

מבנה מחשבים-הרצאה מספר 7

הגדרה: שפת מכונה הינה שפה המורכבת מביטים, כך שכל רצף של ביטים מייצג פעולה בסיסית למחשב. לדוגמא בשפת המכונה של mips הרצף 000000 00010 00001 00011 ישים 3 (יש למחשב שלנו כמה רגיסטרים. נגיע לזה בהמשך...)

הגדרה: שפת סף (יש הקוראים לזה שפת אסמבלי) הינה שפה תיכנות שמבצעת פעולות באופן לשפת המכונה חיבור בין 2 רגיסטרים \$9 \$8 וישים ברגיסטר \$4 בmips יבצע כך add \$4 \$8 \$9.

בניגוד לשפות עילית (כגון C ו-JAVA) שפת סף יש בה פעולות הרבה יותר פשוטות, יותר קשה לתכנת איתו והמעבר לשפת המכונה הוא חח"ע. כמוכן, שפות העילית מורכבות משפות סף.

בהרצאה מספר 8 ובהרצאה מספר 9 אנו נלמד איך שפת המכונה פועל בצורה מוחשית (מרצף של הביטים לביצוע הפעולות עצמם).

מה ההבדל בין אסמבלר לאסמבלי? האסמבלר הוא **התוכנית** שממיר מהאסמבלי לשפת המכונה והאסמבלי הוא השם של **השפה**.

בכן, אנו נלמד בהרצאה זאת על שפת הסף של mips אשר היא בפרט חלק מטכנולוגיית CISC (כפי שהוסבר בשיעור הראשון).

mips יש לנו 32 רגיסטרים, מסוג של D Type ולכל רגיסטר יש 32 דלגלים. הרגיסטרים קשורים לשפת העילית (נניח בשפת C) שבה היא המips שומש כשפת הסף שלה. כמוכן לכל מתודה שאנו עושים בשפת C אנו מייצרים את הרגיסטרים המיוחדים "שלה" כאשר אנו מפעילים את המתודה.. ראה טבלה שלפניכם על סוגי הרגיסטרים (של Mips):

Name	Register number	Usage
\$zero	0	הקבוע 0
\$v0-\$v1	2-3	ערכי ההחזרה במתודה
\$a0-\$a3	4-7	הארגומנטים של המתודה
\$t0-\$t7	8-15	משתני זבל (שלא הצהרנו עליהם בשפת העילית)
\$s0-\$s7	16-23	משתנים שהצהרנו עליהם בשפת העילית
\$t8-\$t9	24-25	אותם רגיסטרים כמו של 8-15
\$gp	28	משתנה שמכיל כתובת (מצביע) למשתנה גלובלי (משתנה שהוא מחוץ למתודה)
\$sp	29	משתנה שיצביע על המחסנית של הstack (ראה למטה)
\$fp	30	ראו בתרגול
\$ra	31	הכתובת בזיכרון אליו הוא "הולך" ברגע שהוא יסיים את המתודה בו הוא פועל

רגיסטרים מספר 1 שנקרה בשם \$at שקשור לאסמבלר (ולא למעבד) ו-27-28 לא צריך לדעת (קשורים למערכת ההפעלה).

לבינתיים, נשתמש רק ברגיסטרים \$t0-\$t7. נחזור יותר מאוחר על כל שאר הרגיסטרים.

memory

הזיכרון שלנו (RAM) ניתן להגיד שהוא בעצם מערך אחד ענקי בגודל של 2^{32} תאים כך שבכל תא במערך, ישנו 8 ביטים = 1 בית.

נאמר כי 4 בית = מילה = 32 ביטים. נשים לב כי בעצם מילה אחת מייצג מספר שלם מסוג int (סה"ך יש 2^{32} מספרים מסוג int) וכי תו אחד (בטבלת ASCII) הוא מיוצג ע"י בית אחד (ולכן יש סה"ך 2^8 תווים ב-ASCII).

הערות:

- 1) נאמר כי אנו רוצים לגשת למקום הא בזיכרון שלנו כאשר רוצים להגיע לתא הא-ית של המערך של הזכרון (המקום הראשון הוא התא מספר 0)
- 2) נוכל גם להתבונן על הזכרון שלנו כאל מערך של מילים בצורה הבאה: המילה הא-ית במערך היה שירשור של הבתים (לפי הסדר שמשמאל לימין) שבמקומות $4*k, 4*k+1, 4*k+2, 4*k+3$ במערך שלנו (המיוצג לפי ביטים).
לדוגמא: אם במקום ה-12 במערך של ביטים יש לנו הבית 10101010 במקום ה-13 יש את 01010101 במקום ה-14 יש את 00000000 ובמקום ה-15 יש את 11111111 אזי המקום ה-4 במערך של המילים ימצא המילה:
10101010010101010000000011111111
- 3) בשפת C ניתן להגדיר מערך לפי הגודל שלו ולפי משתנה x שיכיל בתוכו את הכתובת (הוא מצביע) של האיבר הראשון שבמערך. $x+1$ היה הבית השני במערך ($x+4$ היה המילה השניה במערך-כמוכן כל מערך ב C הוא בעצם מערך של בתים).
- 4) יש לא להתבלבל בין משתנה שהוא מצביע למערך למשתנה שמכיל ערך מספרי. אם x הוא משתנה שמכיל ערך מספרי אזי $x+1$ היה המספר העוקב למשתנה ואם x הוא מצביע לאיבר מספר i מערך של בתים אזי $x+1$ יצביע על המקום ה- $i+1$ במערך

הפעולות mips

pc counter

ב mips כל פעולה מיוצגת ע"י מילה בודדת, ואנו בעצם מייבאים את הפקודות האלו מהתוכנית למעבד שלנו. התוכנית שלנו היא בעצם חלק מהזיכרון שלנו, והוא מיוצג ע"י מערך של ביטים. ה PC שלנו הוא בעצם מצביע לכתובת של הפקודה שמתבצעת. לכן כדי לגשת לפעולה הבאה בתוכנית שלנו אנו חייבים לקדם ב-4 את ה PC שלנו.
ישנם כמה סוגי פעולות:

פעולות R Format

פעולות R-Format אלו פעולות אריטמטיות בין שלושה רגיסטרים, כל אחד מהם הוא מהסוג הבא:

opcode	rs	rt	rd	shamt	funct
--------	----	----	----	-------	-------

כאשר:

opcode - רצף של 6 ביטים המתארים סוגים שונים של פעולות. בכל פעולות R-Type מתקיים כי $opcode=000000$

rs,rt,rd - אלו הם כתובות לרגיסטרים של ה mips (ראה למעלה) ולכן כל אחד מהם הוא רצף של 5 ביטים. אם נניח שהפעולה שלנו היא פעולת fun ונניח ש rs,rt,rd מצביעים על רגיסטרים x,y,z (בהתאמה) אזי אנו בעצם עושים את הפעולה $z = x \text{ fun } y$.

shamt - רצף של 5 ביטים אשר עושים, בנוסף לכל הפעולות shift left או shift right לרגיסטרים שלנו (לא צריך לדעת את זה למבחן).

funct - רצף של 6 ביטים, שמחליט איזה פעולה לבצע מתוך כל פעולות R Type הקיימות

דוגמאות חשובות ל R-Type:

- 1) **add \$t0 \$t1 \$t2** - עושה את הפעולה $t0 = t1 + t2$ (כלומר החיבור של כל ביט-ביט מהרגיסטרים, \$t1 ו \$t2 נציב ברגיסטר \$t3) הוא מסוג R Type. נניח שאנו רוצים לחבר את רגיסטר 10 עם רגיסטר 11 ולשים את התוצאה ברגיסטר 13. אזי הפעולה שתבוצע תהיה:

(7) **sb \$t0,x(\$t1)** - טוען לנו מהבית הכי ימני של \$t1 לתוך mem[x+\$t1]
 (8) **bne \$t0,\$t1,x** - אם $t1 \neq t0$ לך $x+1$ פעולות קדימה אחרת קפוצ לפקודה הבאה.
 הערה: ניתן לעשות גם fun \$t1 \$t2 bne כלומר אם $t1 \neq t0$ קפוצ לשורה בו מופיע fun (ראה דוגמא)
 (9) פעולות andi ori slti וג-אותה קונטוציה כמו עם add ועם addi
 (10) **lui \$t0 x** - ישים ברגיסטר \$t0 את המספר $2^{16} \cdot x$. כלומר אם נתון לנו המספר x ביצוג הבינרי שלנו אזי אנו נציב ב-\$t0 את x כאשר הזזנו אותו 16 ביטים שמאלה (16 הביטים שה"כנסנו" ל-x הם אפסים). השימוש העיקרי של פעולה זאת היא ליצור קבועים שגדולים מ 2^{16} , שכן בפעולות I-Type כל הקבועים הם קטנים מ 2^{16} (כי יש רק 16 ביטים)
 (11) **blt \$t0 \$t1 x** - אם $t1 > t0$ לך $x+1$ פעולות קדימה אחרת קפוצ לפקודה הבאה.

פעולות jump:

פעולות jump אלו פעולות שיש ליהם רק קבוע, והם נראים בצורה המיוחדת הבאה:

opcode	target
--------	--------

כאשר opcode הוא 6 ביטים וtarget הוא עם 26 ביטים
 דוגמאות חשובות:
 (1) **j x** - יקפוצ לפקודה שנמצא במקום הא(בניגוד לbranch שבו אנו קופצים "קדימה" תמיד)
 הערה: ניתן לעשות גם fun j, כלומר קפוצ לשורה בו מופיע fun
 (2) **jal x** - יקפוצ לפקודה שנמצא במקום הא ו-שומר ברגיסטר \$ra את הכתובת של הפקודה שאחריו.
 הערה: ניתן לעשות גם fun jal, כלומר קפוצ לשורה בו מופיע fun ושומר ברגיסטר \$ra את הכתובת שאחרי הפקודה jal x

הערות נוספות:

(1) פעולת jal נועדה בעיקרון לפתור לנו את הבעיה שבו יש לנו מתודה אחת (נניח f) שמשתמשת במתודה אחרת (נניח g), שכן בסיום השימוש של המתודה של g אנו חייבים לחזור לפונקציה המקורית שלנו f. משום \$ra מצביע עתה על שורה שאחרי פקודת jal אזי כאשר נעשה jr \$ra אנו נחזור לפונקציית המקורית שלנו f לשורה בה היא אמורה להיות.
 (2) לכן נרצה שכל פעולה תסתיים בסוף בפקודה jr \$ra