

1./

## I/ Sobrecarga del sistema.

Es el tiempo que el procesador se encuentra ocupado ejecutando código del sistema operativo asociado a tareas y servicios de administración que no se pueden contabilizar a ningún proceso en particular. FALSO

## II/ Planificador a largo plazo.

El planificador a largo plazo debe intentar seleccionar trabajos de tal forma que en el sistema exista una mezcla adecuada de procesos limitados por la CPU y procesos limitados por E/S. Si la mayoría de los trabajos seleccionados están limitados por CPU, entonces los dispositivos de E/S se encontrarán la mayor parte del tiempo inactivos. Por el contrario si la mayoría de los trabajos seleccionados están limitados por E/S, sería el procesador el que se encontrará la mayor parte del tiempo inactivo. En ambos casos se producirá un desequilibrio no deseable en el uso de los recursos del sistema. FALSO

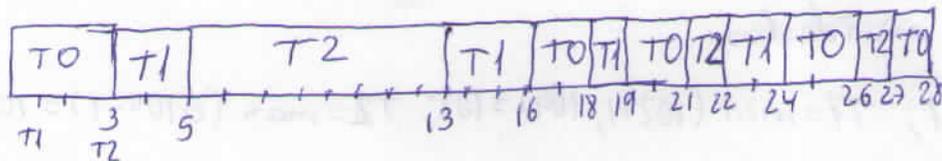
III / El micronúcleo se encarga de realizar únicamente los servicios absolutamente esenciales del sistema operativo, aquellos que dependen de la arquitectura de la máquina y que son independientes del tipo de Sistema Operativo, como por ejemplo, la gestión de memoria a bajo nivel, la comunicación entre procesos, la gestión de la E/S y la gestión de los interruptores. Se ejecutan en modo núcleo.

La gestión de la memoria virtual se implementa como extensiones del núcleo y se ejecutan en modo usuario.

FSLSO.

FALSO.

3. / El diagrama de uso de la CPU sería el siguiente:



Explicación:

En  $t=0$  sólo llega  $T_0$  con una duración de 6 ráfagas de 3ut, como es de tipo no expropiativo y llegan más trabajos durante 6 ráfagas,  $T_0$  continúa hasta que ésta termina. En  $t=3$  llega  $T_1$  y en  $t=5$  llega  $T_2$ .

Recalculamos las prioridades:

$$T_0 = \min(100+3, 169) = 103 ; T_1 = \max(0, 100-1) = 99 ; T_2 = \max(0, 100-1) = 99$$

Como la prioridad de  $T_1$  es igual que la de  $T_2$  escogemos  $T_1$ , por tener menor uso de CPU.

Recalculamos las prioridades:

$$T_0 = \max(0, 103-1) = 102 ; T_1 = \min(99+2, 169) = 101 ; T_2 = \max(0, 99-1) = 98$$

Escogemos  $T_2$ .

Recalculamos las prioridades:

$$T_0 = \max(0, 102-1) = 101 ; T_1 = \max(0, 101-1) = 100 ; T_2 = \min(98+8, 169) = 106$$

Escogemos  $T_1$

Recalculamos las prioridades:

$$T_0 = \max(0, 101-1) = 100 ; T_1 = \min(100+3, 169) = 103 ; T_2 = \max(0, 106-1) = 105$$

Escogemos  $T_0$

Recalculamos las prioridades:

$$T0 = \min(100+2, 169) = 102; T1 = \max(0, 103-1) = 102; T2 = \max(0, 105-1) = 104$$

Escogemos T1 por tener menor tiempo de uso de la CPU.

Recalculamos las prioridades:

$$T0 = \max(0, 102-1) = 101; T1 = \min(102+1, 169) = 103; T2 = \max(0, 104-1) = 103$$

Escogemos T0.

Recalculamos las prioridades:

$$T0 = \min(101+2, 169) = 103; T1 = \max(0, 103-1) = 102; T2 = \max(0, 103-1) = 102$$

Escogemos T2 por tener menor tiempo de uso de la CPU que T1.

Recalculamos las prioridades:

$$T0 = \max(0, 103-1) = 102; T1 = \max(0, 102-1) = 101; T2 = \min(102+1, 169) = 103$$

Escogemos T1

Aquí finaliza T1, recalculamos las prioridades para T0 y T2:

$$T0 = \max(0, 102-1) = 101; T2 = \max(0, 103-1) = 102$$

Escogemos T0

Recalculamos las prioridades:

$$T0 = \min(101+2, 169) = 103; T2 = \max(0, 102-1) = 101$$

Escogemos T2

Aquí finaliza T2.

Sólo queda una ráfaga de T0, con lo cual también finaliza.

Calculamos el tiempo de retorno y el tiempo de espera de cada trabajo:

	$T_R$	$T_E$
T0	$28-0=28$	$28-10=18$
T1	$24-1=23$	$23-8=15$
T2	$27-3=24$	$24-10=14$