Clase Práctica - Scheduling

Matías Barbeito

Sistemas Operativos DC - UBA - FCEN

23 de Agosto de 2016

Proceso:

Instancia de un programa en ejecución.

Proceso:

Instancia de un programa en ejecución. Proceso = Programa (c'odigo) + memoria (variables) + registros (¡PC!).

Proceso:

Instancia de un programa en ejecución. Proceso = Programa (código) + memoria (variables) + registros (¡PC!).

• Sistema operativo multitarea/multiprogramado: Sistema que puede contener muchos procesos compartiendo recursos, donde el más importante suele ser el CPU.

Proceso:

Instancia de un programa en ejecución. Proceso = Programa (codigo) + memoria (variables) + registros (¡PC!).

Sistema operativo multitarea/multiprogramado:
 Sistema que puede contener muchos procesos compartiendo recursos, donde el más importante suele ser el CPU.

Scheduler:

Módulo del sistema operativo que se encarga de la remoción, selección y reemplazo del proceso en ejecución.

Proceso:

Instancia de un programa en ejecución. Proceso = Programa (codigo) + memoria (variables) + registros (¡PC!).

Sistema operativo multitarea/multiprogramado:
 Sistema que puede contener muchos procesos compartiendo recursos, donde el más importante suele ser el CPU.

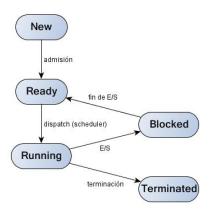
Scheduler:

Módulo del sistema operativo que se encarga de la remoción, selección y reemplazo del proceso en ejecución.

Context-switch:

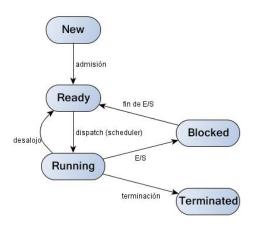
Procedimiento mediante el cual el sistema cambia el proceso en ejecución. Involucra guardar el estado del proceso que es desalojado (si no terminó) y cargar el estado del proceso que va a ejecutarse a continuación.

- A medida que un proceso se ejecuta va cambiando de estado de acuerdo a su actividad y a las decisiones tomadas por el SO.
- El diagrama de estados muestra los distintos estados atravesados por los procesos en un sistema y cómo un proceso pasa de un estado a otro.



¿Y si permite desalojo?

¿Y si permite desalojo?



¿Cómo elegimos el siguiente proceso a ejecutar?

• FCFS (First Came, First Served)
La CPU se asigna a los procesos en el orden en el que la solicitan.

¿Cómo elegimos el siguiente proceso a ejecutar?

- FCFS (First Came, First Served)
 La CPU se asigna a los procesos en el orden en el que la solicitan.
- Prioridades fijas
 Cada proceso tiene un valor de prioridad asignado y se ejecutan primero los de mayor prioridad.

¿Cómo elegimos el siguiente proceso a ejecutar?

- FCFS (First Came, First Served)
 La CPU se asigna a los procesos en el orden en el que la solicitan.
- Prioridades fijas
 Cada proceso tiene un valor de prioridad asignado y se ejecutan primero los de mayor prioridad.
- SJF (Shortest Job First)
 Primero se ejecutan los procesos de menor duración. Para esto debe conocerse la duración de antemano.

¿Cómo elegimos el siguiente proceso a ejecutar?

 SRTF (Shortest Remaining Time First)
 Primero se ejecutan los procesos a los que les resta menos tiempo de CPU. También debe conocerse la duración y llevarla cuenta del tiempo ejecutado.

¿Cómo elegimos el siguiente proceso a ejecutar?

- SRTF (Shortest Remaining Time First)
 Primero se ejecutan los procesos a los que les resta menos tiempo de CPU. También debe conocerse la duración y llevarla cuenta del tiempo ejecutado.
- Round Robin
 La idea es darle un quantum a cada proceso, e ir alternando entre ellos.

¿Cómo elegimos el siguiente proceso a ejecutar?

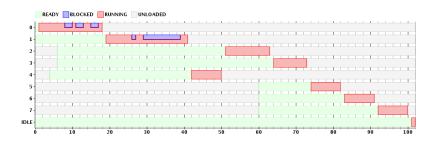
- SRTF (Shortest Remaining Time First)

 Primero se ejecutan los procesos a los que les resta menos tiempo de

 CPU. También debe conocerse la duración y llevarla cuenta del tiempo
 ejecutado.
- Round Robin
 La idea es darle un quantum a cada proceso, e ir alternando entre ellos.
- Múltiples colas
 Existen varias colas de procesos en estado "Ready", con distintas
 prioridades. Los procesos se asignan a una cola, generalmente en
 función de alguna propiedad del proceso.

Diagrama de GANTT

 Un diagrama de GANTT es una herramienta gráfica cuyo objetivo es mostrar el estado de cada uno de los procesos existentes en un sistema durante un período de tiempo determinado.



Dados los siguientes procesos,

Proceso	Tiempo de	Tiempo de	Tiempo de	Prioridad
	llegada	ejecución	bloqueo (inc.)	
P0	0	6	2-4	3
P1	1	3	_	2
P2	2	6	_	1
P3	3	4	-	4

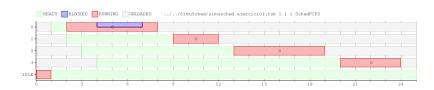
Costo de cambio de contexto =1 unidad de tiempo Costo de load de un proceso =1 unidad de tiempo.

Dibujar un diagrama de **GANTT** para cada una de las siguientes políticas de *scheduling* y calcular cuál es la mejor:

- FCFS
- Prioridades (Sin desalojo)
- Round Robin con quantum = 2 unidades de tiempo

Diagramas de Gantt:

• FCFS:



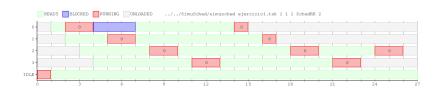
Diagramas de Gantt:

• Prioridades:

En el pizarrón

Diagramas de Gantt:

• Round Robin:



¿Cómo evaluamos el rendimiento de los distintos algoritmos de scheduling?
Hay distintas métricas (no siempre compatibles entre ellas)

• Fairness:

"Justicia" en la asignación del CPU.

¿Cómo evaluamos el rendimiento de los distintos algoritmos de scheduling?

- Fairness:
 "Justicia" en la asignación del CPU.
- Tiempo de respuesta:
 Tiempo que el proceso tarda en empezar a ejecutarse.

¿Cómo evaluamos el rendimiento de los distintos algoritmos de scheduling?

- Fairness:
 "Justicia" en la asignación del CPU.
- Tiempo de respuesta:
 Tiempo que el proceso tarda en empezar a ejecutarse.
- Throughput:
 Cantidad de procesos que terminan por unidad de tiempo.

 $\label{eq:composition} \begin{tabular}{ll} \mathcal{C} ómo evaluamos el rendimiento de los distintos algoritmos de $$scheduling?$ \end{tabular}$

- Fairness:
 "Justicia" en la asignación del CPU.
- Tiempo de respuesta:
 Tiempo que el proceso tarda en empezar a ejecutarse.
- Throughput:
 Cantidad de procesos que terminan por unidad de tiempo.
- Turnaround:
 Tiempo total que le toma a un proceso ejecutar completamente.

¿Cómo evaluamos el rendimiento de los distintos algoritmos de scheduling?

- Fairness:
 "Justicia" en la asignación del CPU.
- Tiempo de respuesta:
 Tiempo que el proceso tarda en empezar a ejecutarse.
- Throughput:
 Cantidad de procesos que terminan por unidad de tiempo.
- Turnaround:
 Tiempo total que le toma a un proceso ejecutar completamente.
- Waiting time: Tiempo que un proceso pasa en estado ready.

Dados los siguientes procesos,

Proceso	Tiempo de	Tiempo de	Tiempo de	Prioridad
	llegada	ejecución	bloqueo (inc)	
P0	0	6	2-4	3
P1	1	3	-	2
P2	2	6	-	1
P3	3	4	-	4

- Calcular el waiting time promedio de cada una de las siguientes políticas de scheduling:
 - FCFS
 - Piroridades fijas
 - Round robin

Waiting time promedio con cada algoritmo:

FCFS =
$$\frac{1+7+10+16}{4}$$
 = $\frac{34}{4}$ = 8.5
Prioridades = $\frac{1+14+6+16}{4}$ = $\frac{37}{4}$ = 9.25
Round Robin = $\frac{(1+7)+(3+9)+(5+8+4)+(7+8)}{4}$ = $\frac{52}{4}$ = 13

• ¿En qué situación elegiría Round-Robin en lugar de alguno de los otros aunque su waiting time promedio sea mayor?

Waiting time promedio con cada algoritmo:

FCFS =
$$\frac{1+7+10+16}{4}$$
 = $\frac{34}{4}$ = 8.5
Prioridades = $\frac{1+14+6+16}{4}$ = $\frac{37}{4}$ = 9.25
Round Robin = $\frac{(1+7)+(3+9)+(5+8+4)+(7+8)}{4}$ = $\frac{52}{4}$ = 13

- ¿En qué situación elegiría Round-Robin en lugar de alguno de los otros aunque su waiting time promedio sea mayor?
- Analicemos inanición para las políticas de scheduling anteriores.

Ejercicio 3: ¿Y si tenemos un sistema con 2 núcleos?

Dados los siguientes procesos,

Proceso	Tiempo de	Tiempo de	Tiempo de	Prioridad
	llegada	ejecución	bloqueo (incl)	
P0	0	6	2-4	3
P1	1	3	_	2
P2	2	6	_	1
P3	3	4	-	4

- · context switch = 1 unidad de tiempo
- \cdot load = 1 unidad de tiempo.
- \cdot Migración entre núcleos = 2 unidades de tiempo.
 - Dibujar el diagrama de Gantt para la política de scheduling:
 - Round Robin con quantum = 2 unidades de tiempo, permitiendo la migración entre núcleos.

• Diagrama de Gantt:

En el pizarrón

¿Preguntas?