

המחלקה להנדסת תוכנה

29/01/2015 9:00 – 12:00

# מערכות הפעלה

ד"ר מיכאל אורלוב מר דניאל חנקין

'תשע"ה סמסטר א מועד א'

חומר עזר: 3 דפים A4 דו צדדיים, כתובים ע"י הסטודנט (לא מודפס, לא מצולם) מחשבון רגיל שלא ניתן לתכנות

### הנחיות כלליות:

- יש לענות על השאלות במחברת הבחינה בלבד
- יש להתחיל כל שאלה בדף חדש, ולסמן את מס' השאלה בצורה ברורה
  - יש לענות בקצרה (ניתן לענות בעד 3 שורות על רוב הסעיפים)
    - סכום הנקודות בבחינה הוא 100

השאלון מכיל 5 דפים (כולל דף זה). השאלות מנוסחות במין זכר מטעמי נוחות בלבד.

בהצלחה!



### שאלה 1 (20 נק')

עיינו בתוכנית הבאה, המשתמשת בתהליכונים:

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
int sum=0;
pthread_mutex_t mutex = PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
void* thread(void *threadid) {
      int *ptr = (int *) threadid;
      pthread_mutex_lock(&mutex);
      sum += *ptr;
      pthread mutex unlock(&mutex);
int main() {
      int i;
      pthread_t tid;
      for (i=1; i<=10; i++) {
             pthread_create(&tid, NULL, thread, (void *)&i);
      printf("%d\n", sum);
}
```

### <u>'סעיף א</u>

### מה התכנית הזו תדפיס בסוף?

- 0 .א
- ב. 55
- ג. או 0 או 55
- ד. הסכום k+...+2 עבור k כלשהו בין 1 ל-10
- ה. הסכום k עבור 1+2+...+k עבור k כלשהו בין 1 ל-10, או
  - ו. מספר כלשהו בין 0 לבין 55 כולל
  - ז. מספר כלשהו בין 10 לבין 55 כולל
  - ח. היא תדפיס ערך שרירותי כלשהו ("זבל")
    - . התכנית תתקע לפני שתדפיס משהו

# <u>'סעיף ב</u>

#### נשנה את התוכנית באופן הבא:

pthread\_exit(NULL); נוסיף את השורה: thread\_ioin(tid, (void\*\*) &i); נוסיף את השורה. pthread\_join(tid, (void\*\*) &i);

#### האם התשובה תשתנה, וכיצד?

יש להסביר ולנמק את התשובה לשני הסעיפים! תשובה נכונה – 2 נק', הסבר – 8 נק'



# שאלה 2 (20 נק', שאלה ממטלת בית מס' 2)

#### <u>סעיף א</u>

להלן תהליכים P1, P2 שרצים במקביל.

- 1. קטעים db ביחד הם קטעים קריטיים זה לזה ואסור שירוצו במקביל.
  - .c קטע e חייב להסתיים לפני התחלת קטע

השתמש בסמפורים על מנת לקיים את כל התנאים. הקפד לאתחל את הסמפורים בצורה נכונה. במידה ואתה משתמש בכמה סמפורים הקפד להבדיל ביניהם בשמות המשתנים. עליך להשתמש בפקודות של סמפורים: sem\_init(sem,n), up(sem), down(sem) בלבד.

יש לרשום 3 קטעים: אתחולים, P1, P2.

P3	P4	P1	P2
while (true) {	while (true) {	a;	d;
g;	j;	b;	e;
h;	k;	C;	f;
m;	s;		
}	}		

#### <u>סעיף ב</u>

לעיל רשומים תהליכים P4, P3 שרצים במקביל, שניהם בלולאה.

- 1. קטעים h k ביחד הם קטעים קריטיים זה לזה ואסור שירוצו במקביל.
- ,s יעבדו לסירוגין, כאשר  $\mathbf{m}$  מתחיל ( $\mathbf{m}$  חייב להסתיים לפני התחלת קטע  $\mathbf{m}$  .2 חייב להסתיים לפני ש יפעל שוב וחוזר חלילה)  $\mathbf{s}$

השתמש בסמפורים על מנת לקיים את כל התנאים. הקפד לאתחל את הסמפורים בצורה נכונה. sem\_init(sem,n), up(sem), down(sem) בלבד. עליך להשתמש בפקודות של סמפורים:

יש לרשום 3 קטעים: אתחולים, P4 ,P3.



# שאלה 3 (16 נק')

למרכז חישובים מגיעות 5 מטלות A, B, C, D, E :batch כמעט בו-זמנית (A הגיעה ראשונה, B שניה, וכך הלאה, אך כולן באותה פעימת שעון). זמני ריצה משוערים ועדיפויות אשר נקבעו בצורה חיצונית הן כדלקמן:

Job:	Α	В	С	D	Ε
Running time (s):	10	6	2	4	8
Priority:	3	5	2	1	4

העדיפות הגבוהה הינה 5.

### נתונים 4 אלגוריתמי תזמון:

- 1s של quantum עם preemptive round-robin .1
  - non-preemptive priority scheduling .2
  - non-preemptive first-come first-served .3
    - non-preemptive shortest job first .4

חשבו את זמן ה-turnaround time) הממוצע (mean process turnaround time). יש להראות את החישוב!

### שאלה 4 (18 נק')

בכל אחד מן הסעיפים, רשמו נכון / לא נכון (1 נק') והסבירו (2 נק'):

- א. בזיכרון וירטואלי, דפים קטנים יותר גורמים לטבלאות דפים קטנות יותר.
  - ב. דפים קטנים יותר, גורמים ליותר החטאות ב-TLB.
    - .. דפים קטנים יותר, גורמים לפחות page faults.
  - ד. "זול" יותר לבנות תהליכונים בגרעין של מערכת ההפעלה, מאשר תהליכונים ב-user space.
- ה. חסימת תהליכון ברמת המשתמש (user space) גורמת לחסימת התהליך.
- ו. כל התהליכונים אשר מתוזמנים ע"י הגרעין הינם בעלי זיכרון וירטואלי משותף.



# שאלה 5 (16 נק')

להלן מספר ייצוגים שונים למיפוי הבלוקים המוקצים לקובץ בדיסק בהם נתקלנו במהלך הקורס:

- 1. הקצאה רציפה של הדיסק
- 2. רשימה מקושרת ( כל בלוק מכיל מצביע לבלוק הבא )
  - I-nodes .3
    - FAT .4

עבור כל ייצוג, כתבו ונמקו בקצרה האם הוא יעיל לגישות מן הסוג הבא:

- ועד סופו (a קריאה סדרתית של הקובץ מתחילתו ועד סופו
- גישה אקראית (random access) גישה אקראית (b

הניחו כי התהליך המבצע את הגישה לקובץ הוא היחיד שרץ במערכת.

# שאלה 6 (10 נק')

:strict alternation — נתון אלגוריתם מניעה הדדית עבור שני תהליכים

```
while (TRUE) {
                                            while (TRUE) {
    while (turn != 0)
                           /* loop */;
                                                while (turn != 1)
                                                                       /* loop */;
    critical_region();
                                                critical_region();
    turn = 1;
                                                turn = 0;
                                                noncritical_region();
    noncritical_region();
}
                                            }
                                                            (b)
                (a)
```

האם האלגוריתם חופשי מהרעבה (starvation-free)? נמק.

# בהצלחה!