Sistemas Operativos I Informe Práctica $4\,$

28 de mayo de 2020

Autores y NIUB:

Maria Isabel González Sánchez 20221913 Oriol Saguillo González 20150502

Grupo: C00

Índice

1.	$malloc_simple: find$	3
2.	$malloc_simple: grep$	3
3.	${ m malloc_split_and_merge:}\ ls$	4
4.	${\bf malloc_split_and_merge:}\ cp$	4
5.	${\tt malloc_split_and_merge:}\ find$	5
6.	Errores y problemas a comentar	5

Aclaración: las pruebas del malloc_simple contienen *printfs* de la forma: "*Malloc* 1024 bytes" o "Free at ba4db248: 120 bytes". En las pruebas del malloc_split_and_merge, estarán comentados para ver mejor los resultados de ls, cp y find.

1. malloc_simple: find

En esta prueba, en la carpeta que contiene el programa, buscaremos archivos .c. Para ello, después de hacer *make*, introducimos la comanda *find* tal que:

maribel@maribel-UX430UAR: /Documentos/So1/Lab/Practica4/codi/mallocSimple\$ find -type f -name "**.c"

```
Malloc 552 bytes
Malloc 120 bytes
...
./malloc_simple.c
```

Free at b64d7a80: 280 bytes

Malloc 16 bytes

...

Free at b64cf4e8: 32816 bytes

./exemple.c

Free at b64d7cf0: 280 bytes

Además podemos observar que se realizan tanto callocs como reallocs, gracias a las gestiones del código y a los printfs aclaratorios:, como:

Fem un calloc de 1 bytes 128 vegades

Malloc 128 bytes

Fem un realloc com a un malloc.

Malloc 4352 bytes

2. malloc_simple: grep

Para el comando *grep*, hemos introducido el fichero1.txt, que contiene la frase "En busca de la felicidad - Will Smith". Veamos su funcionamiento:

maribel@maribel-UX430UAR:/Documentos/So1/Lab/Practica4/codi/mallocSimple\$ grep -w felicidad fichero1.txt

...

Free at e63cb490: 8 bytes

En busca de la **felicidad** - Will Smith

Free at e63c93b0: 1024 bytes

3. malloc_split_and_merge: ls

Cambiamos de *Makefile* y tras compilar el programa e introducir la comanda *ls*, observaremos nuevas funciones respecto al malloc_simple. Estas serán *connect-Blocks* (en color azul) y *splitBlocks* (en color rojo), que juntan y dividen bloques como su nombre indica. Se puede ver su uso a través de los mensajes siguientes:

. . .

Split completed successfully (not last block).

fichero1.txt fichero2.txt malloc.so malloc_split_and_merge.c struct.h

Connecting blocks, next is not last-element.

Block connected with next successfully. ...

4. malloc_split_and_merge: cp

Para la comanda cp, usaremos los archivos: fichero1.txt, donde tenemos la misma frase que usamos en el grep de malloc_simple y fichero2.txt, que está vacío. Después de hacer el copy, veremos que fichero2.txt también tiene la frase:

maribel@maribel-UX430UAR:/Documentos/So1/Lab/Practica4/codi/mallocSplit\$ cp fichero1.txt fichero2.txt



5. malloc_split_and_merge: find

Por último, el find. Es muy similar al find del malloc_simple en salida por pantalla, pero implícitamente sí presenta una diferencia. Para verla, compararemos el tiempo de ejecución entre los 2 programas para notar el cambio entre ambos. Primero miraremos la salida sin el time del find en malloc_split_and_merge. Solo hay un único archivo .c en este directorio:

...

Block connected with next successfully.

./malloc_split_and_merge.c

Connecting blocks, previous will not be last-element. ...

Ahora compararemos el tiempo. Para ello, introduciremos en la terminal para ambos programas $time\ find\ -type\ f\ -name\ ``*.c"$:

TIME Y FIND DEL MALLOC_SIMPLE

real 0m0,003s user 0m0,000s

sys 0m0.003s

$TIME\ Y\ FIND\ DEL\ MALLOC_SPLIT_AND_MERGE$

 $real\ 0m0,\!004s$

user 0m0,000s

sys 0m0,004s

Como podemos observar, el find del malloc_simple funciona mejor al ser muy pocos archivos a encontrar (2 en ese caso). Aún así, si incrementamos el número de archivos, el find del $2^{\rm o}$ programa se mantiene a un tiempo menor y más estable, mientras que en el $1^{\rm o}$ programa se dispara.

6. Errores y problemas a comentar

Además, nos hemos fijado que al realizar el find con el malloc_split_and_merge en directorios que a su vez contienen subdirectorios, nos da un error del core: "Aborted (dumped core)". Creemos que hay problemas en la gestión de memoria a la hora de introducirse en los nuevos subdirectorios, ya que si es un directorio sin subdirectorio lo hace perfecto y en un tiempo óptimo.