

CC41B : Sistemas Operativos

Prof.: Luis Mateu.

Autor: Jaime Catal'an.

El Nano System : nSystem

nSystem es un sistema de procesos livianos para Unix con fines pedag'ogicos. El sistema consiste de unos cientos de l'neas de c'odigo en C (la mitad son comentarios) que implementan :

- Creaci'on y destrucci'on de procesos livianos (tareas). Estos procesos comparten un mismo espacio de direcciones (est'an dentro de un solo proceso UNIX).
- Paso de Mensajes para la sincronizaci'on de tareas.
- Entrada/Salida no bloqueante para el proceso UNIX.
- Un scheduler muy simple. Permite implementar administraci'on preemptive y non-preemptive.

Archivos fuentes

En `cipres:~cc41b/nSystem/` Ud. encontrar'a los fuentes de nSystem. Los archivos contienen :

- `nSystem.h`: Encabezados que debe incluir toda aplicaci'on que usa nSystem. Estudiar cuidadosamente.
- `nSysimp.h`: Encabezados con las estructuras de datos que usa nSystem internamente.
- `nProcess.c`: Implementaci'on de nSystem.
- `nMsg.c`: Implementaci'on mensajes entre tareas.
- `nSem.c`: Implementaci'on de sem'aforos.
- `nMonitor.c`: Implementaci'on de monitores.
- `nIO.c`: E/S bloqueante para la tarea, pero no para el resto.
- `nMain.c`: El main del programa C.
- `nOther.c`: Procedimientos varios. (ej. `nPrintf`, `nMalloc`, etc.)
- `nQueue.c`: Manejo de colas.
- `nDep.c`: Rutinas varias que hacen poco, pero son fuertemente dependientes de Unix.
- `nStack-sparc.s`: Escrito en assembler, contiene procedimientos para cambiar la pila en la arquitectura sparc.
- `nStack-i386.s`: Escrito en assembler, contiene procedimientos para cambiar la pila en la arquitectura intel 386.

Estado actual de nSystem

A continuaci3n se detallan los procedimientos p3ublicos de nSystem.

- `int nMain(/* int argc, char *argv[] */)`: Este procedimiento es provisto por el programador y es invocado al comenzar la ejecuci3n. El retorno de este procedimiento termina prematuramente todas las tareas pendientes. (No siempre sera necesario colocar `argc` y `argv`, por ello los argumentos estan comentados).

Creaci3n y Muerte de tareas:

- `nTask nEmitTask(int (*proc)(), parametro1 ... parametro14)`: Emite una tarea que ejecuta el procedimiento `proc`. Acepta un m3aximo de 14 par3ametros (enteros o punteros).
- `void nExitTask(int rc)`: Termina la ejecuci3n de una tarea, `rc` es el c3odigo de retorno de la tarea.
- `int nWaitTask(nTask task)`: Espera a que una tarea termine, entrega el c3odigo de retorno dado a `nExitTask`.
- `void nExitSystem(int rc)`: Termina la ejecuci3n de todas las tareas (shutdown del proceso Unix), `rc` es el c3odigo de retorno del proceso UNIX.

Par3ametros para las tareas:

- `void nSetStackSize(int new_size)`: Define el tama3no del stack de las tareas que se emitan a continuaci3n.
- `void nSetTimeSlice(int slice)`: Tama3no de la tajada de tiempo para la administraci3n *Round-Robin* (preemptive) (`slice` esta en miliseg). Degenera en *FCFS* (non-preemptive) si `slice` es cero, lo que es muy 3util para depurar programas. El valor por omisi3n de la tajada de tiempo es cero.
- `void nSetTaskName(/* char *format, <args>... */)`: Asigna el nombre de la tarea que la invoca. El formato y los par3ametros que recibe son an3alogos a los de `printf`.

Paso de Mensajes :

- `int nSend(nTask task, void *msg)`: Env3ia el mensaje `msg` a la tarea `task`. Un mensaje consiste en un puntero a un 3area de datos de cualquier tama3no. El emisor se queda bloqueado hasta que se le haga `nReply`. `nSend` retorna un entero especificado en `nReply`.
- `void *nReceive(nTask *ptask, int max_delay)`: Recibe un mensaje proveniente de cualquier tarea. La identificaci3n del emisor queda en `*ptask`. El mensaje retornado por `nReceive` es un puntero a un 3area que ha sido posiblemente creada en la pila del emisor. Dado que el emisor contin3ua bloqueado hasta que se haga `nReply`, el receptor puede acceder libremente esta 3area sin peligro de que sea destruida por el emisor.

La tarea que la invoca queda bloqueada por `max_delay` miliseg, esperando un mensaje. Si el per3iodo finaliza sin que llegue alguno, se retorna `NULL` y `*ptask` queda `NULL`. Si `max_delay` es 0, la tarea no se bloquea (`nReceive` retorna de inmediato). Si `max_delay` es -1, la tarea espera indefinidamente la llegada de un mensaje.

- `void nReply(nTask task, int rc)`: Responde un mensaje enviado por `task` usando `nSend`. Desde ese instante, el receptor no puede acceder la informaci3n contenida en el mensaje que hab3ia sido enviado, ya que el emisor podr3ia destruirlo. El valor `rc` es el c3odigo de retorno para el emisor. `nReply` no se bloquea.

Entrada y Salida :

Estas funciones son equivalentes a `open`, `close`, `read` y `write` en UNIX. Sus par3ametros son an3alogos a los de las de UNIX. Las “nano” funciones son no bloqueantes para el proceso UNIX, s3olo bloquean la tarea que las invoca.

- `int nOpen(char *path, int flags, int mode)`: Abre un archivo.
- `int nClose(int fd)` : Cierra un archivo.
- `int nRead(int fd, char *buf, int nbyte)` : Lee de un archivo.
- `int nWrite(int fd, char *buf, int nbyte)` : Escribe en un archivo.

Servicios Miscel'aneos:

- `nTask nCurrentTask(void)` : Entrega el identificador de la tarea que la invoca.
- `int nGetTime(void)` : Entrega la "hora" en miliseg.
- `void *nMalloc(int size)`: Es un `malloc` ininterrumpible.
- `void nFree(void *ptr)`: Es un `free` ininterrumpible.
- `void nFatalError(/* char *procname, char *format, ... */)`: Escribe salida formateada en la salida est'andar de errores y termina la ejecuci'on (del proceso Unix). El formato y los par'ametros que recibe son an'alogs a los de `printf`.
- `void nPrintf(/* char *format, ... */)`: Es un `printf` solo bloqueante para la tarea que lo invoca.
- `void nFprintf(/* int fd, char *format, ... */)`: Es "como" un `fprintf`, solo bloqueante para la tarea que lo invoca, pero recibe un `fd`, no un `FILE *`.
- `void nSetNonBlocking()`: Coloca la E/S est'andar en modo no bloqueante. De esta forma, al leer la entrada esta'ndar s'olo se bloquear'a la tarea lectora y no el resto de las tareas.