(MG GC)			-	E210-1013										
17 194	3 10	H	-	14										ליון תש
	3 10			1			לה יש טובה	ל שאי מל תי	ו ולכל ה לבי	בחרה ו תרצ	DK .C	ה אחור	נכונ	וקף במעג יק תשובה זבחרת, ס
									_				-	
					חם	1	1 18	7	(D)	K	:17	שבחר שבטל	פובה פובה	יוגמה לתי יוגמה לתי
		H	-						שובה					ואלה,
	-			-	0		1	1	7 7	7	2	2	K	V 1
		-	-				,	,		+	2	2	K	
	-					п	1	1		7	1	3	ĸ	X 3
					0	n	1	1	7	7	2	2	×	X 5
					0	п	1	1	π	7	1	2	×	V 6
					D	п	1	1	a	7	1	2	×	V , 7
						п	1	1	П	1	3	2	×	V.
					9		,	1	7 7	7	2	2	K	√ 9 ×10
								,	7	7	2	2	K	X 10
		-	-	-			,	,	7	7	1	2	K	V12
						п	1	,	7	7	2	5	ĸ	V 13
						п	1	1	n	7	2	2	ĸ	X 14
110 10 10 10 1						п	1	1	77	7	1	2	×	V 15
			-		D	п	1	1	ā	٦	1	2	×	X 16 5
					0	п	1	1	ā	7	3	2	×	V17
					5		;	1	7 7	7	2	2	×	√18
		+++				n	,	,	2	7	2	2	K	X 19
			1				i	,		7	2	2	K	21
							1	,		7	2	-	×	22
					D	п	1	1	n	7	2	2	×	23
					b	n	1	1	я	7	2	2	×	24
					р	п	1	1	7	7	2	2	ĸ	25
			-		_	_	_			_				
														לשימה
										- 1	נכונוו	בות ה	nen	מספר ו
													ורק	שם הב
											_		,	
,									-	-				
										-	1000			2000
				_	_	-								

בחרו מתוך הרשימה מהו הפריט שמשותף לתחליכונים (threads) שרצים באותו מרחב כתובות (באותו תחליך):

- א. מחסנית (stack)
- ב. מצב חתחליכון (running, ready etc.) program counter .3
  - -(ד) משתנים גלובליים

# שאלח 2

לפניכם פרוטוקול להגנה על קטע קריטי שמשותף לשני תחליכים:

Process 1	Process 2
WHILE(TRUE)(	WHILE(TRUE){
P1 = TRUE;	P2 = TRUE;
WHILE (P2 - TRUE)(	WHILE (P1 TRUE)(
P1 = FALSE;	P2 = FALSE;
TURN = 2;	TURN = 1;
IF (TURN == 2){	IF (TURN == 1)(
WHILE (TURN == 2)	WHILE (TURN 1)
:	
)	)
P1 = TRUE;	P2 = TRUE;
}	}
<critical section=""></critical>	<critical section=""></critical>
TURN = 2;	TURN = 1;
P1 = FALSE;	P2 = FALSE;
)	)

- P1 = P2 = FALSE | משותפים לשני תהליכים ומאותחלים כדלהלן: P1 = P2 = FALSE |

- א. אחד מהתהליכים עלול לחישאר תמיד מחוץ לקטע הקריטי ללא יכולת להיכנס.
- ו = TURN. בחרו טענה נכונה לגבי הפרוטוקול חנייל: ב. שני תחליכים יכולים לחימצא בו זמנית בתוך חקטע חקריטי.

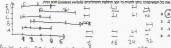
משתמש בחמתנה מעילה (busy waiting).

- ג. תחליך Pl לא יוכל להיכנס לקטע הקריטי בשום מקרה. למרות שהוא (race condition problems) למרות המרון למרות שהוא
- 20354/83 -2008N

#### שאלח 3

מערכת זמן אמת (real-time system) מסוגלת לתומן את המשימות תבאות:

Task	Execution time	Period
A	1	1
В	2	32
С	1	8
D	3	16
E	1	



frame THIC fution של חולרת ול אצ בל שעוב בחצב החשיני (Dougland) בשניכת לפולר את ב Mound תחמעלה Linux

- (re-enabling hardware interrupts). ביטול חסימת מסיקות החומרה
- 12 page שינוי חמצב של תהליכוו (thread) מ-ready ל-ready כאשר מדובר על ספריית תהליכונים ברמת המשתמש.
  - .dup() ביצוע הפונקציה
  - את כל שלוש הפעולות הנייל יש לאפשר אך ורק במצב ראשוני.

311(2

accided a wait condition variables מכנה פיקוח (monited mait condition variables) מכנה פיקוח של פיקוד של של מבנה של מבנה של מבנה של מבנה ביקוח של מבנה של מבנה

- א. מיטוש זה מונע היווצרות של מצבי דשדוש (thrashing) בעת שתחליכים מבצעים כרוצדורות של monitor.
- מימוש זה מונע היווצרות של מצבי קיפאון (deadlock) בין תחליכים שמשתמשים במונקציות של Applier של profiler.
  - ג. מימוש זה מבטיח שרק תהליך אחד יימצא ב monitor.

:buffer cache באיזו שכבה של תוכנת קלט/פלט ממומש לרוב

ד. כל שלוש התשובות חנייל נכונות.

#### שאלח 6

- (interrupt handling mechanism) במערכת הטיפול בפסיסות הנוצרות עיי ההתקפים
  - ב. בתוך תוכניות התיאום בין ההתקן לבין מערכת ההפעלה (device drivers).
  - .(device independent software) בתוך תוכנת קלטיפלט חבלתי תלויה בחתקן

# ד. בשדים (daemons) לארגון הפלט ובפונקציות הספרייה שאיע תלויות חומרה.

## שאלת 7

מדוע ב לחיות מרחזק ב TLB מדור לחיות מרחזק לוף אינו חייב לחיות מרחזק ב TLB מדונ מרחזק ב מדונק ב לחיות מרחזק ב TLB מדונק (translation lookaside buffer)

- א. מכיוון שהביט מוחזק באחד האוגרים (registers) של CPU.
- ב. מכיוון שאם מנגנון ניהול הזיכרון משתמש ב TLB, אזי אין צורך באלגוריתמים להחלמת
   דפים אשר מתבססים על ה referenced bit.
  - → В לכל דף אשר נמצא ב TLB מובטח כי אירעה אליו התייחסות.
    ד. כל התשובות הסודמות נכונות.
    - in a series in a s

ממערכת קיימים 4 מונים של משהגרים (A.B.C.D.F.G) החליכים (A.B.C.D.F.G) ממערכת קיימיים 4 מונים של משהגרים (A.B.C.D.F.G) ממערכת מיימיים בגב הקושאן. המטריגה השמאלית מסכמת את הלקת ממשאבים הנוטרות, מסטריצה הימטרת מסכמת את הבקשות הממוציות של התהיליכים להקטאת משאבים, הניסור 3 מחשר 3 משה מספר משאבים מכל מוג שקיימים במערכת, וקטור A. מראת אד מכור מומצינה וחיקונים.

	Cu	rren	t All	ocati	on			Still	Ne	ded			
-		R	R	R <sub>3</sub>	Ri			Ri	R <sub>2</sub>	R <sub>3</sub>	Re		
13	٨	0	1	1	2		A	2	0	0	1	E=(7,6,11,7)	
E	В	2	0	0	1		В	1	0	1	0	AG 00 2	
(	c	0	1	2	0		C	2	1	6	0	1352 \$4 \$ 1931	
1	D	2	1	2	0		D	4	1	0	3	(277 B 0	
1	F	1	1	1	1		F	2	2	0	0	Rat	
C	G	0	1	2	3		G	0	2	1	1	A=(2,1,3,0)	
100	200	-					100	2	1	ì	0		
801				6,	1,3,1 1,4,3 3,6,3 4,7,6	ł	BUDFO			פען	ם בקיים ם בקיים קיפאון	התחליכים A ,B ,C כלה התחליכים C 1 B כלואים התחליכים G 1 F כלואים אף תחליכים אף תחליכים לה 9	 G-
8Mx						170		-	-			ציכת עם ניהול זיכרון בא	במת
13				20	1		32	bits :	חבח			מתובת מדומה (address	•
13	1,0	事	14k	٠			12	4				אורך מילת הזיכרון הוא	
		18	16	-11	6,384	= )	11-		1	28 M		גודל הזיכרון הפיזי הוא	•
					Le Or	-						גודל חדף הוא Kbytes 8 י כמות הסיביות הדרושה	
lof5	)	17	40		progn	וחזיכרון	גרות של	obn	1000	р	ו כרוווו		8
			4.2	0.									3
			1/12	-8/	nk× 1	024	=1	31,	0	21	Th		
							-	_	10	-		6384 = 294 17	

#### שאלת 10

איזו מחטענות הבאות נכונה:

- א. במערכת הפעלה UNIX הקריאה ל file descriptors של הקבצים
- הפתוחים. ב. במערכת הפעלה UNIX הקריאה ל exec משכמלת את ה file descriptors של הקבצים
  - הפתוחים. בורפת הפעלה UNIX הקריאת ל £ink נורפת לשכפול של כל הזיכרון של התהליך.
    - ד. במערכת הפעלה UNIX הקריאה ל exec גורמת לשכפול של כל הזיכרון של התהליך.

## שאלח 11

תחליך במצב zombie במערכת הפעלה XIXIX הינו

- א. כל תחליד שאיננו מתקדם עקב מחסור במשאב מסוים
- כל תהליך אשר תהליך האב שלו יימתיי (סיים את עבודתו)
- ג. כל תהליך שקיבל סיגול SIGKILL
   ד. כל תהליך שסיים את עבודתו אך תהליך אב שלו עדיין רך ולא ביצע wait

#### שאלה 12

(inverted page table) מטבלת הדפים המהופכת (entries) מחו מספר הכניסות

כמספר חדפים בויכרון המדומה ב) כמספר המסגרות (frames) בויכרון הפיזי

כמספר הדמים המקסימלי שיכול לדרוש תחלין
 ד. כמספר התהליכים המקסימלי שיכולים להתבצע בו-זמנים במערכת

## שאלח 13

אינו מהטענות הבאות לגבי מסיקות חומרה במערכת המעלה UNIX <u>איננה</u> נכונה : מסיקות חומרה נוצרות ע"י interrupt handler routine

- ב. פסיקת חומרה יכולה להיווצר עיי התקן I/O
  - ב. פסיקת חומרה יכולה להיווצר עיי ששון
    - ד. אף תשובה קודמת איננה נכונה

בחרו מתי באומן תיאורטי קיימת משמעות לחישוב מחרוזת המרחק (distance string) למטרת סביעת מספר מסגרות (frames) שכדאי לחקצות לתחליך. כמובן שמדובר בתחליך שמחרוזת החתייחסויות (reference string) שלו ידועה.

- א. אם האלנוריתם להחלפת הדפים הוא FIFO
- את מעלוורותה להחלפה הדפות הוא second chance and



שובה קודמת איננה נכונה הת טובה ולא בן גכוון שחושה אתרולת ווגבחק

אינונה או בכבל היא הבבל היא היא בכבל היא הבבל היא האינונה אינונה אינונה

בבלוק 8. כל בלוק הוא בנודל bytes. מחו מספר הבלוק שמכיל את הבייט (byte) ה- 1500 של

Cl 612 512 5010.

Block	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	10	11	12	13	14	15	16	17	18
Next		15	12	11	18	-l	16		13	01	03	-1	06	04		10	5	-1	17
block																			

## שאלח 16

סנמנט ה-stack של תחליך במערכת הפעלה Windows מכיל:

- א. את הוראות המכונה של התוכנית המתבצעת (executable file) בי את נודל קובץ ההרצה
- malloc את הזיכרון שתוקצה בהקצאה דינאמית עיי את (3)
  - ד'. את המשתנים המקומיים של שנרות התוכנית

20354/83 -2008N

פונקציה dup במערכת UNIX משמשת ל:

- א יצירת תהליד חדש
- ב. קריאה מתוך pipe

## ועשלה 18

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

מדל תבלוק במערכת הקבצים חוא Kbytes

• כתובת הבלוס היא 8 בתים (bytes) • 10 שדות של ה I-node יכולים להחזיק ישירות כתובת תבלוק בדיסק

single indirect block השדת נועד להחזיק כתובת של ה

double indirect block אחד מעד להחזים כתובת של ה

triple indirect block מטף אחד נועד להחזיק כתובת של ה

חשרו מהו הנודל המססימלי של סובר במערכת הסבצים הזוי

מתאמי התקנים (device drivers) במחשב יכולים להיות משני סוגים: מתאמי התקנים שמבצעים בדימות בדבר סיום עבודת התקן ומתאמי התקנים שמבקשים מהתקנים לייצר interrupt בסיום עבודת ההתקן. מהו החיסרון המובהק של מתאמי התקנים מן הסוג הראשון בהשוואה למתאמי התסנים מו הסוג השניז

- א מתאמי התקנים מו הסוג הזה מסובכים למימוש
- ב. מתאמי התקנים מן הסוג הזה גורמים למספר גדול של פעולות I/O (במקרה של התקני I/O)

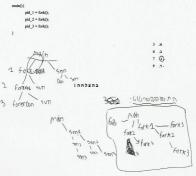
8

ב. מתאמי חתקנים מו הסוג הזה גורמים לבזבוז זמן CPU עקב ה busy waiting ב כל התשובות הקודמות נכונות

20354/83 -2008N

1024 · BS= 2K

ממה תהליכים <u>חדשים</u> ייווברו בעקבות החרצה של התוכנית הבאה, כאשר ניתן להניח הצלחת כל קריאות המונרכת.



20354/83 -2008N