## Sistemas Operativos

#### Caracterización de interbloqueos

Departamento de Ingeniería en Sistemas y Computación Universidad Católica del Norte, Antofagasta.

## Interbloqueos

 Un escenario donde pueden aparecer interbloqueos se caracteriza por un conjunto de entidades activas que utilizan un conjunto de recursos para llevar a cabo su tarea.

#### Partes involucradas:

- Entidades activas: procesos existentes en el sistema
- Recursos del sistema: fisicos (procesador, memoria) o lógicos (archivos, semáforos)



## Interbloqueos

 Un escenario donde pueden aparecer interbloqueos se caracteriza por un conjunto de entidades activas que utilizan un conjunto de recursos para llevar a cabo su tarea.

#### Partes involucradas:

- Entidades activas: procesos existentes en el sistema
- Recursos del sistema: fisicos (procesador, memoria) o lógicos (archivos, semáforos)

## Interbloqueos

 Un escenario donde pueden aparecer interbloqueos se caracteriza por un conjunto de entidades activas que utilizan un conjunto de recursos para llevar a cabo su tarea.

#### Partes involucradas:

- Entidades activas: procesos existentes en el sistema
- Recursos del sistema: fisicos (procesador, memoria) o lógicos (archivos, semáforos)



- Reutilizables o consumibles: El recurso sigue existiendo después de consumirse?
- Uso dedicado o compartido: Puede ser usado por varios procesos simultáneamente
- Con uno o múltiples ejemplares: Existen varios ejemplares del recurso?
- Expropiables o no expropiables: Es posible quitar el recurso cuando se está usando?



- Reutilizables o consumibles: El recurso sigue existiendo después de consumirse?
- Uso dedicado o compartido: Puede ser usado por varios procesos simultáneamente
- Con uno o múltiples ejemplares: Existen varios ejemplares del recurso?
- Expropiables o no expropiables: Es posible quitar el recurso cuando se está usando?



- Reutilizables o consumibles: El recurso sigue existiendo después de consumirse?
- Uso dedicado o compartido: Puede ser usado por varios procesos simultáneamente
- Con uno o múltiples ejemplares: Existen varios ejemplares del recurso?
- Expropiables o no expropiables: Es posible quitar el recurso cuando se está usando?



- Reutilizables o consumibles: El recurso sigue existiendo después de consumirse?
- Uso dedicado o compartido: Puede ser usado por varios procesos simultáneamente
- Con uno o múltiples ejemplares: Existen varios ejemplares del recurso?
- Expropiables o no expropiables: Es posible quitar el recurso cuando se está usando?



#### Recursos reutilizables

- Su vida no depende de su utilización
- Lo son todos los recursos físicos, y algunos lógicos (archivos)

Daine e de const	de labableaux	P <sub>1</sub> : solicita(C)  P <sub>2</sub> : solicita(I)  P <sub>3</sub> : solicita(C) → bloqueo
Primer ejemplo de interbloqueo Proceso P <sub>1</sub> Proceso P <sub>2</sub>		P₁: solicita(I) → interbloqueo
Solicita(C) Solicita(I) Uso de rec. Libera(I) Libera(C)	Solicita(I) Solicita(C) Uso de rec. Libera(C) Libera(I)	Ejecución sin interbloqueo P; solicita(C) P₁; solicita(I) P₂; solicita(I) → bloqueo P; libera(I) P₂; solicita(C) → bloqueo P; libera(C) P₂; libera(C) P₂; libera(C) P₂; libera(I)



#### Recursos reutilizables

- Su vida no depende de su utilización
- Lo son todos los recursos físicos, y algunos lógicos (archivos)

		Ejecución con interbloqueo	
		P <sub>1</sub> : solicita(C)	
		P <sub>2</sub> : solicita(I)	
Primer ejemplo de interbloqueo Proceso P1 Proceso P2		$P_2$ : solicita(C) $\rightarrow$ bloqueo $P_1$ : solicita(I) $\rightarrow$ interbloqueo	
Solicita(I)	Solicita(C)	P.: solicita(C)	
Uso de rec.	Uso de rec.	P,: solicita(I)	
Libera(I)	Libera(C)	P₂: solicita(I) → bloqueo	
Libera(C)	Libera(I)	P <sub>1</sub> : libera(I)	
		P₂: solicita(C) → bloqueo	
		P <sub>1</sub> : libera(C)	
		P <sub>2</sub> : libera(C)	
		P <sub>2</sub> : libera(I)	



- Dejan de existir una vez que un proceso los usa
- Un proceso genera un recurso y otro lo consume
- Asociados a la comunicación y sincronización (mensajes, señales, semáforos)
- Ejemplo de interbloqueo inevitable:

Proceso P <sub>1</sub>	Proceso P <sub>2</sub>	Proceso P <sub>3</sub>
Enviar(P <sub>3</sub> )	Recibir(P <sub>1</sub> )	Recibir(P2)
Recibir(P <sub>3</sub> )	Enviar(P <sub>3</sub> )	Enviar(P <sub>1</sub> )
Enviar(P <sub>2</sub> )		Recibir(P <sub>1</sub> )

- Dejan de existir una vez que un proceso los usa
- Un proceso genera un recurso y otro lo consume
- Asociados a la comunicación y sincronización (mensajes,
- Ejemplo de interbloqueo inevitable:

Proceso P <sub>1</sub>	Proceso P <sub>2</sub>	Proceso P <sub>3</sub>
Enviar(P <sub>3</sub> )	Recibir(P <sub>1</sub> )	Recibir(P <sub>2</sub> )
Recibir(P <sub>3</sub> )	Enviar(P <sub>3</sub> )	Enviar(P <sub>1</sub> )
Enviar(P <sub>2</sub> )		Recibir(P <sub>1</sub> )



- Dejan de existir una vez que un proceso los usa
- Un proceso genera un recurso y otro lo consume
- Asociados a la comunicación y sincronización (mensajes, señales, semáforos)
- Ejemplo de interbloqueo inevitable:

Proceso P <sub>1</sub>	Proceso P <sub>2</sub>	Proceso P <sub>3</sub>
Enviar(P <sub>3</sub> )	Recibir(P <sub>1</sub> )	Recibir(P <sub>2</sub> )
Recibir(P <sub>3</sub> )	Enviar(P <sub>3</sub> )	Enviar(P <sub>1</sub> )
Enviar(P <sub>2</sub> )		Recibir(P <sub>1</sub> )



- Dejan de existir una vez que un proceso los usa
- Un proceso genera un recurso y otro lo consume
- Asociados a la comunicación y sincronización (mensajes, señales, semáforos)
- Ejemplo de interbloqueo inevitable:

Proceso P <sub>1</sub>	Proceso P <sub>2</sub>	Proceso P <sub>3</sub>
Enviar(P <sub>3</sub> )	Recibir(P <sub>1</sub> )	Recibir(P <sub>2</sub> )
Recibir(P <sub>3</sub> )	Enviar(P <sub>3</sub> )	Enviar(P <sub>1</sub> )
Enviar(P <sub>2</sub> )		Recibir(P <sub>1</sub> )



#### Recursos reutilizables y consumibles

- En general, los procesos usan ambos tipos de recursos
- Ejemplo de interbloqueo utilizando ambos tipos de recursos:

Proceso P <sub>1</sub>	Proceso P <sub>2</sub>
Solicita(C)	Solicita(C)
Enviar(P2)	Recibir(P <sub>1</sub> )
Libera(C)	Libera(C)

Si  $P_2$  obtiene  $C \rightarrow$  interbloqueo



#### Recursos reutilizables y consumibles

- En general, los procesos usan ambos tipos de recursos
- Ejemplo de interbloqueo utilizando ambos tipos de recursos:

Proceso P <sub>1</sub>	Proceso P <sub>2</sub>
Solicita(C)	Solicita(C)
Enviar(P2)	Recibir(P <sub>1</sub> )
Libera(C)	Libera(C)

Si  $P_2$  obtiene  $C \rightarrow$  interbloqueo



## Recursos compartidos o exclusivos

- Los recursos compartidos los pueden usar varios procesos simultáneamente, por tanto no afectan a los interbloqueos
- Pueden existir recursos con ambos tipos de uso: en la solicitud del recurso debe indicarse el modo de uso deseado
  - Si compartido: concedido si no se está usando en modo exclusivo
  - Si exclusivo: concedido si no se está usando

## Recursos compartidos o exclusivos

- Los recursos compartidos los pueden usar varios procesos simultáneamente, por tanto no afectan a los interbloqueos
- Pueden existir recursos con ambos tipos de uso: en la solicitud del recurso debe indicarse el modo de uso deseado
  - Si compartido: concedido si no se está usando en modo exclusivo
  - Si exclusivo: concedido si no se está usando



## Recursos compartidos o exclusivos

- Los recursos compartidos los pueden usar varios procesos simultáneamente, por tanto no afectan a los interbloqueos
- Pueden existir recursos con ambos tipos de uso: en la solicitud del recurso debe indicarse el modo de uso deseado
  - Si compartido: concedido si no se está usando en modo exclusivo
  - Si exclusivo: concedido si no se está usando



## Recursos con múltiples ejemplares

- Modelo general: N unidades de cada recurso
  - Solicitud de varias unidades de un recurso
  - Ejemplos: sistemas con varias impresoras, memoria, etc.
- Ejemplo: Memoria con 450KB disponibles

Proceso P <sub>1</sub>	Proceso P <sub>2</sub>
Solicita(100K)	Solicita(200K)
Solicita(100K)	Solicita(100K)
Solicita(100K)	

Si  $P_1$  satisface 2 primeras y  $P_2$  satisface  $1^a \rightarrow$  interbloqueo



## Recursos con múltiples ejemplares

- Modelo general: N unidades de cada recurso
  - Solicitud de varias unidades de un recurso
  - Ejemplos: sistemas con varias impresoras, memoria, etc.
- Ejemplo: Memoria con 450KB disponibles

Proceso P <sub>1</sub>	Proceso P <sub>2</sub>
Solicita(100K)	Solicita(200K)
Solicita(100K)	Solicita(100K)
Solicita(100K)	

Si  $P_1$  satisface 2 primeras y  $P_2$  satisface  $1^a \rightarrow$  interbloqueo



- Algunas soluciones basadas en expropiación: salvar el estado del recurso y asignarlo a otro proceso.
- Ejemplos de recursos expropiables:
  - Procesador: cambio de proceso
  - Memoria virtual: Reemplazo
- Ejemplo de interbloqueo:
  - P1 espera por el procesador y tiene asignado lector DVD
  - P2 tiene asignado el procesador y solicita lector DVD

- Algunas soluciones basadas en expropiación: salvar el estado del recurso y asignarlo a otro proceso.
- Ejemplos de recursos expropiables:
  - Procesador: cambio de proceso
  - Memoria virtual: Reemplazo
- Ejemplo de interbloqueo:
  - P1 espera por el procesador y tiene asignado lector DVD
  - P2 tiene asignado el procesador y solicita lector DVD



- Algunas soluciones basadas en expropiación: salvar el estado del recurso y asignarlo a otro proceso.
- Ejemplos de recursos expropiables:
  - Procesador: cambio de proceso
  - Memoria virtual: Reemplazo
- Ejemplo de interbloqueo:
  - P1 espera por el procesador y tiene asignado lector DVD
  - P2 tiene asignado el procesador y solicita lector DVD

- Algunas soluciones basadas en expropiación: salvar el estado del recurso y asignarlo a otro proceso.
- Ejemplos de recursos expropiables:
  - Procesador: cambio de proceso
  - Memoria virtual: Reemplazo
- Ejemplo de interbloqueo:
  - P1 espera por el procesador y tiene asignado lector DVD
  - P2 tiene asignado el procesador y solicita lector DVD



#### Primitivas genéricas

- Solicitud  $(R_1[U_1],...,R_n[U_n])$ 
  - U<sub>1</sub> unidades del recurso 1, etc
  - Si todos disponibles, se concederá
  - Sino se bloquea, pero sin reservar ningún recurso
- Liberación ( $R_1[U_1],...,R_n[U_n]$ )
  - Puede causar desbloqueo de otros procesos



#### Primitivas genéricas

- Solicitud  $(R_1[U_1],...,R_n[U_n])$ 
  - U<sub>1</sub> unidades del recurso 1, etc
  - Si todos disponibles, se concederá
  - Sino se bloquea, pero sin reservar ningún recurso
- Liberación  $(R_1[U_1],...,R_n[U_n])$ 
  - Puede causar desbloqueo de otros procesos



- Nodos {N}: Procesos {P} + Recursos {R}, asociado a cada
   R<sub>i</sub> va un valor que indica el número de unidades existentes
- Aristas {A}:
  - Asignación  $(R_i \rightarrow P_j)$ :  $P_j$  tiene asignada una unidad de  $R_i$ . Unidades asignadas no puede exceder unidades existentes
  - Solicitud ( $P_j \rightarrow R_i$ ):  $P_j$  tiene pedida y no concedida una unidad de  $R_i$
- Liberación de recursos: Eliminar aristas correspondientes



- Nodos {N}: Procesos {P} + Recursos {R}, asociado a cada
   R<sub>i</sub> va un valor que indica el número de unidades existentes
- Aristas {A}:
  - Asignación (R<sub>i</sub> → P<sub>j</sub>): P<sub>j</sub> tiene asignada una unidad de R<sub>i</sub>.
     Unidades asignadas no puede exceder unidades existentes
  - Solicitud ( $P_j \rightarrow R_i$ ):  $P_j$  tiene pedida y no concedida una unidad de  $R_i$
- Liberación de recursos: Eliminar aristas correspondientes



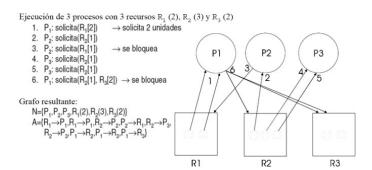
- Nodos {N}: Procesos {P} + Recursos {R}, asociado a cada
   R<sub>i</sub> va un valor que indica el número de unidades existentes
- Aristas {A}:
  - Asignación (R<sub>i</sub> → P<sub>j</sub>): P<sub>j</sub> tiene asignada una unidad de R<sub>i</sub>.
     Unidades asignadas no puede exceder unidades existentes
  - Solicitud (P<sub>j</sub> → R<sub>i</sub>): P<sub>j</sub> tiene pedida y no concedida una unidad de R<sub>i</sub>
- Liberación de recursos: Eliminar aristas correspondientes



- Nodos {N}: Procesos {P} + Recursos {R}, asociado a cada
   R<sub>i</sub> va un valor que indica el número de unidades existentes
- Aristas {A}:
  - Asignación (R<sub>i</sub> → P<sub>j</sub>): P<sub>j</sub> tiene asignada una unidad de R<sub>i</sub>.
     Unidades asignadas no puede exceder unidades existentes
  - Solicitud (P<sub>j</sub> → R<sub>i</sub>): P<sub>j</sub> tiene pedida y no concedida una unidad de R<sub>i</sub>
- Liberación de recursos: Eliminar aristas correspondientes

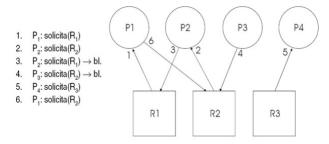


# Ejemplo de representación con un grafo y múltiples unidades por recurso





# Ejemplo de representación con un grafo y una unidad por recurso



$$\begin{split} &N \!\!=\!\! \{P_1,\!P_2,\!P_3,\!P_4,\!R_1(1),\!R_2(1),\!R_3(1)\} \\ &A \!\!=\!\! \{R_1\!\!\to\!\!P_1,\!R_2\!\!\to\!\!P_2,\!P_2\!\!\to\!\!R_1,\!P_3\!\!\to\!\!R_2,\!R_3\!\!\to\!\!P_4,\!P_1\!\!\to\!\!R_2\} \end{split}$$



- Se utiliza una matriz de solicitud S, una matriz de asignación A y un vector E de recursos existentes en el sistema.
- Siendo p el número de procesos y r el número de recursos, entonces:
  - A es de tamaño  $p \times r$ , donde A[i,j] especifica cuantas unidades del recurso j están asignadas al proceso i
  - S es de tamaño  $p \times r$ , donde S[i,j] especifica cuantas unidades del recurso j está esperando el proceso i
  - E es de tamaño r, donde E[i] especifica cuantas unidades del recurso i existen



- Se utiliza una matriz de solicitud S, una matriz de asignación A y un vector E de recursos existentes en el sistema.
- Siendo p el número de procesos y r el número de recursos, entonces:
  - A es de tamaño  $p \times r$ , donde A[i, j] especifica cuantas unidades del recurso j están asignadas al proceso i
  - S es de tamaño  $p \times r$ , donde S[i,j] especifica cuantas unidades del recurso j está esperando el proceso i
  - E es de tamaño r, donde E[i] especifica cuantas unidades del recurso i existen



- Se utiliza una matriz de solicitud S, una matriz de asignación A y un vector E de recursos existentes en el sistema.
- Siendo p el número de procesos y r el número de recursos, entonces:
  - A es de tamaño  $p \times r$ , donde A[i, j] especifica cuantas unidades del recurso j están asignadas al proceso i
  - S es de tamaño  $p \times r$ , donde S[i, j] especifica cuantas unidades del recurso j está esperando el proceso i
  - E es de tamaño r, donde E[i] especifica cuantas unidades del recurso i existen



- Se utiliza una matriz de solicitud S, una matriz de asignación A y un vector E de recursos existentes en el sistema.
- Siendo p el número de procesos y r el número de recursos, entonces:
  - A es de tamaño  $p \times r$ , donde A[i, j] especifica cuantas unidades del recurso j están asignadas al proceso i
  - S es de tamaño  $p \times r$ , donde S[i, j] especifica cuantas unidades del recurso j está esperando el proceso i
  - E es de tamaño r, donde E[i] especifica cuantas unidades del recurso i existen



# Ejemplo de representación matricial y múltiples unidades por recurso

```
• Ejecución de 3 procesos con 3 recursos R_1 (2), R_2 (3) y R_3 (2) 

1.P_1: solicita(R_1[2]) \rightarrow solicita 2 unidades 

2.P_2: solicita(R_2[1]) \rightarrow se bloquea 

4.P_3: solicita(R_2[1]) \rightarrow se bloquea 

5.P_3: solicita(P_2[1]) \rightarrow se bloquea
```

· Matriz resultante:



#### Ejemplo de representación matricial y una unidad por recurso

```
□ Cuatro procesos (P_1, P_2, P_3 y P_4) y tres recursos (R_1(1), R_2(1) y R_3(1))

1. P_1; solicita(R_1)
2. P_2; solicita(R_2)
3. P_2; solicita(R_2) \rightarrow se bloquea
4. P_3; solicita(R_2) \rightarrow se bloquea
5. P_4; solicita(R_3)
6. P_1; solicita(R_2)

• Matriz resultante:

\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}

A= \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} S = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \end{bmatrix}

E= \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} D= \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}
\begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}
```

