האוניברסיטה האוניברסיטה פ תוח ה

מלא את הפרטים בכל המקומות הדרושים

גיליון תשובות

	- נבחן	ן את מדבקת ה	הדבק כא	השאלון		 הקורס	מחמב		/DIDE) DI	 ודת זה			n
				וושאלון	נוטפו	0 11/11	מטפו		בו וונ))U 9	וו ני	111 1111	ונע	טפו	נו
					_		:מועד	-				חינה: _	ור בו	מסנ	O
1			1		_	:רר	מספר חז) <u>-</u>				ינה <u>:</u>	בחי .	ארין	ת
	-			יזה.	בגב דף	יודנט"	ות לסט	שובו	ת חני	ראו	"הו	, גאת	הרא	נא <i>ו</i>	א
														=	=
		י ם	הבודק	ש	מו	שי '	7								
								לבד:	פטור ב	ות כ	כחינ	עבור		7	
ייה.	קה שנ	זקובע <i>,</i> לאחר בדיי	משבצת מעל הציון ר	את הע X -	א לסמן ב	ני									
								עבר				נכשל			
אשונה	יקה רו	בד		ייה	ריקה שנ	בו									
		ציון בחינה	שם הבודק	L	1 1	חינה <u> </u>	ציון בו	Ī	הבודי	שם					
		ציון שאלה 1				זלה 1	ציון שא					=			
		2 ציון שאלה		_		זלה 2	ציון שא					=			
		ציון שאלה 3		_		זלה 3	ציון שא					=			
		ציון שאלה 4		_		זלה 4	ציון שא					=			
		5 ציון שאלה		_		זלה 5	ציון שא					=			
		8 ציון שאלה		_		זלה 6	ציון שא					=			
		ציון שאלה 7		_		זלה 7	ציון שא					=			
		8 ציון שאלה		_		אלה 8	ציון שא					-			
		9 ציון שאלה		_		אלה 9	ציון שא					_			
		ציון שאלה 10		_		10 אלה	ציון שא					_			
		ציון שאלה 11		_		11 אלה	ציון שא								
		ציון שאלה 12		=		12 אלה	ציון שא					=			
		ציון שאלה 13		_		זלה 13	ציון שא					=			
		ציון שאלה 14		=		14 אלה	ציון שא					=			
		ציון שאלה 15		_		15 אלה	ציון שא					=			
		ציון שאלה 16		_		זלה 16	ציון שא					=			
		ציון שאלה 17		_		17 אלה	ציון שא					=			
		ציון שאלה 18		_		18 אלה	ציון שא					=			
		ציון שאלה 19		_		19 אלה	ציון שא					=			
		ציון שאלה 20		_		120 אלה	ציון שא					=			
		ציון שאלה 21	-	=		12 אלה	ציון שא					=			
		ציון שאלה 22		_		22 אלה	ציון שא					=			

23 ציון שאלה _

24 ציון שאלה _

23 ציון שאלה _

24 ציון שאלה _

מספר התלמיד הנבחן

רשום את כל תשע הספרות

האוניברסיטה

הדבק כאן את מדבקת הנבחן

מס' שאלון - 534

12

ביולי 2016

סמסטר 2016ב

ו' בתמוז תשע"ו

20594 / 4

מס' מועד

שאלון בחינת גמר

- 20594 מערכות הפעלה

משך בחינה: 3 שעות

בשאלון זה 12 עמודים

מבנה הבחינה:

קראו בעיון לפני שתתחילו בפתרון הבחינה!

- א. המבחן מורכב משלושה חלקים.
- ב. בחלקים א ו ב מופיעות שאלות פתוחות. ענו תשובות מלאות, בכתב קריא ובקיצור נמרץ. אין חובה להשתמש בכל השורות המוקצות לצורך התשובות, אך אין לחרוג מהמקום המוקצה.
- ג. בחלק ג (שאלות אמריקאיות) עליכם לבחור בכל פעם בתשובה יחידה מבין התשובות המוצעות ולהקיף בעיגול את אות התשובה שבחרתם.

:חומר עזר

כל חומר עזר אסור בשימוש, פרט למחשבון, שאינו אוצר מידע.

בהצלחה !!!

החזירו

למשגיח את השאלון

וכל עזר אחר שקיבלתם בתוך מחברת התשובות



חלק א (55 נקודות)

ענו על **שלוש** השאלות הבאות.

שאלה 1 (24 נקודות)

ממשו סמפור (semaphore) לתיאום בין מספר תהליכונים באותו תהליך ע"י שימוש ב-pipe. אפשר להגביל את המימוש שלכם על ידי כך שלא יתמוך במונה של סמפור אשר ערכו גדול מ-PIPE BUF.

תזכורת:

Function: int **pipe** (int filedes [2])

The pipe function creates a pipe and puts the file descriptors for the reading and writing ends of the pipe (respectively) into *filedes* [0] and *filedes* [1].

If successful, pipe returns a value of o. On failure, -1 is returned.

Reading or writing pipe data is *atomic* if the size of data written is not greater than PIPE_BUF. This means that the data transfer seems to be an instantaneous unit, in that nothing else in the system can observe a state in which it is partially complete. Atomic I/O may not begin right away (it may need to wait for buffer space or for data), but once it does begin it finishes immediately.

Reading or writing a larger amount of data may not be atomic; for example, output data from other processes sharing the descriptor may be interspersed. Also, once PIPE_BUF characters have been written, further writes will block until some characters are read.

ypedef	struct Semaphore_t {
j	int ds[2];
Semaj	phore;
nt sem_	_init(Semaphore* sem, int count) { //assume pointer is allocated
-	
nt sem_ -	_wait(Semaphore* sem) {
-	
nt sem_ -	_post(Semaphore* sem) {
-	

הערה: אין צורך לכתוב קוד המטפל בכישלון של קריאות מערכת וגם אפשר להניח שהתוכנית שמשתמשת בסמפורים מתעלמת מ SIGPIPE.

שאלה 2 (16 נקודות)

: (banker algorithm) הוכיחו או הפריכו את הטענות הבאות לגבי אלגוריתם הבנקאי

(5 נקי) א.	•	אם אלגוריתם הבנקאי גילה שהמערכת נמצאת במצב לא בטוח, אז בהכרח
		שהמערכת תגיע לקיפאון בעתיד.
(5 נקי) ב.	•	אם אלגוריתם הבנקאי גילה שהמערכת נמצאת במצב בטוח, אנחנו יודעים
		בוודאות שלא יתכן deadlock בעתיד.
(6 נקי) ג.		אם אלגוריתם הבנקאי גילה שהמערכת נמצאת במצב בטוח, אנחנו יודעים
		.deadlock בוודאות שנוכל לסיים את הריצה בלי להגיע ל

שאלה 3 (15 נקודות)

במערכת מקבילית ישנם T תהליכונים (threads), כאשר T הוא מספר קבוע קטן מ 1024. במערת מספר מעבדים. בכל עת התהליכונים יכולים להיות מועברים למעבד אחר (לא חשוב כעת לפי איזה קריטריון). הבעיה היא שהתהליכונים יכולים "ליפול" בזמן לא ידוע ומסיבה לא ידועה. כאשר תהליכון "נופל" הוא מפסיק לבצע את הוראות שלו ולא חוזר לעולם.

תהליכונים יכולים לבצע פעולות שדורשות מתהליכונים אחרים להמתין. הפעולות הללו מוגבלות בזמן וחסומים ע"י הזמן שלוקח לבצע את הקוד הבא:

```
int counter;
for (i=0; i++; i<MAX_INT) {
          counter++;
}</pre>
```

נרצה לנצל את העובדה הזאת כדי לזהות את נפילת תהליכונים במערכת המקבילית, הרי אם תהליכון כשלהו מחזיק במנעול לאורך הזמן שעולה על זמן הביצוע של הלולאה דלעיל – הרי שזה אומר שתהליכון "נפל".

הוצעו 2 הצעות לפתור את הבעיה בעזרת מנעול אשר נפתח בעצמו אם הוא תפוס יותר מדי זמן.

ההצעה הראשונה הייתה כדלהלן:

: ההצעה השניה הייתה

```
typedef struct Lock t
                          void down(Lock* lock) {
                                                                                   void up(Lock* lock)
                              int oldCounter;
      bool
                               while (!t&s(&(lock \rightarrow b))) {
                                                                                       lock \rightarrow b = 0;
                b;
                                   oldCounter =
                                                                                       lock \rightarrow counter = 0;
      int
              counter;
                                      fetch&Increment( &(lock→counter) );
                                                                                   }
} Lock;
                                    if ( (oldCounter + 1) == MAX INT) {
                                          up(lock);
                               } // end of while
                               lock \rightarrow counter = 0;
```

: הבהרות

- תניחו ש-()t&s היא פקודה אטומית אשר קוראת ערך מכתובת ואם הוא אפס משנה אותו
 באופן אטומי ל-1. הפקודה מחזירה מחזירה לשנות ערך. אחרת היא מחזירה false
- תניחו ש-()fetch&Increment היא פקודה אטומית אשר קוראת ערך מכתובת, מקדמת את הערך שלו ב-1 ואחרי כך כותבת אותו בחזרה וכל זה באופן אטומי. הפקודה מחזירה את הערך הישן שנקרא (לפני עדכון).
- (7 נקי) א. הסבירו מדוע ההצעה הראשונה יכולה לגרום לכך שלא תתקיים מניעה הדדית (mutual exclusion):

î	הוכיחו או הפריחו האם ההצעה שניה גם כן סובלת מבעיה של חוסר מניעה	ב.	(8 נקי)
	הדדית. הסבירו מדוע:		

חלק ב (25 נקודות)

ענו על השאלות הבאות. משקל כל שאלה 5 נקודות.

שאלה 4

האם הפונקציה fork יכולה להיכשל! אם לא, הסברו מדוע. אם כן, תנו דוגמא למצב כישלון אפשרי.

שאלה 5

מערכת העפלה לינוקס מחזיקה טבלת תהליכים (process table) בזיכרון ראשי. כל כניסה (entry) בטבלת תהליכים תהליכים מכילה מידע על סיגנלים אשר נשלחו לתהליך. מדוע מידע זה נכלל בטבלת התהליכים וכתוצאה מכך נמצא כל הזמן בזיכרון ראשי? הסבירו איזו בעיה הייתה מתאוררת היה והיינו שומרים מידע זה יחד עם דפים רגילים של תהליכים.

שאלה 6

הסבירו מה מתבצע בתוכנית הבאה:

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <stdlib.h>
int
main(void)
     int n, fd[2];
     pid tpid;
     char line[2048];
     if (pipe(fd) < 0)
           fprintf(stderr,"pipe error");
     if ( (pid = fork()) < 0)</pre>
           fprintf(stderr, "fork error");
     else if (pid > 0) {
                                          /* parent */
           close(fd[0]);
```

```
/* redirection of stdout so that stdout
             of the process would be actualy
        written to the pipe
          close(1); /* stdout */
     dup(fd[1]);
     close(fd[1]);
     write(1, "hello world\n", 12);
} else {
                            /* child */
     close(fd[1]);
     /* redirection of stdin so that stdin would
        be actualy read from pipe
     close(0); /*stdin*/
     dup(fd[0]);
     close(fd[0]);
     n = read(0, line, 2048);
     write(1, line, n);
exit(0);
```

שאלה 7

מדוע נועלים דפים בזיכרון בעת העברת נתונים על ידי Direct Memory Access)!

שאלה 9

מערכת הקבצים של מערכת הפעלה מסוימת משתמשת בשיטת ה I-node.

- 2 Kbyte גודל הבלוק במערכת הקבצים הוא
 - כתובת הבלוק היא 8 בתים (bytes)
- 10 שדות של ה I-node יכולים להחזיק ישירות כתובת הבלוק בדיסק שלושה שדות נוספים:
 - single indirect block שדה הנועד להחזיק את הכתובת של ה
 - double indirect block שדה הנועד להחזיק את הכתובת של ה
 - triple indirect block שדה הנועד להחזיק את הכתובת של ה

כהחז קת	ודכו של קובץ מסוים במערכת הוא 632 Kbyte. חשבו מהי כמות הבלוקים שדרושה י
	קובץ זה במערכת הקבצים ותנו הסבר מפורט לחישוב.

חלק ג (20 נקודות)

שאלות רב-ברירה (אמריקאיות). משקל כל שאלה 5 נקודות.

שאלה 10

במערכת ניהול זיכרון מדפדף נהוגה מדיניות של prepaging – הבאת מספר כלשהו של דפים השייכים לתהליך בכל פעם שהתהליך עובר מהדיסק לזיכרון. בחרו טענה נכונה:

- א. הבאת קבוצת דפים שנבחרה בקפידה היא פעולה שיכולה להוריד את כמות פסיקות הדפים (page faults)
 - ב. אין טעם להביא דפים מראש שכן הדבר כרוך בפעולת פינוי בשלב מאוחר יותר
 - נ. מדיניות זו עומדת בסתירה לעקרון קבוצת העבודה
 - ד. מדיניות זו ניתנת למימוש רק בשילוב עם האלגוריתם האופטימאלי להחלפת הדפים

שאלה 11

בחרו את הפעולה היקרה ביותר במונחים של מעברי בלוקים של הדיסק (disk block transfers) בחרו את הפעולה היקרה ביותר במונחים בזיכרון המטמון (buffer cache):

- א. פתיחת קובץ באמצעות open
- ב. קריאת בלוק אחד באמצעות read
 - getc ג. קריאת תו אחד באמצעות
 - ד. התשובות אי ובי הן הנכונות

שאלה 12

איזו פעולה מן הפעולות הבאות אפשר לבצע אך ורק במצב ראשוני (kernel mode) במערכת בעולה מולה מולה Linux?

- א. חסימת פסיקות החומרה (disabling hardware interrupts)
- ב. החלפת תהליכונים (thread switch) כאשר מדובר בספריית תהליכונים ברמת המשתמש
 - ג. השמת ערך במשתנה גלובאלי
 - ד. את כל שלוש הפעולות הנייל יש לאפשר אך ורק במצב ראשוני

שאלה 13

לפניכם פסאודו-קוד של משחק רובוטים שבו 3 רובוטים בצבעים (אדום, כחול, ירוק) מבצעים תזוזות בסדר כלשהו.

```
int sem[3];
sem[0] = 1; sem[1] = 1; sem[2] = 1;
R Robot (){
                                G Robot (){
                                                              B Robot (){
       while(true) {
                                       while(true) {
                                                                      while(true) {
               down(sem[0]);
                                               down(sem[1]);
                                                                             down(sem[2]);
               <Make Move>
                                               <Make Move>
                                                                              <Make Move>
                                                                             up(sem[0]);
               up(sem[1]);
                                               up(sem[2]);
}
                                }
                                                              }
int main(){
       run new thread(R Robot);
       run new thread(G Robot);
       run_new_thread(B_Robot);
```

האם סדר התזוזות של הרובוטים נקבע על ידי השימוש בסמפורים כדלהלן? אם כן, מהו הסדר?

- א. כן. אדום, ירוק, כחול וחוזר חלילה
- ב. כן. אדום, כחול,ירוק וחוזר חלילה
- ג. כן. אדום, כחול, אדום, כחול, ירוק וחוזר חלילה
 - ד. לא. הסדר ייקבע על ידי מתזמן (scheduler)

בהצלחה!