# Arquitectura y sistemas operativos

UTN - Mar del Plata

#### Planificación

- El planificador (scheduler) del sistema operativo decide que algoritmo de planificación utilizar (FCFS, SJF, Prioridades, Round Robin).
- Los algoritmos de planificación se utilizan cuando hay 2 o mas procesos listos para su ejecución.

## Colas de planificación

- El sistema operativo usa una serie de colas para planificar los recursos. Estas pueden ser las siguientes:
- Cola de trabajos: procesos de almacenamiento secundario esperando memoria principal.
- Cola de procesos listos: procesos en memoria, listos y esperando su ejecución.
- Cola de dispositivos: para cada dispositivo hay una cola de procesos esperando utilizarlo.

#### Funciones del planificador de procesos

- ▶ 1. Llevar control del estado de cada proceso.
- Decidir que proceso usa el procesador y durante cuanto tiempo, para ello empleara un cierto criterio en base al cual tomar las decisiones.
- 3. Asignar el procesador al proceso.
- 4. Quitar el procesador al proceso.

## Tipos de planificación

- Largo plazo: cuando se crea un proceso se puede decidir alguno de los criterios para su planificación, como por ejemplo la prioridad o quantum (tiempo máximo que se permite a un proceso el uso del procesador).
- Corto plazo: cada vez que un proceso abandona la CPU, toma la decisión de que proceso planificar en función de la política de planificación establecida y del valor de los parámetros planificados.
- Mediano plazo: otras partes del sistema operativo pueden intervenir en la planificación de forma indirecta (swap), al sacar un proceso de memoria, etc hace que este no sea planificable.

#### Evaluación de rendimiento de planificación

- **Equidad:** procesan la CPU de forma equitativa.
- Eficiencia: utilización del CPU al 100%.
- Tiempo de Retorno/Finalización/Ejecución: tiempo que tarda en ejecutarse un proceso en concreto.
- Tiempo de respuesta: minimizar el tiempo de atención para usuarios interactivos.
- Tiempo de espera: tiempo que un proceso espera en cola de procesos listos.
- Rendimiento (productividad): numero de trabajos procesados por unidad de tiempo.

#### Tipos de Planificación

No apropiativo: el proceso en ejecución conserva el uso de la CPU mientras lo desee.

Ejemplo: FCFS, SJF y Prioridades

Apropiativo: el sistema operativo puede expulsar a un proceso de la CPU.

Ejemplo: Prioridades, SRTF y Round Robin.

# Algoritmo – FCFS

- FCFS First come, first server
- El primer proceso que entro en la cola de procesos listos es el primero al que se le asigna CPU.
- Se implementa con una cola FIFO (first in, first out).
- Es un algoritmo del tipo ejecución hasta terminación.
- Sensible al orden de llegada de los procesos.

# Algoritmo – FCFS Ejemplo

Proceso	Duracion						
P1	9	0		9		13	15
P2	4	ki —	P1	, ,	P2		P3
P3	2						1
Tiemp	oo de espera: 21 = 0	2=9, 13=13	CENT. P	= 7,3 ×.ES	PEDO MEDIO		
Tiemp Tiempo	oo de espera: $21 = 0$ o de retorno: $21 = 0$	P2 = 9, P3 = 13 / P2 = 13, P3 = 15	CENT.P :	= 7,3 ×.ES	LEIDE MEDIO		
Tiempo	oo de espera: $21 = 0$ o de retorno: $21 = 0$ o espera medio: $20 + 0$	P2 = 13, P3 = 15	CENT.P	=7,3 ×.ES	PEDO MEDIO		
Tiempo Tiempo	o de retorno: P1 = 9,	P2 = 13, P3 = 15 9 + 13) / 3 = 7,3					
Tiempo Tiempo	o de retorno: P1 = 9, o espera medio: (0 +	P2 = 13, P3 = 15 9 + 13) / 3 = 7,3					

# Algoritmo – SJF

- SJF Short Job First (Primero el trabajo corto).
- Se asocia a cada proceso la longitud de su siguiente ráfaga de CPU.
- Si CPU disponible se le asigna al proceso de menor longitud de ráfaga, si hay 2 con igual longitud de ráfaga se usa FCFS.
- Solamente se puede aplicar si se conoce de antemano la duración de cada trabajo.
- Posibilidad de inanición -> si continuamente llegan trabajos cortos, los trabajos largos nunca llegan a ejecutarse.

# Algoritmo – SJF Ejemplo

	<b>₩</b>										
Proceso	Llegada	Duracion		<b>V</b> 10 3	1.						
P1	0	7		0 1 1	ĭ	<i>!</i> [	7	8	12		16
P2	2	4			P1		P3		P2	P4	
P3	4	1	Ę	^ <u>^</u>	( )	9\ ?મ	1	9			
P4	5	4		(2	J. C.A.		ı				
Tiempo	espera:			1.2							
P1 = (0 In	icio proceso -	0 llegada pro	oceso) = 0	٦							
P2 = (8 In	icio proceso -	2 llegada pro	oceso) = 6	12							
P3 = (7 In	icio <mark>proceso -</mark>	4 llegada pro	oceso) = 3	8							
P4 = (12 I	nicio proceso	- 5 llegada pr	oceso) = 7	16							
4/	19 = 015	5-AP									
Tiempo	espera medi	0 = (0 + 6 + 3 +	7)/4=4								
1200			37								

9. 700

### Algoritmo – SRTF

- SRTF (Shortest Remaining Time First) Primero el menor tiempo restante.
- El planificador siempre escoge el proceso que tiene el menor tiempo de ejecución restante esperado.
- El planificador podría expulsar al proceso actual cuando llega un nuevo proceso con menor ráfaga.
- El planificador debe tener una estimación del tiempo de proceso para realizar la función seleccionada, y existe riesgo de inanición para los procesos más largos.

# Algoritmo - SRTF Ejemplo

				1	1 B	چ √ (			
Proceso	Llegada	Duracion			<b>-</b>	1			1
P1	0	5 /	0	2	2 4	5	7	1	11 16
P <del>2-</del>	2	OZA		P1	P2	Р3	P2	P4	P1
<del>63</del> 2	4	1		1		4	1		)
<u>P</u> A	5	Å				61	1		
								7. M. E	
						91	0	7. M. E 0,5	
Tiempo de	respuesta:					P2	O	•	
						<b>R</b> 3	Ø		
P1 = (0 Ini	cio proceso	- 0 llegada p	roceso) = 0	)		Ph	2		
P2 = (2 Ini	cio proceso	- 2 llegada p	roceso) = (	)		, i			
P3 = (4 Ini	cio proceso	- 4 llegada p	roceso) = 0	)					
P4 = (\$4) In	icio de pro	ceso - 5 insta	nte de lleg	ada) =\sigma 🤈	١				
7									
Tiempo re	spuesta me	edio=(0 + 0 + 0	0 + 6)/4= 1	,5					

# Algoritmo - Prioridades

- Se asigna una prioridad a cada proceso.
- El de menor prioridad se ejecuta en CPU, si hay 2 procesos de igual prioridad se utiliza FCFS.
- Se asigna números a la prioridad.

Algoritmo - Prioridades ejemplo

Proceso	Duracion	Prioridad					
P1	10	3					
P2	1	1	<b>←</b> 1				
P3	2	4					
P4	1	5					
P5	5	2					
PV					1		
0 1		6			16	18	19
P2	PS	5		P1		P3	P4
Tiempo med	dio: Respues	4	<b>1</b>	<b>+.</b> ¢	<b>7.0</b>	4.M.E	
P1 = (1	6 fin del proce	so - 10 durac	ion) = 6	6	<b>(6</b>	6+0+16+18	= 8,5
P2 = (	1 fin del proce	so - 1 duracio	on) = 0	ر ن ک	18	6	
P3 = (1	8 fin del proce	so - 2 duracio	on) = 16	18	19		
P4 = (1	8 fin del proce	so - 1 duracio	on) = 18	٨	6		
P5 = (	6 fin del proce	so - 5 duracio	on) = 1				
Tiempo esp	pera medio = (	6+0+16+18	3+1)/5=8,2				
Tiempo med	dio retorno = (	16+1+18+	19 + 6)/5 = 12				

### Algoritmo - Round Robin

- También llamado Turno Rotatorio Circular.
- Adecuado para implementar tiempo compartido.
- Corresponde a FCFS con expropiación.
- Cada proceso tiene un quantum (cuanto) de tiempo máximo. Si cuando expira el quantum de tiempo el proceso continua en CPU, el planificador lo desaloja y lo ingresa al final de la cola de listos.
- Un proceso puede abandonar la CPU: libremente (si ráfaga de CPU < quantum) o después de interrupción (si ráfaga de CPU > quantum).

### Algoritmo - Round robin ejemplo

Proceso	Duracion		14/	
P1	24	6	pn p2	
P2	3	1	P3	
P3	3	4	P1 20	
	CPU	エ	P A 16	
quantum = 4			PA 12	
0 4	7	10		30
P1	P2	P3	P1	
Tiempo esp	era medio: (0	+4+7+(10-	4))/3 = 5,66	
91 13		12 13 6		