# Estrategias para detección y recuperación de interbloqueos

Adaptación (ver referencias al final)

#### **Vector de recursos existentes**

	$R_{1}$	$R_2$	$R_3$	$R_4$
E =	4	2	3	1

#### Matriz de asignaciones actuales

	$R_{1}$	$R_2$	$R_3$	$R_{4}$
<i>C</i> =	0	0	1	0
C —	2	0	0	1
	0	1	2	0

### Vector de recursos disponibles

	R <sub>1</sub>	$R_2$	$R_3$	$R_4$
A =	2	1	0	0

	$R_{_{1}}$	$R_{2}$	$R_{_{3}}$	$R_4$
R =	2	0	1	0
Λ –	1	0	1	0
	2	1	0	0

Cada recurso está asignado o está disponible

$$\sum_{i=1}^{n} C_{ij} + A_j = E_j$$

- Sean A y B dos vectores.
  - La relación  $A \leq B$  indica que **cada** elemento de A es menor o igual al elemento correspondiente de B.
  - $A \leq B$  si y solo si  $A_i \leq B_i$  para  $1 \leq i \leq m$
  - m es total de recursos de tipo i.

- $C_{ij}$  es el número de instancias del recurso j que están actualmente asignadas al proceso  $P_i$ .
- $C_{ij}$  número de instancias del recurso j que desea el proceso  $P_i$ .

- 1. Buscar un proceso  $P_i$  tal que  $R \le A$ 
  - R la i-ésima fila de R (vector fila)

### • En este ejemplo:

- La fila  $R_3 = [2, 1, 0, 0]$  cumple la condición
- Proceso encontrado:  $P_3$

#### Vector de recursos disponibles

	$R_{1}$	$R_{2}$	$R_3$	$R_{_{4}}$
A =	2	1	0	0

	$R_{_{1}}$	$R_2$	$R_{3}$	$R_{4}$
_	2	0	1	0
. <del>-</del>	1	0	1	0
	2	1	0	0

A =

- 2. Si se encuentra el proceso, sumar la *i-ésima* fila de *C* a *A*
- En este punto  $P_3$  se ejecuta y devuelve todos los recursos.
- Se marca  $P_3$  como proceso completado.
- En este ejemplo:
  - La fila  $C_3 = [0, 1, 2, 0]$
  - Se suma  $C_3 + A$
  - Nuevo valor de A = [2, 2, 2, 0]

#### Vector de recursos disponibles

$R_{1}$	$R_2$	$R_{\overline{3}}$	$R_{_{4}}$
2	1	0	0

#### Matriz de asignaciones actuales

$R_1$	$R_{2}$	$R_3$	$R_{4}$
0	0	1	0
2	0	0	1
0	1	2	0

A =

1. Proceso se repite en busca de otro procesos  $P_i$  tal que  $R \leq A$ 

### En este ejemplo:

- La fila  $R_2 = [1, 0, 1, 0]$  cumple la condición. La primera también pero elegí esa.
- Proceso encontrado:  $P_2$

#### Vector de recursos disponibles

$R_1$	$R_2$	$R_3$	$R_{4}$
2	2	2	0

	$R_{1}$	$R_2$	$R_3$	$R_{4}$
R =	2	0	1	0
п —	1	0	1	0
	2	1	0	0

- 2. Si se encuentra el proceso, sumar la *i-ésima* fila de *C* a *A*
- En este punto  $P_2$  se ejecuta y devuelve todos los recursos.
- Se marca  $P_2$  como proceso completado.
- En este ejemplo:
  - La fila  $C_2 = [2, 0, 0, 1]$
  - Se suma  $C_2 + A$
  - Nuevo valor de A = [4, 2, 2, 1]

#### Vector de recursos disponibles

$R_{1}$	$R_{2}$	$R_{\overline{3}}$	$R_{\overline{4}}$
2	2	2	0

#### Matriz de asignaciones actuales

$R_1$	$R_{2}$	$R_3$	$R_{4}$
0	0	1	0
2	0	0	1
0	1	2	0

1. Proceso se repite en busca de otro procesos  $P_i$  tal que  $R \leq A$ 

$$A =$$

#### Vector de recursos disponibles

$R_{1}$	$R_2$	$R_3$	$R_4$
4	2	2	1

- En este ejemplo:
  - La fila  $R_1 = [2, 0, 1, 0]$  cumple la condición.
  - Proceso encontrado:  $P_1$

	$R_{1}$	$R_{2}$	$R_{\overline{3}}$	$R_{4}$
D —	2	0	1	0
R =	1	0	1	0
	2	1	0	0

A =

- 2. Si se encuentra el proceso, sumar la *i-ésima* fila de *C* a *A*
- En este punto  $P_1$  se ejecuta y devuelve todos los recursos.
- Se marca  $P_1$  como proceso completado.
- En este ejemplo:
  - La fila  $C_1 = [0, 0, 1, 0]$
  - Se suma  $C_1 + A$
  - Nuevo valor de A = [4, 2, 3, 1]

#### Vector de recursos disponibles

$R_{1}$	$R_2$	$R_3$	$R_{4}$
4	2	2	1

### Matriz de asignaciones actuales

$R_1$	$R_{2}$	$R_3$	R <sub>4</sub>
0	0	1	0
2	0	0	1
0	1	2	0

- Todos los procesos se ejecutaron y el sistema no entró en interbloqueo.
  - Todos los procesos se marcaron como completados.
- Si al final de ejecutar el algoritmo, quedan procesos sin marcar, dichos procesos **están interbloqueo**.

- Al principio todos los procesos están sin marcar
  - 1. Buscar un proceso desmarcado  $P_i$  para el que la i-ésima fila de R sea menor o igual A.
  - 2. Si  $P_i$  se encuentra, sumar la i-ésima fila de C a A, marcar el proceso y regresar al paso No. 1.
  - 3. Si  $P_i$  no se encuentra, el algoritmo termina y los proceso no marcados están en interbloqueo.

### Recuperación de interbloqueo

### Expropiación

- Quitar temporalmente un recurso asignado a un proceso y entregarlo a otro proceso.
- No es un procedimiento simple.
- Depende del tipo de recurso.
- Se debe elegir correctamente cuál proceso se suspende para quitar con facilidad un recurso

### Recuperación de interbloqueo

#### Retroceso

- Establecer (guardar) puntos de comprobación de manera periódica.
- Guardar estados del sistema para poder devolverse en caso de un interbloqueo.
- Tomar una instantánea del sistema en un momento dado.
- Guardar la imagen de memoria
- Guardar el estado del recurso: qué recursos están asignados al proceso.
- Se mantiene las instantáneas (no sobrescribir)
- Detección de interbloqueo devolver a un estado anterior y reasignar recursos para evitar la situación de interbloqueo.

### Recuperación de interbloqueo

### Eliminar procesos

- La estrategia más cruda y simple
- Romper el ciclo: eliminar procesos que estén en un ciclo de interbloqueo
- Elegir un proceso que se pueda eliminar sin efectos dañinos para el sistema
- P. Ej.: proceso que agrega un 1 a un registro en una BD (NO)

### Referencias

 Tanenbaum, A. S. (2009). Detección y recuperación de un interbloqueo. In Sistemas Operativos Modernos (3rd ed., pp. 442–448). Pearson Educación.