מס׳ מחברת:	
מס׳ ת.ז.:	
אות ראשונה בשם:	

האוניברסיטה העברית בירושלים המכון למדעי המחשב

מבחן במערכות הפעלה קורס מס׳ 67808

מועד בי תשנייט המורה : דייר דרור פייטלסון

תאריך: 15.8.99 זמן: 2.5 שעות

במבחן 30 שאלות, המחולקות ל- 5 חלקים של 6 שאלות כל אחד.

יש לענות על 5 מתוך 6 השאלות בכל חלק, ולסמן את השאלה שאינכם רוצים שתבדק ע"י מתיחת קו אלכסוני על כל השאלה. אם תענו על כולן, יבדקו 5 הראשונות.

בכל שאלה יש רק תשובה אחת נכונה. שימו לב לניסוח המדויק של התשובות.

. סמנו את התשובה בעיגול על טופס המבחן, ומלאו את הפרטים בפינה השמאלית העליונה.

חלק א׳

- ,threads בתהליך מרובה
- א. כל ה- threads משתתפים באותו סגמנט טקסט, אבל לכל אחד סגמנט דאטה פרטי.
- ל- stack משותף אבל סגמנט הטקסט עם תהליכים אחרים, אבל סגמנט ה- threads משותף ל- threads
 - ואת ה- program counter (PC) במעבר מ- thread אחד לשני יש להחליף את ה- thread אחד לשני יש thread ב. במעבר מ- stack pointer (SP)
 - .heap -ה יש מרחב כתובות משותף פרט להקצאות מתוך ה- threads ד.
 - .ready -ו blocked ,running : מצבים בסיסיים מעל תהליך מכיל 3 מצבים בסיסיים: .ready -1.
 - א. המעבר מ- running ל- ready נובע תמיד מפעולה שבוצעה על ידי התהליך עצמו.
 - ב. המעבר מ- blocked ל- ready נובע תמיד מפעולה שבוצע על ידי התהליך עצמו.
 - ... רוב מפעולה שבוצעה על ידי תהליך עצמו. running המעבר מ- ready ג.
- ב. המעבר מ- running ל- blocked נובע לרוב מפעולה שבוצעה על ידי התהליך עצמו.
 - 3. השימוש בהפקעה (preemption) מאפשר למערכת ההפעלה
 - א. להתאים את התזמון לתנאים משתנים מבחינת העומס
 - ב. לדאוג לחלוקת משאבים הוגנת בין תהליכים בעלי דרישות שונות
 - <u>ג.</u> לודא שהשליטה תחזור אליה, ואף תהליך משתמש לא יכול להשתלט על המחשב
 - ד. כל התשובות נכונות.

- 4. אלגוריתם התזמון shortest job first (SJF) מביא למינימום את זמן התגובה הממוצע כשכל התהליכים נתונים מראש והתזמון נעשה באופן בלתי מקוון (off-line). אם התזמון מתבצע באופן מקוון (on-line), כלומר תהליכים חדשים מגיעים למערכת בזמנים שאינם ידועים מראש,
 - .round-robin ניתן לקבל זמן תגובה ממוצע מינימלי ע"י שימוש בהפקעה ותיזמון א. ניתן לקבל זמן האובה ממוצע מינימלי
 - ב. ניתן לקבל זמן תגובה ממוצע מינימלי ע"י שימוש בהפקעה רק אם ידוע מראש זמן ב. הריצה של כל תהליך (כלומר, מיד כאשר התהליך מגיע יודעים כמה זמן הוא ירוץ).
 - בסדר SJF שום יתרון על פני אלגוריתם המתזמן את התהליכים בסדר SJF אין לאלגוריתם המתזמן את התהליכים בסדר הגעתם (FCFS).
 - <u>ד.</u> אי אפשר לקבל זמן תגובה ממוצע מינימלי בשום תנאי.
 - .5 תמיכה בריבוי תוכניות (multiprogramming)
 - א. תמיד מביאה להגדלת ניצולת המערכת.
 - ב. תמיד משפרת את זמן התגובה הממוצע.
 - ג. תמיד מפשטת את מימוש מערכת ההפעלה.
 - <u>ד.</u> אף אחת מהתשובות אינה מדויקת.
 - 6. זמן התגובה של מערכת מחשב
 - א. תלוי אך ורק ביעילות אלגוריתם התזמון.
 - ב. שואף לאינסוף כאשר העומס מתקרב לניצולת מלאה של המערכת.
 - <u>ג.</u> חסום רק אם התפלגות זמני הריצה של תכניות היא אקספוננציאלית.
 - ד. שואף לאינסוף רק אם המערכת אינה יעילה, למשל אם משאבים הולכים לאיבוד כתוצאה מפרגמנטציה.

חלק ב׳

- .7 תכונת הלוקאליות של תכניות משפיעה על המערכת באופן הבא:
- cache של התכנית כיוון שהשימוש (user time) א. לוקאליות מקטינה את זמן החישוב של התכנית כיוון שהשימוש ב- CPU של ה- CPU יהיה יעיל יותר.
 - .working set <u>ב.</u> לוקאליות מקטינה את הגודל של
 - .page faults -- ג. לוקאליות מקטינה את מספר ה-
 - ד. כל התשובות נכונות.

- 8. במערכת המנהלת את הזכרון ע"י paging, אבטחת המידע (כלומר מניעת מצב שבו תהליך אחד ניגש לזכרון של תהליך אחר) נעשית כך:
 - א. לכל תהליך יש טבלת דפים נפרדת.
 - ב. מחלקים את הזכרון לסגמנטים.
 - ב. משווים את ה- process ID של התהליך עם ערך שנשמר ברגיסטר מיוחד.
 - ב. גורמים לפסיקה ומעבירים זאת לטיפול מערכת ההפעלה.
 - 9. כאשר קצב ה- page faults במערכת גבוה, יש לנקוט בפעולה הבאה:
 - א. להחליף את האלגוריתם הבוחר איזה דף לפנות מהזכרון.
 - ב. להעביר תהליך כלשהו לדיסק (swap out).
- ב. לקבוע בזכרון את הדפים של התהליך שגורם למס׳ ה- page faults הגבוה ביותר, כדי שלא יפונו משם ע״י מערכת הדפדוף.
 - ד. להרוג את התהליך שגורם למס׳ ה- page faults הגדול ביותר.
 - 10. באלגוריתם השעון
 - א. אם גומרים סיבוב שלם בלי למצוא מסגרת פנויה ההקצאה נכשלת.
 - ב. אם מוצאים מסגרת עם used bit = 1 מאפסים אותו וממשיכים הלאה.
 - ג. אם מוצאים מסגרת עם valid bit = 1 מאפסים אותו וממשיכים הלאה.
 - <u>ד.</u> מניחים שהחומרה מסמנת כל מסגרת רק בפעם הראשונה שהתהליך נוגע בה.
- 11. השימוש בדפדוף מקטין את הפרגמנטציה ומגדיל את ניצולת הזכרון בהשוואה להקצאת סגמנטים רציפים. למרות זאת רוב המערכות תומכות בסגמנטים. הסיבה היא
 - א. הקצאת סגמנטים רציפים מאפשרת תרגום כתובות פשוט יותר בחומרה.
 - ב. היתרון של הדפדוף אינו גדול כל כך.
 - <u>ג.</u> השימוש בסגמנטים חשוב לארגון מרחב הכתובות וזה מאפיל על ההפסד בניצולת.
- <u>ד.</u> אין סתירה בכלל ניתן לתמוך באבסטרקציה של סגמנטים מבלי שיהיו רציפים בזכרון הפיזי, ע"י דפדוף של כל סגמנט בנפרד.

٦	דו	ם-		ש'	ימו	שי	ה	.1	2
---	----	----	--	----	-----	----	---	----	---

בוונע לוולוטין ווווצו ווו של פו גמנטציוו פניבויוו.	<u>.x</u>
מונע לחלוטין הווצרות של פרגמנטציה חיצונית.	<u>ב.</u>
מאפשר פרגמנטציה חיצונית מוגבלת של לכל היותר דף אחד.	<u>. </u>
בכלל לא משפיע על הפרגמנטציה.	<u></u>
	חלק ג׳
יע פעולות קלט/פלט	13. בביצו
-kernel מתורגם ישירות ל write ע"י ה printf	<u>.x</u>
printf קורא ל- write כאשר החוצץ (buffer) מתמלא.	<u>ב.</u>
write -קורא ל- write כאשר מתבצעת כתיבה שאינה	<u>.</u> ک
שתי התשובות ב׳ ו- ג׳ נכונות.	<u>۲.</u>
כת ההפעלה יש מבני נתונים המכילים מידע אודות תהליכים.	14. למער
תהליך יכול לגרום לשינוי חלק מהמידע פשוט ע״י ריצה רגילה.	<u>.x</u>
(system call). תהליך יכול לגרום לשינוי חלק מהמידע כתופעת לואי של קריאת	<u>ב.</u>
א׳ ו- ב׳ שתיהן נכונות	<u>.1</u>
. ולתהליך אין כל השפעה ישירה עליו kernel - המידע שמור ל	<u>۳.</u>
ספר פעולות הקריאה/כתיבה של בלוק מהדיסק שצריך לבצע בהרצת התכנית הבאה (הנח בץ כבר קיים על הדיסק ומכיל מידע, גודל כל ספריה בלוק אחד, ושום דבר אינו נמצא ץ מראש):	שהקו
fd = open ("/a/b/c");	, ,2,2
write (fd, &buf, 1);	
5	<u>.x</u>
8	<u>c.</u>
9	<u>. ک</u>
10	<u></u>

- 16. באלגוריתם RMS לתזמון תהליכים במערכת זמן אמת
 - א. מובטח תמיד שכל התהליכים יתוזמנו.
- ניתנת לרדוקציה לבעית bin-packing <u>ב.</u> זמן הריצה הוא אספוננציאלי מאחר ובעית knapsack
 - ג. הפתרון המתקבל הוא קרוב טוב אך אינו אופטימלי.
 - ב. התהליך בעל זמן המחזור הקצר ביותר מקבל את העדיפות הגבוהה ביותר.
 - ? buffer cache איזה משפט הוא הנכון ביותר לגבי ה- 17.
- יותר יעילה בעקרון מאשר שימוש ב- read/write בעקרון שזה mmap יותר יעילה בעקרון מאשר חוסך העתקות נוספות בין זכרון המשתמש ל-buffer cache
 - ב. ה- buffer cache ממומש כמערך כדי לאפשר גישה יעילה ומהירה לבלוקים.
- ב. ה- buffer cache תומך בשיתוף של קבצים ע"י כך שהוא מאפשר שמירת מספר עותקים של אותו בלוק לפי הצורך.
- לפינוי בלוקים LRU משתמש בחותמות זמן כדי לממש אלגוריתם buffer cache ב. כאשר צריך עוד מקום.
- כך שרק יוסי יכול לקרוא אותו, רק יעל תוכל לכתוב אותו, UNIX כך שרק יוסי יכול לקרוא אותו, רק יעל תוכל לכתוב אותו, ובנוסף שלך תהיה אפשרות גם לקרוא וגם לכתוב. הפתרון הוא
- את את לקבוצה המכילה את לקבוצה המכילה את לקבוצה המכילה בעל הקובץ, את לך בתור בעל הקובץ, דע לקבוצה המכילה את יוסי, ו- יעל.
- . לקבוצה המכילה אותך את יוסי, והרשאת ש לקבוצה המכילה אותך ואת יעל. ב. הרשאת ${\bf r}$
- . לקבוצה המכילה את יעל, ו- ${f r}$ לשאר המשתמשים. ${f w}$ לקבוצה הקובץ, ${f w}$ לקבוצה בעל דעל, ו-
 - ד. אין אפשרות ליצור הרשאות כאלה.

חלק ד׳

- ? deadlock איזה מהתנאים הבאים אינו תנאי הכרחי לקיום 19
- א. תהליכים יכולים להחזיק משאבים מסוימים ובאותו זמן לבקש משאבים נוספים.
 - ב. קיים מעגל של תהליכים המחכים איש למשאב המוחזק ע"י רעהו.
 - ג. יש רק מופע אחד של כל משאב במערכת.
 - בה משאבים משוחררים רק כאשר התהליך המחזיק בהם מבקש זאת. <u>ד.</u>

- 20. תכנית מבקשת ליצור תהליך חדש נוסף (למשל ע"י קריאת המערכת fork) אבל טבלת התהליכים מלאה. במקרה שכזה
 - א. מערכת ההפעלה חייבת להרוג את התהליך המבקש מיד.
 - ב. מערכת ההפעלה צריכה להכשיל את הפעולה כי אחרת טבלת התהליכים תשאר נעולה.
- ג. מערכת ההפעלה צריכה להכשיל את הפעולה כי אחרת טבלת התהליכים תשאר במצב לא קונסיסטנטי.
- ד. מערכת ההפעלה צריכה להכשיל את הפעולה כי אם התהליך ימתין עלול להווצר deadlock.
 - :21. מניעה הדדית המושגת ע"י מניעת פסיקות חומרה
 - א. היא דרך פשוטה ויעילה לפתרון בעית המניעה ההדדית במערכת מרובת מעבדים.
- ב. עשויה לגרום לכפיית סדרתיות מיותרת על תוכניות פתרון אחר היה מאפשר לחלק מהתכניות להתקדם במקביל מבלי לפגוע במניעה ההדדית הנחוצה.
 - ג. נמצאת בשימוש תוכניות שמורצות ע"י ה- superuser בלבד.
 - ד. אף תשובה אינה נכונה.
- ,כתוצאה מכך, V(s) את הפעולה (P(s), ותהליך את מבצע את מבצע את מבצע את מבצע את מבער A כתוצאה מכך,
 - א. לא קורה כלום.
 - ב. יש מניעה הדדית בין תהליך A ל-B.
 - ג. תהליך A עשוי להמתין לתהליך B.
 - ב. תהליך B עשוי להמתין לתהליך A.
- .23. אלגוריתם הבנקאי מוודא שהקצאת משאבים מבוקשת תשאיר את המערכת במצב בטוח. משמעות הדבר כי
- א. דרישות המשאבים המקסימליות של אף תהליך אינן עולות על כמות המשאבים הנמצאת בידי המערכת.
 - ב. הסימולציה של ארגון משאבי המערכת הצליחה.
 - .deadlock בכל סדר שבו נריץ את התהליכים לא נקלע ל-
 - .deadlock קיים סדר שבו ניתן להריץ את התהליכים בלי להקלע ל

i = 0,1 מה התכונות של האלגוריתם הבאה למניעה הדדית, עבור התהליכים i = 0,1

א. יש מניעה הדדית ויש הגינות.

:אתחול

:אלגוריתם

- ב. יש מניעה הדדית ואין הגינות.
- <u>ג.</u> אין מניעה הדדית אבל יש הגינות.
- .deadlock אין מניעה הדדית ובנוסף יש סכנת

חלק ה׳

- בים את היתר בין היתר לשרת כוללת בין היתר את השלבים sockets -25. כשמשתמשים ב- sockets
 - א. שני התהליכים מבצעים פעולת connect א. שני התהליכים מבצעים
- ב. השרת מבצע port על ilsten מסוים, הלקוח מבצע port על ה- port ב. מבצע מכצע מסוים, הלקוח מבצע מבצע מכנפף מבצע מבצע
 - ג. הלקוח מבצע connect על ה- port של השרת, ואז השרת מבצע .listen.
 - ד. אף אחת מהתשובות אינה נכונה.
 - 26. תפקידה של רמת ה- transport במודל 7 הרמות (OSI) הוא
 - על (buffers) איעלו על פן שמירה אל כך שחוצצים (buffers) א. שליטה בזרימת הנתונים בעורק תוך שמירה על כך שחוצצים (גדותיהם.
 - ב. ניתוב הנתונים בין המחשבים השונים הנמצאים בקודקודי הרשת.
 - ג. שבירת הודעות ארוכות למנות (packets), וידוא שכולן אכן הגיעו ליעדן באופן תקין,ואיחודן חזרה לתמסורת אחת.
 - ד. תרגום הנתונים מפורמט אחד למשנהו בהתאם ליצוג הפנימי של המחשב השולח והמקבל.

צרכת הקצבים המבוזרת NFS השרת הוא stateless והפעולות הן נתנות לחזרה עם אותה אה מהסיבה הבאה:		27
זה מפשט את תכנון ומימוש המערכת ותורם לעמידות בפני נפילות של לקוחות.	<u>%.</u>	
זה מפשט את כתיבת האפליקציות המשתמשות במערכת.	<u>c.</u>	
זה משפר את יעילות המערכת ואת הביצועים.	<u>.1</u>	
זה מאפשר תמיכה טובה יותר בשיתוף קבצים בין מספר לקוחות תוך הקפדה על קונסיסטנטיות של המידע.	<u>7.</u>	
יוטוקולים המשמשים באינטרנט	. בפו	28
. אינו אמין, אבל אם הודעה (דאטאגרם) מגיעה מובטח שאין בה טעויות UDP פרוטוקול	<u>.x</u>	
. עדיף על TCP לאפליקציות מולטימדיה כגון העברת מוזיקה או וידיאו UDP פרוטוקול	<u>ב.</u>	
UDP אחד ההבדלים בין TCP ל- UDP הוא ש- TCP הוא UDP ל- trep, בעוד connection-oriented הוא	<u>د.</u>	
כל התשובות נכונות.	<u>۲.</u>	
בת תכניות שבהן תהליך אחד מקשיב על port מספר 2178, ותהליך אחר (יתכן במחשב ר) מתחבר ל- port זה. בהרצה, התהליך הראשון נכשל כי ה- port תפוס. הפתרון הוא		29
לכתוב name server שידאג לקשר בין התהליכים.	<u>×.</u>	
.ע״י סגמנט של זכרון משותף במקום שיהיה קבוע מראש port להעביר את מס׳ ה-	<u>ב.</u>	
לבחור את מס' ה- port באקראי בתוך לולאה עד שמוצאים אחד פנוי.	<u>.</u> د	
אין פתרון פשוט.	<u>۲.</u>	
יכת Kerberos מושתתת על הרכיבים הבאים:	. מעו	30
שרת המוגן פיזית מפני גישה של גורמים לא רצויים.	<u>.x</u>	
הצפנה באמצעות מפתחות סודיים.	<u>ב.</u>	
אי-שליחת הסיסמאות ברשת, אפילו בגירסא מוצפנת.	<u>.</u> ک	
כל התשובות נכונות.	<u>. 7</u>	