

מערכות ספרתיות ומבנה המחשב (044252) סמסטר חורף תשפ"ב

בחינה סופית – מועד א

2022 בפברואר 7

		<u>1</u>	יור	<u>υ</u>		
	ľ	וודרו	າດ -	າຄຸດ	n —	

משך המבחן: 3 שעות (180 דקות). תכננו את זמנכם היטב.

חומר עזר: אין להשתמש בכל חומר עזר בכתב, מודפס או אלקטרוני, פרט לדפי העזר ולמחשבון.

הנח<u>יות והוראות:</u>

- הבחינה כתובה על גבי **24** עמודים כולל עמוד זה (לא רלוונטי עבור קובץ הפתרון) (בדקו בתחילת הבחינה שלא חסרים לכם עמודים). בסה"כ ישנן 17 שאלות: 14 שאלות אמריקאיות, ו- 3 שאלות פתוחות מרובות סעיפים.
- בתחילת הבחינה תקבלו חוברת בחינה, מחברת טיוטה, דפי עזר וטופס תשובות ממוחשב. בסיום הבחינה, החזירו
 את חוברת הבחינה וטופס התשובות הממוחשב בלבד.
 - יש לענות על כל השאלות הפתוחות בגוף המבחן, במלבנים המסומנים לכך בלבד.
 - אין לתלוש או להפריד דפים מחוברת הבחינה, ממחברות הטיוטה ומדפי העזר.
 - יש לכתוב את התשובות באמצעות עט שחור או כחול בלבד. אין לכתוב או לצייר בעט אדום.
- רשמו את מספר הסטודנט שלכם על חוברת הבחינה (בראש עמוד זה). ודאו כי על מחברת הבחינה ועל טופס
 התשובות האמריקאי מודבקת מדבקת הנבחן שלכם.
- לא מורדות נקודות (אין "קנס") בגין תשובה שגויה. לכן, בשאלות האמריקאיות כדאי לסמן תשובה כלשהי לכל
- ציון השאלות האמריקאיות ייקבע על סמך סריקה ממוחשבת של טופס התשובות בלבד. לא לשכוח לסמן בטופס
 התשובות הממוחשב את מספר הטור שלכם (מופיע בראש עמוד זה).
- אסור שימוש בכל חומר חיצוני מלבד מחשבון. אסורה העברת חומר כלשהו בין הנבחנים, ואסורה כל תקשורת עם אנשים אחרים או כל מקור מידע. האיסור חל על כל צורות התקשורת – מילולית, חזותית, כתובה, אלקטרונית, אלחוטית, טלפתית, או אחרת. בפרט, אין להחזיק בטלפון סלולארי.

בהצלחה!



שאלה 1 (5 נקודות):

נתון הרכיב my_module הבא:

```
module my module (
      input logic
                         my in,
      output logic [3:0] my_out
      );
      logic [3:0] my vec;
      assign
                 my_vec[0] = my_in;
      genvar i;
      generate
            for (i=0; i<3; i++)</pre>
            begin
                  unit #(
                        .SHIFT_NUM(i)
                  ) unit inst (
                        .unit_in(my_vec[i]),
                         .unit_out(my_vec[i+1])
                  );
            end
      endgenerate
      assign my_out = my_vec;
endmodule
                                                  כאשר הרכיב unit כאשר
module unit (
      input logic unit_in,
      output logic unit_out
      parameter SHIFT NUM;
      logic [3:0] unit_vec;
      assign unit vec = 4'b1101 >> SHIFT NUM;
      xor(unit out,unit vec[0],unit in);
endmodule
```

(תזכורת: במוצא הפעולה: 2 << 4'b1000. נקבל 4'b0010)



מה המוצא my_out של הרכיב my_module של הרכיב my_in=1'b0

- 4'b0110 .א
- ב. 4'b1101
- ג. 4'b0010 ג
- 4'b1110 .т
- ה. ישנה שגיאה בקוד כתוצאה מהתנגשות. כלומר ביט אחד מקבל שני ערכים שונים במקביל.

שאלה 2 (5 נקודות):

מהנדס מעוניין לייצר קוד המקבל מספר המורכב מסיביות בינאריות באורך כלשהו, ומסוגל לייצג את **שני** סוגי המספרים הבאים:

 $[-2^8, 2^8 - 1]$ סוג א': מספרים בקידוד המשלים ל-2, בטווח

סוג ב': מספרים בקידוד unsigned, בטווח [322,833]

מהו המספר **המינימלי** של ביטים הנדרשים עבור קוד זה?

רמז – התייחסו גם ליכולת להבדיל בין הסוגים השונים.

- 9 .א
- ב. 10
- ג. 11
- 12 .т
- ה. 13



<u>שאלה 3 (5 נקודות):</u>

תכננו מערכת שמתרגמת בין שני ייצוגים שונים.

המערכת מקבלת כקלט <u>ספרה עשרונית</u> המיוצגת בעזרת 4 סיביות שכתובות בייצוג משוקלל (3- ,4, 2, 6) כאשר 6 מייצג את משקל סיבית ה-MSB.

 $N = \sum_i w_i d_i$ מזכורת: ספרה המיוצגת בייצוג משוקלל היא:

כאשר N מייצג ספרה בין 0 ל- 9. שימו לב, ייתכן שלחלק מהקלטים קיים ייצוג column מייצג ספרה בין 0 ל- 9. שימו לב, ייתכן שלחלק

המערכת מוציאה כפלט את אותה ספרה עשרונית אך מיוצגת בעזרת קוד BCD.

> משתני הכניסה הם (A,B,C,D (A=MSB) משתני היציאה הם (W,X,Y,Z (W=MSB)



<u>דוגמה:</u>

ABCD=0110 מייצג את הספרה העשרונית "6" ולכן נקבל במוצא: WXYZ=0110. שימו לב שגם הקלט ABCD=1000 הינו חוקי, ובמוצא המערכת נקבל גם WXYZ=0110.

מבין האפשריות הבאות, מהו הביטוי המצומצם ביותר כסכום של מכפלות עבור מבין האפשריות איז מהו הביטוי המצומצם ביותר כסכום של מכפלות עבור X של המערכת?

$$W=AD+BCD$$
 א.
 $X=B'CD+BD'+ABC'$

$$W=AD'+BCD$$
 .т $X=B'CD+BD'+ABC'$

ה. תשובות א-ד אינן מבטאות נכונה את התרגום הנדרש לקביעת W ו-X.



שאלה 4 (5 נקודות):

סטודנטית בקורס מעוניינת לממש את הפונקציה:

$$f(A, B, C, D, E) = \Sigma(19,21,22,27,29,30)$$

הסטודנטית מעוניינת לממש את הפונקציה הנתונה, בעזרת מפענחים ושערים לוגים. כלל המפענחים בשאלה בעלי כניסת Enable.

לרשות הסטודנטית עומד שער OR בעל 32 כניסות **שאינו** יספר במניין השערים הלוגים בתשובות. הסטודנטית יכולה להשתמש בקבועים '0' ו- '1' ללא הגבלה.

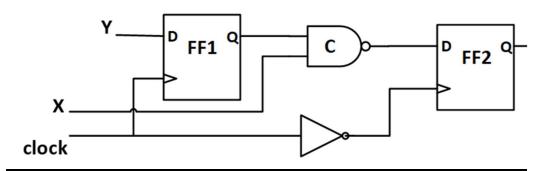
סמנו את התשובה **המאפשרת מימוש של הפונקציה** ומכילה רכיבים לפי סדר עדיפות הסטודנטית, כאשר התשובות מסודרות לפי עדיפות. כלומר, תשובה א' היא הכי פחות עדיפה ותשובה ה' הכי עדיפה.

- א. ניתן לממש את הפונקציה בעזרת מפענח יחיד מסוג 32 oup 5 oup 5 וללא תוספת שערים לוגים.
- $4 \to 16$ ב. ניתן לממש את הפונקציה בעזרת מפענח יחיד מסוג 16 ב. וללא תוספת שערים לוגים.
- ג. ניתן לממש את הפונקציה בעזרת **שני** מפענחים מסוג $8 \rightarrow 3$ ובתוספת שערים לוגים.
 - $3 \to 8$ ד. ניתן לממש את הפונקציה בעזרת מפענח יחיד מסוג ובתוספת שערים לוגים.
 - ה. ניתן לממש את הפונקציה בעזרת מפענח יחיד מסוג $8 \to 3$ ה. ניתן לממש את הפונקציה בעזרת מפענח יחיד מסוג 100

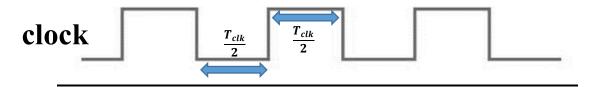


שאלה 5 (5 נקודות):

נתון המעגל הבא:



-	t_{cd}	t_{pd}/t_{pCQ}	t _{setup}	t_{hold}
FF1/FF2	5	40	20	5
NAND	2	22		
NOT	2	3		



השעון שמחובר ל-FF1 הוא בעל Duty cycle=0.5, כלומר חצי מהמחזור הוא שווה ל- '1', וחצי מהזמן שווה ל- '0'.

שימו לב שהשעון נכנס למהפך לפני שהוא עובר ל-FF2.

Y -I X בנוסף, יש להתעלם מבדיקת תנאי hold במעגל, ונתון שהכניסות עומדות בתנאי התזמון של המעגל.

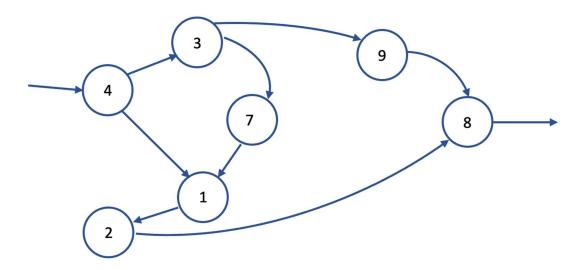
מהו זמן המחזור המינימלי המאפשר עבודה תקינה של המערכת?

- 62 .א
- ב. 08
- ג. 102
- 124 .т
- ה. 160



<u>שאלה 6 (5 נקודות):</u>

נתונה המערכת הצירופית הבאה:



זמן ההשהיה של כל רכיב צירופי מצוין על גביו.

מהי כמות הרגיסטרים המינימלית אשר דרושה לצורך צינור המערכת כדי שתתקבל תפוקה (throughput) מקסימלית בעדיפות ראשונה, והשהייה מינימלית בעדיפות שניה?

לצורך הצינור, כל הרגיסטרים הנתונים אידיאליים (בעלי זמן השהייה 0, ותנאי hold מתקיים בכולם).

- 4. א
- ב. 6
- 7 .ג
- т. 8
- ה. 9



שאלה 7 (5 נקודות):

הוחלט לשנות את פרוטוקול התקשורת שנלמד בכיתה בכיתה אוחלט לשנות את פרוטוקול התקשורת (start bit = 0, 8 bits of data, stop bit = 1)

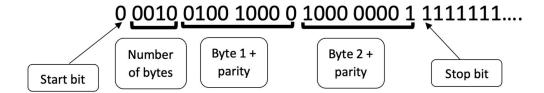
משדרים start bit = 0, ולאחר מכן 4 סיביות המתארות את מספר **הבתים** (כל בית מכיל 8 סיביות) שנשדר ברצף. לאחר מכן, על מנת לשפר את יכולת גילוי השגיאות של הפרוטוקול, משדרים כל בית עם סיבית הזוגיות שלו. לבסוף משדרים 1 stop bit = 1.

שימו לב: משמעות שידור בתים ברצף היא שאין ביניהם start bit/stop bit.

בנוסף מוגדר בפרוטוקול שמספר הבתים המשודר גדול מ- 0 (כלומר הסיביות 1:4 לא יכולים להיות כולם 0).

השידור מתחיל מה-LSB.

לדוגמה, אם נרצה לשדר את הבתים 0x12 ו- 0x01 (בסדר הזה) נשדר את סדרת הסיביות הבאה:



 $0 < N \le 15$ מספר הבתים המשודר הוא

סטודנט מעוניין לשלוח הודעה בעלת N בתים בזמן הקצר ביותר (זמן שליחת סיבית אחת בפרוטוקול החדש ובפרוטוקול הסטנדרטי זהה). מה ה- N המינימלי עבורו הסטודנט יעדיף להשתמש בפרוטוקול החדש?

- א. לכל 15 $N \leq 0$ עדיף להשתמש בפרוטוקול החדש.
 - N = 3 .2
 - N = 7 .
 - N = 8 .T
- . לכל $N \leq 15$ עדיף להשתמש בפרוטוקול הסטנדרטי $0 < N \leq 15$



<u>שאלה 8 (5 נקודות):</u>

עליכן לתכנן מכונת מצבים מסוג מילי, אשר תזהה רצפים באורך זוגי גדול מ-0 של 1-ים. **עם סיומו** של כל רצף זוגי של '1' (כלומר, עם קבלת '0' לאחר רצף של '1') המכונה תוציא '1'.

להלן דוגמה של ההתנהגות הרצויה של המכונה:

Input	0	1	1	1	0	1	1	0	1	0
Output	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0

כמה מצבים נדרשים לצורך מימוש מכונה זו?

- 2 .א
- ב. 3
- 4 .ג
- 5 .т
- ה. 6



<u>שאלה 9 (5 נקודות):</u>

נתון קטע הקוד הבא:

מה ערכו של רגיסטר t0 עם סיום התוכנית? שימו לב שערכי המספרים בתשובות הינם בבסיס עשרוני.

- 4 .א
- ב. 8
- ג. 16
- 32 .т
- ה. 64



<u>שאלה 10 (5 נקודות):</u>

נתון מערך A השמור בזיכרון. כל איבר במערך הוא בן 4 בתים. כתובת הבסיס שלו נמצאת ב-t1, ואיברי המערך הם: A={0,1,2,3,4,5}. נתון קוד האסמבלי הבא:

Addi t2, x0, 6
Add s1, x0, x0
Loop: beq t2, x0, end
Lw t3, 0(t1)
Add s1, s1, t3
Addi t1, t1, 8
Addi t2, t2, -2

J loop

End:

מה יהיה הערך של s1 בסוף הריצה?

- 0 .א
- ב. 1
- ג. 6
- 5 .т
- ה. 10



<u>שאלה 11 (5 נקודות):</u>

עבור הפקודות הבאות, איזו פקודה ניתן לממש כפקודה אמיתית (לא פסאודו single cycle RISC-V פקודה) במעבד

ניתן לבצע שינויים בבקר, הוספת בוררים וחיווטים במסלול הנתונים של המעבד Register file, ולהתאים את זמן המחזור, אך **אסור** לבצע שינויים ביחידות: ImmGen, Memory, ALU.

- rs אשר מעתיקה את הערך ברגיסטר mv2 rd1, rd2, rs א. פקודת rd2 וגם לרגיסטר rd2
- ב. פקודת subi20 rd, rs, imm אשר מבצעת חיסור בין 32 הביטים של רגיסטר rs בגידל 20 ביט (שלאחר מכן עובר דרך rs ביט (שלאחר מסן עובר דרך ושmGen ומתורגם למספר בן 32 סיביות) ושומרת את התוצאה ב rd
 - ג. פקודת cp rs1, rs2 אשר מעתיקה מילה מהזכרון מהכתובת שנתונה ברגיסטר rs2 לכתובת בזיכרון אשר נתונה ברגיסטר rs2.
 - אשר מבצעת את הפעולה addsub rd, rs1, rs2 ד. פקודת

.(rd שומרת את התוצאה לרגיסטר) reg[rd]=reg[rd]+reg[rs1]-reg[rs2]

ה. לא ניתן לממש אף פקודה מהפקודות הנ״ל.



<u>שאלה 12 (5 נקודות):</u>

נתונה תכנית אשר מורכבת מ-N פקודות.

בנוסף נתון פילוח פקודות התוכנית אשר בפועל רצות על המעבד לפי סוג:

סוג הפקודה	אחוז הפקודות מתוך סך
	הפקודות שרצות
R-type	35%
Beq	30%
LW	20%
SW	15%

נתונים זמני המחזור עבור שלוש הארכיטקטורות שנלמדו בקורס:

$$T_{single\ cvcle} = 6ns$$

$$T_{multicycle} = 4ns$$

$$T_{pipelined} = 4ns$$

בעל הנתונים הבאים: Pipeline RISC-V - מעבד

- עB->Decode מלא בין השלבים Forwarding מלא בין השלבים WB->Exe . שלמעבד יחידות WB->Exe . שלמד בקורס.
 - .Hazard detection unit למעבד יחידת
 - החלטות על ביצוע הקפיצה מתקבלות בשלב ה- Exe.

נתון כי במחצית מפקודות ה-lw מתרחש Load hazard וכי ב-50% מפקודות ה-bw נתון כי במחצית מפקודות ה-bw מתרחש beq-1.



סמנו את התשובה הנכונה ביותר ביחס לזמן ריצת הקוד על גבי המעבדים השונים. בכל תשובה שם המעבד מייצג את זמן ריצת הקוד עליו. הניחו שמספר הפקודות N גדול מאוד.

- pipelined < multi cycle < single cycle .א
- ב. pipelined < single cycle < multi cycle
- pipelined < single cycle = multi cycle.
- single cycle < multi cycle < pipelined .т
- pipelined = single cycle < multi cycle .ה</pre>



<u>שאלה 13 (5 נקודות):</u>

המהנדס ריק בחברת MortyCycle הוסיף פקודה חדשה למעבד MortyCycle המהנדס ריק בחברת Multi Cycle

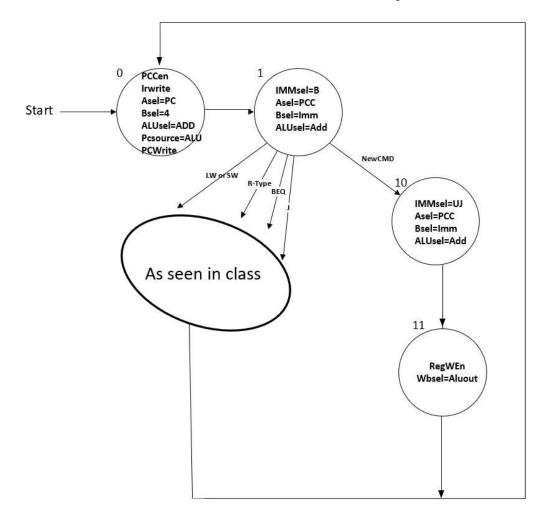
newCMD rd

הפקודה היא בפורמט UJ, ומקודדת כך:

0x000000	rd	opcode
----------	----	--------

על מנת לתמוך בפקודה, המהנדס שינה את מכונת המצבים של המעבד, והשאיר את ה- Datapath ללא שינוי.

מכונת המצבים המעודכנת הינה:





:המהנדס מריץ את קטע הקוד הבא

0x24: addi t8, x0,1

0x28: newCMD t8

המהנדס מעוניין גם לדעת האם ניתן לממש את הפקודה החדשה כפסאודו-פקודה של פקודות המכונה עליהן למד בקורס:

Jal, R-type, LW, SW, beq, addi

(תיאור הפקודות מופיע בדפי העזר)

סמנו את התשובה הנכונה:

- א. הערך של t8 לאחר הרצת הקוד הינו 0x1. ניתן לממש את הפקודה החדשה כפסאודו-פקודה שתתורגם לפקודת מכונה <u>אחת</u>.
- ב. הערך של t8 לאחר הרצת הקוד הינו 0x24. ניתן לממש את הפקודה החדשה כפסאודו-פקודה שתתורגם לפקודת מכונה אחת.
- ג. הערך של t8 לאחר הרצת הינו 0x24. ניתן לממש את הפקודה החדשה כפסאודו-פקודה שתתורגם לשתי פקודות מכונה, ולא ניתן לממש את הפקודה ע"י פחות פקודות מכונה.
- ד. הערך של t8 לאחר הרצת הקוד יהיה 0x28. ניתן לממש את הפקודה החדשה כפסאודו-פקודה שתתורגם לפקודת מכונה אחת.
- ה. הערך של t8 לאחר הרצת הקוד יהיה 0x28. ניתן לממש את הפקודה החדשה כפסאודו-פקודה שתתורגם לשתי פקודות מכונה, ולא ניתן לממש את הפקודה ע"י פחות פקודות מכונה.



<u>שאלה 14 (5 נקודות):</u>

מהנדס בונה מערכת משדר מקלט מבוסס UART כנלמד בהרצאות. המשדר מהנדס בונה מערכת משדר מקלט מבוסס על מעבד Pipeline-RISCV בעל הנתונים הבאים:

- למעבד יחידות Forwarding <u>מלא</u> בין השלבים WB->Decode • שלבים אורס. WB->Exe ו- Wem->Exe, כנלמד בקורס.
 - למעבד יחידת Hazard Detection כנלמד בקורס.
- למעבד קיימת יחידת branch-prediction החוזה את יעד קפיצתפעולות branch כבר בשלב ה- fetch, והחיזוי שלה תמיד נכון.

נתון כי המשדר משדר את התוכן של כתובת הזיכרון 0x100 כל מחזור שעון, **החל מהמחזור לאחר שהערך עודכן**.

100ns בנוסף, נתון כי זמן מחזור השעון הינו10ns הינו מחזור השעון הינו

נתון הקטע קוד הבא:

1	Main:	addi x5, x0, 0x100 // address of bit-to-send
2		addi x6, x0, 0x300 // address of Array-to-send
3		addi x4, x0, 1 // x4 holds 1 for stopbit
4		sw x0, 0(x5) // Prepare start bit
5		addi x28, x0, 8 // x28: number of data bits left
6		// Insert nops here
7	Start:	lw x7, 0(x6) // Load new bit
8		sw x7, 0(x5) // Prepare new bit
9		// Insert nops here
10		addi x6, x6, 4 // Advance to next bit
11		addi x28, x28, -1
12		bne x28, x0, start
13		// Insert nops here
14		sw x4, 0(x5) // Prepare stop bit
15		10 X nop
16		// rest of code



בתוכנית ישנם סימונים שבהם יש מקום להוספת *חסח* כדי לעמוד בתנאים (אין חובה להוסיף *חסף* בכל מקום).

. רמז – מטרת הכנסת ה- מיא יצירת T_{bit} באורך תקין

כמה *חסף* יש להוסיף (לא צריך להתחשב בתשובות ב- 10 ה- *חסף* שמופיעים בשורה 15)?

- 9 .א
- ב. 10
- ג. 11
- 12 .т
- ה. *13*



<u>החל מהעמוד הבא מתחיל החלק של</u> <u>השאלות פתוחות</u> (שאלות 15 – 17)



<u>שאלה 15 (10 נקודות):</u>

בשאלה הזאת נתון קטע הקוד הבא הכתוב ב assembly בשאלה נתון קטע הקוד הבא הכתוב פקודה:

Address

0x1000 function: li t0, 0

0x1004 addi t1, a0, 0

0x1008 loop: bge t0, a1, end

0x100C mul a0, a0, t1

0x1010 addi t0, t0, 1

0x1014 jal x0, loop

0x1018 end jr ra

בנוסף נתון כי מאתחלים את הרגיסטרים באופן הבא:

pc = 1000

a0 = 2

a1 = 5

t0 = 0

t1 = 0

ra = address of the end of the code

א. כמה פעמים הקוד מבצע את הפקודה בכתובת 1010 ?



ב. כעת נתון a0=x, a1=y בתחילת הריצה. מה הערך של הרגיסטר a בסוף ריצת הקוד כפונקציה של x ו- y -:
ג. מבצעים את השינוי הבא בקוד: הפקודה בכתובת 0x1014 מוחלפת בפקודה j loop.
איך השינוי הזה ישפיע על הקוד (התחשבו רק בקוד הנתון) ? נמקו.



שאלה 16 (2 נקודות לכל סעיף, ניתן לקבל 10 נקודות לכל היותר):

נתונה מערכת עקיבה (FSM) <u>מסוג מילי</u> בעלת N מצבים (FSM) עם כניסה יחידה X, ומוצא יחיד

דני ויוסי מצאו סדרות הפרדה שונות המתחילות משני מצבים כלשהם A ו- B של המערכת, עבורן המערכת מוציאה פלט שונה בסוף הסדרה. פלט מכונת המצבים במהלך הסדרות לא ידוע.

הסדרה שדני מצא באורך 12 קלטים והסדרה שיוסי מצא באורך 8 קלטים.

לגבי כל אחד מהמשפטים בטבלה להלן, סמנו X רק בעמודה המתאימה. העמודות מסמלות אם המשפט נכון, לא בהכרח נכון (כלומר, ניתן למצוא דוגמה בה מתקיים המשפט ודוגמה בה הוא לא מתקיים) או בהכרח לא נכון.

בהכרח לא נכון	לא בהכרח נכון	נכון		
			N=2 -ייתכן ש	.1
			קיימת סדרת הפרדה נוספת, באורך 8 סיביות או קצרה יותר, השונה מסדרתו של יוסי	.2
			ייתכן ש-8 הכניסות הראשונות של הסדרה של דני זהות לכניסות של סדרתו של יוסי	.3
			ניתן למצוא סדרות הפרדה בכל כפולה של 8 כניסות (סדרה באורך 16, 24)	.4
			אם N=8 והמכונה מצומצמת, קיימת סדרת הפרדה קצרה יותר מזו של יוסי	.5



<u>שאלה 17 (10 נקודות):</u>

במעבד Multicycle RISCV הוחלט לטפל בשני סוגי חריגות בלבד: חלוקה באפס ופקודה לא חוקית, עם הקידוד הבא:

סוג החריגה	קידוד
פקודה לא חוקית	1
חלוקה באפס	2

במקרה של חלוקה באפס צריך לכתוב לרגיסטר המכנה את הערך 1. במקרה של פקודה לא חוקית צריך לדלג על הפקודה הלא חוקית ולהמשיך לפקודה הבאה.

הניחו שכל הרגיסטרים מסוג s_i , ו- t_i , אורחלים ל- 0 ושהגישה לרגיסטרים הניחו שכל הרגיסטרים מסוג אור הביטרים מסוג SEPC ו- SCAUSE אור החל מ- main.

השלימו את הקוד בעמוד הבא כך שירוץ באופן תקין ויתמוך בחריגות הנתונות בשאלה.



0x10000000 main: addi t0, x0, 2

0x10000004 sub t2, t1, t1

0x10000008 unknown instruction

0x1000000C div t3, t0, t2

0x1C090000 interrupt handler: addi sp, sp, _____

0x1C090004 sw s0, 0(sp)

0x1C090008 sw _____, 4(sp)

0x1C09000C addi s0, x0, 1

0x1C090010 addi s1, x0, _____

0x1C090014 beq SCAUSE, s0, _____

0x1C090018 beq SCAUSE, _____, label2

0x1C09001C done: lw s0, 0(sp)

0x1C090020 lw_____, 4(sp)

0x1C090024 addi sp, sp ,8

0x1C090028 jr _____

0x1C091000 label1: addi , , , 4

0x1C091004 j done

0x1C091008 label2: addi t2, x0, _____

0x1C09100C j done

0x1C091008 label: