

PONTIFICIA UNIVERSIDAD CATÓLICA DEL PERÚ
FACULTAD DE CIENCIAS E INGENIERÍA

SISTEMAS OPERATIVOS

2da práctica (tipo a)
(Primer semestre de 2015)

Horario 0781: prof. V. Khlebnikov

Duración: 1 h. 50 min.
 Nota: No se puede usar ningún material de consulta.
La presentación, la ortografía y la gramática influirán en la calificación.
 Puntaje total: 20 puntos

Pregunta 1 (5 puntos – 25 min.) En sistemas Unix hay muchos editores de texto y cada uno los elige según su gusto. El editor clásico **ed** fue escrito originalmente por Ken Thompson en 1971 (hace 44 años) y este editor de texto está presente obligatoriamente en todos sistemas Unix. Aquí el está en el último Linux Mint 17.1 Rebecca:

```
vk@lanfier ~/clases/so/progs $ which ed
/bin/ed
vk@lanfier ~/clases/so/progs $ ls -l /bin/ed
-rwxr-xr-x 1 root root 47712 jul 16 2013 /bin/ed
```

y en el último OS X Yosemite 10.10.3:

```
zurbagan:so vk$ which ed
/bin/ed
zurbagan:so vk$ ls -l /bin/ed
-rwxr-xr-x 1 root wheel 49904 Sep 9 2014 /bin/ed
```



La versión avanzada de este editor estándar fue **ex** (de *Extended*), escrito originalmente por Bill Joy en 1976:

```
$ which ex
/usr/bin/ex
$ ls -li /usr/bin/ex
24117564 lrwxrwxrwx 1 root root 20 ago 8 2014 /usr/bin/ex -> /etc/alternatives/ex
$ ls -lil /usr/bin/ex
24118700 -rwxr-xr-x 1 root root 884360 ene 2 2014 /usr/bin/ex
$ ls -li /etc/alternatives/ex
12190082 lrwxrwxrwx 1 root root 17 ago 8 2014 /etc/alternatives/ex -> /usr/bin/vim.tiny
$ ls -lil /etc/alternatives/ex
24118700 -rwxr-xr-x 1 root root 884360 ene 2 2014 /etc/alternatives/ex
$ ls -li /usr/bin/vim.tiny
24118700 -rwxr-xr-x 1 root root 884360 ene 2 2014 /usr/bin/vim.tiny
```

Ese mismo año Bill Joy escribió la versión **visual** del editor – **vi**, puesto como *hard link* a **ex** en 2BSD (*Second Berkeley Software Distribution*, mayo de 1979). Con los años este editor se convirtió en el editor estándar de Unix *de facto*.

```
$ which vi
/usr/bin/vi
$ ls -li /usr/bin/vi
24118697 lrwxrwxrwx 1 root root 20 ago 8 2014 /usr/bin/vi -> /etc/alternatives/vi
$ ls -lil /usr/bin/vi
24118700 -rwxr-xr-x 1 root root 884360 ene 2 2014 /usr/bin/vi
$ ls -li /etc/alternatives/vi
12190209 lrwxrwxrwx 1 root root 17 ago 8 2014 /etc/alternatives/vi -> /usr/bin/vim.tiny
$ ls -lil /etc/alternatives/vi
24118700 -rwxr-xr-x 1 root root 884360 ene 2 2014 /etc/alternatives/vi
```

En 1988 Bram Moolenaar escribió un clon de **vi** – **vim** (primero de *vi IMitation*, después de *vi IMproved*). En 2006 **vim** fue votado como el editor más popular entre los lectores de la revista *Linux Journal*. Mientras que **vi** fue originalmente disponible solamente en los sistemas operativos Unix, **vim** puede ejecutarse en muchos sistemas: AmigaOS, Atari MiNT, BeOS, DOS, Windows a partir de Windows 95, OS/2, MorphOS, OpenVMS, QNX, RISC OS, GNU/Linux, BSD y Classic MAC OS. También Vim viene con cada copia de Apple OS X. **vim** está disponible para Android y iOS.



```
$ which vim
/usr/bin/vim
$ ls -li /usr/bin/vim
24126100 lrwxrwxrwx 1 root root 21 abr 23 23:35 /usr/bin/vim -> /etc/alternatives/vim
$ ls -lil /usr/bin/vim
24126056 -rwxr-xr-x 1 root root 2191736 ene 2 2014 /usr/bin/vim
$ ls -li /etc/alternatives/vim
12190167 lrwxrwxrwx 1 root root 18 abr 23 23:35 /etc/alternatives/vim -> /usr/bin/vim.basic
$ ls -li /usr/bin/vim.basic
24126056 -rwxr-xr-x 1 root root 2191736 ene 2 2014 /usr/bin/vim.basic
```

En las ordenes proporcionadas aquí se mencionan varios programas de edición de texto instaladas en Linux Mint particular. La opción **-L** de la orden **ls** realiza “dereference” del enlace. El tercer campo de salida de la orden **ls** (el separador de campos es el espacio) indica la cantidad de enlaces al archivo.

a) (3 puntos – 15 min.) Indique las rutas (*path*) de los archivos de los programas editores de texto instalados, con todos sus nombres para invocarlos.

b) (1 punto – 5 min.) Si algunos archivos de programas tienen varios nombres, ¿por qué el programa **ls** indica siempre un sólo enlace?

c) (1 punto – 5 min.) En el directorio **/usr/bin/** hay algunos archivos ejecutables pero de tamaño demasiado pequeño para un archivo ejecutable:

```
$ ls -l /usr/bin/vim*
-rwxr-xr-x 1 root root 2191736 ene 2 2014 /usr/bin/vim.basic
-rwxr-xr-x 1 root root 1051 dic 4 22:29 /usr/bin/vimdot
-rwxr-xr-x 1 root root 884360 ene 2 2014 /usr/bin/vim.tiny
-rwxr-xr-x 1 root root 2084 ene 2 2014 /usr/bin/vimtutor
```

¿Pueden estos archivos ejecutables ser simplemente los archivos de texto ASCII? Explíquelo.

Pregunta 2 (5 puntos – 25 min.) “The advantage of using `popen` and `pclose` is that the interface is much simpler and easier to use.”

`popen(3)` - Linux man page

Name

`popen`, `pclose` - pipe stream to or from a process

Synopsis

```
#include <stdio.h>
```

```
FILE *popen(const char *command, const char *type);
```

The `popen()` function opens a process by creating a pipe, forking, and invoking the shell. Since a pipe is by definition unidirectional, the `type` argument may specify only reading or writing, not both; the resulting stream is correspondingly read-only or write-only.

The `command` argument is a pointer to a null-terminated string containing a shell command line. This command is passed to `/bin/sh` using the `-c` flag; interpretation, if any, is performed by the shell. The `type` argument is a pointer to a null-terminated string which must contain either the letter 'r' for reading or the letter 'w' for writing.

The return value from `popen()` is a normal standard I/O stream in all respects save that it must be closed with `pclose()` rather than `fclose(3)`. Writing to such a stream writes to the standard input of the command; the command's standard output is the same as that of the process that called `popen()`, unless this is altered by the command itself. Conversely, reading from a "popened" stream reads the command's standard output, and the command's standard input is the same as that of the process that called `popen()`.

Here is an example showing how to use `popen` and `pclose` to filter output through another program, in this case the paging program `more`.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

void
write_data(FILE *stream)
{
    int i;
    for (i = 0; i < 100; i++) fprintf (stream, "%d\n", i);
    if (ferror(stream)) {
        fprintf (stderr, "Output to stream failed.\n");
        exit (EXIT_FAILURE);
    }
}
```

```

int
main (void)
{
    FILE *output;

    output = popen(...);
    if (!output) {
        fprintf (stderr, "incorrect parameters or too many files.\n");
        return EXIT_FAILURE;
    }
    write_data(output);
    if (pclose(output) != 0) {
        fprintf (stderr, "Could not run more or other error.\n");
    }
    return EXIT_SUCCESS;
}

```

a) (3 puntos – 15 min.) Complete la sentencia `output = popen(...);`.

b) (2 puntos – 10 min.) Indique la secuencia de llamadas al sistema (en el orden correcto) que realiza la función `popen()`.

Pregunta 3 (5 punto – 25 min., Ben-Ari, PCDP/2E) Para valores positivos de $K > 10$, ¿cuáles son todos valores finales posibles de n en el siguiente algoritmo? Describe los 4 casos de secuencias de ejecución que producen los valores extremos, del medio y de un tercio del rango.

```
int n = 0;
```

Hilo P

Hilo Q

```
int t1;
```

```
int t2;
```

```
P1: do K times
```

```
Q1: do K times
```

```
P2: t1 = n
```

```
Q2: t2 = n
```

```
P3: n = t1 + 1
```

```
Q3: n = t2 - 1
```

Pregunta 4 (5 puntos – 25 min.) El algoritmo de Peterson:

```
flag[0] = 0;
```

```
flag[1] = 0;
```

```
turn;
```

```
P0: flag[0] = 1;
```

```
    turn = 1;
```

```
    while (flag[1] == 1 && turn == 1)
```

```
    {
```

```
        // busy wait
```

```
    }
```

```
    // critical section
```

```
    ...
```

```
    // end of critical section
```

```
    flag[0] = 0;
```

```
P1: flag[1] = 1;
```

```
    turn = 0;
```

```
    while (flag[0] == 1 && turn == 0)
```

```
    {
```

```
        // busy wait
```

```
    }
```

```
    // critical section
```

```
    ...
```

```
    // end of critical section
```

```
    flag[1] = 0;
```

El proceso $P0$ tiene su sección no-crítica muy corta: al terminar la sección crítica, el de inmediato quita y otra vez coloca su bandera en `flag[0]` intentando otra vez entrar en su sección crítica. La pregunta es si algoritmo de Peterson garantiza o no la ausencia de inanición (*starvation*) de otro proceso. Explíquelo.



Profesor del curso: (0781) V. Khlebnikov

La práctica ha sido preparada por VK
con LibreOffice Writer en Linux Mint 17.1.

Pando, 24 de abril de 2015