crítica igual a 2. Por tanto, el factor de bloqueo máximo para A es 2.

Si se aplica el protocolo de techo de prioridad inmediato, el tiempo de respuesta en el peor caso para la tarea B es 10.

JUSTIFICACIÓN: El factor de bloqueo para B es 2, que se corresponde con la duración de la sección crítica de C usando el semáforo S1, que tiene techo > prio(B). Si añadimos dicho factor de bloqueo a la fórmula del cálculo del tiempo de respuesta tenemos que:

 $W_B^0 = 2 + 4 + 2 = 8$ ;  $W_B^1 = 2 + 4 + [8/5]^2 = 2 + 4 + 2^2 = 10$ ;  $W_B^2 = 2 + 4 + [10/5]^2 = 1 + 4 + 2^2 = 10$ . Por tanto,  $R_B = 10$ .



#### Actividad 14 - Solución

F Haciendo uso del protocolo del techo de prioridad inmediato, el sistema no es planificable.

JUSTIFICACIÓN: Con la afirmación anterior hemos visto que  $R_B$ =10. Falta calcular  $R_A$  y  $R_C$ .  $R_A$ = 2 + 2 = 4 <= 4 ( $D_A$ ), pues su factor de bloqueo  $B_A$ =2.

Para  $R_C$  debemos calcular primero su factor de bloqueo, que en este ejemplo es 0 ya que es la tarea con menor prioridad. Por ello, el cálculo de su tiempo de respuesta es igual que para el análisis de planificabilidad sin aplicar el protocolo de techo de prioridad inmediato.  $W_C^0=3+4+2=9 <=16; \ W_C^1=3+[9/15]*4+[9/5]*2=3+1*4+2*2=11 <=16;$ 

 $W_c^2 = 3 + [11/15] * 4 + [11/5] * 2 = 3 + 1 * 4 + 3 * 2 = 13 <= 16; W_c^3 = 3 + [13/15] * 4 + [13/5] * 2 = 13 <= 16$ Por tanto,  $R_c = 13$ .

Como  $R_A \le D_A$ ,  $R_B \le D_B y$   $R_C \le D_C$ , el sistema sí es planificable.

V Si se aplica el protocolo de techo de prioridad inmediato, el tiempo de respuesta en el peor caso para la tarea C es 13.

JUSTIFICACIÓN: Como se ha visto en la respuesta de la afirmación anterior, aplicando dicho protocolo se obtiene que  $R_c$ =13 (pues su factor de bloqueo es 0).



#### Actividad 15

- Sea el conjunto de tareas en un sistema de tiempo real descrito por la siguientes tablas:
- Asumiendo una asignación de prioridades en la que la tarea con mayor valor numérico será la más prioritaria, y considerando que dichas tareas utilizan los semáforos S1, S2 y S3 de la siguiente

manera:

Tarea	Т	С	D	Pri
Α	10	2	8	5
В	15	2	10	4
С	20	3	16	3
D	30	5	25	2
E	40	8	35	1

Tarea	Semáforo	Duración de la
		sección crítica
Α	<b>S1</b>	1
Α	<b>S</b> 3	1
В	S2	3
С	<b>S1</b>	2
С	S2	1
D	<b>S</b> 3	4
Е	<b>S</b> 3	2



### Actividad 15 - Solución

Calcule los factores de bloqueo y los tiempos de respuesta de cada tarea.

Tarea	Т	С	D	Pri	Bi	Ri
Α	10	2	8	5	4	6
В	15	2	10	4	4	8
С	20	3	16	3	4	13
D	30	5	25	2	2	18
E	40	8	35	1	0	29

Tarea	Semáforo	Duración de la
		sección crítica
Α	<b>S1</b>	1
Α	<b>S</b> 3	1
В	S2	3
С	<b>S1</b>	2
С	S2	1
D	<b>S</b> 3	4
Е	<b>S</b> 3	2



#### Actividad 16

Un sistema de tiempo real crítico se compone de 4 tareas que utilizan 2 semáforos para sincronizar el acceso a sus secciones críticas, y cuyas características se describen en las siguientes tablas:

Tarea	Tiempo de cómputo	Periodo	Plazo
T1	4	10	10
T2	5	20	15
T3	5	30	20
T4	10	60	60

Tarea	Semáforo	Duración de la sección crítica
T1	S1	3
T3	S2	4
T4	S2	2

Asumiendo que los semáforos utilizan el protocolo del techo de prioridad inmediato y el sistema se planifica por prioridades fijas expulsivas, con asignación de prioridades inversamente proporcional a su plazo, donde la tarea de menor plazo es la más prioritaria...



## Actividad 16 - Solución

Tarea	Tiempo de	Periodo	Plazo	B <sub>i</sub>	R <sub>i</sub>
	cómputo				
T1	4	10	10	0	4
T2	5	20	15	0	9
T3	5	30	20	2	20
T4	10	60	60	0	59

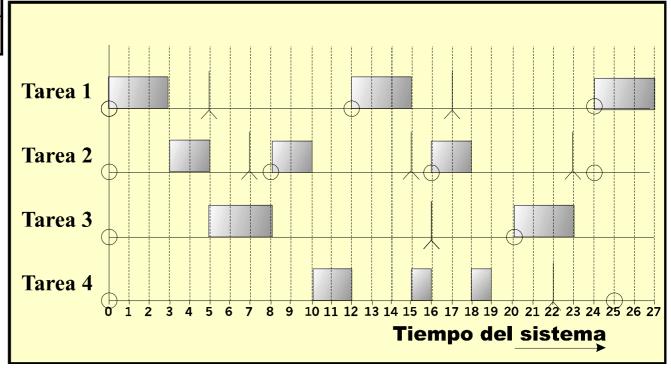
Tarea	Semáforo	Duración de la sección crítica
T1	S1	3
T3	S2	4
T4	S2	2

Los techos de los semáforos S1 y S2 son iguales	F
El factor de bloqueo de T1,T2 y T4 es 0.	V
El tiempo de respuesta de la tarea T3 es R3=20.	V
Todos los plazos están garantizados y, por tanto, el sistema es planificable.	V



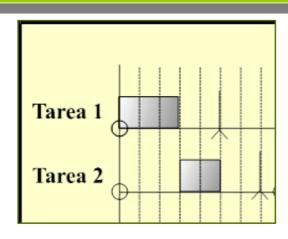
Calcular los R<sub>i</sub> para el siguiente conjunto de tareas:

Tarea	T <sub>i</sub>	Ci	Di	Prio	Ri
$\tau_1$	12	3	5	1	
$\tau_2$	8	2	7	2	
$\tau_3$	20	3	16	3	
τ <sub>4</sub>	25	4	22	4	





Tarea	T <sub>i</sub>	Ci	Di	Prio	Ri
τ <sub>1</sub>	12	3	5	1	3
$\tau_2$	8	2	7	2	5
τ <sub>3</sub>	20	3	16	3	
τ <sub>4</sub>	25	4	22	4	



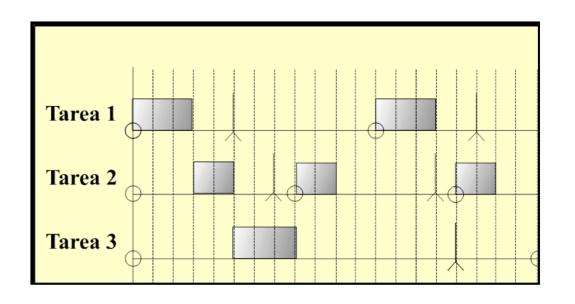
$$\tau_1 : w_1^0 = 3$$

$$\tau_2 : w_2^0 = 2 + 3 = 5$$

$$w_2^1 = 2 + \left\lceil \frac{5}{12} \right\rceil \cdot 3 = 5$$



Tarea	Ti	Ci	Di	Prio	Ri
$\tau_1$	12	3	5	1	3
$\tau_2$	8	2	7	2	5
$\tau_3$	20	3	16	3	8
$ au_4$	25	4	22	4	



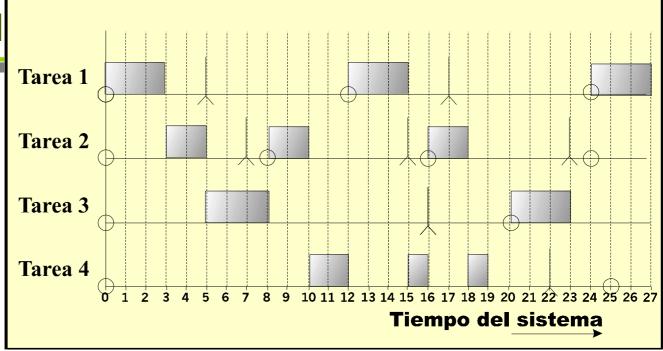
$$\tau_3: w_3^0 = 3 + 3 + 2 = 8$$

$$w_3^1 = 3 + \left\lceil \frac{8}{12} \right\rceil \cdot 3 + \left\lceil \frac{8}{8} \right\rceil \cdot 2 = 8$$



# Ejemplo de cál

Tarea	Ti	Ci	Di	Prio	Ri
$ au_1$	12	3	5	1	3
$\tau_2$	8	2	7	2	5
$\tau_3$	20	3	16	3	8
τ <sub>4</sub>	25	4	22	4	19



$$\tau_{4}: w_{4}^{0} = 4 + 3 + 2 + 3 = 12$$

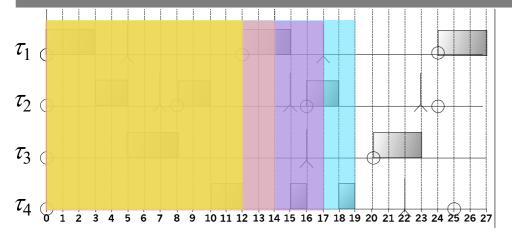
$$w_{4}^{1} = 4 + \left[\frac{12}{12}\right] \cdot 3 + \left[\frac{12}{8}\right] \cdot 2 + \left[\frac{12}{20}\right] \cdot 3 = 14$$

$$w_{4}^{2} = 4 + \left[\frac{14}{12}\right] \cdot 3 + \left[\frac{14}{8}\right] \cdot 2 + \left[\frac{14}{20}\right] \cdot 3 = 17$$

$$w_{4}^{3} = 4 + \left[\frac{17}{12}\right] \cdot 3 + \left[\frac{17}{8}\right] \cdot 2 + \left[\frac{17}{20}\right] \cdot 3 = 19$$

$$w_{4}^{4} = 4 + \left[\frac{19}{12}\right] \cdot 3 + \left[\frac{19}{8}\right] \cdot 2 + \left[\frac{19}{20}\right] \cdot 3 = 19$$





Tarea	Ti	Ci	Di
τ1	12	3	5
τ2	8	2	7
τ3	20	3	16
τ4	25	4	22

$$\begin{array}{l} R_4 = 19 \\ R_4 \leq D_4 \Longrightarrow \tau_4 \ \mbox{es planificable} \end{array}$$

$$\tau_4: w_4^0 = 4 + 3 + 2 + 3 = 12$$

$$w_4^1 = 4 + \left[ \frac{12}{12} \right] \cdot 3 + \left[ \frac{12}{8} \right] \cdot 2 + \left[ \frac{12}{20} \right] \cdot 3 = 14$$

$$w_4^2 = 4 + \left\lceil \frac{14}{12} \right\rceil \cdot 3 + \left\lceil \frac{14}{8} \right\rceil \cdot 2 + \left\lceil \frac{1}{20} \right\rceil \cdot 3 = 17$$

$$w_4^3 = 4 + \left[\frac{17}{12}\right] \cdot 3 + \left[\frac{17}{8}\right] \cdot 2 + \left[\frac{17}{20}\right] \cdot 3 = 19$$

$$w_4^4 = 4 + \begin{bmatrix} 19 \\ 12 \end{bmatrix} \cdot 3 + \begin{bmatrix} 19 \\ 8 \end{bmatrix} \cdot 2 + \begin{bmatrix} 20 \\ 20 \end{bmatrix} \cdot 3 = 19$$

