

4^η Εργαστηριακή Άσκηση:

Εικονική Μνήμη

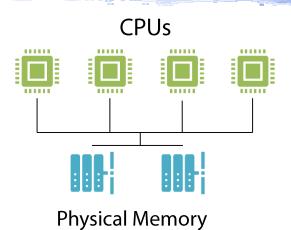
Λειτουργικά Συστήματα Υπολογιστών 6ο Εξάμηνο, 2020-2021

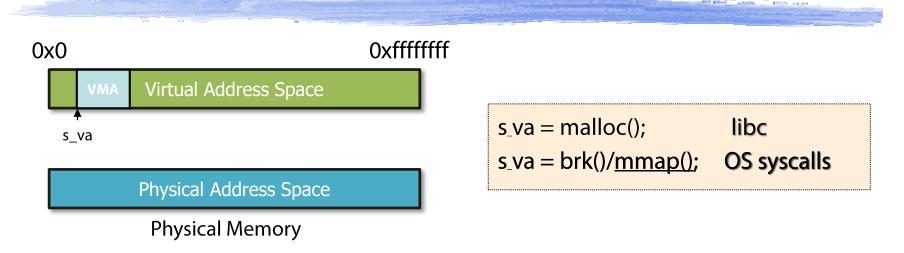
Σύνοψη

- Μηχανισμοί εικονικής μνήμης (virtual memory)
- Ζητούμενο 1: Κλήσεις συστήματος
 - → Δημιουργία/διαχείριση απεικονίσεων (mmap() etc)
 - ➤ Εξέταση της απεικόνισης στη φυσική μνήμη
- Ζητούμενο 2: Parallel Mandelbrot με τη χρήση διεργασιών
 - ➤ Υλοποίηση σημαφόρων με διαμοιραζόμενη μνήμη
 - Υλοποίηση χωρίς συγχρονισμό με τη χρήση διαμοιραζόμενης μνήμης

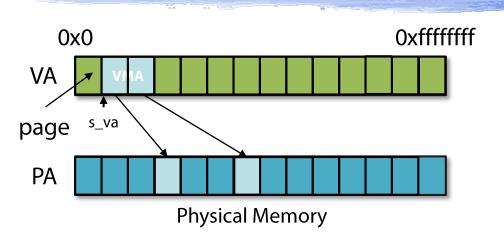
Σύνοψη

- Μηχανισμοί εικονικής μνήμης (virtual memory)
- ◆ Ζητούμενο 1: Κλήσεις συστήματος
 - → Δημιουργία/διαχείριση απεικονίσεων (mmap() etc)
 - ⇒ Εξέταση της απεικόνισης στη φυσική μνήμη
- ♦ Ζητούμενο 2: Parallel Mandelbrot με τη χρήση διεργασιών
 - → Υλοποίηση σημαφόρων με διαμοιραζόμενη μνήμη
 - → Υλοποίηση χωρίς συγχρονισμό με τη χρήση διαμοιραζόμενης μνήμης



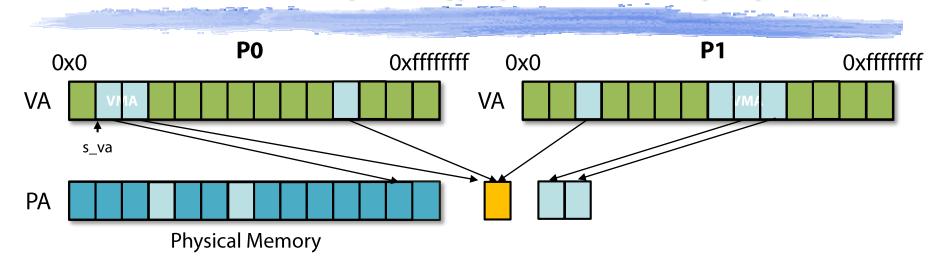


- Εικονική μνήμη: γραμμικός συνεχής χώρος διευθύνσεων
- Κλήσεις συστήματος → το ΛΣ δεσμεύει μια περιοχή εικονικών διευθύνσεων (virtual memory area – VMA)



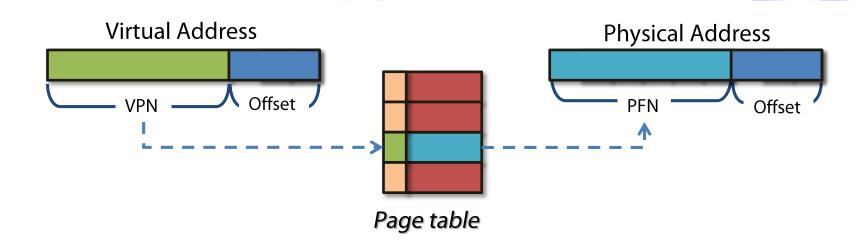
s_va = malloc(); libc s_va = brk()/mmap(); OS syscalls

- Σελιδοποίηση
 - ▼ Το ΛΣ διαχειρίζεται τη φυσική μνήμη και τις απεικονίσεις (VA-to-PA mappings) σε επίπεδο σελίδων (4K/2M/1G)

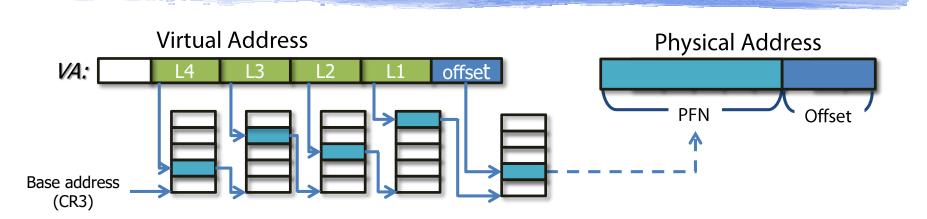


Σελιδοποίηση

- ▼ Το ΛΣ διαχειρίζεται τη φυσική μνήμη και τις απεικονίσεις (VA-to-PA mappings) σε επίπεδο σελίδων (4K/2M/1G)
- Κάθε διεργασία έχει δικό της διακριτό γραμμικό χώρο εικονικών διευθύνσεων
- → Μοιραζόμενη μνήμη, με αντιστοίχιση σε κοινή φυσική σελίδα

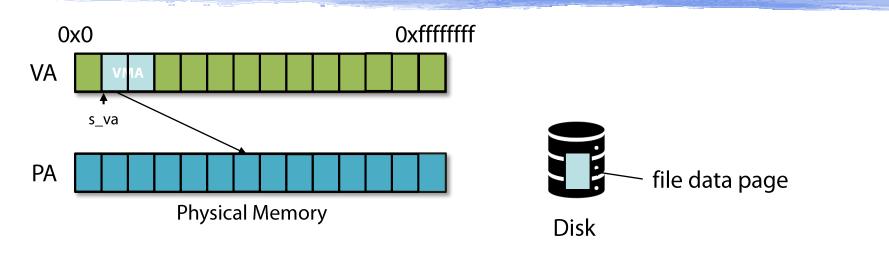


- Μετάφρασεις εικονικών διευθύνσεων σε φυσικές
 - ➡ Πίνακες σελίδων



- Μετάφρασεις εικονικών διευθύνσεων σε φυσικές
 - Πίνακες σελίδων
 - x86: πολυεπίπεδοι (δενδρική δομή radix tree)
 - Τους θέτει/διατηρεί το ΛΣ, τους διαβάζει/περπατάει το υλικό για να κάνει μεταφράσεις (MMU – page walk)

File mappings (Απεικονίσεις αρχείων)



- Εκτός από απεικονίσεις σωρού (heap buffers), η εικονική μνήμη μπορεί να χρησιμοποιηθεί και για την προσπέλαση αρχείων
 - mmap() αντί για read()/write() syscalls
- ◆ Το ΛΣ μεταφέρει σελίδες του αρχείου στη κύρια μνήμη

Σύνοψη

- Μηχανισμοί εικονικής μνήμης (virtual memory)
- Ζητούμενο 1: Κλήσεις συστήματος
 - → Δημιουργία/διαχείριση απεικονίσεων (mmap() etc)
 - ➤ Εξέταση της απεικόνισης στη φυσική μνήμη
- ♦ Ζητούμενο 2: Parallel Mandelbrot με τη χρήση διεργασιών
 - → Υλοποίηση σημαφόρων με διαμοιραζόμενη μνήμη
 - → Υλοποίηση χωρίς συγχρονισμό με τη χρήση διαμοιραζόμενης μνήμης

Κλήσεις Συστήματος

 mmap(): δημιουργία μιας νέας απεικόνιση (mapping) στον χώρο εικονικών διευθύνσεων μιας διεργασίας

```
void *mmap(void *addr, size_t length, int prot, int flags, int fd, off_t offset);
```

- ⇒ prot: δικαιώματα πρόσβασης (PROT_READ/PROT_WRITE)
- → flags:
 - Απεικονίσεις αρχείων ή σωρού (MAP_ANONYMOUS)
 - Ιδιωτικές ή διαμοιραζόμενες απεικονίσεις (MAP_PRIVATE/MAP_SHARED)
 - κ.α
- ★ fd: ο καταχωρητής αρχείου προς απεικόνιση
- munmap(): καταστροφή μιας απεικόνισης (ή εύρους της)
- mprotect(): αλλαγή των δικαιώματων πρόσβασης μιας απεικόνισης (ή εύρους της)

Θα πρέπει να ανατρέξετε στο documentation (man pages) για μελέτη των ορισμάτων και δυνατοτήτων των syscalls

 Καλείστε να συμπληρώσετε σε βήματα απλά μπλοκ κώδικα με απλή χρήση κλήσεων συστήματος

- Καλείστε να συμπληρώσετε σε βήματα απλά μπλοκ κώδικα με απλή χρήση κλήσεων συστήματος
 - ➤ Από το βήμα 7 καλείται η fork()

Father:

Child:

```
/*
 * Step 7 - Child
 */
if (0 != raise(SIGSTOP))
    die("raise(SIGSTOP)");
/*
 * TODO: Write your code here to
    complete child's part of Step 7.
 */
```

- Καλείστε να συμπληρώσετε σε βήματα απλά μπλοκ κώδικα με απλή χρήση κλήσεων συστήματος
 - Από το βήμα 7 καλείται η fork()
 - Κομμάτια του δοσμένου κώδικα αφορούν στο συγχρονισμό των διεργασιών και δεν σας απασχολούν

```
/*
 * Step 7: Print parent's and child's maps. What do you see?
 * Step 7 - Parent
 */
printf(RED "\nStep 7: Print parent's and child's map.\n" RESET);
press_enter();

/*
 * TODO: Write your code here to complete
 * parent's part of Step 7.
 */

if (-1 == kill(child_pid, SIGCONT))
    die("kill");
if (-1 == waitpid(child_pid, &status, WUNTRACED))
    die("waitpid");
```

```
/*
 * Step 7 - Child
 */
if (0!= raise(SIGSTOP))
    die("raise(SIGSTOP)");
/*
 * TODO: Write your code here to
    complete child's part of Step 7.
 */
```

- Καλείστε να συμπληρώσετε σε βήματα απλά μπλοκ κώδικα με απλή χρήση κλήσεων συστήματος
 - Από το βήμα 7 καλείται η fork()
 - Κομμάτια του δοσμένου κώδικα αφορούν στο συγχρονισμό των διεργασιών και δεν σας απασχολούν
- Για την παρατήρηση, μελέτη και κατανόηση των βασικών μηχανισμών διαχείρισης μνήμης -> βοηθητικές συναρτήσεις
 - Χρήση τους σε κάποια βήματα
 - ▼ Ερωτήσεις με βάση τις παρατηρήσεις σας

(όλες οι απαντήσεις → θεωρία του μαθήματος)

Ζ1: Βοηθητικές συναρτήσεις

- show_maps(): τύπωμα χάρτη μνήμης της τρέχουσας διεργασίας
 - χάρτης μνήμης: όλες οι απεικονίσεις
 - /proc/self/maps interface*

55d98a74b000-55d98a84f000 r-xp 00000000 103:07 8668845
55d98aa4e000-55d98aa52000 r--p 00103000 103:07 8668845
55d98aa52000-55d98aa5b000 rw-p 00107000 103:07 8668845
55d98aa5b000-55d98aa65000 rv-p 00000000 00:00 0
55d98b32e000-55d98b3a8000 rw-p 00000000 00:00 0
7fc01fc5d000-7fc01fc68000 r-xp 00000000 103:07 4981056
7fc01fc68000-7fc01fe67000 ---p 0000b000 103:07 4981056
7fc01fe67000-7fc01fe68000 rw-p 0000b000 103:07 4981056
7fc01fe68000-7fc01fe69000 rw-p 0000b000 103:07 4981056
7fc01fe69000-7fc01fe86000 r-xp 00000000 00:00 0
7fc01fe6f000-7fc01fe86000 r-xp 00000000 103:07 4981053
7fc020085000-7fc020085000 ---p 00017000 103:07 4981053
7fc020086000-7fc020086000 rw-p 00017000 103:07 4981053

/bin/bash /bin/bash /bin/bash

[heap]
/lib/x86_64-linux-gnu/libnss_files-2.27.so
/lib/x86_64-linux-gnu/libnss_files-2.27.so
/lib/x86_64-linux-gnu/libnss_files-2.27.so
/lib/x86_64-linux-gnu/libnss_files-2.27.so

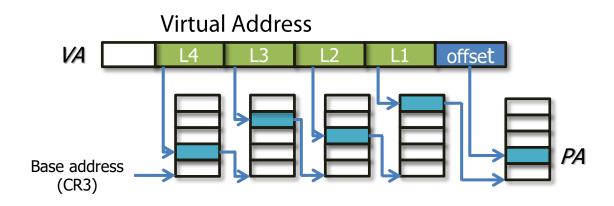
/lib/x86_64-linux-gnu/libnsl-2.27.so /lib/x86_64-linux-gnu/libnsl-2.27.so /lib/x86_64-linux-gnu/libnsl-2.27.so /lib/x86_64-linux-gnu/libnsl-2.27.so

show_va_info(u64 va): τυπωμα των πληροφοριών μόνο για mapping

Μελετήστε τι σημαίνουν τα διάφορα πεδία που τυπώνονται

Ζ1: Βοηθητικές συναρτήσεις

- uint64_t get_physical_address(uint64_t va): Επιστρέφει τη φυσική διεύθυνση (κύρια μνήμη) όπου απεικονίζεται η εικονική va.
 - /proc/self/pagemap interface*



Περπατάει τα page tables και βρίσκει τη μετάφραση αν υπαρχει

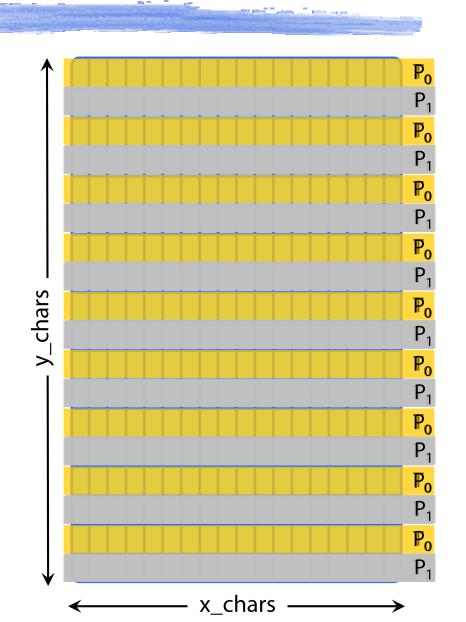
Σύνοψη

- Μηχανισμοί εικονικής μνήμης (virtual memory)
- Ζητούμενο 1: Κλήσεις συστήματος
 - → Δημιουργία/διαχείριση απεικονίσεων (mmap() etc)
 - ➤ Εξέταση της απεικόνισης στη φυσική μνήμη
- Ζητούμενο 2: Parallel Mandelbrot με τη χρήση διεργασιών
 - ➤ Υλοποίηση σημαφόρων με διαμοιραζόμενη μνήμη
 - Υλοποίηση χωρίς συγχρονισμό με τη χρήση διαμοιραζόμενης μνήμης

Z2: Παραλληλοποίηση Mandelbrot με διεργασίες

- Με νήματα (άσκηση 3)
 - ♦ Νήμα i: γραμμές I, i+N κτλ
- ♦ Με διεργασίες? (παρούσα)
 - fork() αντι για pthread
 - Αλλάζει η κατανομή?

Συγχρονισμός;



Ζ2.1: Σημαφόροι σε διαμοιραζόμενη μνήμη

- Πως επηρεάζεται ο μηχανισμός συγχρονισμού?
 - ⇒ σημαφόροι → μοιραζόμενες μεταβλητές
 - → fork() + δεσμευμένη μνήμη?
- Βασική διαφορά διεργασιών και νημάτων
 - νήματα → κοινή μνήμη
 - → διεργασίες → διακριτή μνήμη
- Δια-διεργασιακός συγχρονισμός με σημαφόρους πάνω από διαμοιραζόμενη μνήμη
 - ➤ Συνεχίζετε να χρησιμοποιείτε τις ίδιες συναρτήσεις (sem_init,post,wait)
 - Πρέπει να ορίσετε/δεσμεύσετε τους σημαφόρους σε διαμοιραζόμενη μνήμη

Ζ2.2: Υλοποίηση χωρίς σημαφόρους

- Οι διεργασίες αντί να τυπώνουν στην οθόνη γράφουν σε ένα διαμοιραζόμενο (προσπελάσιμο από όλες) buffer
 - buffer size: y_char X x_char
- Χρειάζεται πλέον συγχρονισμός?
 - ➤ Η main διεργασία τυπώνει τα περιεχόμενα του buffer
 - ⇒ Πότε?

Ζ2: Σημαντικές συναρτήσεις

- void* create_shared_memory_area(): Δεσμεύει μνήμη προσπελάσιμη από όλες τις διεργασίες
 - Σας δίνεται σκελετός τον οποίο και πρέπει να συμπληρώσετε

Παράδειγμα χρήσης

```
void main () {
  int *array = create_shared_memory_area(sizeof(int) * n);
  for (i = 0; i < n; ++i)
     array[i] = i;
}</pre>
```

- void destroy_shared_memory_area(): Καταστρέφει διαμοιραζόμενες απεικονίσεις (shared mappings)
 - ➤ Σας δίνεται έτοιμη