### DISENO DETALLADO SISTEMA DE TROUILLA VIRTURIL BORJA GONZÁLEZ ENRIQUEZ FRANCISCO GARCÍA VÁZQUEZ JUAN FERNANDEL OTERO

## MODIFICACIONES

#### **MODIFICACIONES**

- Reducción en el número de colas : los procesos de gradas y eventos pasan a formar parte de la misma cola.
- Por tanto, el número de colas se reduce de 5 a 4.
- El cuanto para las colas que no son la de pagos, es el cuanto por defecto de Linux.

## DISENODETALLADO

#### **COLA DE PAGOS**

- Es la más prioritaria.
- Se planifica con un algoritmo Round Robin, con cuanto bastante alto de manera que se asemeje a un FIFO.
- Se utiliza una prioridad de tiempo real (rt\_priority), mayor que el de las otras colas.

#### COLAS DE ANULACIONES

- Es la segunda cola más prioritaria.
- Se utiliza también de un algoritmo Round Robin, aun que en este caso se utiliza el cuanto por defecto de Linux.
- Tiene un valor de prioridad de tiempo real (rt\_priority), más alto que el resto de las colas pero más bajo que el de la cola de pagos.

#### COLAS DE PRE-RESERVAS

- Es la tercera cola más prioritaria.
- Se utiliza también de un algoritmo Round Robin, aun que en este caso se utiliza el cuanto por defecto de Linux.
- Tiene un valor de prioridad de tiempo real (rt\_priority) ,más alto que gradas y eventos pero mas baja que pagos y anulaciones.

#### **COLAS DE GRADAS Y EVENTOS**

- Es la cola menos prioritaria.
- Se utiliza también de un algoritmo Round Robin, aun que en este caso se utiliza el cuanto por defecto de Linux.
- Tiene un valor de prioridad de tiempo real (rt\_priority)
  , es el más bajo de todas la colas .

- Modificamos la función do\_exit() que se encuentra en el archivo exit.c de Linux para llevar una cuenta de los procesos que hay en nuestro sistemas.
- Round-Robin: utilizaremos la constante SCHED\_RR implementada en Linux, con el valor 2.
- Cada proceso de diferentes colas es diferenciado por el campo comm del task\_struck.

- Vamos a utilizar las siguientes funciones de Linux :
  - fork(): Para crear par nuevos procesos
  - schedule(): Para escoger el siguiente proceso a ejecutar
  - sched\_setscheduler(): Asocia los procesos de nuestro sistema con el algoritmo Round Robin.
  - Scherduler\_tick(): Se ejecuta cuando el proceso agota su cuanto y en ella se comprueba si se ha terminado los cuantos máximo asignados.

- Implementamos las siguiente funciones :
  - Crear\_colas(): Definimos la prioridad de cada proceso.
  - Validar\_requisitos: Comprobamos si un nuevo proceso puede entrar en el sistema. También su correspondiente liberación de espacio si fuese necesaria.

#### Trabajamos sobre estas suposiciones:

- Puede haber como máximo 10 procesos
- El cuanto de la cola de pagos es 8
- Los procesos de pre-reservas, anulaciones, gradas y eventos tienen el cuanto definido por Linux.
- El numero máximo de cuantos que se le pueden asignar a un proceso de pagos son 3
- El numero máximo de cuantos que se le pueden asignar al resto de procesos es n.

- 1. No hay ningún: proceso pendiente y llega un proceso eventos .Resultado: Se atiende al proceso de eventos
- 2. El sistema está trabajando con un proceso de gradas y llega un proceso de pagos .Resultado : Se pone en espera el proceso de gradas y se atiende el de pagos
- 3. El sistema esta atendiendo un proceso de pagos y llega otro proceso de pagos .Resultado :se sigue atendiendo al proceso de pagos y se pone al final de la cola al nuevo proceso de pagos

- 4. El sistema esta trabajando con un proceso de anulaciones y llega un proceso de eventos. Resultado: Se sigue trabajando con el proceso de anulaciones y se pone en espera el nuevo proceso al final de la cola de eventos.
- 5. Se esta atendiendo un proceso de pre-reservas ,transcurre un tiempo de nC , y hay mas procesos en espera. Resultado : Se elimina ese proceso y se atiende al siguiente más prioritario .
- 6. El sistema lleva atendiendo a un proceso pagos 18 segundos(2 cuantos de 8) y el sistema hay mas procesos en espera de tipo gradas. Resultado: Se sigue trabajando con el proceso de pagos hasta los 24 segundos (3 cuantos de 8)

- 7. En el sistema hay ya 10 procesos y llega un proceso de tipo Gradas. Resultado: se descarta el nuevo proceso.
- 8. Un proceso de tipo pagos termina y entra un proceso de tipo pre-reservas : Resultado : el proceso pagos se elimina y se atiende al proceso pre-reservas
- 9. En el sistema hay 4 procesos de pagos, 2 pre-reservas, 2 eventos y 2 de gradas y llega un nuevo proceso de pagos. Resultado: se descarta el último de la cola de gradas-eventos y se introduce al final de la cola de pagos