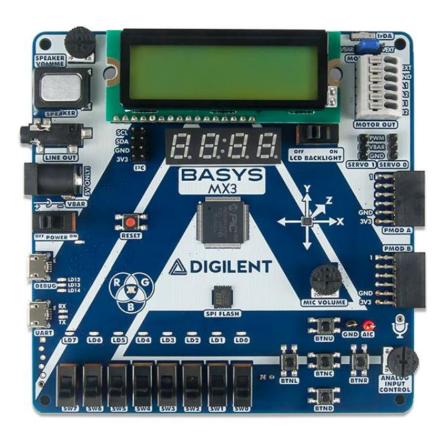
# פרויקט 2 במבנה המחשב



#### תיאור כללי

פרויקט זה הינו המשך ישיר של הפרויקט הראשון. בפרויקט זה מימשנו את רכיבי התוכנה אותם כתבנו בפרויקט הראשון לאחר שינויים והתאמות נדרשים על גבי רכיב חומרה - כרטיס מחשב מסוג BASYS MX3 של חברת DIGILENT.

השלבים והמשימות איתם התמודדנו במהלך הפרויקט:

- בתיבת תוכנית אסמבלי לצורך מימוש סטופר.
- עדכון האסמבלר מהפרויקט הראשון לצורך התאמת הפלט לרכיב החומרה ולפעולות חדשות.
- התאמת הסימולטור מהפרויקט הראשון לסביבת העבודה החדשה תוך התחשבות בפסיקות ובהפעלת רכיבי קלט פלט (מסכים, נורות לד, כפתורים וכו').

האסמבלר אותו ערכנו קורא את קובץ האסמבלי (שני קבצים סה"כ - סטופר ו-fib), מפענח את הפקודות לשפת מכונה (ספרות הקסאדצימליות) ופולט קובץ txt עם זיכרון התוכנית לפני תחילת הביצוע שלה. האופן לשפת מכונה (ספרות הקסאדצימליות) ופולט קובץ txt עם זיכרון התוכנית במקום ש-opcodes מס' 16-18 בו האסמבלר פועל בפרויקט זה זהה כמור לזה שבפרויקט הראשון, אך כעת במקום ש-opcodes יהוו רזרבות הם יהוו פקודות כפי שיפורט בהמשך. את הזיכרון של כל תוכנית נזין בשני מערכים בסימולטור – אחד בפורמט char והשני int לטובת פעולת הסימולטור.

הסימולטור יסמלץ את מעבד ה - SIMP , כאשר כל הוראה במעבד מתבצעת במחזור שעון אחד. המעבד עם עובד בתדר של 1024 הרץ - מבצע 1024 הוראות אסמבלי בשנייה. כמו כן הסימולטור יודע להתמודד עם עובד בתדר של 1024 הרץ - מבצע 1024 הוראות אסמבלי בשנייה. כמו כן הסימולטור יודע להתמודד עם פסיקות אותן הוא מקבל מהמשתמש ע"י לחיצות כפתור או מהחומרה ע"י ספירת מחזורי השעון עד לערך מסוים שנקבע ע"י קוד האסמבלי, ולהציג פלטים בהתאם. פעולות אלה מתבצעות ע"י שימוש ברכיבי קלט פלט.

## רגיסטרי חומרה

ו IORegister[14] הינו מערך של 14 "רגיסטרי חומרה", כפי שמתכנת האסמבלי חושב שהם, שמאותחלים לאפס ויסומלצו ע"י הסימולטור:

IORegister	Name	number	Meaning
Number		bits	
0	irq0enable	1	IRQ 0 enabled if set to 1, otherwise disabled.
1	irq1enable	1	IRQ 1 enabled if set to 1, otherwise disabled.
2	irq2enable	1	IRQ 2 enabled if set to 1, otherwise disabled.
3	irq0status	1	IRQ 0 status. Set to 1 when irq 0 is triggered.
4	irq1status	1	IRQ 1 status. Set to 1 when irq 1 is triggered.
5	irq2status	1	IRQ 2 status. Set to 1 when irq 2 is triggered.
6	irqhandler	9	PC of interrupt handler
7	irqreturn	9	PC of interrupt return address
8	clks	32	cyclic clock counter. Starts from 0 and increments every clock. After reaching 0xffffffff, the counter rolls back to 0.
9	reserved	32	Reserved for future use.
10	display7seg	16	Connected to 7-segment display of 4 letters.  Each 4 bits displays one digit from 0 – F, where bits 3:0 control the rightmost digit, and bits 15:12 the leftmost digit.

11	timerenable	1	1: timer enabled
			0: timer disabled
12	timercurrent	32	current timer counter
13	timermax	32	max timer value

# תמיכה בהתקני קלט / פלט

לצורך מימוש הסטופר באסמבלי, נוסיף למעבד תמיכה בקלט ופלט ע"י 3 הוראות חדשות, "רגיסטרי reserved ו- 18 ו- 18, שהיו 17 ו- 18, שהיו 17 בפרויקט הראשון, תוך שימוש בקבוע, וכמו כן נוסיף הוראת חזרה מפסיקה באופקוד 16:

Opcode	Name	Meaning
16	reti	PC = IORegister[7]
17	in	R[rd] = IORegister[R[rs] + R[rt]]
18	out	IORegister $[R[rs]+R[rt]] = R[rd]$

הפקודות שמומשו בפרויקט הראשון, כולל הפסאודו-קוד word., נותרו ללא שינוי והסימולטור תומך גם בהן.

#### פעולת הסימולטור

כאמור, הסימולטור מבוסס על הסימולטור אותו מימשנו בפרויקט הראשון ומבצע בכל לולאה -fetch לאחר. הסימולטור שמור בזיכרון ה-flash של הכרטיס ולכן לאחר טעינה ראשונית של הקוד הכרטיס מבצע את הסימולציה באופן עצמאי ללא התערבות נוספת, עוד הוא מחובר למקור מתח. להלן השינויים אותם ביצענו בסימולטור על מנת לתמוך בדרישות ביצועי התקני הקלט-פלט והממשק עם המעבד:

- התחשבות בהתקני קלט / פלט קריאת ערכים מרכיבי הקלט (כפתורים, סוויצ'ים ושעון) ופליטת ערכים אל רכיבי הפלט ע"י שימוש באינדיקטורים ופונקציות ייעודיות.
  - הגדרת רגיסטרי חומרה ותמיכה בהזנת ערכים אליהם וקריאת ערכים מהם.
- התחשבות בקצב פעולת שעון הכרטיס על מנת לקצוב שניות בשיטת polling, קצב עדכון השניות יאפשר לסימולטור לבצע בקרה על קצב ריצת פקודות האסמבלי.

בניגוד לפרויקט הראשון בו הסימולטור קיבל קובץ txt כקלט – בפרויקט זה הסימולטור נטען מראש בשתי תוכניות אסמבלי, סטופר ופיבונאצ'י (לכן כלל הפונ' אשר משמשות לקריאת וכתיבת קבצי טקסט נמחקו מהסימולטור של הכרטיס, אך נותרו כפי שהן בגרסת ה-PC). לאחר שהסימולטור יוצא ממצב SW7 או מופעל לראשונה אחת מהתוכנית מופעלת כאשר הבחירה מתבצעת ע"י קריאת הערך מ-SW7, כאשר הסוויץ' כלפי ממטה (0) תטען תוכנית פיבונאצ'י, כאשר הוא כלפי מעלה תטען תוכנית סטופר. עם תחילת הפעולה רכיבי הקלט פלט, כולל השעון, מאותחלים (ע"י פונ' initiation) וערך ה-PC מאותחל לאפס, נבחרת תוכנית כאמור ע"י SW7 ונכנסים ללולאה המרכזית האינסופית אשר מבצעת את פעולות הסימולטור.

מיד לאחר מכן התכונית תתחיל להתבצע בקצב של 1024 פעולות בשנייה, דרישה זו הציבה בפנינו אתגר שאותו פתרנו ע"י שימוש בשתי התניות - אחת בסוף הלולאה מייצרת השהייה במידה ומימוש הוראת האסמבלי הנוכחית הייתה מהירה מדי ביחס לקצב הרצוי, והשנייה בתחילת הלולאה לפני ביצוע ההוראה בודקת האם בוצעו 1024 הוראות אסמבלי לפני שעברה שנייה – במידה וכן תשהה את המשך ביצוע ההוראות עד שתעבור שנייה כאשר החיווי לכך מתבסס על השעון של החומרה.

כמו כן, דאגנו לסדר את מיקום הפונקציות כך שהחומרה תוכל לקלות מידע מהמשתמש ע"י רכיבי הקלט פלט ולעדכן רכיבים אחרים בהתאם, גם כאשר ברגע נתון לא מתבצעות פעולות אסמבלי (סיום תוכנית / הפעלת PAUSE / מתבצעת השהייה לטובת התאמת קצב המעבד).

במהלך מימוש הסימולטור נעזרנו בפונ' מובנות של הכרטיס השמורות בספריות ssd.h ,lcd.h ,btn.h וכו'.

בנוסף יצרנו סימולטור אשר קורא וכותב קבצי txt בדומה לסימולטור מהפרויקט הראשון, אך לא מבצע את פעולות הקלט-פלט כפי שמבוצע בכרטיס אלא רק תומך בפעולות החדשות, מעדכן מערך של רגיסטרי חומרה ומעדכן אותם ע"פ הפקודות החדשות, תומך בטיימר ובפסיקה 0 כפי שיפורט בהמשך, תומך בפסיקה 1 ו-2 בהנחה שקוד האסמבלי ידרוש אותן ומוודא שלא תתבצע פסיקה בתוך פסיקה – אופן המימוש של פעולות אלו דומה לזה שבכרטיס ולכן לא נפרט על קובץ זה בנפרד.

### פונ' התקני קלט / פלט אשר נוספו לסימולטור

▶ אתחול החומרה בתחילת הריצה initiation – בכל לחיצה על RESET או הדלקה ראשונית של הכרטיס מתבצע אתחול של רכיבי הקלט פלט ע"י פונ' מובנות של הכרטיס השמורות בספריות:

```
// This function initiates the microchip's IO modules
void initiation()
{
    // libraries initialization for the IO modules
    LCD_Init();
    LED_Init();
    SWT_Init();
    BTN_Init();
    SSD_Init();
}
```

בחירת תוכנית אסמבלי ע"י SW7 - עדכון המערכים הגלובליים ע"י העתקת המערכים של התוכנית שנבחרה כל פי מפסק SW7, ההעתקה מתבצעת באמצעות פונ' memory\_cpy ו- memin\_cpy אשר לא נפרט עליהן כאן (פונ' טכניות שמבצעות העתקת מערכים ע"י מעבר בכל רכיבי המערך):

קציבת שניות בשיטת polling – מתבצעת קריאה של מס' מחזורי השעון של הכרטיס שעברו מרגע הפעלתו/לחיצה על RESET, פונ' () clk\_poll מבצעת את הקריאה ומעבירה את הנתון מרגע הפעלתו/לחיצה על RESET, פונ' () clk\_poll מבצעת את הקריאה ומעבירה את הנחון למשתנה עם 64 ביטים היות והקוצב של השעון מכיל 32 ביטים בלבד, כך שבכל פעם שמזוהה overflow בקוצב השעון הפונ' מקדמת את 32 הביטים המשמעותיים (msb) באחד.
 היות והגדרנו את קצב השעון להיות (MHz) 40 לאחר כל פעם שנקרא את הערך הנוכחי נבצע בדיקה האם עברו 40 מיליון מחזורי שעון מהפעם האחרונה שעברה שעבר מספר זהה של מחזורים, במידה וכן – נסיק שעברה שנייה ונבצע פעולות שברצוננו לבצע רק בחלוף שנייה ולא בכל איטרציה של הלולאה המרכזית (האינסופית) – עדכון המסך (גורם לדיליי משמעותי) ועדכון אינדיקטורים עבור פונ' אחרות.

בין ניקוי המסך לעדכון המסך ישנה השהייה לטובת פעולה תקינה של המסך:

```
clk poll(); // update clk64 according to the microchip's clock
seconds = clk64 / CLKS IN SECOND;
int beginning time = clk64; // used later to determine how long each assembly command is being processed
if (seconds != last_seconds) // if a second has passed
              second_ind = 1;
              execute allow = 1;
              last seconds = seconds;
              LCD DisplayClear(); // clear the lcd before updating it
              DelayAprox10Us(1000); // delay required between <a href="https://doi.org/lcd/lcd/lcd/">lcd/<a href="https://delay.required.com/">lcd/<a href="https://delay.
              lcd update(BTNL, seconds, memory);
// This function updates clk62 to the current number of clock cycles of the
// microchip that has been passed since last "RESET"
static void clk_poll(void)
             clk32 = CPO GET COUNT();
            if (clk32 < clk32 prev) {
                         clk64_msb++;
             c1k32 prev = c1k32;
            clk64 = (((unsigned long long) clk64 msb) << 32) | clk32;</pre>
```

קליטת לחיצות על לחצני btn – בכל איטרציה של הלולאה המרכזית מתבצעת בדיקה האם אחד קליטת לחיצות על לחצו.
 מהכפתורים BTNR/BTNL/BTNC/BTNR/BTND נלחצו.
 במידה וכן, מעודכן אינדיקטור גלובלי מערך 0 לערך 1 על מנת לסמן שהכפתור נלחץ. על מנת לסנן רעשים ולוודא שאכן בוצעה לחיצה, אחת שנקלטה לחיצה ע"י הפונ' (ms) מתבצעת השהיה של כ- (ms) 70 (ms).
 נלחץ ולא מדובר ברעש – ורק אז מעדכנת את האינדיקטור:

```
void btn_check()
   if (BTN_GetValue('L') == 1) // check if BTNL was pressed
        DelayAprox10Us(7000);
       if (BTN GetValue('L') == 1) // check again that BTNL is pressed after a delay to make sure it's not noise
           BTNL = 1;
   if (BTN_GetValue('R') == 1) // check if BTNR was pressed
       DelayAprox10Us(7000);
       if (BTN GetValue('R') == 1) // check again that BTNR is pressed after a delay to make sure it's not noise
           RTNR = 1:
   if (BTN GetValue('U') == 1) // check if BTNU was pressed
        DelayAprox10Us(7000);
       if (BTN GetValue('U') == 1) // check again that BTNU is pressed after a delay to make sure it's not noise
           BTNU = 1:
   if (BTN GetValue('D') == 1) // check if BTND was pressed
        DelayAprox10Us(7000);
       if (BTN_GetValue('D') == 1) // check again that BTND is pressed after a delay to make sure it's not noise
           BTND = 1;
   if (BTN GetValue('C') == 1) // check if BTNC was pressed
       DelayAprox10Us(7000);
        if (BTN GetValue('C') == 1) // check again that BTNC is pressed after a delay to make sure it's not noise
           BTNC = 1;
```

מצבי single step/pause – לאחר בדיקת כפתורי btn מתבצעת פונ' (pause\_check) אשר בודקת אם הופעל pause\_ind (לחיצה על BTNL), במידה וכן יעודכן אינדיקטור pause שלא יאפשר ביצוע הוראת אסמבלי כל עוד הוא דולק וכמו כן יאופס אינדיקטור הכפתור על מנת לזהות לחיצה נוספת.

עם זאת, במידה ובנוסף לאינדיקטור הדולק תזוהה לחיצה על BTNR – יעודכן אינדיקטור step\_ind עם זאת, במידה ובנוסף לאינדיקטור הדולק תזוהה לחיצה האינדיקטור יאופס. ותבוצע הוראת אסמבלי בודדת, כלומר single step, במהלכה האינדיקטור יאופס. כמו כן אינדיקטור הכפתור יאופס בפונ' על מנת לזהות לחיצה נוספת. כאשר תזוהה לחיצה על BTNL כאשר כבר נבחר מצב pause, הפונ' תבטל את ה-pause ע"י איפוס האינדיקטור:

זיהוי וטיפול בפסיקות – פסיקה למעשה היא הדרך של המשתמש לתקשר באמצעות רכיבי
 החומרה עם התכנה. בפרויקט שלנו היו 3 פסיקות:

פסיקה 0 – פסיקה המעדכנת על כל מעבר של שנייה.

פסיקה 1 – זיהוי לחיצה כל כפתור BTNC. פסיקה זו משמשת לצורך השהייה בתוכנית הסטופר. פסיקה 2 – זיהוי לחיצה על כפתור BTND. תודה פסיקה זו מאפסת את הסטופר.

הפונ' שמזהה ומטפלת בפסיקות היא (irq\_check), הדרישה לביצוע פסיקה מתקבלת כאשר החומרה מזהה שאחד מהתנאים לעיל מתקיים ובהתאם מדליקה את רגיסטר ה-status ע"י שינוי ערכו ל-1.

קוד האסמבלי, אשר בודק האם ה-irqstatus של אחת הפסיקות הופעל ע"י החומרה, יזהה שהתקבל irgstatus ויבצע את הפעולות הבאות:

- עדכון רגיסטר irqhandler ל-PC בו תתבצע הפסיקה.
- הפעלת רגיסטר enable המתאים אשר יסמן לחומרה שניתן לבצע את הפסיקה.
   לאחר מכן החומרה תזהה שישנו גם irqenable וגם irqstatus פעילים, ובמידה ולא מתבצעת
   פסיקה ברגע זה (חיווי על כך מתקבל ע"י אינדיקטור (irq\_ongoing\_ind) החומרה תשמור את ה-

בס קודבו גע ווון מיל בן מולקבל עד אינו קטוו מווק מווספווס באוד אינו אולם האסמבלי ב-PC הנוכחי לחזרה ברגיסטר irqreturn, תעדכן את הPC לערך שנשמר ע"י קוד האסמבלי ב-irqhandler ותפעיל את האינדיקטור שמסמן על טיפול בפסיקה.

במידה והתקבלו כמה פסיקות בו זמנית תתבצע פסיקה אחת בכל זמן נתון, הראשונה כתלות בPC שבו הופעל הstatus והשאר ע"פ הסדר שבו קוד האסמבלי בודק את הסטאטוסים – קודם פסיקה 0, לאחר מכן 1 ולבסוף 2.

בסיום כל פסיקה בקוד האסמבלי ישנה פקודת reti, בזיהוי פקודה זו במהלך פונ' (reti) execute בסיום כל פסיקה בקוד האסמבלי ישנה פקודת irq\_ongoing\_ind על מנת לסמן על סיום טיפול בפסיקה וכמו כן ה-ver יעודכן לערך השמור ברגיסטר irgreturn.

```
// This function updates irg registers according to irgstatus and irgenable
void irq_update()
    if (BTNC == 1)
        IO register arr[4] = 1; // irg1status = 1
       BTNC = 0; // reset indicator to detect next activation
   if (BTND == 1)
        IO_register_arr[5] = 1; // irg2status = 1
       BTND = 0; // reset indicator to detect next activation
   // check if one of the irq's enable and status are "1" at the same time, if so and there is no ongoing irq - jump to irq
   int irg ind = ((IO register arr[0] && IO register arr[3]) || \
   (IO_register_arr[1] && IO_register_arr[4]) || (IO_register_arr[2] && IO_register_arr[5]));
   if ((irq_ind == 1) && (irq_ongoing_ind == 0))
       IO_register_arr[7] = PC; // load PC to irgreturn register
       PC = IO_register_arr[6]; // load irghandler register's value to PC
        irq_ongoing_ind = 1; // indicates that there is a ongoing irq
   else
       return;
```

- עדבון תצוגת LCD הכרטיס שלנו מכיל מסך LCD בעל שתי שורות הצגה, הפונ' שמעדכנת את התצוגה בהתאם למצב הסוויצ'ים SW1 ו-SW1 היא (Icd\_update(), פונ' זו מתבצעת אחת לשנייה היות והיא גורמת לדיליי משמעותי ביחס לשאר הפונ' בסימולטור.
- שורת ההצגה הראשונה מציגה ערכים שונים לפי בחירת המשתמש כאשר הבחירה מתבצעת ע"י הפעלת הסוויצ'ים הרלוונטיים:
  - באשר SW1 = off ,SW0 = off שאותה מריצים כעת תוצג בשורה הראשונה TRACE בפרויקט הראשון.

- כאשר SW1 = off ,SW0 = on תובן הרגיסטרים יוצג בשורה הראשונה בפורמט
- RXX=YYYYYYYYY כאשר XX מייצג את מספר הרגיסטר שמוצג כרגע בספרות דצימליות, החל מרגיסטר 0 ו-YYYYYYYYYYY הינו תוכנו ב-8 ספרות הקסדצימליות. באמצעות לחיצה על BTNU ניתן לקדם את הרגיסטר המוצג ב-1 כאשר הקידום הינו ציקלי וחוזר להתחלה לאחר הרגיסטר האחרוו.
- כאשר SW1 = on ,SW0 = off תוכן הזיכרון יוצג בשורה הראשונה בפורמט = MAAA באשר DDDDDDDDD הינו הכתובת בזיכרון ו-DDDDDDDDD מייצג את הדאטה. כאשר BTNU
- כאשר SW0 = on ,SW0 = on יוצגו מספר ההוראות שבוצעו עד עכשיו בספירה הקסדצימלית. השורה השניה במסך תציג לנו את הזמן שעבר מאז היציאה מ-RESET, את ה-PC וה-RSP.
   ההדפסה נקבע לפי ערכי הסוויצ'ים וההדפסה מתבצעת ע"י שימוש מובנת של ספריות החומרה LCD\_WriteStringAtPos המקבלת את תוכן ההדפסה, שורת ההדפסה (מבין ה-2) ומיקום התו. כמו כן, כאשר מציגים רגיסטרים/זיכרון, ישנה בדיקה בפונ' אשר מקדמת את מס' הרגיסטר/כתובת הזיכרון ומאפסת את אינדיקטור הכפתור BTNR על מנת לזהות לחיצה נוספת ע"י המשתמש.
   אופן מימוש הפונ' לעדכון השורה השנייה ושתי דוגמאות להדפסת ועדכון השורה הראשונה:

```
// This function updates the data that the LCD displays according to SWO and SW1
void lcd_update(int BTNL, int seconds, int memory[MAX MEMO LINES])
    // update second line:
    char PC_buffer[3];
    char RSP buffer[3];
    char TIME_buffer[8];
    sprintf(PC_buffer, "%03x", PC); // convert pc to hexa and store it in a buffer
    LCD WriteStringAtPos(PC buffer, 1, 0);
    sprintf(RSP buffer, "%03x", register arr[13]); // convert $sp content to hexa and store it in a buffer
    LCD WriteStringAtPos(RSP buffer, 1, 4);
    sprintf(TIME buffer, "%08d", seconds); // convert seconds content to hexa and store it in a buffer
    LCD WriteStringAtPos(TIME buffer, 1, 8);
    // update first line:
    // SW0=OFF and SW1=OFF:
    if (SWT_GetValue(0) == 0 && SWT_GetValue (1) == 0)
        char MEMORY_buffer[8];
        sprintf(MEMORY buffer, "%08x", memory[PC]); // convert memory[PC] to hexa and store it in a buffer
        LCD WriteStringAtPos(MEMORY buffer, 0, 0); // display next instruction to be executed in the lcd
    // SW0=OFF and SW1=OFF
    if (SWT GetValue(0) == 1 && SWT GetValue (1) == 0)
       char hex i[2];
       char hex reg[8];
       sprintf(hex i, "%02x", LCD reg index); // convert register number to hexa
       sprintf(hex_reg, "%08x", register_arr[LCD_reg_index]); // convert register value to hexa
       // display the register and its value
       LCD_WriteStringAtPos("R", 0, 0);
       LCD_WriteStringAtPos(hex_i, 0, 1);
       LCD_WriteStringAtPos("=", 0, 4);
       LCD WriteStringAtPos(hex reg, 0, 6);
       if (BTNU == 1) // if BTNU was pressed show next register
           LCD reg index++;
           LCD_reg_index = LCD_reg_index%16; // if currently watching R15 and clicked "BTNU" the next register shown will be R0
           BTNU = 0; // restart indicator to detect next click on BTNU
```

מסך SSD – תצוגה נוספת המכילה ספרות הניתנות להצגה ע"י 7 סיגמנטים לכל ספרה ונקודה עשרונית (ממומש ע"י דיודות).
 מסך זה מתעדכן ע"י פונ' () ssd\_update המתבצעת אחת לכל כמה מחזורי שעות של מעבד ה-

```
// This function updates the SSD (second display) according to display7seg register
void ssd_update()
{
    SSD_WriteDigitsGrouped(IO_register_arr[10], 0);
}
```

SIMP וממומשת ע"י פונ' מובנית:

ניהול נורות ה-LED – כחלק מהממשק עם המשתמש הכרטיס שלנו מדליק ומכבה נורות כחיווי לביצוע פעולת reti אשר כאמור מתבצעת כאשר מסתיימת פסיקה, בפעם הראשונה שתתבצע הוראת reti תדלק נורה מס' 0, בפעם הבא נורה מס' 0 תכבה ותדלק מס' 1, עד שלבסוף תדלק נורה מס' 7 ולאחר מכן היא תכבה ותדלק שוב נורה מס' 0 – וחוזר חלילה.

פונ' **(led\_update)** מממשת את הפונקציונליות הנ"ל בעזרת פונ' מובנית (led\_update) פונ' המקבלת את מספר הלד הרצוי ואת הערך 0/1 המייצג הדלקה / כיבוי, וכמו כן אינדיקטור:

```
// This function makes sure that the right led is on when a "reti" command is encountered
void led_update()
{
    LED_SetValue(current_LED, 0); // Turn off old LD
    current_LED++;
    current_LED = (current_LED) % 8;
    LED_SetValue(current_LED, 1); // Turn on current LD
}
```

עדכון מחזורי השעון ומימוש טיימר – הכרטיס שלנו תומך בטיימר בעל 32 ביטים אשר מעדכן את פסיקת האפס, הטיימר מאופשר ע"י רגיסטר enable וגם נעצר על ידו בהתאם.
 באמצעות שימוש ברגיסטרי החומרה הרלוונטיים וקצב ריצת שעון הכרטיס, החומרה תעדכן את התוכנה כאשר תעבור שנייה ע"י הפעלת דרישה לפסיקה 0 באמצעות רגיסטר simermax.
 באמצעות שמבוצעות במשך זמן של timermax על מנת להגדיר את כמות הפעולות שמבוצעות במשך זמן של שנייה ובאמצעות שימוש ברגיסטר timercurrent ביצענו השוואה האם בוצעו 1024 הוראות אסמבלי מתחילת השנייה הנוכחית – כלומר עברה שנייה.

לאחר כל ביצוע הוראת אסמבלי מתבצעת קריאה לפונ' (cycles אשר מקדמת את רגיסטר timercurrent במידה ו-ובמידה והופעל רגיסטר timerenable תקדם גם את רגיסטר timercurrent. במידה וtimercurrent יכיל ערך הזהה לערך הסף שהוגדר ע"י קוד האסמבלי ברגיסטר timermax הפונ' תאפס את רגיסטר timercurrent ותפעיל דרישה לפסיקה 0 ע"י הדלקת רגיסטר

- קצב ריצת המעבד כאמור, נדרשנו לסמלץ קצב ריצת מעבד של 1024 פעולות אסמבלי בשנייה,
   פתרנו ע"י שימוש בשתי התניות:
- אחת בסוף הלולאה מייצרת השהייה במידה ומימוש הוראת האסמבלי הנוכחית הייתה מהירה מדי ביחס לקצב הרצוי:

```
// control minimum time of assembly command execution
do
{
    clk_poll();
    current_time = clk64;
}
while((current_time - beginning_time) < COMMAND_REQUIRED_TIME);</pre>
```

השנייה בתחילת הלולאה לפני ביצוע ההוראה בודקת האם בוצעו 1024 הוראות אסמבלי לפני שעברה שנייה – במידה וכן תשהה את המשך ביצוע ההוראות עד שתעבור שנייה באמצעות אינדיקטור execute\_allow כאשר החיווי למעבר שנייה second\_ind מתבסס על קריאת השעון של החומרה שכאמור עובד בקצב [MHz] 40.

```
if (((IO_register_arr[8] % 1024) == 0) && (IO_register_arr[8] != 0)) //
{
    if (second_ind != 1) // if they were executed in less than 1 second {
        execute_allow = 0;
    }
    else // else - proceed to next command and check each iteration if a {
        second_ind = 0;
    }
}
```

ההתניה שמאפשרת את השהיה זו וכן את הפעלת pause וביצוע הוראת halt (סוף התוכנית) הינה:

```
// if PAUSE is activated or HALT was executed or it's not the time to execute a command (execute_allow) -> then don't execute)
if (((pause_ind == 1) && (step_ind == 0)) || (halt_ind == 1) || (execute_allow == 0))
    continue;
```

#### תוכנית הסטופר באסמבלי

תוכנית הסטופר באסמבלי מממשת מונה לזמן מרגע הפעלת הכרטיס/לחיצה על RESET של הכרטיס כאשר הזמן הזמן מוצג על גבי מסך ה-SSD. הזמן מוצג בצורה הבאה: MM:SS ופועל באופן מעגלי – לאחר הזמן 59:59 הזמן מוצג בצורה הבאה: 00:00 ופועל באופן מעגלי – לאחר הזמן pause של השעון מתחיל את הספירה מחדש מהזמן 00:00. בנוסף, הסטופר אותו בנינו יודע לממש pause של הסטופר בלבד (לא pause של החומרה – כלומר לא עצירה של ביצוע הוראות אסמבלי) באמצעות פסיקה מס' 1 באמצעות לחיצה על BTNC והפסקת הpause בלחיצה נוספת, וגם איפוס של ספירת הזמן בסטופר ע"י פסיקה 2 באמצעות לחיצה על BTND.

#### אופן פעולת הסטופר:

timermax, ) שיפוס הטיימר - תחילה מתבצע initialization של רגיסטרי החומרה הרלוונטיים (timerenable) ואיפוס של הרגיסטרים אשר באמצעותם נספור ונציג את הזמן:

ספרה ראשונה מימין (שניות בודדות) - \$s0 .

ספרה שנייה מימין (עשרות שניות) - \$s1.

ספרה שנייה משמאל (דקות בודדות) - \$s2.

ספרה ראשונה משמאל (עשרות דקות) - \$a0 .

רגיסטר \$a1 משמש לשמירת ערך הזמן כספרות הקסדצימאליות, לדוגמה בזמן 16:23 הוא יביל את הערך 0x1623.

```
# initialize TOregisters:

add $t2, $zero, $imm, 1023  # t2 = 1023, the max timer value // TODO 1023

out $t2, $zero, $imm, 13  # export 1023 to timermax TOregister

add $t2, $zero, $imm, 13  # export 1023 to timermax TOregister

out $t2, $zero, $imm, 1  # $t2 = 1

out $t2, $zero, $imm, 1  # $t2 = 1

add $t2, $zero, $imm, 11  # export the value 1 to the timerenable TOregister

# initialize stopper digits:

add $s0, $zero, $imm, 0  # $s0 contains the current clock 1st digit (starts from 1 since the first IRQ0 is after 1 second)

add $s1, $zero, $zero, 0  # $s1 contains the current clock 2nd digit

add $s2, $zero, $zero, 0  # $s2 contains the current clock 3rd digit

add $s6, $zero, $zero, 0  # $s0 contains the current clock 3rd digit

add $s6, $zero, $zero, 0  # $s0 contains the current clock 4rd digit

add $s6, $zero, $zero, 0  # $s0 contains the current clock 4rd digit
```

שגרת בדיקת פסיקות – מתבצעת בדיקה אינסופית האם התקבלה בקשה לפסיקה מהחומרה, כלומר אם רגיסטר irqstatus של אחת הפסיקות הודלק (שווה בערכו ל-1).
 במידה וכן הקוד יעדכן את רגיסטר irqhandler ל-PC של ה-Label המתאים למס' הפסיקה ולאחר מכן יפעיל את רגיסטר irqenable המתאים ע"י עדכון ערכו ל-1.

ביצוע פסיקה 0 – תחילה, נבדוק האם הספרה ראשונה מימין (שניות בודדות) שווה 9 – כלומר צריכה להתעדכן כעת ל0 (כביכול "overflow"), במידה ולא – נקדם את הספרה ב-1 ונקפוץ לביכה להתעדכן כעת ל0 (כביכול "segments Update"), במידה ולא – נקדם את המעודכן ע"פ הפורמט שהוסבר לעיל, לבסוף הקוד יודיע לחומרה על סיום הפסיקה ע"י הורדת irq0status ו- irq0enable
 ל-0 (כדי שהחומרה תוכל לקלוט את הפעם הבאה שתבוצע פסיקה) וביצוע פקודת teti על מנת לחזור לשגרת בדיקת הפסיקות.

במידה והופעלו יותר מפסיקה אחת, הפסיקה הראשונה שתטופל תהיה רנדומלית כתלות במיקום ה-PC כאשר הופעלו הפסיקות, ולאחר סיום הטיפול בה תטופל הפסיקה הבאה ע"פ הסדר שהוגדר בשגרת הבדיקה – תחילה פסיקה 0, לאחר מכן פסיקה 1 ולבסוף פסיקה 2:

```
| IRQB: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708: | 1708
```

במידה והספרה אבן 9 – נאפס את מונה הספרה ראשונה מימין (שניות בודדות) ונקפוץ ל- INCREMENT SECOND DIGIT אשר יבדוק אם הספרה השנייה מימין (עשרות שניות) שווה 5 - כלומר צריכה להתעדכן כעת ל-0, ובמידה ולא נקדם את הספרה ב-1 ונקפוץ ל- SEGMENTS UPDATE

במידה והספרה אכן 5 – נעבור לספרה השלישית והרביעית באותו אופן ( THIRD DIGIT, INCREMENT FOURTH DIGIT):

בטיפול בספרה הרביעית, INCREMENT FOURTH DIGIT, במידה והספרה הראשונה משמאל (עשרות דקות) שווה 5 נסיק שהזמן האחרון היה 59:59 ובעת נדרש לאפס את המונה בחזרה ל-00:00, לכן נקפוץ ל- RESET IRQ0 אשר בדומה לתחילת הקוד יאפס את הרגיסטרים שבאמצעותם נספר הזמן, ובנוסף יודיע לחומרה על סיום הפסיקה ע"י הורדת irq0status ו- ל-10 וביצוע פקודת reti על מנת לחזור לשגרת בדיקת הפסיקות:

ביצוע פסיקה 1 – תחילה נאפס את רגיסטר irq1status על מנת שהחומרה תדע שנדרש לזהות שוב לחיצה על BTNC כדי לצאת ממצב ה-pause, עד אז תתבצע לולאה אינסופית אשר בודקת אם רגיסטר irq1status הופעל שוב (כלומר זוהתה לחיצה נוספת על BTNC) ובמידה וכן הקוד יוריד את רגיסטרים irq1status ו-irq1enable חזרה ל0 ותבוצע פקודת reti על מנת לחזור לשגרת בדיקת הפסיקות:

```
116
117 IRQ1:
118
119 out $zero, $zero, $imm, 4  # change irq1status IOregister to 0
120
121 IRQ1_EXECUTE:
122
123 in $t0, $zero, $imm, 4  # check if irq1status IOregister is 1, meaning BTNC has been clicked again
124 beq $imm, $zero, $t0, IRQ1_EXECUTE  # if $t0 == 0 then BTNC hasn't been clicked yet, resart loop
125
126  # return:
127
128 out $zero, $zero, $imm, 4  # turn irq1status IOregister to OFF
129 out $zero, $zero, $imm, 4  # turn irq1status IOregister to OFF
130  reti $zero, $zero, $zero, 0  # BTNC has been clicked, return to the PC that was saveed before handling IRQ1
```

ביצוע פסיקה 2 – בדומה לשאר החלקים שמבצעים RESET בקוד, נאפס את הרגיסטרים שבאמצעותם נספר הזמן, ובנוסף יודיע לחומרה על סיום הפסיקה ע"י הורדת status1irq ו- שבאמצעותם נספר הזמן, ובנוסף יודיע לחומרה על סיום הפסיקה ע"י הורדת reti על מנת לחזור לשגרת בדיקת הפסיקות:

```
132 IRQ2:
133 IRQ2:
134 # perform reset:
136 # perform reset:
137 out $zero, $zero, $imm, 5 # change irq2status IOregister to 0
138 out $zero, $zero, $imm, 10 # display 0 by changine display7seg IOregister to 0
139 add $s0, $zero, $imm, 0 # $s0 contains the current clock 1st digit (starts from 1 since the first IRQ0 is after 1 second)
140 add $s1, $zero, $zero, 0 # $s1 contains the current clock 2nd digit
141 add $s2, $zero, $zero, 0 # $s2 contains the current clock 2nd digit
142 add $a0, $zero, $zero, 0 # $a0 contains the current clock 4th digit
143 add $a1, $zero, $zero, 0 # $a1 contains the current clock 4th digit
144 # return:
145 # return:
146
147 out $zero, $zero, $imm, 5 # turn irq2status IOregister to OFF
148 out $zero, $zero, $zero, 6 # turn irq2status IOregister to OFF
149 reti $zero, $zero, $zero, 0 # turn irq2enable IOregister to OFF
149 reti $zero, $zero, $zero, 0 # the reset has been done, return to the PC that was saveed before handling IRQ2
```