

\mathbf{Y} שאלון

חלק א: (48 נקודות)

בחלק זה שתים עשרה שאלות יש לבחור את התשובה הנכונה מבין האפשריות. משקל כל שאלה 4 נקודות. יש לסמן באופן ברור ב-X בטבלה שלפניכם.

אלה! יש לסמן רק אפשרות אחת לכל שאלה! <u>הערה:</u>

ħ	7	λ	۵	N	שאלה
					1
					2
					3
					4
					5
					6
					7
					8
					9
					10
					11
					12



נתונה תמונת סגמנט הקוד שלהלן, שנלקחה מה –MARS.

Address	Code	Basic		Source
0x32310088	0x2411fffc	addiu \$17,\$0,0xfffffffc	1	li \$s1,-4
0x3231008c	0x00118e02	srl \$17,\$17,0x00000018	2	srl \$s1,\$s1,0x18
0x32310090	0x32310059	andi \$17,\$17,0x00000059	3	andi \$s1,\$s1,89

שאלה 1

בסיום הפקודה בשורה 3 (andi \$s1,\$s1,89), מה ערכו של האוגר \$s1 בבסיס הקסא (בסיס 16)!

- 0x000000ff .א
- 0x00000089 .1
 - د. 0xffffff59
- 0x00000089 ...
- ה. 0x00000059

שאלה 2

נתון קטע הקוד הבא(המורכב מפקודות מכונה אמיתיות של מעבד ה MIPS):

addi \$t1, \$s0, 1024 addi \$t1,\$t1,1024 loop: add \$s2, \$s2, \$s1 addi \$s2, \$s2, 1024 addi \$s0, \$s0, 4 bne \$t1, \$s0, loop

כמה פקודות MIPS מבוצעות בזמן ההרצה של הקטע!

- א. 1024
- ב. 1026
- 2050 .λ
- 4098 .7
- ה. 8194

שאלה 3

למה נדרש קידוד מיוחד על מנת לייצג את הערך 0 בייצוג מספרים בנקודה צפה לפי IEEE754 !

- א. בגלל שלא ידועה סיבית הסימן.
- ב. בגלל ההיסט של 127 בשדה המעריך (אקספוננט).
- .hidden bit הינו 1, כך שלא ניתן להציג את הערך 0 עם hidden bit ג. משום שבכל מקרה בייצוג רגיל ערך ה
 - ד. משיקולי תאימות לבסיס 10.
- ה. על מנת שבכל צורות ייצוג מספרים משלים ל 2, ללא סימן ונקודה צפה אפס ייוצג באופן חד ערכי כ 32 סיביות שערכן 0.

עמוד מספר 2



שאלה 4

: הפרמטרים הבאים CCT ,CPI,CR,T,IPS,IC,C מוגדרים באופן הבא

[cc/program]מספר מחזורי השעון בתכנית -C

[instruction/program],מספר הפקודות בתכנית –IC

[instruction/sec],פקודות בשנייה –IPS

 $[\sec/program]$ זמן ריצה של תכנית -T

Clock Rate[cc/sec]-CR

clock per instruction[cc/instruction]-CPI

Clock Cycle time[sec/cc]—CCT

איזו נוסחה מבין הנוסחאות הבאות אינה נכונה:

- CR=C/T .א
- T = C / (CPI * IPS) .
 - CCT=T/C .x
 - IPS=CPI/CCT .T
 - CPI=CR/IPS .ה

שאלה 5

נתונים זמני הביצוע של חמשת השלבים בעבודת מעבד ה-MIPS.

- 400ps IF
- 250ps ID

300ps - EX

400ps – MEM

250ps - WB

מהו מדד ההאצה (speedup) בין המעבד העובד בטכנולוגיית צנרת, לבין המעבד העובד באופן חד- מחזורי? נתון שה-CPI הממוצע במצב צנרת הוא [cc/ins].

- א. 1 (כלומר הביצועים זהים בשתי הטכנולוגיות)
 - ב. 1.5
 - ۵. ۵
 - 3 .7
 - ה. 4

שאלה 6

האם יכול להיות מצב בו יחידת העברה קדימה (forwarding unit) של מעבד ה mips האם יכול להיות מצב בו יחידת העברה קדימה (גם כאשר אין צורך!

- א. כן, מועבר ערך של האוגר 0\$ ששונה מאפס למרות שאוגר זה הינו הקבוע אפס.
 - ב. לא, משום שיחידת העברה קדימה פועלת רק לפי צורך.
- ג. כן בסיכוני נתונים מטיפוס 1b 1a יש כזו אפשרות. לעומת זאת בסיכונים מטיפוס 2b 2a לא קיימת אפשרות להעברה קדימה באופן סרק. (ניתן לראות בנספח מקרים אלו)
 - ד. כן, בפקודות branch אשר לא נלקחות (not taken).

עמוד מספר 3



ה. כן, יש פקודות אשר לא משתמשות בערכי אוגרי המקור rs.\$rt כאופרנדים.

שאלה 7

נתונה תכנית אותה אנו מריצים פעמים רבות במחשב מסויים, וזמן ביצועה 100 שניות.

ב-20% מתוך זמן זה מתבצעות פעולות כפל, ב-50% פעולות גישה לזיכרון וב- 30% פעולות אחרות.

נניח ששיפרנו ביצועי גישה לזיכרון במחשב זה: הפקודות שמבצעות גישה לזיכרון רצות פי שישה יותר מהר.

? בכמה האצנו את פעולת המחשב

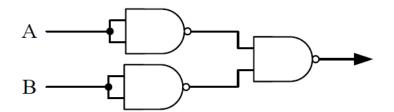
- 1.2 א
- 1.333 .コ
- 1.71429 .λ
 - 1.75 .7
 - מ. 2

שאלה 8

במעבד ה mips32 שלמדנו בכתובת 0x00400030 בזיכרון נמצאת פקודה בשפת מכונה 0x11080010. מה תהיה הכתובת של הפקודה הבאה שתתבצע (בהנחה שאין פסיקות במהלך ביצוע הפקודה)?

- א. לא ניתן לדעת. חסרים נתונים בשאלה.
 - c. 4000400034
 - 0x0040005c .λ
 - 0x00400064 .7
 - סx00400074 .ה

9 שאלה



י B ל A איזה פעולה מבצע המעגל שלהלן בין

- OR .א
- ב. AND
- XOR .λ
- XNOR.7
- ה. המעגל מחזיר תמיד 0.



שאלה 10

(Flash , SRAM,DRAM, Magnetic disk) מבין ארבע טכנולוגיות הזיכרון אותן למדנו (volatile) אילו הן $\underline{\textit{treent}}$ (volatile) י

- א. אף אחת. (כולן לא נדיפות)
- ב. Magnetic disk בלבד (כל השאר הן טכנולוגיות מוליכים למחצה- Semiconductors).
 - ג. DRAM SRAM, בלבד.
 - .ד. SRAM,DRAM,Flash בלבד.
 - ה. Magnetic Disk, Flash בלבד.

נתונים המאפיינים שלהלן של זיכרון מטמון מסוים:

- .2-Way Set associative מאורגן בשיטת
- במיפוי שלו יש 11 סיביות בשדה האינדקס.
 - גודל כל בלוק הינו 32 בתים.
- הזיכרון ממפה כתובות של 32 סיביות בזיכרון הראשי. שאלות 11-12 מתייחסות לזיכרון מטמון זה

שאלה 11

כמה בלוקים יש במטמון זה!

- 512 .א
- ב. 1024
- د. 2048
- 4096 .7
- ה. לא ניתן לדעת מנתוני השאלה.

שאלה 12

מה הוא גודלו של שדה ה TAG (תגית) במטמון זה!

- א.15
- ב. 16
- ג. 17
- 21.7
- ב9.ה



חלק ב (52 נקודות) שאלות פתוחות.

את התשובות לחלק זה יש לכתוב בשאלון הבחינה, במקום המיועד.

שאלה 13 : (36 נקודות)

: mips נתון קטע הקוד שלהלן באסמבלי

Address	Code	Basic		Source	
0x008018f8	0x20840040	addi \$4,\$4,0x00000040	1	addi \$4,\$4,0x40	
0x008018fc	0x8c8d0040	lw \$13,0x0000040(\$4)	2	lw \$13,0x40(\$4)	
0x00801900	0x01ac3820	add \$7,\$13,\$12	3	add \$7,\$13,\$12	
0x00801904	0x00ec4822	sub \$9,\$7,\$12	4	sub \$9,\$7,\$12	
0x00801908	0x01245024	and \$10,\$9,\$4	5	and \$10,\$9,\$4	

ערך כל אוגר בתחילת ביצוע הקוד הינו מספרו בשלישית כפול 100 בבסיס 10. כלומר

100 x 1³ 100 אוגר 1 שווה 100 x 1³ 800 אוגר 2 שווה 2 אוגר - 100 x 4³ 6400 אוגר 4 שווה 100 x 10³ 100,000 אוגר 10 שווה 100,000 - -

וכן הלאה

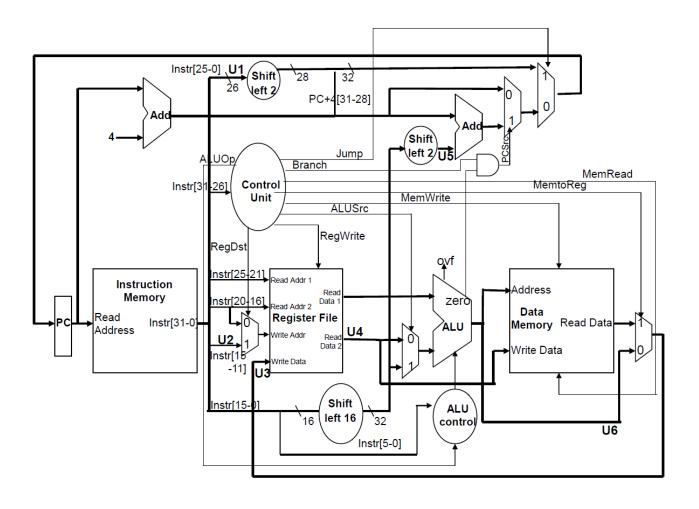
כמו כן נתון שניתן לגשת לכל מרחב הזיכרון בפקודות lw sw (כל עוד הכתובת מתחלקת ב 4).

נתונים אלו תקפים לכל סעיפי השאלה.



13.1 (sign extend) הוחלף ברכיב (sign extend) בתרשים שלהלן מעבד חד-מחזורי, כאשר רכיב הרחבת הסימן (sign extend) הוחלף ברכיב (מיקומו בתחתית התרשים, והוא מבצע הזזה שמאלה 16 פעמים לערך הנכנס אליו ב 16 סיביות (אוצא ב 32 סיביות, כמובן שבמהלך ההזזה שמאלה נכנסים 16 אפסים מימין (אול התרשים סימונים (U1-U6. יש לסמן בטבלה שבתחתית עמוד זה את הערכים העוברים על הקווים המסומנים בבסיס הקסא (3 נקי לסימון), בהנחה שהמידע נבדק לקראת סוף פעימת השעון בביצוע הפקודה השנייה (2) בקוד (\$13,0x40(\$4).
ערך לא ידוע יש לסמן ב X. ניתן להיעזר בנתונים מטבלאות 4.12 4.18 בנספח לבחינה.

. שימו לב שההשפעה של רכיב Shift Left 16 היא גם על הפקודה הקודמת. (הפקודה הראשונה בקוד). -

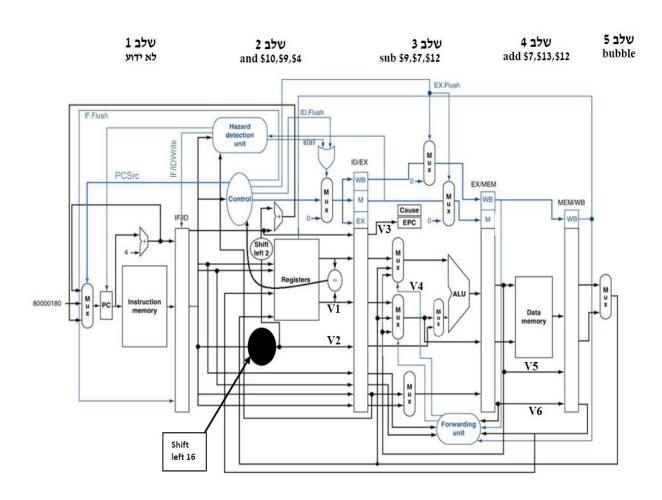


U1	U4	
U2	U5	
U3	U6	



13.2 (18 נקי) עתה נריץ את קטע הקוד על מעבד MIPS, העובד בטכנולוגיית צנרת עייפ התרשים שלפניכם, המבוסס על תרשים 4.66 בספר בתוספת המרבב ALUSrc. רכיב הרחבת הסימן (sign extend) הוחלף ברכיב shift left 16, המסומן כעיגול שחור מלא, וחץ עם שם הרכיב מופנה אליו (הרכיב פועל כמתואר בסעיף 13.1). בתרשים מתוארת סוף פעימת השעון השביעית בביצוע הקוד שבשאלה, עייפ נתוני השאלה כמופיע בתחילת השאלה.

בפעימה זו בשלב 5 (WB) נמצאת בועה (כתוצאה מ load use). ניתן להניח, שסיכוני הנתונים בהרצת הקוד נפתרים בפעימה זו בשלב 5 (WB) נמצאת בועה (כתוצאה מ ForwardA FoarwardB הם כפי שמתואר בנספח לבחינה עייי יחידת העברה קדימה (חיווט הכניסות למרבבים HDU, Forwarding Unit) וחציית מקבץ האוגרים. בתרשים 6 למקרים V1-V6 על קווים מסוימים על המעבד. יש למלא בטבלה שבתחתית העמוד את הערכים של קווים אלו. V1-V6 על קווים מסוימים על המעבד. יש למלא בטבלה שבתחתית העמוד את הערכים של קווים אלו. הקו V3 הוא על הערך הנכנס לאוגר EPC. יש להציג בבסיס הקסא (3 נקי לסימון), יש לסמן את הערכים בבסיס Shift Left 16 היא על כל הפקודות.



V1	V4	
V2	V5	
V3	V6	



שאלה 14 (16 נקודות)

בסגמנט המשתנים של תכנית מסוימת הוקצה מקום buf של 14 בתים באמצעות ההנחיה:

buf: .space 41 num .byte 21

. buf ממקום syscall 8 בסגמנט הקוד של בוצע תכנית בוצע קלט של בוצע התכנית התכנית של התכנית בוצע הקוד של התכנית בוצע החוזת ביצע החוזת ביצע התכנית בוצע החוזת ביצע ביצע החוזת ביצע הודב ביצע החוזת ביצע החוזת ביצע

li \$v0,8 la \$a0,buf lb \$a1,num syscall

: לאחר מכן מבוצע הקוד הבא

```
li $t0,0
find:
     lb $t1,buf($t0)
    beq $t1,'\n',next
    addi $t0,$t0,1
    bnez $t1 find
    addi $to,$to,-1 # 14.5
     li $v0,11
    li $a0,'\n'
    syscall
next:
    move $t2,$t0
c:
    addi $t0,$t0,-1
    lb $t1,buf($t0)
                   #ori $t1,$t1,0x20
    sb $t1.buf($t2)
    addi $t2,$t2,1
    bnez $to,c
    li $v0.4
    la $ao,buf
    syscall
```

הבהרות לגבי עבודה syscall 8.

במידה שהמשתמש לחץ enter אז מתבצעת ירידת שורה ונכנס קוד אסקי $\$ \n לסמן סוף קלט מחרוזת. במידה שהמשתמש הכניס את כמות התווים המקסימלית המאופשרת ב $\$ Syscall 8 לא יכנס $\$ \n\ \\ \\ (null terminate).

syscall 4 הבהרות לגבי עבודה עם

מתבצעת הדפסת מחרוזת החל מכתובת \$a0 עד לתו 10 הראשון (null terminate).

syscall אם syscall בהרות לגבי עבודה עם

מתבצעת הדפסת התו לפי הערך קוד האסקי הנמצא בבית הנמוך באוגר \$a0 .

עברו על הקוד בקפידה לפני שאתם עונים על השאלות הבאות:



עלושת הסעיפים הבאים (14.1-14.3) מתייחסים למצב בו המשתמש הכניס כקלט את המחרוזת "XbfR" שלושת הסעיפים לפיום למצב בו המשתמש לפיום למצב בו המשתמש enter

(צנקי) מה יהיה ערך \$t2 בסיום בקוד י (עבור המחרוזת "XbfR" בסיום בקוד י (עבור המחרוזת " χ	4.1
(ייXbfR") עבור המחרוזת (עבור המחרוזת (עבור המחרוזת) מה יודפס למסך בסיום הקוד (עבור המחרוזת)	4.2
1 (3 נק׳) במידה שנוריד את ה # (סימון הערה) ותתבצע הפקודה ori \$t1,\$t1,0x20 (קוד מה יודפס למסך יום הקוד ? (עבור המחרוזת "XbfR").	
ל 9 נקי) בקוד בעמוד הקודם בוצעה הקצאה של 41 בתים עבור מחרוזת הקלט buf . על סמך שאר הנתונים מה המספר המקסימלי של תווים במחרוזת שניתן לקלוט מהמשתמש? ומדוע הוקצה מקום של 41 בתים מנט המשתנים ? buf .space 41	בקוד
(שימו addi \$t0,\$t0,-1 מה עלול להתרחש ? (שימו addi \$t0,\$t0,-1 המסומנת בהערה כ 14.5 מה עלול להתרחש ? (שימו addi \$t0,\$t0,-1 מופיעה הפקודה addi \$t0,\$t0,-1 שוב שורה זו נשאיר).	













פתרון Y



חלק א: (48 נקודות)

ħ	7	λ	ے	×	שאלה
X					1
		X			2
		X			3
	X				4
				X	5
X					6
		X			7
X					8
				X	9
		X			10
	X				11
			X		12



חלק ב (52 נקודות) שאלות פתוחות.

<u>שאלה 13 : (36 נקודות)</u>

(נקי) 18): 13.1

U1	0x08d0040 ¹	bit(0-25) of lw	U4	$0x00035a34$ (\$13=13 $^{3}*100=219700=0x35a34$)
U2	0x00	bit(11-15) of lw	U5	0x01000000 (sll18 0x40)
U3	0x01ac3820 ²		U6	0x00801900 ³

2 הפקודה addi מחשבת לאוגר 4 את הערך addi מחשבת לאוגר 4 את הערך משקודה addi מחשבת לאוגר 4 את הערך את הערך משקודה lw הפקודה w הכתובת מצאת הכתובת מצאת הפקודה add \$7,\$13,\$12 שקידודה 2x01ac3820.

3 הסבר נמצא בהסבר ל 3.

(נקי) 18): 13.2

V1	0x00401900 ¹	V4	0x2 (case 1a ForwardA=2)
V2	0x50240000 sll16 (0x5024) ²	V5	0x01aedb20 ⁴
V3	0x00801908 ³	V6	0x07 (\$7)

ונכתבה מלמקבץ addi ערך אוגר \$4 אוגר (0x40)+0x1900(6400dec)=0x00401900 ונכתבה מקבץ הקוד) אוגרים בפעימת השעון החמישית בביצוע הקוד)

16 ביצוע (0x5024 הסיביות הנמוכות מחל 310,\$9,\$4 שהם עייפ נתוני השאלה 2x5024 (סאחר ביצוע מחל 316 אחר ביצוע sll16

3 ערך pc+4 ביחס לפקודה שאין פסיקה (sub כתובת הפקודה שאחרי ה' sub כלומר כתובת (כלומר כתובת הפקודה שאחרי ה' sub ערך זה לא יכנס לאוגר EPC. למי שכתב את ערך PC כלומר EPC כלומר לאוגר התקבלה.

\$13+\$12 מתקבלת תוצאת ה ALU של הפקודה 3dd \$7,\$13,\$12 של הפקודה ALU אם מתקבלת תוצאת ה 0 0x01ac3820 אם מהסעיף הקודם כלומר 0 13 הועבר קדימה כערך 0 23 מהסעיף הקודם כלומר 0 212=100 * 0 123 = 0 212,800=0x0002A300 אוגר 12 ע"פ נתוני השאלה הוא: 0 313+\$12=0x01ac3820+0x0002a300=0x01aedb20



שאלה 14 : (16 נקודות)

(2 נקי) 14.1

t2=8

מספר האיברים במחרוזת שנקלטה לא כולל ה enter כפול שתיים.

הסבר : בקפיצה לתווית mext מועבר בהוראה move \$t2,\$t0 הערך מועבר בהורים מחעבר mext מתווסף שוב ערך לא כולל mext (לולאת mext מתווסף שוב ערך את מספר האיברים שהכניס המשתמש). ואז בלולאת mext מתווסף שוב ערך לא כולל mext (לולאת mext מחשבת את מספר האיברים שהכניס המשתמש). ואז בלולאת mext מתווסף שוב ערך לא כולל mext מחשבת את מספר האיברים במחרוזת המשרמש מחשבת מחשבת המשרמש מחשבת מחשבת המשרמש מחשבת מחשב

(4 נקי) 4.2

XbfRRfbX

לולאת ה C מעתיקה את הקלט המקורי מהסוף להתחלה ובעצם נוצר פלינדרום. מצביע t1 מתחיל מהתו האחרון במחרוזת ופקודת ה t1 טוענת תו זה לאוגר t1. מצביע t2 מצביע על התו שאחרי המחרוזת ופקודת t3 מעתיקה תו זה למיקום זה (למעשה בפעם הראשונה יידרס ה t1). בהמשך מורידים את t3 ומשיכים בהעתקה מהסוף להתחלה.

(3) 14.3 (גקי)

XbfRrfbx

כעת הפקודה ori \$t1,\$t1,0x20 תבצע set (הדלקה) של הסיבית השישית בקוד האסקי הנמצא ב \$t1 ולכן עבור תחום האותיות פעולה זו תבצע המרה לאות קטנה (ראו טבלת אסקי).

(4 נקי) 4.4

הגודל המקסימלי של קלט ב 8 syscall נקבע על סמך הערך באוגר \$ 20 פחות אחד (כי יש לשמור מקום ל \$ 0 בנתוני השאלה ערך \$ 13 הוא 21 כלומר **ניתו לקלוט 20 תווים במחרוזת**.

במקרה של קלט של 20 תווים לאחר השכפול ליצירת פלינדרום יהיו 40 תווים פלוס אחד ל 20 המווים במקרה של קלט של 20) כלומר על מנת שקטע הקוד לא יכתוב לבתים העלולים להיות שייכים להגדרות משתנים אחרות הסגמנט המשתנים עלינו להקצות 41 בתים. בנוסף במידה ולא נקצה 41 לא עלול להיווצר מצב שבמידה והגדרות המשתנים הבאות לא מכילות את הערך 0\ ההדפסה ב 34 syscall תדפיס ברצף ערכים אלו עד למציאת ה 0\.

(3) 14.5 (גלי)

במצב בו נקלוט את כמות התווים המקסימלית למעשה לא יהיה לנו במחרוזת \upolimin ולכן זיהוי סוף קלט יהיה באמצעות \upolimin (null terminate).

.null terminate לפני הבדיקה ל \$to ל ל הוספת 1 ל

במידה ולא נקזז על ידי חיסור 1 מ \$t0 הערך ב \$t0 יהיה מספר האיברים כולל ה null terminate כלומר 21 בדוגמא של הקוד בשאלה.

ולכן שיכפול המחרוזת בצורה הפוכה יהיה כולל התו 10 וזה יגרום לשני דברים.

- 1. ההדפסה ב 4 syscall תדפיס רק את המחרוזת המקורית כלומר עד סימון 10 . ללא הצגת השיכפול.
 - 2. השכפול ידרוש הקצאה של 42 בתים כלומר נדרוס את הבית בו מוגדר המשתנה num.