### SISTEMAS OPERATIVOS - PRÁCTICAS MODULO I - SESION 3

# **REFLEXION 1.** Sean estos tres script bash de nombres s1, s2 y s3:

s1	s2	s3
lim=1000000 for ((C=1;C <lim;c++));do< td=""><td>lim=1000000 for</td><td>lim=1000000</td></lim;c++));do<>	lim=1000000 for	lim=1000000
## se ejecuta el script	((C=1;C <lim;c++));do< td=""><td>sleep \$lim</td></lim;c++));do<>	sleep \$lim
<pre>## llamado calculo1 que realiza un ## calculo aritmetico de 1 seg</pre>	sleep 1	
calculo1 ## done		
echo Fin s1 con pid \$\$	done echo Fin s2 con pid \$\$	echo Fin s3 con pid \$\$

### **Califique los siguientes enunciados como Verdaderos o Falsos:** (Soluciones al final)

	,	
1.	El proceso resultante de ejecutar s1 es un proceso "limitado por CPU"	
2.	El proceso resultante de ejecutar s2 es un proceso "limitado por E/S"	
3.	El proceso resultante de ejecutar s3 es un proceso "limitado por E/S"	
4.	Si como únicos procesos tenemos muchas ejecuciones simultáneas de <b>s1</b> , la cola de ejecutables estará vacía la mayor parte del tiempo.	
5.	Si como únicos procesos tenemos muchas ejecuciones simultáneas de <b>s3</b> , la cola de ejecutables estará vacía la mayor parte del tiempo.	
6.	Si como únicos procesos tenemos muchas ejecuciones simultáneas de <b>s3 con distintas prioridades</b> , el hecho de que tengan distintas prioridades no va a repercutir apreciablemente en cómo van progresando en su ejecución.	
7.	Si como únicos procesos tenemos muchas ejecuciones simultáneas de <b>s1 con distintas prioridades</b> , el hecho de que tengan distintas prioridades no va a repercutir apreciablemente en cómo van progresando en su ejecución.	

**REFLEXION 2.** Observemos estas dos posibilidades de ejecutar la orden time sobre el script prueba pasándole como argumento el valor 10000 (supongamos que . no está en \$PATH); explique porqué una da error y otra no:

- a) time prueba 10000 &
- b) time bash prueba 10000 &

#### **REFLEXION 3.** Sobre la orden nice —n <ruta>

Ejecuta <ruta> cambiando la prioridad que por defecto tienen los procesos que crea este usuario: le suma el valor n

En el valor de prioridad de un proceso, menor valor implica mayor importancia

Si n es positivo (ej: nice -10 /home/ruz/e1) se está creando un proceso con **menor** importancia relativa que los que este usuario crea por defecto.

Si n es negativo (ej: nice --10 /home/ruz/e1) se está creando un proceso con **mayor** importancia relativa que los que este usuario crea por defecto.

**REFLEXION 4.** Sobre las "marcas de tiempo": En Linux existen tres tiempos almacenados en un inodo:

- **ctime**: 'change time' indica el tiempo de la última modificación que se realizó a los metadatos del archivo. Es posible ver este tiempo con la opción *c* de la orden ls.
- **atime**: 'access time' indica el tiempo en que el contenido del archivo fue por última accedido para mostrar su contenido. Es posible ver este tiempo con la opción *u* de la orden ls.
- **mtime**: 'modify time' indica el tiempo en que el contenido del archivo fue por última vez modificado. Es posible ver este tiempo con la opción *l* de la orden ls.

**REFLEXION 5.** Sobre la orden siguiente (el carácter | expresa opcionalidad entre lo que se expresa a la izquierda y a la derecha):

Si se ha especificado +:

Selecciona los archivos descendientes de ruta que tienen un valor de tiempo ctime o mtime o atime (según se haya especificado) **inferior** a (fecha actual — n días)

Si se ha especificado -:

Selecciona los archivos descendientes de ruta que tienen un valor de tiempo ctime o mtime o atime (según se haya especificado) **superior** a (fecha actual — n días)

# Solución Reflexión 1:

- 1. V
- 2.V La orden sleep provoca el bloqueo del proceso, por lo que éste tiene ráfagas cortas.
- 3. V
- 4. F Un proceso resultante de ejecutar s1 no se bloquea nunca, por tanto siempre que no se esté ejecutando estará en estado ejecutable
- 5. V
- 6. V
- 7. F