

Operating Systems – 234123

Homework Exercise 4 – Dry

Winter 2023

Student	id	email
Amal hihi	213519333	Hihi.amal@campus.technion.ac.il
Sarah hamou	329618169	sarah@campus.technion.ac.il

שאלה 1 (זיכרון):

סעיף 1:

תשובה סופית: 2^8

$$\frac{\text{virtual memory size}}{\text{page size}} = \frac{2^{16}}{2^8} = 2^8 \text{ נימוק}$$

סעיף 2:

מי מהן צודקת: מוקה

$$\frac{\text{physical memory size}}{\text{page size}} = \frac{2^{32}}{2^8} = 2^{24} \text{ נימוק}$$

סעיף 3:

מי מהן צודקת: טוקיו

מה הבעיה העיקרית באופציה הלא נכונה? הבעיה המרכזית אם נניח ש CR3 מכיל את הכתובת הווירטואלית, אז לא היה ניתן למצוא את שורש טבלת הדפים, משום שצריך לגשת לטבלה על מנת לתרגם את הכתובת הווירטואלית לכתובת פיזית.

נימוק: cr3 has the **physical address of page table**, not the virtual address.

סעיף 4:

תשובה סופית: גודל ה PTE: 16 byte _____ גודל הגדלים המקסימלי: 3 byte _____ נימוק:

$$|\text{PTE}| = \frac{|\text{page table size}|}{|\text{page table entry per page}|} = \frac{|\text{page size}|}{2^{|\text{index}|}} = \frac{2^{|\text{offset}|}}{2^4} = 2^4 = 16\text{Byte}$$

$$\max |\text{FN}| = |\text{physical address}| - |\text{offset}| = 32\text{bit} - 8\text{bit} = 24\text{ bit} = 3\text{Byte}$$

סעיף 5:

	1	2	3	4	5
	טבלת הדפים שנמצאת בכתובת הפיזית: 0xAB00	טבלת הדפים שנמצאת בכתובת הפיזית: 0xC000	טבלת הדפים שנמצאת בכתובת הפיזית: 0x8000	טבלת הדפים שנמצאת בכתובת הפיזית: 0xBB00	טבלת הדפים שנמצאת בכתובת הפיזית: 0x4000
index					
0	0xAB	0x40	0xC0	0x40	0x20
1	0xAA	0x80	0xC4	0xC0	0x30
2	0x50	0x48	0x65	0x80	0x31
3	0x54	0x44	0x99	0xAB	0x32
...					

0x4425

יהיו 2 גישות

בהתחלה רגיסטר CR3 מכיל את הכתובת 0XBB000 ולכן מצביע לטבלה 4, האינדקס של הרמה הראשונה הינו בגודל bit4 ולכן זה ספרה ב hex, ולכן 1 הינו אינדקס 1 ולכן מכיל 0XC0 ולכן נעבור לטבלה 2, האינדקס השני הינו 3 ולכן מתורגם ל 0x44 ה FN. נצרף את ה OFFSET ונקבל:

0x4425

ולכן לפי התהליך יהיו 2 גישות לזיכרון, 1. השמורה ב CR3, 2. כתובת של הטבלה ברמה השנייה.

סעיף 6:

מי מהן צודקת: טוקיו

אם טוקיו צודקת, תאר'י כיצד ניתן לנצל את מרחב הזיכרון הפיזי במלואו? אחרת, הסבר'י בקצרה? ניתן לנצל את מרחב הזיכרון הפיזי על ידי הרצת מספר תהליכים במקביל, או page cache (מטמון הדפים)

סעיף 7:

מי מהן צודקת: מוקה

אם טוקיו צודקת אז הסבר'י מדוע, ואם מוקה צודקת תאר'י איך זה אפשרי? מוקה צודקת וזה אפשרי מכיוון שמנגנון הזיכרון הווירטואלי מאפשר תרגום דפים לדיסק. או אפשרות לא למפות אותן בכלל, ולכן ניתן להשתמש במרחב זיכרון ווירטואלי גדול יותר מהמרחב זיכרון הפיזי.

סעיף 8:

תשובה סופית: 256B, 4KB

נימוק: דומה למה שעשינו בתרגול, ניתן לאחד את ה OFFSET עם INDEX של רמה 2 ואז נקבל דפים עם OFFSET של 12 bit, ולכן גודל הדף הגדול יהיה גדול יהיה:

$$2^{|new\ offset|} = 2^{12} = 4096\text{byte} = 4KB$$

- לא ניתן לאחד גם עם האינדקס הראשון מכיוון שנקבל דף אחד שמייצג את כל הזיכרון הווירטואלי.

סעיף 9:

COW: העתקת מרחב זיכרון לתהליך בן

- הפונקציה `copy_mm()`, המופעלת מתוך `do_fork()`, "מעתיקה" את מרחב הזיכרון של תהליך האב לתהליך הבן.
- לכל אזור זיכרון של האב:
 - מעתיקה את מתאר אזור הזיכרון לתהליך הבן (עותק חדש ונפרד).
 - מעתיקה את הכניסות המתאימות מטבלת הדפים של האב לזו של הבן.
 - לכל דף באזור הזיכרון, מגדילה את מונה השיתוף של המסגרת המתאימה.
- תהליך ההגנה: קריאת המערכת `fork` נוגשת לדפים:
 - שאינם משותפים (VM_SHARED כבי')
 - שניתן לאפשר בהם כתיבה (VM_MAYWRITE דלוק)
 - ומכבה את הביט r/w ב PTE של אותו דף.

1. לא נכון הדפים לא צריכים הגנה במקרה זה כאשר VM_MAYWRITE דלוק.

2. נכון יצטרך הגנה מכיוון שיכול להיות ש VM_MAYWRITE דלוק ואז חשוב להגן.

3. לא נכון הדפים לא צריכים הגנה במקרה ש VM_SHARED דלוק.

4. נכון, צריך הגנה, לא קשור לכתיבה אבל יתכן ונצטרך להגנה.

5. לא נכון כי 2 ו 4 נכונות

*שקופית מתאימה מהתרגול

שאלה 2 ניהול זיכרון :

חלק א':

שאלה 1:

Strace היא פקודה אשר מקבלת כארגומנט פקודה כלשהיא, כמו למשל תוכנית להרצה, מריצה את הפקודה עד אשר הפקודה מסתיימת (עושה exit) הפקודה מתעדת את כל קריאת המערכת והסיגנלים של התהליך (הפקודה שהרצנו) ומדפיסה לערוץ השגיאות הסטנדרטי את כול קריאת המערכת שנקראות על ידי הפקודה שהרצנו, את הארגומנטים שלה וערכי החזרה שלה.

שאלה 2:

צילום מסך של הקוד:

```
#include ...

int main(int argc, char*argv[]) {
    int x=atoi(argv[1]);
    int* p= malloc(x);
    return 0;
}
```

strace:

פקודת

```
student@pc:~/CLionProjects/untitled$ strace ./a.out 1
execve("./a.out", ["/a.out", "1"], 0x7ffe8fc71248 /* 49 vars */) = 0
brk(NULL) = 0x559b467b4000
access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK) = -1 ENOENT (No such file or directory)
access("/etc/ld.so.preload", R_OK) = -1 ENOENT (No such file or directory)
openat(AT_FDCWD, "/etc/ld.so.cache", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0644, st_size=95116, ...}) = 0
mmap(NULL, 95116, PROT_READ, MAP_PRIVATE, 3, 0) = 0x7f1e35911000
close(3) = 0
access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK) = -1 ENOENT (No such file or directory)
openat(AT_FDCWD, "/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
read(3, "\177ELF\2\1\1\3\0\0\0\0\0\0\0\3\0>\0\1\0\0\0\240\352\0\0\0\0"... , 832) = 832
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0755, st_size=2030928, ...}) = 0
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7f1e3590f000
mmap(NULL, 4131552, PROT_READ|PROT_EXEC, MAP_PRIVATE|MAP_DENYWRITE, 3, 0) = 0x7f1e3530f000
mprotect(0x7f1e354f6000, 2097152, PROT_NONE) = 0
mmap(0x7f1e356f6000, 24576, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x1e7000) = 0x7f1e356f6000
mmap(0x7f1e356fc000, 15072, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7f1e356fc000
close(3) = 0
arch_prctl(ARCH_SET_FS, 0x7f1e359104c0) = 0
mprotect(0x7f1e356f6000, 16384, PROT_READ) = 0
mprotect(0x559b44d5c000, 4096, PROT_READ) = 0
mprotect(0x7f1e35929000, 4096, PROT_READ) = 0
munmap(0x7f1e35911000, 95116) = 0
brk(NULL) = 0x559b467b4000
brk(0x559b467d5000) = 0x559b467d5000
exit_group(0) = ?
+++ exited with 0 +++
student@pc:~/CLionProjects/untitled$
```

שאלה 3:

על מנת להקל על הקריאה של הפלט של strace ולזהות בקלות את הפלט שקשור לקריאת ה-malloc נוכל להוסיף בקוד 2 קריאות מערכת שאנחנו מכירים ושקלות לזיהוי, אני בחרתי בקריאת המערכת write עם הדפסה שתקל על מציאתה- אחת לפני ואחת אחרי קריאת ה-malloc.

שלי:

הקוד

```
int main(int argc, char*argv[]) {
    int x=atoi(argv[1]);
    write(1, "heyyyy -beforeee malloc!!\n", strlen("heyyyy -beforeee malloc!!\n"));
    int* p= malloc(x);
    write(1, "heyyyy -afterrrr malloc!!\n", strlen("heyyyy -afterrrr malloc!!\n"));
    return 0;
}
```

הפלט של strace:

```
student@pc:~/CLionProjects/untitled$ strace ./a.out 1
execve("./a.out", ["/a.out", "1"], 0x7ffdc4d087f8 /* 49 vars */) = 0
brk(NULL)                               = 0x56166e491000
access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK)      = -1 ENOENT (No such file or directory)
access("/etc/ld.so.preload", R_OK)      = -1 ENOENT (No such file or directory)
openat(AT_FDCWD, "/etc/ld.so.cache", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0644, st_size=95116, ...}) = 0
mmap(NULL, 95116, PROT_READ, MAP_PRIVATE, 3, 0) = 0x7f392601a000
close(3)                                = 0
access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK)      = -1 ENOENT (No such file or directory)
openat(AT_FDCWD, "/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
read(3, "\177ELF\2\1\1\3\0\0\0\0\0\0\0\0\0\3\0>\0\1\0\0\0\240\35\2\0\0\0\0"... , 832) = 832
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0755, st_size=2030928, ...}) = 0
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7f3926018000
mmap(NULL, 4131552, PROT_READ|PROT_EXEC, MAP_PRIVATE|MAP_DENYWRITE, 3, 0) = 0x7f3925a18000
mprotect(0x7f3925bfff000, 2097152, PROT_NONE) = 0
mmap(0x7f3925dff000, 24576, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x1e7000) = 0x7f3925dff000
mmap(0x7f3925e05000, 15072, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7f3925e05000
close(3)                                = 0
arch_prctl(ARCH_SET_FS, 0x7f39260194c0) = 0
mprotect(0x7f3925dff000, 16384, PROT_READ) = 0
mprotect(0x56166cb31000, 4096, PROT_READ) = 0
mprotect(0x7f3926032000, 4096, PROT_READ) = 0
munmap(0x7f392601a000, 95116)           = 0
write(1, "heyyyy -beforeee malloc!!\n", 26heyyyy -beforeee malloc!!
) = 26
brk(NULL)                               = 0x56166e491000
brk(0x56166e4b2000)                     = 0x56166e4b2000
write(1, "heyyyy -afterrr malloc!!\n", 25heyyyy -afterrr malloc!!
) = 25
exit_group(0)                           = ?
+++ exited with 0 +++
```

חלק ב':

שאלה 1:

-brk(1

```
student@pc:~/CLionProjects/untitled$ gcc main.c
student@pc:~/CLionProjects/untitled$ strace ./a.out 1
execve("./a.out", ["/a.out", "1"], 0x7ffdc4d087f8 /* 49 vars */) = 0
brk(NULL)                               = 0x56166e491000
access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK)      = -1 ENOENT (No such file or directory)
access("/etc/ld.so.preload", R_OK)      = -1 ENOENT (No such file or directory)
openat(AT_FDCWD, "/etc/ld.so.cache", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0644, st_size=95116, ...}) = 0
mmap(NULL, 95116, PROT_READ, MAP_PRIVATE, 3, 0) = 0x7f392601a000
close(3)                                = 0
access("/etc/ld.so.nohwcap", F_OK)      = -1 ENOENT (No such file or directory)
openat(AT_FDCWD, "/lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
read(3, "\177ELF\2\1\1\3\0\0\0\0\0\0\0\0\0\3\0>\0\1\0\0\0\240\35\2\0\0\0\0"... , 832) = 832
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0755, st_size=2030928, ...}) = 0
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7f3926018000
mmap(NULL, 4131552, PROT_READ|PROT_EXEC, MAP_PRIVATE|MAP_DENYWRITE, 3, 0) = 0x7f3925a18000
mprotect(0x7f3925bfff000, 2097152, PROT_NONE) = 0
mmap(0x7f3925dff000, 24576, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_DENYWRITE, 3, 0x1e7000) = 0x7f3925dff000
mmap(0x7f3925e05000, 15072, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|MAP_ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7f3925e05000
close(3)                                = 0
arch_prctl(ARCH_SET_FS, 0x7f39260194c0) = 0
mprotect(0x7f3925dff000, 16384, PROT_READ) = 0
mprotect(0x56166cb31000, 4096, PROT_READ) = 0
mprotect(0x7f3926032000, 4096, PROT_READ) = 0
munmap(0x7f392601a000, 95116)           = 0
write(1, "heyyyy -beforeee malloc!!\n", 26heyyyy -beforeee malloc!!
) = 26
brk(NULL)                               = 0x56166e491000
brk(0x56166e4b2000)                     = 0x56166e4b2000
write(1, "heyyyy -afterrr malloc!!\n", 25heyyyy -afterrr malloc!!
) = 25
exit_group(0)                           = ?
+++ exited with 0 +++
```

-mmap(2

