בחינה בעקרונות מערכות הפעלה

! קרא בעיון לפני שתתחיל בפתרון הבחינה

- א. בבחינה זו 18 שאלות סגורות (מבחן אמריקאי). עליך לבחור בכל פעם בתשובה יחידה מבין התשובות המוצעות ולהקיף בעיגול את אות התשובה שבחרת, <u>על גבי השאלון עצמו בלבד ליד טקסט השאלה</u>
- ב. הציון נקבע על פי מספר השגיאות. כל שגיאה מורידה 6 נקודות. כל שאלה ללא תשובה מורידה רק 4 נקודות. הציון ההתחלתי הוא 105. הציון המרבי שניתן לקבל הוא 100. הציון הנמוך ביותר שניתן לקבל הוא 0.
- ג. כל חומר עזר אסור לשימוש בזמן הבחינה פרט למחשבון כיס פשוט. הבחינה נמשכת שלוש שעות.
- ד. במקרה של ספק בהבנת ניסוח השאלה ניתן לכתוב על גבי שאלון הבחינה הערה המבהירה את דרך הבנתך של השאלה. אין לכתוב נימוקים לתשובה!

בהצלחה!

המושג standby page במנגנון ניהול הזיכרון באמצאות הדפדוף של מערכת ההפעלה NT מתייחס אל:

- א. הדף אשר נמצא בקבוצת העבודה (working set) א. הדף אשר נמצא
- ב. הדף אשר הוצאה מקבוצת העבודה של התהליך אך לא פונה ממסגרתו בזיכרון הפיזי
 - ג. הדף אשר כל גישה אליו תגרום לפסיקת דך (page fault)
 - ד. הדף אשר אינו נמצא בזיכרון הפיסי

שאלה 2

.NT מערכת ההפעלה (master file table) MFT מתייחס מחני מסוג (master file table) MFT מתייחס מחני מחני $^{\prime}$ מהי

- א. טבלה המכילה מידע לגבי הבלוקים הנמצאים ב-buffer cache. (כגון כתובת הבלוק בדיסק, מידע על אלגוריתם ניהול ה-cache וכוי)
- ב. קובץ המורכב מרשומות (records) בגודל זהה אשר מכילות מסי מאפיינים (attributes) של כל אחד מהקבצים ב-NTFS
 - ג. קובץ המכיל קוד לטעינת מערכת ההפעלה (startup code)
 - ד. אף תשובה אינה נכונה

שאלה 3

אחד ממדדי אלגוריתם התזמון הוא זמן שהיה (turnaround time) שנסמן ב Tq. אך מדד זה אינו משקף את זמן ההמתנה של התהליך ביחס לתהליכים אחרים. לכן הוצע מדד חדש: זמן שהיה משקף את זמן ההמתנה של התהליך ביחס לתהליכים אחרים. לכן הוצע מדד חדש: זמן שהיה מנורמל (normalized turnaround time) שנסמן ב Tn שנסמן ב Tn שנסמן ב Tr המנורמל הממוצע עבור התהליכים כאשר Ts הנו זמן CPU. חשבו בקירוב את זמן השהיה המנורמל הממוצע עבור התזמון הוא FIFO.

זמן CPU	זמן ההגעה	התהליך
1	0	A
100	1	В
1	2	C
100	3	D

א. 100

ב. 26

ړ. 1.99

38 .7

שאלה 4

מערכת ההפעלה NT מעלה את עדיפותו של thread ברגע שהוא חוזר מהמצב wait. עבור איזה מערכת ההפעלה threads מערכת העלאת העדיפות יהיה גבוה יותר?

- idle thread א. עבור
- ב. עבור ה thread שהמתין לסיום פעולת קלט/פלט עם הדיסק

- ג. עבור ה thread שהמתין לקלט מהמקלדת
- ד. בשני המקרים (א) ו-(ב) הערך יהיה זהה

מה לא יכול להתרחש בעקבות קריאה לקריאת המערכת wait מה לא

- א. התהליך הקורא ל wait מושהה באופן מיידי
- ב. הקריאה חוזרת מייד עם הסטטוס של אחד מתהליכי הבנים אשר הסתיימו
- ג. במידה ואחד מבניו של התהליך אשר קרא לwait הסתיים, מתפנית כניסה (entry) בטבלת התהליכים של המערכת (process table)
 - ד. אף תשובה אינה נכונה

שאלה 6

להלן רשימת פעולות I/O. מה מבין הרשימה לא בסמכותה של שכבת I/O. מה מבין הרשימה לא בסמכותה של שכבת device independent I/O תוכנת קלט/פלט?

- א. ניהול הקצאת הבלוקים בדיסק
- (buffer cache ניהולו של ה) buffering ב.
- ג. הגנה על התקנים (device protection)
 - (direct memory access) DMA .7

שאלה 7

אחד מיתרונותיו של האלגוריתם (shortest seek first) SSF אחד מיתרונותיו של האלגוריתם

- א. הגינות (fairness)
- ב. העדפת מסלולים פנימיים יותר
- ג. מסי מסלולים מרבי שמטופל ביחידת זמן
 - ד. אף תשובה אינה נכונה

שאלה 8

מערכת UNIX מספקת דרכים להגנה על משאביה ועל התקני החומרה. רק משתמשים מורשים או תהליכים המורצים ע"י המשתמשים המורשים יכולים לגשת אליהם. אך לעתים נוצרים מצבים בהם משתמשים רגילים צריכם גישה לביצוע פעולות מסוימות. לכן UNIX מספקת מנגנונים המאפשרים למשתמשים רגילים לבצע פעולות הללו. מה מספקת UNIX בשכבה device independent I/O level

- א. setuid bit במחרוזת הרשאות הקבצים
- ב. שדים (daemons) שרצים ברקע ומקבלים בקשות קלט/פלט
 - ג. wrx bits במחרוזת הרשאות הקבצים
 - symbolic links .7

באיזו מארבעת הרמות של תוכנת קלט/פלט מתבצעת ההגנה על התקני חומרה במערכת UNIX!

- א. במערכת הטיפול בפסיקות שיוצרים ההתקנים (interrupt handling mechanism)
 - (device drivers) ב. בתוך תוכנת התיאום בין ההתקן לבין מערכת
 - ג. בתוך תוכנת קלט/פלט הבלתי תלויה בהתקן (device independent software)
 - ד. בשדים (daemons) לארגון הפלט ופונקציות ספריה שאינן תלויות חומרה

שאלה 10

?interrupt vector מהו

- א. טבלה המכילה כתובות של הפונקציות האמורות להתבצע בעקבות קבלת הסיגנלים (signals) במערכת UNIX
 - ב. טבלה המכילה כתובות של device drivers לכל ה drivers שמותקנים במערכת.
- ג. טבלה המכילה כתובות של interrupt handler routine לכל סוג של פסיקת חומרה (interrupt)
 - ד. שתיים מהתשובות נכונות

שאלה 11

: תפקידו של Paging Daemon תפקידו

- א. למפות כתובת וירטואלית לכתובת פיסית
- ב. להעלות תהליך או חלק ממנו מהדיסק לזיכרון
 - ג. לנהל את סדר הגעת התהליכים לזיכרון
 - ד. לדאוג למאגר דפים פנויים בזיכרון המדופדף

שאלה 12

מה המידע המצוי בספרייה (Directory) של מערכת הקבצים במערכת ישרוא מה מה המידע המצוי בספרייה

- א. שמות הקבצים ולכל קובץ מספר ה-i-node שלו
- ב. שמות הקבצים ולכל קובץ מספר הבלוק הראשון שלו
- ג. שמות הקבצים ולכל קובץ התכונות (Attributes) שלו
- ד. שמות בקבצים ולכל קובץ מספר ה-node-i והתכונות (Attributes) שלו
- ה. שמות הקבצים ולכל קובץ מספר הבלוק הראשון והתכונות (Attributes) שלו

שאלה 13

להלן קטע קוד של התהליך המתבצע בסביבת מערכת הפעלה UNIX

```
Main(){
  pid = fork();
  if (pid == 0)
    printf (in child\n'');
```

```
else
    printf("in parent\n");
}
```

בהנחה שקריאת המערכת fork הצליחה, הייתכן שהתהליכים (המקורי ותהליך הבן הנוצר) ישהו ecombie מסוים במצב zombie!

- א. לא ייתכן
- ב. ייתכן והתהליך הוא תהליך הבן בלבד
- ג. ייתכן והתהליך הוא תהליך האב בלבד
 - ד. ייתכן לגבי שני התהליכים

שאלה 14

: מהו הפלט האפשרי אשר יודפס על המסך עייי התוכנית הבאה

```
main() {
    while (fork() != 0)
        printf("1");
}
```

- א. 1
- ב. סדרה ארוכה אך באורך סופי של -1ים
- ג. סדרה של N -1ים כאשר N הוא מספר התהליכים המקסימלי המותר למפעיל התכנית
 - ד. התכנית לא תדפיס דבר
 - ה. סדרה אין סופית של -1ים
 - ו. אף תשובה קודמת איננה נכונה

שאלה 15

האם ניתן לאפשר, ששני תהליכים שונים, ישתמשו יחד בו-זמנית בקבוצה משותפת של מסגרות בזיכרון הראשי?

- א. כן. רק בתנאי שהתהליכים מריצים את אותה תוכנית בדיוק
- ב. כן. בתנאי שכל הדפים שממופים לאותה קבוצה משותפת של מסגרות הם לקריאה בלבד
 - ג. כן. רק בתנאי שהדפים שממופים באותה קבוצה משותפת של מסגרות הם דפי data
 - ד. כל התשובות נכונות

שאלה 16

במערכת קבצים נתונה משתמשים בשיטת i-nodes. נתון: גודל הבלוק הוא 0.5K, גודל המצביע single- מכיל 10 מצביעים ישירים, ושלושה מצביעים לא ישירים: -l-node לבלוק הוא 8 בתים. כל i-node מכיל 10 מצביעים ישירים, ושלושה מל סוג). triple-indirect ו- triple-indirect (מצביע אחד מכל סוג).

ידוע כי קובץ מסוים משתמש ב-144 בלוקים (כולל את הבלוקים של הנתונים ואת הבלוקים של i-node ממנים פרט ל-i-node עצמו).

מהו גודלו של הקובץ הזה ?

70K .א

- 70.5K .⊐
 - ر. 72K
- 140K .T
- 142K .ה
- 144K .1

בחרו שורה מן הטבלה המכילה טענה נכונה הן לגבי פתרון פטרסון (Peterson) והן לגבי פתרון עייי TSL(test and set lock) הוראת

TSL פתרון פטרסון

	1 1	
דורש ידע על מהירות ביצוע התהליכים	פותר כיאות את בעיית הקטע הקריטי	א
דורש תמיכה מיוחדת בחומרה	גורם להמתנה פעילה	ב.
דורש חסימת פסיקות (interrupts)	דורש ידע על מהירות ריצתם של ה	۲.
- ,	תהליכים	
פותר כיאות את בעיית הקטע הקריטי	מפר את התנאי של מניעה הדדית	٦.
	(mutual exclusion)	

שאלה 18

בבעיית למפורט (Lamport's bakery problem) מדובר במאפיה ובה N מוכרים. כל קונה הנכנס למאפיה לוקח מספר ומחכה עד שמגיע תורו ואז ניגש לאחד מהמוכרים הפנויים . ברגע שמוכר מתפנה הוא קורה ללקוח הבא התור. להלן הצעת פתרון לבעיית למפורט בהנחה שכל לקוח שלקח מספר מחכה עד אשר מגיע תורו ולא עוזב את המאפיה.

```
int curr_customer = 1;
                                     /* customer about be called by some salesman */
                                     /* numbers picked by customers */
int number = 1;
semaphore number mutex = 1;
                                     /* controls access to the number mutex */
semaphore curr_customer_mutex = 1; /* controls access to the curr_customer_mutex */
void salesman (void){
 while(1) {
                                            /* get exclusive access to number */
   down(number mutex);
                                           /* get exclusive access to curr_customer */
   down(curr_customer_mutex);
   if (number >= curr custmer)
                                           /* if there are waiting customers */
                                           /* increase to indicate availability */
     curr_customer = curr_customer + 1;
                                           /* release number */
   up(number_mutex);
                                           /* release customer */
   up(curr-customer_mutex);
                                            /* non-critical section */
   serve the customer();
 }
}
void customer(void){
                                       /* indicates customer's place in the line */
  int my_turn;
```

האם פתרון זה מונע את היווצרותו של מצב הקיפאון (deadlock)!

- א. הפתרון מונע את היווצרות מצב הקיפאון
- ב. הפתרון היה מונע את היווצרותו של מצב הקיפאון במידה והיו מאתחלים את ערכם של שני הסמפורים ב-0
- ג. הפתרון היה מונע את היווצרותו של מצב הקיפאון במידה והיו מחליפים סדר down(curr_customer_mutex) בין בין לבין לבין לבין
 - ד. הפתרון אינו מונע את היווצרות מצב הקיפאון

סוף