# Sistemas Operativos I

"A computer is a state machine. Threads are for people who can't program state machines."

Alan Cox

Clase: planificación de procesos - sincronización Rafael Ignacio Zurita <<u>rafa@fi.uncoma.edu.ar</u>> Advertencia: Estos slides traen ejemplos.

No copiar (ctrl+c) y pegar en un shell o terminal los comandos aquí presentes.

Algunos no funcionarán, porque al copiar y pegar tambien van caracteres "ocultos" (no visibles pero que están en el pdf) que luego interfieren en el shell.

Sucedió en vivo :)

Conviene "escribirlos" manualmente al trabajar.

# Sistemas Operativos I

#### Contenido

#### **Deadlocks**

#### **Deadlock**

Una situación en donde existe un conjunto bloqueado de procesos porque cada proceso en el conjunto está *reteniendo un recurso* y además cada proceso en el conjunto está *esperando por un recurso* que fue asignado a otro proceso.

#### **Deadlock**

Es una situación donde existe un conjunto de procesos bloqueados.

- Cada proceso en el conjunto está reteniendo un recurso y además
- Cada proceso en el conjunto está esperando un recurso que fue asignado a otro proceso.

#### **Deadlock**

Es una situación donde existe un conjunto de procesos bloqueados.

- Cada proceso en el conjunto está reteniendo un recurso y además
- Cada proceso en el conjunto está esperando un recurso que fue asignado a otro proceso.

#### **Ejemplo:**

Para conseguir trabajo en algún empleo hay que tener experiencia, pero la experiencia sólo puede ser obtenida si se trabaja en algún empleo. (habría que explicarle a las empresas el concepto de deadlock)

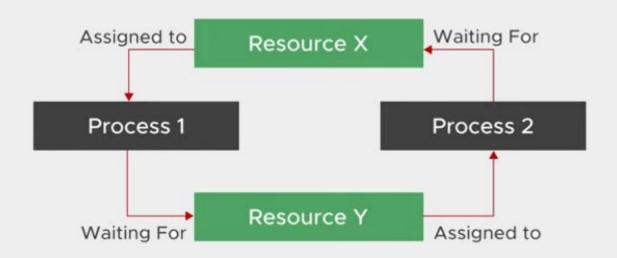
#### **Deadlock**

Dos o mas procesos están esperando indefinidamente por un evento que solo puede ser causado por uno de los procesos en espera.

#### **Ejemplo:**

P1 y P2 son 2 procesos.

X e Y son dos recursos del sistema.



#### **Deadlock**

Dos o mas procesos están esperando indefinidamente por un evento que solo puede ser causado por uno de los procesos en espera.

#### **Ejemplo:**

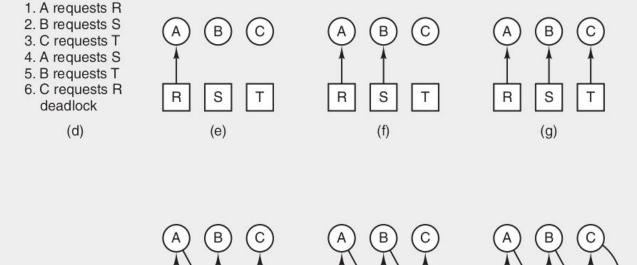
Po y P1 son 2 procesos.

S y Q son dos semáforos inicializados con el valor 1.

```
P_0 P_1 wait(S); wait(Q); wait(Q); wait(S); signal(S); signal(Q); signal(S);
```

#### Deadlock: Condiciones - Coffman et al. (1971)

- Exclusión Mutua
- Retención y espera (Hold and wait)
- No desalojo (no preemption)
- Espera circular



R

R

S

(h)

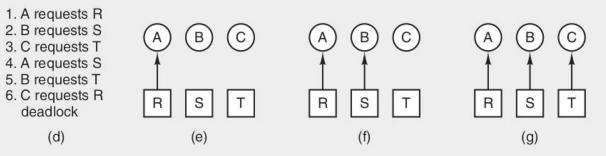
S

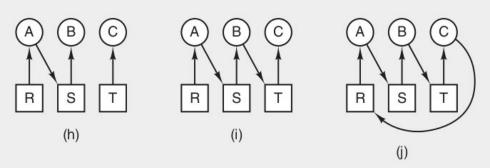
#### Deadlock: Condiciones - Coffman et al. (1971)

- Exclusión Mutua
- Retención y espera (Hold and wait)
- No desalojo (no preemption)
- Espera circular

#### Cómo gestionar deadlocks:

- Prevenir que ocurra una de las cuatro condiciones.
  En la práctica, la última.
- · Mismo orden en la obtención de recursos.
- Con un algoritmo de detección (analizar procesos y recursos),
  y algoritmo de recuperación (abortar un proceso, o apropiarse de un recurso).





# Sistemas Operativos I - Sincronización entre procesos

Inversión de Prioridades : Ejemplo Mars Pathfinder (1997)

- Al menos 3 procesos en un sistema con planificación por prioridades.
- Un proceso con baja prioridad retiene un recurso
- El proceso de más alta prioridad requiere el recurso
- Un proceso con prioridad intermedia utiliza la CPU

