

W WH MAN WHEN WILL WALK	MONDEMIO OCCLEGE OF CITOMITECTION
מס' נבחן	<u>שם הקורס:</u> מערכות הפעלה <u>קוד הקורס:</u> 10303
בחינת סמסטר: ב' <u>השנה: תשע"ז</u> מועד:	<u>הוראות לנבחן:</u> -חומר עזר שימושי לבחינה כל חומר כתוב או מודפס, אך לא יותר מ-100 עמודים.
תאריך הבחינה: שעת הבחינה: משך הבחינה: משך הבחינה: השאלון לא ייבדק בתום הבחינה ע"י המרצה מרצים: ד"ר ברק שנהב	-אין לכתוב בעפרון / עט מחיק -אין להשתמש בטלפון סלולארי -אין להשתמש במחשב אישי או נייד -אין להשתמש בדיסק און קי ו/או מכשיר מדיה אחר -אין להפריד את דפי שאלון הבחינה
גלות.	<u>מבנה הבחינה והנחיות לפתרון:</u> יש לענות במחברת הבחינה על כל השא
שאלה 1 שאלה 2 שאלה 3 שאלה 4 שאלה 5 שאלה 5	

# בהצלחה!

כל הזכויות שמורות © לד"ר ברק שנהב מבלי לפגוע באמור לעיל, אין להעתיק, לצלם, להקליט, לשדר, לאחסן מאגר מידע, בכל דרך שהיא, בין מכאנית ובין אלקטרונית או בכל דרך אחרת כל חלק שהוא מטופס הבחינה

שאלה 7

8 שאלה

סה"כ



#### <u>שאלה 1 (18 נקודות)</u>

במערכת מצויים שישה תהליכים. להלן נתונים לתהליכים אלו:

מועד זמינות לריצה	<u>זמן ריצה במעבד</u>	תהליד
$T_0$	10 msec	P1
$T_0+1$	2 msec	P2
$T_0 + 2.5$	5 msec	P3
$T_0+7$	2 msec	P4
$T_0 + 9$	5 msec	P5
$T_0 + 18.5$	2 msec	P6

- א. (6 נקי) מהו ממוצע הזמן בו ישהו ששת התהליכים במערכת אם נעשה שימוש בשיטת (FCFS) First-Come, First Served)!
- ב. (6 נקי) מהו ממוצע הזמן בו ישהו ששת התהליכים במערכת אם נעשה שימוש בשיטת (SJF) Shortest Job First (SJF) הניחו שהערכת הזמנים עייי מערכת ההפעלה מדוייקת. מערכת ההפעלה נוקטת בגישה של preemptive.
- ג. (6 נקי) מהו ממוצע הזמן בו ישהו ששת התהליכים במערכת אם נעשה שימוש בשיטת (RR) Round Robin) של 2 מילישניות!

# <u>שאלה 2 (24 נקודות)</u>

בהינתן שתהליך פונה לדפים הבאים (משמאל לימין):

1, 5, 3, 4, 1, 5, 0, 1, 5, 3, 4, 7

ידוע שמערכת ההפעלה הקצתה לתהליך ארבע מסגרות. כמה "פיספוסים" (page miss) יהיו אם השיטה להחלפת דפים בה נעשה שימוש הינה:

- יא. (FCFS) First Come, First Served (יקי) 6) א.
  - ב. (LRU) Last Recently Used (יקי) 6) ב.
- ג. (6 נקי) אופטימאלית, כאשר ידוע מראש כל רצף הדפים הנדרש.
- ד. (6 נקי) האם הסידרה הנייל מקיימת את האנומליה של Bélády! הסבר

### <u>שאלה 3 (18 נקודות)</u>

נתון דיסק עם 5,000 צלינדרים (cylinders) הממוספרים מ-0 עד 4999. הראש קורא / כותב של הדיסק נמצא בצלינדר 3000. הבקשה האחרונה שטופלה נמצאת בצלינדר 2800. להלן רשימת בקשות לבלוקים מהדיסק עפיי סדר הגעתן למערכת ההפעלה (משמאל לימין):

3100, 2700, 4200, 800, 3800, 1500, 3300, 4400

מהו המרחק הכולל (נספר בצלינדרים) אותו יעבור הראש הקורא/כותב על מנת להיענות לכל הבקשות הנייל כאשר נעשה שימוש בשיטת :

- א. (FCFS) First Come, First Served (נקי) א. וויכירו
- ב. (SSTF) Shortest Seek Time First (זקי) בירו
  - ג. (5 נקי) Look! הסבירו
  - ד. (5 נקי) C-Scan! הסבירו

# שאלה 4 (8 נקודות)

נתונה התוכנית הבאה:

```
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>

int main()
{
    pid_t pid;

    printf("START\n");
    for (i = 0; i < 3; i++){
        if ((pid = fork()) < 0) {fprintf(stderr, "Fork failed\n"); return 1;}
        if (pid == 0){
            if (pid == 0){execlp("/bin/ls","ls",NULL); printf("SON %d\n", i); }
        }
        wait(NULL);
        printf("PARENT %d\n", i);
    }
    printf("END\n");
    return(0);
}</pre>
```

: בהנחה שכל קריאות המערכת (system calls) הצליחו

- א. (4 נקי) כמה קריאות בסהייכ יהיו ל-fork! הסבר
- ב. (4 נקי) בהנחה שפעולת הדפסה של שורה נעשית ללא הפרעה (interrupt) וללא צבירה (buffering) מה יהיה פלט התוכנית! הסבר

# שאלה 5 (6 נקודות)

מהו FAT! איזו בעייה ה-FAT מסייע לפתור! מהן הבעיות (חסרונות) בשימוש ב-FAT!

### <u>שאלה 6 (10 נקודות)</u>

- N. (6 pt.) Java threads can be asynchronously terminated using the stop() method of the Thread class. However, this method has been deprecated and its use is discouraged. It is recommended, in cases that require terminating a thread, to cancel a Java thread using deferred cancellation.
  - Explain the terms asynchronously termination and deferred cancellation
  - Why does deferred cancellation is recommended?
- 2. (4 pt.) A thread can periodically check its interruption status by invoking either the interrupted() method or the isInterrupted() method, both of which return true if the interruption status of the target thread is set. How do these methods differ?



- א. מה זה ייהמתנה עסוקהיי (busy waiting)? מה החלופות שמציעה מערכת ההפעלה ל-"המתנה עסוקה"?
- ב. מדוע "המתנה עסוקה" אינה מתאימה למערכות המנוהלות ע"י במעבד יחיד? ומדוע לעתים תדירות נעשה שימוש ב-"המתנה עסוקה" במערכות מרובות מעבדים?



Given the following page table:

<u>Frame</u>	Valid bit
A0	$\mathbf{V}$
12	V
41	X
-1	X
02	V

Using 12 bit addresses and 16 bytes per page/frame, what are the results of asking the MMU for the following logical addresses?

- N. 003
- a. 04A
- ۵. 02F

100

(4) M

4.11

7.6

- 18

51

535

\*

-(4)

900

4

3DM NDO

# <u>שאלה 1</u>

- א. 11.833
- ב. 7.0833
- ۱1.833 . . . . . . . . . . .

# <u>שאלה 2</u>

- א. 10
- ב. 8
- 7 )
- ד. כן. בשלוש מסגרות נקבל 9 "פיספוסים" בלבד בשיטת FCFS

# <u>שאלה 4</u>

- ۸. 8
- START, PARENT 1, PARENT 2, PARENT 3, END ...