

GESTIONE MEMORIA – os161 memory

A chi serve la memoria fisica?

Una volta che si è caricato il kernel nella memoria fisica al bootstrap, la memoria fisica può servire a

- **K malloc**
- **Dumbvm** → memoria virtual base implementa in os161

Nota: entrambi allocano memoria contigua.

Memoria logica viene allocata per multipli di pagina di 4096byte in frame contigui.

- Getppages→ chiama ram_stealmem
- Ramstealmem: alloca RAM contigua partendo da firstpaddr (che è incrementato)

Allocatore è comune a:

- User memory
- Dymanic kernel memory

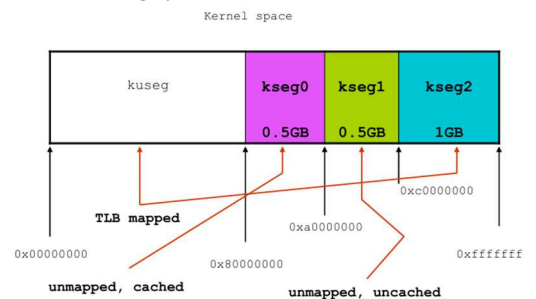
NOTA: kernel e indirizzi user sono riconoscibile all'interno di un unico spazio di indirizzamento.

se indirizzo inizia con 0 (in esadecimale ≤7) → indirizzo logico **USER** (prima dei 2Giga)

- gli indirizzi di user sono mappati in tlb quindi la MMU prova a lavorare su tlb

se indirizzo inizia con 1 → indirizzo di **KERNEL**: in parte mappati su tlb, in parte no

- **primo 0.5Gb**: non mappato su tlb perchè non si vuole paginazione -> vogliono memoria continua
- **secondi 0.5Gb**: oltre a non avere la tlb sono anche non cachati perchè non mi interessa velocizzare questi indirizzi perchè a questi indirizzi corrispondende un dispositivo I/O memory mapped (è lento di suo quindi non ha senso velocizzarlo; quando la CPU scrive un dato alla scheda di rete ad un certo indirizzo, ci si aspetta di leggere quello che arriva da quella porta e non quello che ci hai scritto -> il dispositivo non deve memorizzarmi quel dato ma altro; in alcuni casi, in presenza di una cache, leggeresti solo quello che hai messo tu → la cache va bene davanti una memoria, non sempre quando è davanti ad un dispositivo I/O).
Non possono avere cache perchè IO.
- **ultimo segmento da 1Gb**: mappato su tlb



In OS/161, user programs live in kuseg, kernel code and data structures live in kseg0, devices are accessed through kseg1, and kseg2 is not used.

Logical addr. (KSEG0)

0x80000000

0x80000200

0x80039d54 (_end)

0x8003a000 (P)

0x8003b000 (P+100)
(firstfree)

0x80100000

exception handlers
kernel
arg string for boot + Page align
Stack for first thread (1 page = 4096 B)
FREE MEMORY

ramsize (es. 1MB: sys161.conf)

Physical addr.

0x0

0x200

0x39d54

0x3a000

0x3b000
(firstpaddr)

0x100000

Vettore che gestisce interrupt

Argomenti per boot

Stack kernel

Nota: ad un certo momento bisognerà cambiare la **configurazione** di sys161.conf in modo tale da farle **usare un po' più di ram**

2Gb= 1, seguito da 31 zeri → 0x80000000

La memoria libera è caratterizzata da due variabili globali:

- **Firstfree** → primo libero logico (0x8003b00)
- **Firstpaddr** → primo libero fisico (0x3b00)

DUMBVM: parte ad allocare da firstfree

```
void
ram_bootstrap(void) {
    /* Get size of RAM. */
    size_t ramsize = mainbus_ramsize();
    if (ramsize > 512*1024*1024) {
        ramsize = 512*1024*1024;
    }
    lastpaddr = ramsize; ultimo indirizzo disponibile
    /* Get first free virtual address from where
       start.S saved it. Convert to physical address. */
    firstpaddr = firstfree - MIPS_KSEG0; primo indirizzo libero fisico
    indirizzo logico - 2GB
}
```

(kern/arch/mips/vm/dumbvm.c)

```
static paddr_t chiama ram_stealmem in mutua esclusione
getppages(unsigned long npages) {
    paddr_t addr;

    spinlock_acquire(&stealmem_lock);

    addr = ram_stealmem(npages);

    spinlock_release(&stealmem_lock);

    return addr;
}
```

→ static in quanto è una funzione dumbvm interna

→ prende in mutua esclusione

La getppages viene chiamata da:

- as_prepare_load in user per preparazione
- in kernel con alloc_kpages.

(kern/arch/mips/vm/ram.c)

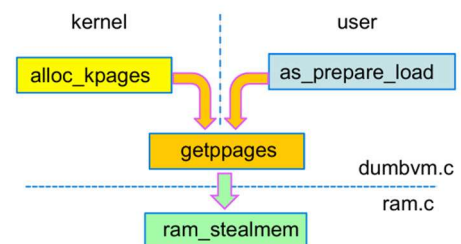
```
paddr_t ram_stealmem(unsigned long npages) {
    paddr_t paddr;
    size_t size = npages * PAGE_SIZE;

    if (firstpaddr + size > lastpaddr) {
        return 0; controllo che si sta senza sfondare RAM
    }

    paddr = firstpaddr;
    firstpaddr += size;

    return paddr;
}
```

dumbvm.c (alloc)



De-allocazione per ora non esiste, bisogna implementare:

- soluzione A1, **free in ram.c:**
 - freeppages come interfaccia a ram_freemem
 - struttura dati e gestione di memoria in ram.c
- soluzione A2, **free in ram.c:**
 - memoria non ritornata alla RAM
 - struttura dati e gestione memoria in dumbvm.c
 - freeppages si cordina con getppages
- soluzione B, **paging in user space:**
 - 2 allocatori:
 - Pagine per processi utente
 - Memoria contigua per kernel

