# Trabajos Prácticos con JOS

Federico del Mazo - 100029 Rodrigo Souto - 97649

## Trabajos Prácticos con JOS

Respuestas teóricas de los distintos trabajos prácticos/labs de Sistemas Operativos (75.08).

## TP1: Memoria virtual en JOS (26/04/2019)

Memoria física: boot\_alloc\_pos

 Inlcuir: Un cálculo manual de la primera dirección de memoria que devolverá boot\_alloc() tras el arranque. Se puede calcular a partir del binario compilado (obj/kern/kernel), usando los comandos readelf y/o nm y operaciones matemáticas.

Truncando la salida de ambos comandos (con grep), vemos las siguientes lineas:

Como podemos ver en ambos casos, la dirección de memoria que recibe <code>boot\_alloc()</code> es <code>f0117950</code> (en decimal, <code>4027677008</code>). A este valor, la función (en su primera llamada) lo redondea a <code>4096</code> (<code>PGSIZE</code>) llamando a <code>ROUNDUP(a,n)</code>. Además de devolver ese valor redondeado, guarda la variable <code>nextfree</code> en una página más de lo recibido.

Por ende, el valor devuelto será el de ROUNDUP (4027677008, 4096). Esta función, como indica su documentación, redondea a a al múltiplo más cercano de n. Este múltiplo será 4027678720, que esta más cerca que el siguiente múltiplo (4027682816). Para confirmarlo desde la práctica, se traducen a Python los cálculos que utiliza la función de redondeo:

```
sisop_2019a_delmazo_souto TP1 % python3
Python 3.6.7 |Anaconda, Inc.| (default, Oct 23 2018, 19:16:44)
>>> a = 0xf0117950
>>> n = 4096
>>> def rounddown(a,n): return a - a % n
>>> def roundup(a,n): return rounddown(a + n - 1, n)
>>> res = roundup(int(a),n)
>>> res
4027678720
>>> hex(res)
'Oxf0118000'
```

2. Incluir: Una sesión de GDB en la que, poniendo un breakpoint en la función boot\_alloc(), se muestre el valor de end y nextfree al comienzo y fin de esa primera llamada a boot\_alloc().

```
sisop_2019a_delmazo_souto TP1 % make gdb
gdb -q -s obj/kern/kernel -ex 'target remote 127.0.0.1:26000' -n -x .gdbinit
Reading symbols from obj/kern/kernel...done.
Remote debugging using 127.0.0.1:26000
0x0000fff0 in ?? ()
```

```
(gdb) break boot_alloc
Breakpoint 1 at 0xf0100a58: file kern/pmap.c, line 89.
(gdb) continue
Continuing.
The target architecture is assumed to be i386
=> 0xf0100a58 <boot_alloc>: push
                                   %ebp
Breakpoint 1, boot_alloc (n=4096) at kern/pmap.c:89
(gdb) print (char*) &end
$1 = 0xf0117950 ""
(gdb) watch &end
Watchpoint 2: &end
(gdb) watch nextfree
Hardware watchpoint 3: nextfree
(gdb) continue
Continuing.
=> 0xf0100aac <boot_alloc+84>: jmp 0xf0100a68 <boot_alloc+16>
Hardware watchpoint 3: nextfree
Old value = 0x0
New value = 0xf0118000 ""
0xf0100aac in boot_alloc (n=4096) at kern/pmap.c:100
           nextfree = ROUNDUP((char *) end, PGSIZE);
100
(gdb) continue
Continuing.
=> 0xf0100a81 <boot_alloc+41>: mov
                                       0xf0117944, %edx
Hardware watchpoint 3: nextfree
Old value = 0xf0118000 ""
New value = 0xf0119000 ""
boot_alloc (n=4096) at kern/pmap.c:111
       if (nextfree >= (char *) (KERNBASE + npages * PGSIZE)) {
(gdb) continue
Continuing.
```

Como se puede ver, se cumple todo lo planteado. end comienza en 0xf0117950, luego nextfree se inicializa en el número ya redondeado 0xf0118000, y finalmente se avanza una página, y queda 0xf0119000.

### Memoria física: page\_alloc

1. Responder: ¿en qué se diferencia page2pa() de page2kva()?

Como bien indican sus nombres, page2pa() y page2kva() se diferencian en el valor de retorno. Ambas reciben una página física, pero page2pa() devuelve su dirección física (de tipo physaddr\_t) mientrás que page2kva() devuelve la dirección virtual (kernel virtual address), de tipo void\*.

Incluso, page2kva() no es más que un llamado a page2pa() y luego a la función del preprocesador KADDR() que recibe una dirección física y devuelve la respectiva dirección virtual.

#### Large pages: map\_region\_large

1. Responder: ¿cuánta memoria se ahorró de este modo? ¿Es una cantidad fija, o depende de la memoria física de la computadora?