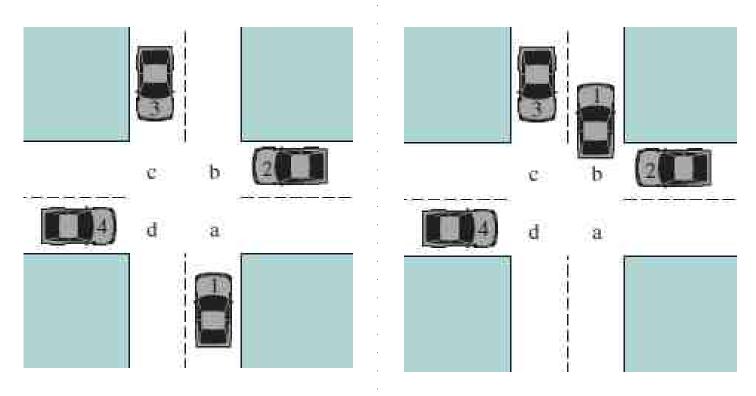
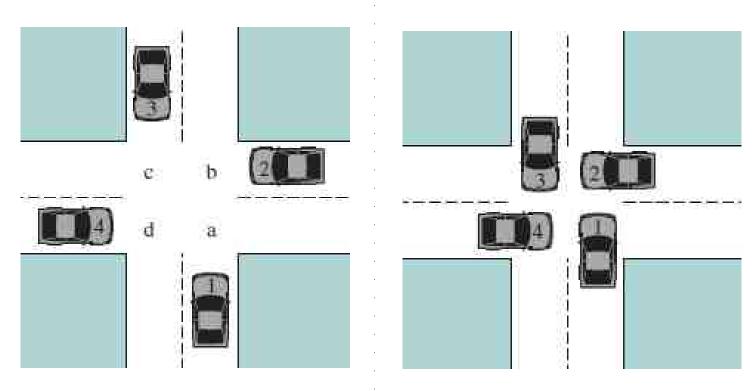
### Introducción

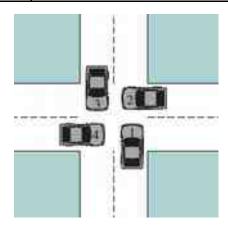
- Recursos Limitados (CPU, Memoria, Dispositivos, etc)
- Procesos
  - 1.Solicitan
  - 2.Usan
  - 3.Liberan
- Si un recurso no está disponible, un proceso puede bloquearse.





```
Auto 1
                   Auto 2
                                  Auto 3
                                                  Auto 4
wait(a);
               wait(b);
                               wait(c);
                                              wait(d);
wait(b);
               wait(c);
                               wait(d);
                                              wait(a);
avanzar();
               avanzar();
                               avanzar();
                                              avanzar();
signal(a);
               signal(b);
                                              signal(d);
                               signal(c);
signal(b);
               signal(c);
                                              signal(a);
                               signal(d);
```

```
a = 1
b = 1
c = 1
d = 1
```



```
Proceso 1 Proceso 2

wait (sem_a);
wait (sem_b);
wait (sem_b);
* SECCIÓN CRÍTICA *
signal (sem_a);
signal (sem_b);
signal (sem_b);
signal (sem_a);
```

```
sem_a = 1
sem_b = 1
```

## <u>Deadlock</u>

### Definición

Bloqueo permanente de un conjunto procesos donde cada uno de estos procesos está esperando un evento que sólo puede generar un proceso del conjunto.

## **Deadlock**

### Tipos de recursos:

- Reutilizables
- Consumibles

### Grafo de asignación de recursos:

 Permite representar el estado del sistema con respecto a la asignación de los recursos a cada proceso en un momento determinado.



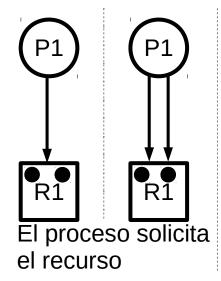
**PROCESO** 

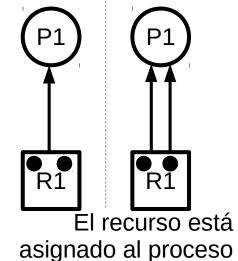


RECURSO CON 1 INSTANCIA

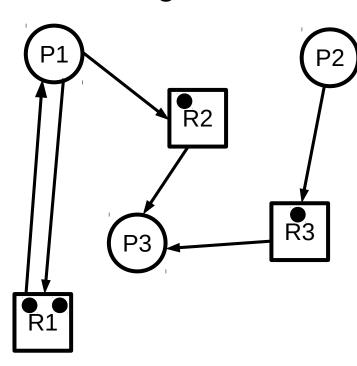


RECURSO CON 3 INSTANCIAS

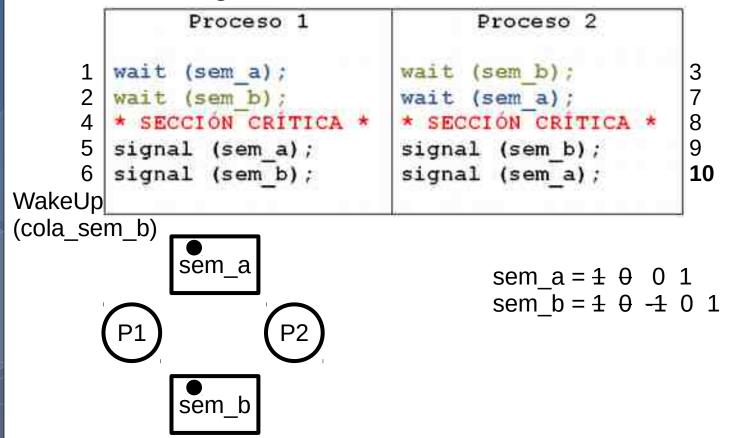




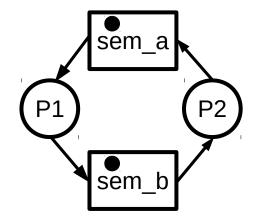
## **Deadlock**



- Hay 3 procesos.
- Hay 1 recurso con dos instancias.
- Hay 2 recursos con una instancia.
- El *P1* solicita 1 de *R1* y 1 de *R2*.
- El *P1* tiene asignado 1 de *R1*.
- El *P2* solicita 1 de *R3*.
- El P2 no tiene recursos asignados.
- El P3 no solicita recursos.
- El P3 tiene asignado 1 de R2 y 1 de R3.



```
Proceso 1
                                    Proceso 2
       wait (sem a);
                              wait (sem b);
                                                     4
       wait (sem b);
                              wait (sem a);
       * SECCIÓN CRÍTICA *
                              * SECCIÓN CRITICA *
P1 se
                                                     P2 se
       signal (sem a);
                              signal (sem b);
                                                     bloquea
bloquea
       signal (sem b);
                              signal (sem a);
```



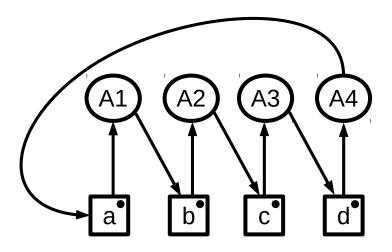
$$sem_a = 1 \theta -1$$
  
 $sem_b = 1 \theta -1$ 

- Ciclos:
  - Si no hay ciclos no hay Deadlock.
  - Si hay un ciclo en el grafo puede implicar la existencia de Deadlock.
  - Si hay un ciclo y además todos los recursos son de una sola instancia, entonces hay Deadlock.

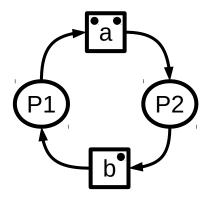
## <u>Deadlock</u>

## Grafo de asignación de recursos:

Ciclos:



Ciclo CON Deadlock



Ciclo SIN Deadlock

### **Condiciones para la existencia de Deadlock**

- Mutua Exclusión.
- Retención y Espera.
- Sin desalojo de recursos.

**Condiciones Necesarias** 

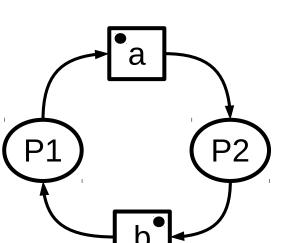
```
Proceso 1 Proceso 2

wait (sem_a);
wait (sem_b);
wait (sem_b);
* SECCIÓN CRÍTICA *
signal (sem_a);
signal (sem_b);
signal (sem_b);
signal (sem_a);
```

## **Condiciones para la existencia de Deadlock**

- Mutua Exclusión.
- Retención y Espera.
- Sin desalojo de recursos.

Espera Circular.



Necesarias Condiciones
Necesarias y
Suficientes

**Condiciones** 

## <u>Deadlock</u>

Tratamiento del Deadlock:

Estrategias para que nunca ocurra Deadlock.

Estrategias en la que puede ocurrir Deadlock.

- 1) Prevención de Deadlock:
  - Garantiza que no ocurrirá Deadlock.
  - Impedir que se produzca alguna de las cuatro condiciones.
    - Mutua-Exclusión.
    - Retención y Espera.
    - Sin desalojo de recursos.
    - Espera Circular.

## <u>Deadlock</u>

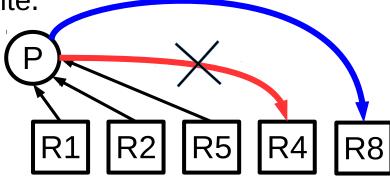
- 1) Prevención de Deadlock:
  - Condición 1: Mutua-Exclusión
    - Si hay recursos que no se pueden compartir no puede evitarse.

## <u>Deadlock</u>

- 1) Prevención de Deadlock:
  - Condición 2: Retención y Espera
    - Solicitar todos los recursos juntos.
    - Solicitar los recursos de a uno o varios, utilizarlos y liberarlos.

- 1) Prevención de Deadlock:
  - Condición 3: Sin desalojo de recursos
    - Si un proceso que tiene recursos asignados solicita uno que no está disponible, debe liberar sus recursos.
    - Si un proceso A solicita un recurso que está asignado a otro proceso B que está a la espera de más de recursos. El recurso asignado al proceso B puede asignarse al proceso A.

- 1) Prevención de Deadlock:
  - Condición 4: Espera Circular
    - Asignar un número de orden a los recursos. Los recursos sólo pueden solicitarse en orden creciente.



- 2) Evasión o Predicción de Deadlock:
  - Garantiza que no ocurrirá Deadlock.
  - Técnicas:
    - 1) Denegar el inicio de un proceso.
    - 2) Denegar la asignación de un recurso.
      - Algoritmo del Banquero.

## <u>Deadlock</u>

### **Tratamiento del Deadlock:**

- 2) Evasión o Predicción de Deadlock:
  - 1) Denegar el inicio de un proceso.

$$M_{n+1} + \sum_{i=1}^{n} M_i <= RT$$

Mi = Necesidades Máximas declaradas por el proceso i.

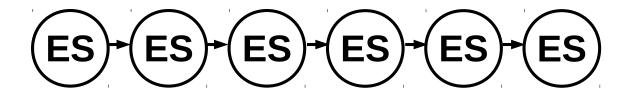
n = Cantidad actual de procesos

RT = Recursos Totales del sistema.

- 2) Evasión o Predicción de Deadlock:
  - 2) Algoritmo del Banquero
    - Estado Seguro ==> No habrá Deadlock
      - Se asigna el recurso al proceso.
    - Estado Inseguro ==> Podría existir Deadlock
      - No se asigna el recurso al proceso.

## <u>Deadlock</u>

- 2) Evasión o Predicción de Deadlock:
  - 2) Algoritmo del Banquero



### **Tratamiento del Deadlock:**

- 2) Evasión o Predicción de Deadlock:
  - 2) Algoritmo del Banquero

Estado del sistema:

- Vector de Recursos Totales del sistema.
- Vector de Recursos Disponibles del sistema.

### **Tratamiento del Deadlock:**

- 2) Evasión o Predicción de Deadlock:
  - 2) Algoritmo del Banquero

Estado del sistema:

- Matriz de necesidades máximas declaradas por el proceso.
- Matriz de recursos asignados a los procesos.

### **Tratamiento del Deadlock:**

- 2) Evasión o Predicción de Deadlock:
  - 2) Algoritmo del Banquero

Estado del sistema: Ejemplo

Necesidades Máximas

	R1	R2	R3
P1	2	2	0
P2	2	0	2
Р3	2	2	1

Recursos Asignados

		_	
	R1	R2	R3
P1	0	1	0
P2	2	0	1
Р3	1	0	1

**Recursos Totales** 

R1	R2	R3
3	2	3

**Recursos Disponibles** 

R1	R2	R3
0	1	1

### **Tratamiento del Deadlock:**

2) Evasión o Predicción de Deadlock:

2) Algoritmo del Banquero Algoritmo de seguridad



	R1	R2	R3
P1	2	2	0
P2	2	0	2
РЗ	2	2	1

Recursos Asignados

	R1	R2	R3
P1	0	1	0
P2	2	0	1
РЗ	1	0	1

Necesidades pendientes

	R1	R2	R3
P1	2	1	0
P2	0	0	1
P3	1	2	0

#### Recursos Totales

R1	R2	R3
3	2	3

#### Recursos Disponibles

R1	R2	R3
0	1	1

### **Tratamiento del Deadlock:**

R1	R2	R3
0	1	1

2) Evasión o Predicción de Deadlock:

2) Algoritmo del Banquero Algoritmo de seguridad



	R1	R2	R3
P1	2	2	0
P2	2	0	2
РЗ	2	2	1

Recursos Asignados

	R1	R2	R3
P1	0	1	0
P2	2	0	1
РЗ	1	0	1

Necesidades pendientes

	R1	R2	R3
P1	2	1	0
P2	0	0	1
P3	1	2	0

Recursos Totales

R1	R2	R3
3	2	3

Recursos Disponibles

R1	R2	R3
0	1	1

### Tratamiento del Deadlock:

2) Evasión o Predicción de Deadlock:

2) Algoritmo del Banquero Algoritmo de seguridad

R1	R2	R3
0	1	1

#### Finaliza P2

R1	R2	R3
2	1	2

#### Necesidades Máximas

	R1	R2	R3
P1	2	2	0
P2	2	0	2
РЗ	2	2	1

#### Recursos Asignados

	R1	R2	R3
P1	0	1	0
P2	2	0	1
Р3	1	0	1

#### Necesidades pendientes

	R1	R2	R3	
P1	2	1	0	
P2	0	0	1	
P3	1	2	0	

#### Recursos Totales

R1	R2	R3
3	2	3

#### Recursos Disponibles

R1	R2	R3
0	1	1

	R1	R2	R3	L
P1	2	1	0	
P2	0	0	1	
P3	1	2	0	

- 2) Evasión o Predicción de Deadlock:
  - 2) Algoritmo del Banquero Algoritmo de seguridad

R1	R2	R3
0	1	1
0	1	1

Finaliza P2			
R1	R2	R3	
2	1	2	

Finaliza P1			
R1	R2	R3	
2	2	2	

Necesid	ade	s M	áxim	as
---------	-----	-----	------	----

	R1	R2	R3
P1	2	2	0
P2	2	0	2
РЗ	2	2	1

Recursos Asignados

	R1	R2	R3
P1	0	1	0
P2	2	0	1
РЗ	1	0	1

Necesidades pendientes

	R1	R2	R3
P1	2	1	0
P2	0	0	1
P3	1	2	0

Recursos Totales

R1	R2	R3
3	2	3

Recursos Disponibles

R1	R2	R3
0	1	1

## Deadlock

### **Tratamiento del Deadlock:**

- 2) Evasión o Predicción de Deadlock:
  - 2) Algoritmo del Banquero Algoritmo de seguridad

0	1	1
,.	D.	

Finaliza P2			
R1	R2	R3	
2	1	2	

Finaliza P1			
R1	R2	R3	
2	2	2	

Finaliza P3			
R1	R2	R3	
3	2	3	

				1. 1. 4. 7	
Necesic	la H	-	1.1.5	1444	
Distance and Section 1	K20-C 1	1000	IVIJH	ржи	THREE

	R1	R2	R3
P1	2	2	0
P2	2	0	2
РЗ	2	2	1

Recursos Asignados

	R1	R2	R3
P1	0	1	0
P2	2	0	1
Р3	1	0	1

Recursos Disponibles

R1	R2	R3
0	1	1

Es Estado Seguro. La secuencia Segura es P2  $\rightarrow$  P1  $\rightarrow$  P3

Necesidades pendientes

R3

R1

#### Recursos Totales

R1	R2	R3
3	2	3

- 2) Evasión o Predicción de Deadlock:
  - 2) Algoritmo del Banquero Algoritmo de solicitud de recursos
    - Se simula la asignación del recurso y se aplica el algoritmo de seguridad.

### **Tratamiento del Deadlock:**

• 2) Evasión o Predicción de Deadlock:

2) Algoritmo del Banquero Algoritmo de solicitud de recursos



	R1	R2	R3
P1	2	2	0
P2	2	0	2
РЗ	2	2	1

Recursos Asignados

	R1	R2	R3
P1	0	1	0
P2	2	0	1
РЗ	1	0	1

Necesidades pendientes

	R1	R2	R3
P1	2	1	0
P2	0	0	1
P3	1	2	0

P3 solicita una instancia de R2

#### Recursos Totales

R1	R2	R3
3	2	3

Recursos Disponibles

R1	R2	R3
0	1	1

### **Tratamiento del Deadlock:**

• 2) Evasión o Predicción de Deadlock:

2) Algoritmo del Banquero Algoritmo de solicitud de recursos



	R1	R2	R3
P1	2	2	0
P2	2	0	2
РЗ	2	2	1

Recursos Asignados

	R1	R2	R3
P1	0	1	0
P2	2	0	1
Р3	1	0	1

Necesidades pendientes

		R1	R2	R3
	P1	2	1	0
=	P2	0	0	1
	P3	1	2	0

P3 solicita una instancia de R2

#### Recursos Totales

R1	R2	R3
3	2	3

#### Recursos Disponibles

R1	R2	R3
0	10	1

- 3) Detección y Recuperación de Deadlock:
  - Puede ocurrir Deadlock.
  - No hay restricciones para asignar recursos disponibles.
  - Periódicamente se ejecuta el Algoritmo de Detección para determinar la existencia de Deadlock.

- 3) Detección y Recuperación de Deadlock:
  - Opciones de Recuperación:
    - Terminar procesos involucrados.
    - Retroceder el proceso a un estado anterior.
    - Terminar algún proceso involucrado hasta que deje de existir Deadlock.
    - Expropiar Recursos hasta que no exista Deadlock.

- 3) Detección y Recuperación de Deadlock:
  - Criterios de selección de procesos para terminar o expropiar:
    - Menor tiempo de procesador consumido.
    - Menor cantidad de salida producida.
    - Mayor tiempo restante estimado.
    - Menor número total de recursos asignados.
    - Menor prioridad

### **Tratamiento del Deadlock:**

## • 3) Detección y Recuperación de Deadlock:

### Recursos Asignados

	R1	R2	R3
P1	0	1	0
P2	2	0	1
РЗ	1	1	1
P4	0	0	0

#### **Recursos Totales**

R1	R2	R3
3	2	3

### Solicitudes Actuales

	R1	R2	R3
P1	2	1	0
P2	0	0	1
Р3	1	1	0
P4	0	1	1

### Recursos Disponibles

R1	R2	R3
0	0	1

## <u>Deadlock</u>

### Tratamiento del Deadlock:

3) Detección y Recuperación de Deadlock:

R1	R2	R3
0	0	1

	R1	R2	R3
P1	0	1	0
P2	2	0	1
Р3	1	1	1
<del>P4</del>	0	0	
Ρ4	٥	ט	O

Recursos Totales

R1	R2	R3
3	2	3

Recursos Asignados Solicitudes Actuales

	R1	R2	R3
P1	2	1	0
P2	0	0	1
Р3	1	1	0
D.4		4	4
P4	Ü	Т	Т

Recursos Disponibles

R1	R2	R3
0	0	1

## <u>Deadlock</u>

### Tratamiento del Deadlock:

• 3) Detección y Recuperación de Deadlock:

R1	R2	R3
0	0	1

### Recursos Asignados Solicitudes Actuales

	R1	R2	R3	
P1	0	1	0	
P2	2	0	1	
	4	•	-	
P3	1	1	1	
2		(	(	
<del>P4</del>	Ü	U	U	

### **Recursos Totales**

R1	R2	R3
3	2	3

		R1	R2	R3
	P1	2	1	0
	P2	0	0	1
	P3	1	1	0
_	P4	0	1	1

### Recursos Disponibles

R1	R2	R3
0	0	1

#### Finaliza P2

R1	R2	R3
2	0	2

### **Tratamiento del Deadlock:**

### 3) Detección y Recuperación de Deadlock:

R1	R2	R3
0	0	1

### Recursos Asignados Solicitudes Actuales

	R1	R2	R3	
P1	0	1	0	
P2	2	0	1	
. –		•		
P3	1	1	1	
2		(	(	
<del>- P4</del>	U	U	U	

**Recursos Totales** 

R1	R2	R3
3	2	3

	R1	R2	R3	
P1	2	1	0	
P2	0	0	1	
P3	1	1	0	
P4	0	1	1	L

Recursos Disponibles

R1	R2	R3
0	0	1

#### Finaliza P2

R1	R2	R3
2	0	2

Los recursos no alcanzan para finalizar P1 y P3, por lo tanto estos procesos están en Deadlock.

P4 está en inanición.

## **Deadlock**

### Tratamiento del Deadlock:

4) No tratarlo!

### **Tratamiento del Deadlock:**

### Estrategia Integrada

 Agrupación de recursos y a cada grupo se le aplica alguna de las técnicas.