האוניברסיטה הפתוחה

תמוז תשע"ה

2015ء

29

ביוני 2015

505 - דו אלוו - 505

מס' מועד '82

שאלון בחינת גמר

20594 - מערכות הפעלה

משך בחינה: שעות

בשאלון זה 10 עמודים

נה הבחינה:

או בעיון לפני שתתחילו בפתרון הבחינה!

המבחן מורכב משלושה חלקים.

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.

בחלק ג (שאלות אמריקאיות) עליכם לבחור בכל פעם בתשובה יחידה מבין התשובות המוצעות ולהקיף בעיגול את אות התשובה שבחרתם.

חומר עזר:

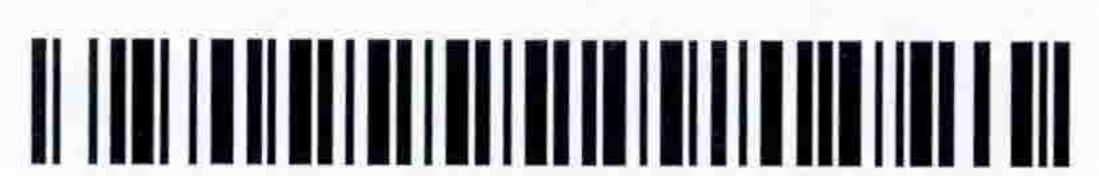
כל חומר עזר אסור בשימוש, פרט למחשבון, שאינו אוצר מידע.

בהצלחה !!!

החזירו

למשגיח את השאלון

וכל עזר אחר שקיבלתם בתוך מחברת התשובות



תבו פסאודו-קוד של הכנסת איבר לרשימה משורשרת. הסבירו בפירוט כיצד	א. כו	(יסי)
תכן מרוץ (race) אם 2 תהליכונים (threads) מנסים לבצע הכנסת איבר לרשימה	>>	
שורשרת.	מי	

הפירוט צריך להיות בסגנון הבא: תהליך 1 מבצע את השורות i,..j. לאחר מכן קורה context switch ותהליכון 2 מבצע את השורות context switch קורה עליכם לציין מה יימתקלקליי ברשימה משורשרת כתוצאה מהמרוץ.

	A1	

(המשך השאלה בעמוד הבא)

המתודות wait ו signal של סמפור צריכות להיות אטומיות. כתבו בפסאודו-קוד
את המתודות ללא שימוש בהוראות שמבטיחות אטומיות. רשמו בפירוט (כמו
בסעיף הקודם) את תסריט שבו אי מימוש של wait כפונקצייה אטומית תגרום
לכך שלא ניתן לממש מניעה הדדית.

: (עדיפות גבוהה

.(banker algorithm)	אלגוריתם הבנקאי	הבאות לגבי	זת הטענות	זוכיחו או הפריכו א

יכולה	היא	כיצד	?(priority	inversion	problem)	עדיפויות	היפוך	בעיית	מהי	א.	(יסו נקי)
					על הבעיה!	נן להתגבר	יצד ניר	עורר! כ	להת		
								•			

תמישה תהליכים E ,D ,C ,B ,A הגיעו למערכת בסדר אייב-י בזנן 1. הטבלה מטה E ,D ,C ,B ,A נקי) ב. מתארת את זמן ה CPU הנדרש לתהלכים הללו ואת עדיפותם (ערך קטן מסמל

	CPU~Burst	Priority
A	3	3
B	7	5
C	5	1
D	2	4
E	6	2

מלאו את הפרטים החסרים בטבלה הבאה: זמן המתנה לכל תהליך בהינתן מדיניות תזמון וזמן המתנה ממוצע לכל אחת ממדיניות התזמון:

	Waiting Time					Average	
Scheduling Policy	A	B	C	D	E	Waiting Time	
First-Come-First-Served							
Non-Preemptive Shortest-Job First							
Priority							
Round-Robin (time quantum=2)							

ענו על **חמש** השאלות הבאות. משקל כל שאלה 5 נקודות.

שאלה 4

הסבירו מה עושות הפונקיציות malloc ו free. ציינו במפורש את שמות איזורי הזיכרון הוירטאולי שהפונקיות עובדות עליהם.

```
typedef struct sHeader
   /*
    * @breaf - size of allocated memory as available for user
   int mSize;
  Header;
void * malloc (size_t sz)
      int fd;
     void *p;
     printf("start mymalloc\n");
     fd = open("/dev/zero", O RDWR);
     if (fd == -1) {
           perror (NULL);
           return 0;
     p = mmap(0, sz + sizeof(Header), PROT READ
                                                    PROT WRITE,
MAP PRIVATE, fd, 0);
     close(fd);
     if (p == MAP FAILED) {
           perror (NULL);
           return 0;
```

```
שאלון 505
```

```
((Header *) p) -> mSize = sz;
     printf("end mymalloc\n");
     return (p + sizeof(Header));
void free (void * ptr)
     if (ptr != NULL)
           int size = ((Header *)(ptr - sizeof(Header))) ->
mSize + sizeof(Header);
           if (munmap(ptr - sizeof(Header), size) < 0)
                perror(NULL);
     printf("myfree\n");
```

שאלה כ

האם ייתכן TLB-miss באם דף המכיל כתובת מתאימה נמצא בזיכרון הראשי! הסבירו את תשובתכם.

שאלה 6
שרטטו את ה layout של מערכת הקבצים ext2. כלומר, כיצד היא מחלקת את הבלוקים בדיסק ל
groups, מה ממוקם בכל group והיכן!
שרטוט:

שאלה 7

האם ייתכן מצב קיפאון באם אף תהליך במערכת אינו ראשאי להחזיק במשאב כלשהו בעודו מבקש משאב חדש! הסבירו את תשובתכם.

.page table השלימו שרטטו כיצד מתבצע תרגום כתובת לוגית לכתובת פיזית באמצעות שרטוט:



חלקג (20) נקודות)

ענו על **ארבע** שאלות רב-ברירה (אמריקאיות). משקל כל שאלה 5 נקודות. בכל שאלה יש לבחור את התשובה הנכונה ולהקיף בעיגול את אות התשובה שבחרתם.

שאלה 9

מתי הכרחי לחסום סיגנלים (signals)? תזכורת: חסימת סיגנלים מתבצעת על ידי עדכון של מסכת סיגנלים חסומים (blocked signals mask) והעברתה ל sigaction.

- א. כאשר תהליך עומד לגשת למבנה נתונים שגם אחד או יותר מה-signal handlers בתוכנית ניגשים אליו.
- ב. כאשר תהליך שמטרתו לפגוע במערכת (וירוס, למשל) רוצה למנוע מתהליכים אחרים לשלוח לו סיגנלים שיגרמו למותו (כגון SIGKILL).
- ג. כאשר תהליך נמצא בשליטת debugger ורוצה להשתחרר ממנו על ידי חסימת סיגנל SIGSTOP
 - ד. כאשר תהליך נמצא בכניסה לשגרת טיפול בפסיקה.

במערכת עם ריבוי תהליכים אסטרטגייה אשר לפיה תהליך שמסוגל לרוץ על CPU מושהה באופן

זמני נקראת:

- preemptive scheduling .א
- חon preemptive scheduling .ב.
 - shortest job first .x
 - first come first served .7
 - multiprocessing .7

שאלה 11

נתון כי במערכת מסוימת המשתמשת בשיטת חלוקת הזיכרון לקטעים בשיתוף עם דפדוף (segmentation with paging) גודל הכתובת הוירטואלית הוא 34 סיביות. הכתובת מחולקת ל 18 סיביות לזיהוי הקטע (segment) ו 16 סיביות לכתובת הפנימית בתוך הקטע עצמו. 16 הסיביות הללו מתחלקות ל 6 סיביות של מספר הדף ו 10 סיביות להיסט (offset):

segment number	page number	Offset	
18 bits	6 bits	10bits	

most significant bits

least significant bits

(page tables) וחלקים של טבלת הקטעים (segment table) וחלקים של טבלאות הדפים (page tables) המתאימות:

Segment table

Segment table entry	Page table number	
0	67	
1	105	

Page table number 67

Page table entry	Frame number	
8	16	
9	64	

Page table number 105

Page table entry Frame number			
7	32		
8	128		

(המשך השאלה בעמוד הבא)

13385

14385

15385

16385

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

- גודל של בלוק במערכת הקבצים הוא I K.
 - כתובת הבלוק היא 4 byte.
- 10 שדות של ה I-node יכולים להחזיק ישירות כתובת הבלוק בדיסק.
 - .single indirect block שדה נוסף אחד נועד להחזיק כתובת של ה
- .double indirect block עוד שדה נוסף אחד נועד להחזיק כתובת של ה
 - .triple indirect block ועוד שדה נוסף אחד נועד להחזיק כתובת של ה

מהו הגודל המקסימלי האפשרי של הקובץ במערכת קבצים זו (המספרים מעוגלים)!

د. 4 G

8 G

16 G .T

בהצלחה!