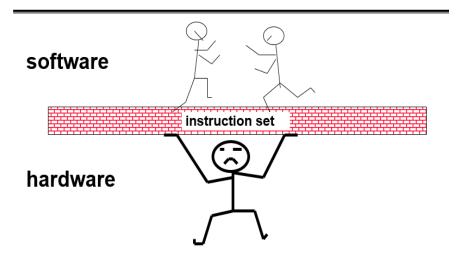
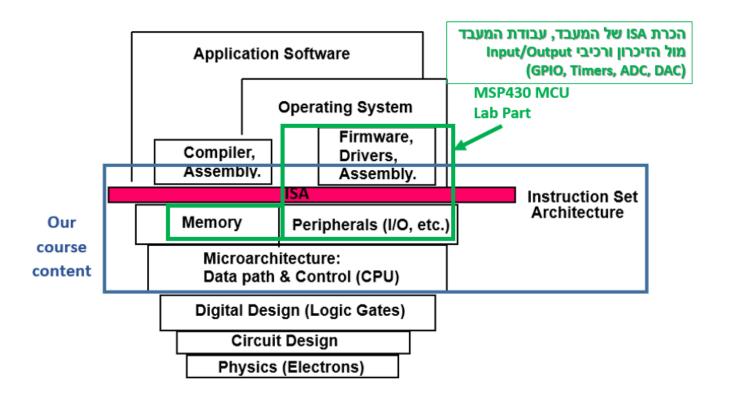
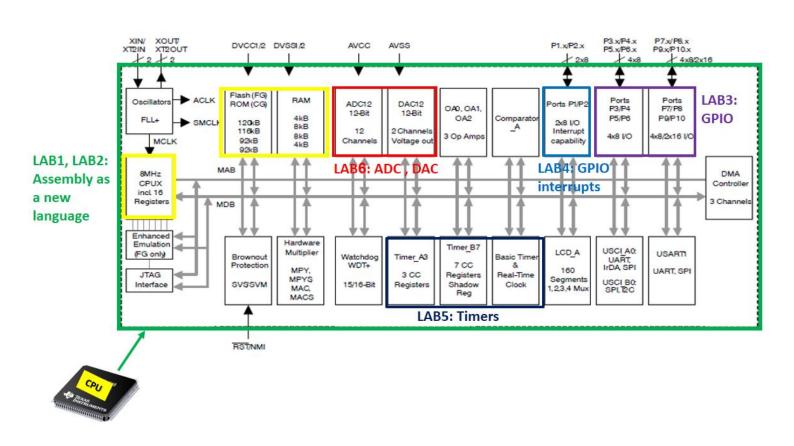
Review: Instruction Set Design



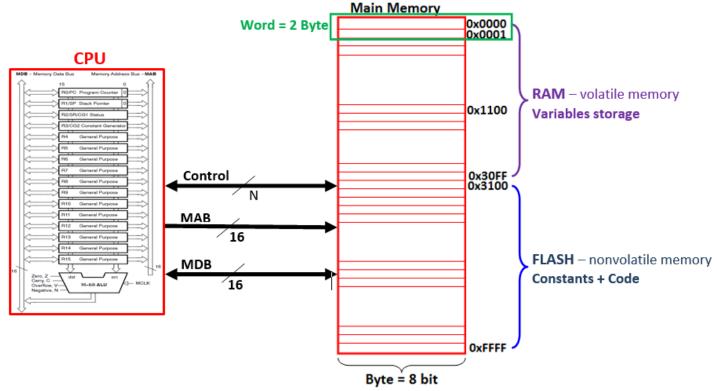
חלוקת מרחב פתרון בעיה מבוססת מחשב לשכבות אבסטרקציה

Application **Application Requirements:** Algorithm Suggest how to improve architecture Provide revenue to fund development Programming Language Operating System/Virtual Machines Instruction Set Architecture Architecture provides feedback to guide application and technology research Microarchitecture directions Register-Transfer Level Gates **Technology Constraints:** Circuits Restrict what can be done efficiently Devices New technologies make new arch Physics possible

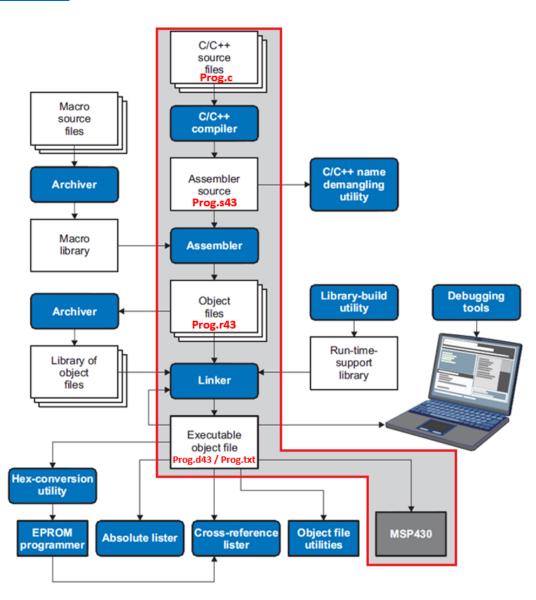




קשר אבסטרקטי בין מעבד MSP430 לזיכרון קוד והנתונים של התוכנית (ללא הגבלת הכלליות)



Cross Compilation Process:



שיטות מעון של ISA במעבד MSP430 RISC (ללא הגבלת הכלליות)

ע"י אופנים ואת מיקום הנתונים ע"י אופרנד המקור (Operand_SRC) ניתן לציין בשבעה אופנים ואת מיקום הנתונים ע"י אופרנד המקור (Operand_DST) ניתן לציין בארבעה אופנים. אופניי ייצוג אלו נקראים "שיטות מעון".

| ADDRESS MODE | s | D | SYNTAX | EXAMPLE | OPERATION | | |
|---------------------------|-------------------------|---|--------------------|------------------|--------------------------------|--|--|
| Register | • | • | MOV Rs,Rd | MOV R10,R11 | R10 -> R11 | | |
| Indexed | • | • | MOV X(Rn),Y(Rm) | MOV 2(R5),6(R6) | M(2+R5)> M(6+R6) | | |
| Symbolic (PC relative) | • | • | MOV EDE, TONI | | M(EDE)> M(TONI) | | |
| Absolute | • | • | MOV & MEM, & TCDAT | | M(MEM)> M(TCDAT) | | |
| Indirect | ● MOV @Rn,Y(Rm) | | MOV @Rn,Y(Rm) | MOV @R10,Tab(R6) | M(R10)> M(Tab+R6) | | |
| Indirect autoincrement | • | | MOV @Rn+,Rm | MOV @R10+,R11 | M(R10) —> R11 R10 + 2—> R10 | | |
| Immediate | Immediate ● MOV #X,TONI | | MOV #45,TONI | #45 —> M(TONI) | | | |

NOTE: S = source D = destination

| į | Note: | MOV | #LABEL,PC | ; | Branch | to | address | LABEL |
|---|-------|-----|-----------|---|--------|-----|-----------|----------------------|
| : | | MOV | LABEL, PC | ; | Branch | to | address | contained in LABEL ! |
| i | | MOV | @R14,PC | ; | Branch | ind | lirect to | address in R14 |
| - | | | | - | | | | |

שיטות מעון של ISA במעבד SRC RISC (ללא הגבלת הכלליות)

| פקודה | משמעות | תאור | שיטת מיעון |
|-------------------------|-------------------------------------|--|------------------------------|
| $la r_a, c_2$ | $R[r_a] \leftarrow c_2$ | הפקודה מכילה את הערך המבוקש, ולכן ניתן לאחסן ברגיסטרים בלבד. | מיידי |
| $ld r_a, c_2$ | $R[r_a] \leftarrow M[c_2]$ | מכיל 16 סיביות. c_2 הפקודה מכילה את הכתובת בזיכרון בה מצוי האופרנד. | <u>ישיר</u> |
| $ld r_a, (c_2)$ | $R[r_a] \leftarrow M[M[c_2]]$ | הפקודה מכילה את הכתובת של הכתובת של האופרנד. | עקיף |
| add ra,rb,rc | $R[r_a] \leftarrow R[r_b] + R[r_c]$ | האופרנד הוא תוצאת חיבור של הרגיסטרים המצוינים. | <u>ישיר</u> רגיסטר |
| $ld r_a, (r_b)$ | $R[r_a] \leftarrow M[R[r_b]]$ | הכתובת נמצאת ברגיסטר המצוין <u>הערה:</u> אין אפשרות לבצע מיעון היסט עם _r 7, במקום זאת יתבצע מיעון ישיר. | <u>עקיף</u> <u>רגיסטר</u> |
| $ld r_a, 20(r_b)$ | $R[r_a] \leftarrow M[R[r_b] + 20]$ | הכתובת ברגיסטר + היסט נתון. | <u>היסט</u> |
| ldr r _a , 20 | $R[r_a] \leftarrow M[PC + 20]$ | הכתובת ב- PC (זהו גם רגיסטר) + היסט נתון. | <u>יחסי</u> |

תרגילים במעבר מידע בין מעבד-זיכרון בשפת אסמבלי של MSP430 (כולל פתרון ב Python)

הערה חשובה: כפי שפורסם התרגילים הבאים מבוססים הכנה מקדימה של חומר ההכנה למעבדה הנמצא בקובץ הבא:

Tutorial 1.1 - Assembly acquaintance, Part 1

<u>תרגיל 1:</u>

. 8 באורך ID1,ID2 באורך aut זוג סטודנטים

נדרש להגדיר בזיכרון ה- RAM את שני המערכים Parity1 , Parity2 באורך 8 בצורה הבאה:

Parity1 **DS16** 8

Parity2 **DS16** 8

בגוף התוכנית נדרש לבצע את הפעולות הבאות:

$$\forall i \in [0,7] \ Parity1[i] = \begin{cases} 1, ID1[i] \ is \ odd \\ 0, ID1[i] \ is \ even \end{cases}$$

$$\forall i \in [0,7] \ Parity2[i] = \begin{cases} 1, ID2[i] \ is \ odd \\ 0, ID2[i] \ is \ even \end{cases}$$

הסבר: כל אחד מהמערכים Parity1 , Parity2 מוגדר לכל איבר בנפרד להיות 1 אם האיבר באינדקס זהה במערך Parity1 , Parity2 מוגדר לכל איבר בנפרד להיות 1 אי-זוגי אחרת 0.

פתרון תרגיל 1:

| ld1 | 9 | 6 | 2 | 8 | 3 | 5 | 7 | 4 |
|---------|---|---|---|---|---|---|---|---|
| | | | | | | | | |
| ld2 | 8 | 6 | 3 | 2 | 3 | 2 | 0 | 6 |
| | | | | | | | | |
| Parity1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| | | | | | | | | |
| Parity2 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |

- 1. פתרון קוד בשפת Python (שפה עילית ברמת אבסטרקציה גבוהה) ראה קובץ בשם 1
 - 2. פתרון קוד בשפת C (שפה עילית ברמת אבסטרקציה נמוכה) ראה קובץ בשם EX1_array.c
- 3. פתרון קוד בשפת אסמבלי של מעבד MSP430 (שפה סף ללא רמת אבסטרקציה) ראה קובץ בשם

<u>תרגיל 2:</u>

. 8 באורך Arr1, Arr2 באורך Arr1, Arr2 באורך

נדרש להגדיר בזיכרון ה- RAM את שני המערכים mod4_ID1, mod4_ID2 באורך

mod4_ID1 DS16 8

mod4_ID2 **DS16** 8

בגוף התוכנית נדרש לבצע את הפעולות הבאות:

$$\forall i \in [0,7] \mod 4_ID1[i] = \begin{cases} 0, Arr1[i] \mod 4 = 0 \\ -1, else \end{cases}$$

$$\forall i \in [0,7] \mod 4_ID2[i] = \begin{cases} 0 & \text{,Arr2}[i] \mod 4 = 0 \\ -1 & \text{, else} \end{cases}$$

. של המספר LSB של מספר בבסיס 2 הוא הערך של שתי סיביות mod4 של המספר

פתרון תרגיל 2:

- 1. פתרון קוד בשפת Python (שפה עילית ברמת אבסטרקציה גבוהה) ראה קובץ בשם 1
 - 2. פתרון קוד בשפת C (שפה עילית ברמת אבסטרקציה נמוכה) ראה קובץ בשם 2
- 3. פתרון קוד בשפת אסמבלי של מעבד MSP430 (שפה סף ללא רמת אבסטרקציה) ראה קובץ בשם 3

תרגיל 3:

עליך לכתוב תוכנית לחישוב העקבה (TRACE) של מטריצה סימטרית.

העקבה של מטריצה סימטרית בגודל nxn מוגדרת ע"י סכום איברי האלכסון של המטריצה, <u>כדלקמן:</u>

 $\mathsf{Trace}(\mathsf{A}) = \mathsf{a}_{11} + \mathsf{a}_{22} + \ldots + \mathsf{a}_{nn}$ בור מטריצה סימטרית $\mathsf{A}_{\mathsf{nxn}}$ העקבה נתונה ע"י הנוסחה:

גודל כל איבר במטריצה הוא 16 סיביות. הערך המתקבל עבור עקבת המטריצה המחושבת, יש לאחסן ברגיסטרים R12, R13 והחלק הנמוך LSB של העקבה יאוחסן ברגיסטר R12 והחלק הגבוה של העקבה יאוחסן ברגיסטר R13 . כאשר Matrix הינה מטריצה ותווית זו, היא כתובת האיבר הראשון של המטריצה. המשתנה Lines מייצג את מספר השורות של המטריצה.

את תוצאת העקבה יש לאחסן במשתנה בשם Trace.

מטריצה מאוחסנת בזיכרון ע"י מערך של שורות (שורה אחר שורה החל משורה ראשונה).

פתרון תרגיל 3:

$$Matrix_{4x4} \triangleq \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 5 & 6 & 7 & 8 \\ 9 & 10 & 11 & 12 \\ 13 & 14 & 15 & 16 \end{bmatrix}$$

 $a_{i,j} = Matrix[Cols \cdot 2i + 2j]$ when $0 \le i, j \le Lines - 1$

- Part of Diagonal index = MatrixPTR+2j+Lines*2i
- 0<= i <=Lines-1 and 0<= j <=Lines-1 for all Parts of Diagonal i=j So, Part of Diagonal index = MatrixPTR+2i(Lines+1)
- Trace=sum of M[MatrixPTR+2i(Lines+1)] when 0<= i <=Lines-1
 - 1. פתרון קוד בשפת Python (שפה עילית ברמת אבסטרקציה גבוהה) ראה קובץ בשם Python
 - 2. פתרון קוד בשפת C (שפה עילית ברמת אבסטרקציה נמוכה) ראה קובץ בשם 2
- 3. פתרון קוד בשפת אסמבלי של מעבד MSP430 (שפה סף ללא רמת אבסטרקציה) ראה קובץ בשם 3