

תרגול 8

MIPS Assembly Language

דוגמא לתרגום תכנית למחשב MIPS

Example taken from the book: "Computer Organization and Design: The Hardware/Software Interface"
by [David A. Patterson](#), [John L. Hennessy](#) and [John L. Hennessy](#).
Morgan Kaufmann Publishers Inc. – All rights reserved

• תרגום את התכנית הבאה לשפת אסמבלי:

```
sort(int v[ ], int n)
{
    int i,j;
    for (i=0; i<n; i++)
        for (j=i-1; j>=0 && v[j]>v[j+1]; j--)
            swap(v, j); /* swap v[j] & v[j+1] */
}
```

פתרון

- נתחיל מהשגרה swap אשר מחליפה תכני שני מקומות בזיכרון.
- שלבי העבודה בשגרות:
 - הקצאת אוגרים למשתני התכנית
 - שמירת תוכן האוגרים שעומדים לעבור שינוי – רק את אלה שצריך לשמור אותם
 - כתיבת קוד השגרה
 - שיחזור ערכי האוגרים

פתרון SWAP

- הקצאת אוגרים:

- כמוסכמה, פרמטרים מועברים באוגרים \$a0-\$a3. לכן, הפרמטרים ל-swap יהיו באוגרים \$a0,\$a1 (v,k בהתאמה).
- עבור temp נקצה את \$t0.

- הקוד:

- כתובת נתון במחשב MIPS נתונה בבתיים (ולא מילים) לכן את כתובת v[k] נקבל ע"י הכפלת k פי 4.

```
muli $t1, $a1, 4      # reg $t1 = k * 4
add  $t1, $a0, $t1    # reg $t1 = v + (k*4)
                        # reg $t1 has the address of v[k]
```

פתרון SWAP

- נטען את $v[k]$ בעזרת $\$t1$ ואת $v[k+1]$ ע"י הוספת 4 ל- $\$t1$:

```
lw    $t0, 0($t1)    # reg $t0 (temp) = v[k]
lw    $t2, 4($t1)    # reg $t2 = v[k+1]
                        # refers to next element of v
```

- כעת נשמור את תכני $\$t0$ ו- $\$t2$ בכתובות המוחלפות

```
sw    $t2, 0($t1)    # v[k] = reg $t2
sw    $t0, 4($t1)    # v[k+1] = reg $t0 (temp)
```

הפתרון המלא של swap

```
swap: muli    $t1, $a1, 4           # reg $t1 = k * 4
      add     $t1, $a0, $t1        # reg $t1 = v + (k*4)
                                           # reg $t1 has the addr of v[k]

      lw      $t0, 0($t1)          # reg $t0 (temp) = v[k]
      lw      $t2, 4($t1)          # reg $t2 = v[k+1]
                                           # refers to next element of v

      sw      $t2, 0($t1)          # v[k] = reg $t2
      sw      $t0, 4($t1)          # v[k+1] = reg $t0 (temp)

      jr      $ra                  # return to calling procedure
```

פתרון – חזרה אל sort

- הקצאת אוגרים:
 - המשתנים v ו- n נמצאים באוגרים $\$a0$ ו- $\$a1$.
 - המשתנים i ו- j יהיו באוגרים $\$s0$ ו- $\$s1$.
- ראשית נתרגם את פקודת ה-`for` החיצונית
 - `move $\$s0$, $\$zero$ # $i = 0$`
- החלק האחרון בפקודת ה-`for` יהיה קידום i
 - `addi $\$s0$, $\$s0$,1 # $i++$`

פתרון – הלולאה החיצונית

- הלולאה צריכה להסתיים כאשר לא מתקיים $i < n$.
נשתמש בפקודה `:slt`

```
for1tst: slt  $t0,$s0,$a1      # reg $t0=0 if $s0>$a1 (i>=n)
          beq $t0, $zero, exit1 # go to exit1 if $s0>=$a1
```

- הפקודה האחרונה בגוף הלולאה מבצעת קפיצה
בלתי מותנית לשורת הבדיקה:

```
          j    for1tst        # jump to test of outer loop
exit1:
```


פתרון – הלולאה החיצונית

- נקבל ששלד הלולאה הראשונה יהיה:

```
move $s0, $zero
for1tst: slt    $t0,$s0,$a1      # reg $t0=0 if $s0>$a1
                                     i.e. (i>=n)
        beq    $t0, $zero, exit1 # go to exit1 if $s0>=$a1
        ...
        (body of outer loop)
        ...
        addi   $s0,$s0,1       # i++
        j      for1tst         # jump to test of outer loop
exit1:
```

פתרון – הלולאה הפנימית

- נעבור ללולאה הפנימית - אתחול:

```
addi    $s1, $s0, -1      # j = i - 1
```

- הפחתה מהמונה בסוף גוף הלולאה:

```
addi    $s1, $s1, -1      # j - -
```

- תנאי הלולאה מורכב משני חלקים. הלולאה תסתיים אם אחד משני החלקים לא יתקיים. נבדוק ראשית את התנאי $j < 0$:

```
for2tst: slti $t0, $s1, 0      # reg $t0 = 1 if $s1 < 0 (j<0)
          bne $t0, $zero, exit2  # go to exit2 if $s1<0 (j<0)
```

פתרון – הלולאה הפנימית

- התנאי השני יגרום ליציאה מהלולאה אם לא מתקיים $v[j] > v[j+1]$. ראשית נחשב את הכתובת ע"י הכפלת j ב-4 היות וכתובת נתונים היא תמיד בבתים

```
muli    $t1, $s1, 4           # reg $t1 = j * 4
add     $t2, $a0, $t1        # reg $t2 = v + (j*4)
```

- נטען את $v[j]$ לאוגר $:$t3$

```
lw      $t3, 0($t2)          # reg $t3 = v[j]
```

- משום שהאיבר השני נמצא במילה שאחרי מילת האיבר הראשון, נטען את $v[j+1]$ אל האוגר $$t4$ ע"י הוספת 4 לכתובת שב- $$t2$

```
lw      $t4, 4($t2)          # reg $t4 = v[j+1]
```

פתרון – הלולאה הפנימית

- הבדיקה $v[j+1] < v[j]$:

```
slt    $t0, $t4, $t3    # reg $t0 = 0 if $t4 >= $t3
```

```
beq    $t0, $zero, exit2 # go to exit2 if $t4 >= $t3
```

- הפקודה האחרונה בגוף הלולאה תקפוץ לשורת הבדיקה הראשונה

```
j      for2tst          # jump to test if inner loop
```

פתרון – שלד הלולאות

• נשלב את החלקים ונקבל את שלד הלולאה הפנימית:

```
    addi $s1, $s0, -1      # j = i - 1
for2tst: slti  $t0, $s1, 0  # reg $t0 = 1 if $s1 < 0 i.e. (j<0)
        bne  $t0, $zero, exit2 # go to exit2 if $s1 < 0 i.e. (j<0)
        muli $t1, $s1, 4    # reg $t1 = j * 4
        add  $t2, $a0, $t1  # reg $t2 = v + (j*4)
        lw   $t3, 0($t2)    # reg $t3 = v[j]
        lw   $t4, 4($t2)    # reg $t4 = v[j+1]
        slt  $t0, $t4, $t3  # reg $t0 = 0 if $t4 >= $t3
        beq  $t0, $zero, exit2 # go to exit2 if $t4 >= $t3
        ...
        (body of inner loop)
        ...
addi   $s1, $s1, -1        # j - -
j     for2tst              # jump to test if inner loop
```

פתרון

- גוף הלולאה הפנימית מורכב מקריאה לפרוצדורה swap אשר יש להעביר לה פרמטרים. העברת הפרמטרים ל-swap תיעשה ע"י הפקודות:

```
move $a0, $s2      #first swap param is v
move $a1, $s1      #second swap param is j
```

- והקריאה לפרוצדורה ע"י הפקודה

```
jal swap
```

- אבל swap מצפה שהפרמטרים שנשלחים יהיו באוגרים \$a0,\$a1 אשר בשימוש sort -> בעיה זה ☹️
- מה עושים ?

פתרון שליחת הפרמטרים

- **פתרון:**
- התכנית SWAP לא תשתמש באוגרים \$a0,\$a1 אלא:
 - נעתיק את תוכן האוגרים \$a0,\$a1 אל \$s2,\$s3
 - **בתחילת התכנית** ונעבוד איתם (מהיר יותר משמירתם במחסנית זמן הריצה).
- move \$s2, \$a0 # copy param \$a0 into \$s2
- move \$s3, \$a1 # copy param \$a1 into \$s3
- כלומר, יש לשנות את התכנית שראינו ולבצע Find&Replace אשר ישנה את כל ה-\$a0 ל-\$s2 ואת כל ה-\$a1 ל-\$s3.

פתרון

- אחרון אחרון חביב – הקצאת האוגרים ושחרורם:
התכנית עושה שימוש באוגרים $s0$, $s1$, $s2$, $s3$ אשר
בתחילת התכנית יש לשמור את תוכנם בנוסף לשמירת
כתובת החזרה:

```
addi  $sp,$sp,-20      # make room on stack for 5 regs
sw    $ra,16($sp)      # save $ra on stack
sw    $s3,12($sp)      # save $s3 on stack
sw    $s2,8($sp)       # save $s2 on stack
sw    $s1,4($sp)       # save $s1 on stack
sw    $s0,0($sp)       # save $s0 on stack
```

- הערה: יש לשמור את תוכן $$ra$ בגלל קריאות ה- jal ל- $swap$
אשר משנות אותו לכתובת החזרה ב- $sort$ מ- $swap$.

התמונה המלאה

```
sort:   addi    $sp,$sp,-20      # make room on stack for 5 regs
        sw     $ra,16($sp)     # save $ra on stack
        sw     $s3,12($sp)    # save $s3 on stack
        sw     $s2,8($sp)     # save $s2 on stack
        sw     $s1,4($sp)     # save $s1 on stack
        sw     $s0,0($sp)     # save $s0 on stack

        move   $s2, $a0       # copy param $a0 into $s2
        move   $s3, $a1       # copy param $a1 into $s3

        move   $s0, $zero

for1tst: slt    $t0,$s0,$s3     # reg $t0=0 if $s0>=$s3(i≥n)
        beq   $t0, $zero, exit1 # go to exit1 if $s0>=$s3(i≥n)
        addi  $s1, $s0, -1     # j = i - 1
For2tst: slti   $t0, $s1, 0     # reg $t0 = 1 if $s1 < 0 (j<0)
        bne  $t0, $zero, exit2 # go to exit2 if $s1<0 (j<0)
        muli  $t1, $s1, 4     # reg $t1 = j * 4
        add   $t2, $s2, $t1   # reg $t2 = v + (j*4)
```

התמונה המלאה - המשך

```
lw      $t3, 0($t2)      # reg $t3 = v[j]
lw      $t4, 4($t2)      # reg $t4 = v[j+1]
slt     $t0, $t4, $t3    # reg $t0 = 0 if $t4 >= $t3
beq     $t0, $zero, exit2 # go to exit2 if $t4 >= $t3

move    $a0, $s2         # first swap param is v
move    $a1, $s1         # second swap param is j
jal     swap             # see swap code earlier

addi    $s1, $s1, -1     # j - -
j       for2tst          # jump to test of inner loop
exit2:  addi    $s0, $s0, 1 # i++
        j       for1tst  # jump to test of outer loop

exit1:  lw      $s0, 0($sp) # restore $s0 from stack
        lw      $s1, 4($sp) # restore $s1 from stack
        lw      $s2, 8($sp) # restore $s2 from stack
        lw      $s3, 12($sp) # restore $s3 from stack
        lw      $ra, 16($sp) # restore $ra from stack
        addi    $sp, $sp, 20 # restore stack pointer
        jr     $ra
```

דוגמא לתרגום תכנית למחשב MIPS

Example taken from the book: "Computer Organization and Design: The Hardware/Software Interface"
by [David A. Patterson](#), [John L. Hennessy](#) and [John L. Hennessy](#).
Morgan Kaufmann Publishers Inc. – All rights reserved

- תרגם את פונקציית strcpy של שפת C לשפת אסמבלי:

```
void strcpy(char x[ ], char y[ ])  
{  
    int i;  
  
    i=0;  
    while ((x[i]=y[i]) != 0)  
        i++;  
}
```

פתרון

- הקצאת אוגרים:

– כתובות תחילת המערכים x ו- y נתונות ב: $\$a0$ ו- $\$a1$
בהתאמה.

– נקצה את $\$s0$ עבור i .

- שלב 1: `strcpy` מעדכנת את `sp` ומקצה לו מקום
במחסנית בגלל השימוש ב- $\$s0$:

```
addi  $sp,$sp,-4      # adjust stack for 1 more item
sw    $s0, 0($sp)     # save $s0
```

פתרון

- שלב 2: אתחול i

```
move $s0, $zero      #  $i = 0$ 
```

- שלב 3: תחילת הלולאה – כתובת $y[i]$ מחושבת תחילה ע"י הוספת i ל $y[]$

```
l1: add $t1, $a1, $s0      #  $y[i]$ 's addr is in $t1
```

- נשים לב שאין צורך להכפיל את i ב-4 משום שזהו מערך תווים/בתים.

פתרון

- שלב 4: על מנת לטעון את התו שב- $y[i]$ נשתמש ב- lb שישים את התו ב- $\$t2$:

```
lb    $t2, 0($t1)          # $t2 = y[i]
```

- שלב 5: באופן דומה נחשב את הכתובת של $x[i]$ ונציב אותה ב- $\$t3$. את התו שנמצא בכתובת זו נטען אל $\$t2$

```
add   $t3, $a0, $s0        # address of x[i] into $t3
```

```
sb    $t2, 0($t3)          # x[i] = y[i]
```

- שלב 6: קידום i והמשך הלולאה אם התו אינו 0 (טרם הגענו לסוף המחזורת)

```
addi  $s0, $s0, 1          # i++
```

```
bne   $t2, $zero, l1       # if y[i] != 0 then go to l1
```

פתרון

- שלב 7: אם לא ממשיכים בלולאה, נתקלנו בתו האחרון במחרוזת; נשחזר את \$s0 ואת sp ונחזור מהפונקציה:

```
lw    $s0, 0($sp)    # y[i]==0 -> end of string
                        # restore old s0
addi  $sp, $sp, 4    # pop 1 word off stack
jr    $ra            # return
```

התמונה המלאה

```
strcpy: addi    $sp,$sp,-4          # adjust stack for 1 more item
         sw     $s0, 0($sp)        # save $s0

l1:      move   $s0, $zero          # i = 0
         add    $t1, $a1, $s0      # y[i]'s addr is in $t1
         lb    $t2, 0($t1)         # $t2 = y[i]
         add    $t3, $a0, $s0      # address of x[i] into $t3
         sb    $t2, 0($t3)         # x[i] = y[i]
         add    $s0, $s0, 1        # i++
         bne   $t2, $zero, l1      # if y[i] != 0 then go to l1

         lw    $s0, 0($sp)         # y[i]==0 -> end of string
                                         # restore old s0
         addi   $sp, $sp, 4        # pop 1 word off stack
         jr    $ra                 # return
```