

# פרק 9

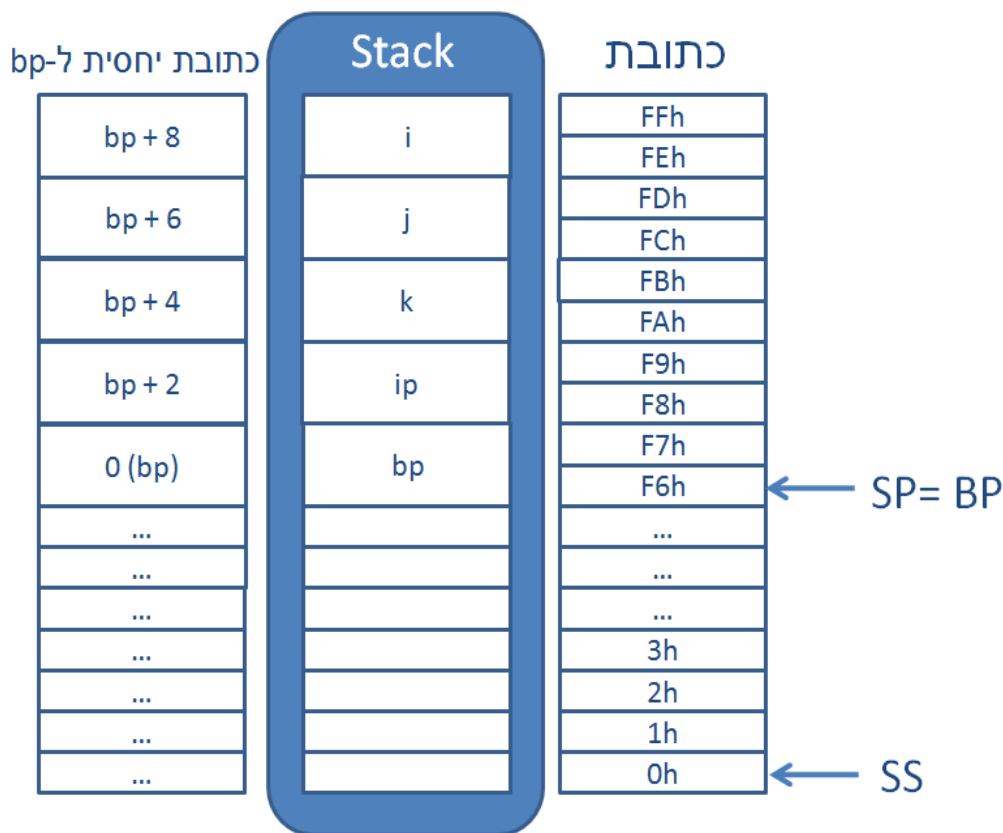
## מחסנית ופרוצדורות נושאים מתקדמים

```

proc   SimpleProc
      push   bp
      mov    bp, sp
      ; Procedure code
      ...
      pop    bp
      ret    6
endp   SimpleProc
    
```

- ▶ עד עכשיו, כל פעם שמרנו את כתובת החזרה ודחפנו למחסנית. **אנחנו זונחים את השיטה הזו.**
- ▶ נלמד את השיטה המקובלת לתכנות אסמבלי
- ▶ הרגיסטר bp - base pointer - עוזר לגשת לערכים במחסנית
- ▶ נראה איך ניתן לכתוב את SimpleProc בדרך שונה
  - נעבור אחד אחד על כל החלקים החדשים בתוכנית (מסומנים)

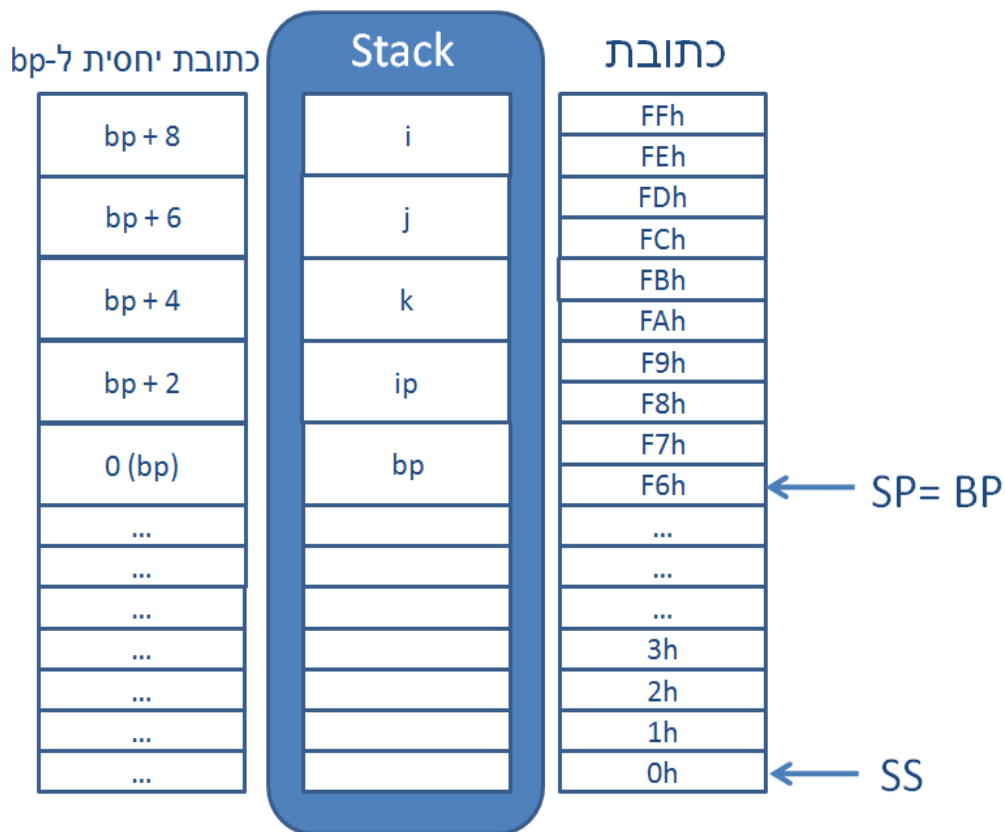
# שימוש ב-bp - המשך



```
push bp
mov bp, sp
```

- ▶ תחילה שומרים את ערכו של bp, כדי שנוכל לשחזר את ערכו ביציאה
- ▶ מצב המחסנית בתוך הפרוצדורה, לאחר פקודת ההעתקה של sp לתוך bp
  - שימו לב לכתובת היחסית ל-bp
  - מה יצא לנו מזה?

# שימוש ב-קב - המשך



- ▶ ערכו של קב נשאר קבוע משך חיי הפרוצדורה
- ▶ קב מצביע תמיד על אותו מקום במחסנית
- ▶ אפשר להתייחס לכל מיקום במחסנית יחסית למיקום של ש-קב מצביע עליו

# שימוש ב-bp-ק-המשך

```

proc   SimpleProc
      push   bp
      mov    bp, sp
      ; Compute I+J-K
      xor    ax, ax
      add    ax, [bp+8]
      add    ax, [bp+6]
      sub    ax, [bp+4]
      pop    bp
      ret    6
endp   SimpleProc
  
```

נראה איך אפשר  
 להשתמש במסקנה  
 האחרונה:

- $[bp+4]$  תמיד מצביע על K
- $[bp+6]$  תמיד מצביע על J
- $[bp+8]$  תמיד מצביע על I

▶ מורה לאסמבלר להחליף צירוף תווים מוגדר בצירוף תווים אחר

- iParm equ [bp+8]
- kParm equ [bp+6]
- jParm equ [bp+4]

▶ כיוון ש-EQU היא הוראה לאסמבלר, כמו תוויות, היא אינה תופסת מקום בזיכרון

▶ התווים מוחלפים בתווים אחרים בשלב האסמבלר

▶ מומלץ להשתמש כאשר מבצעים pass by value

▶ בשיטת pass by reference ממילא משתמשים ברגיסטר כגון bx



# פרוצדורה- לפני ואחרי

▶ אותו קוד- לפני ואחרי:

```
proc SimpleProc
  push bp
  mov bp, sp
  ; Compute I+J-K
  xor ax, ax
  add ax, iParm
  add ax, jParm
  sub ax, kParm
  pop bp
  ret 6
endp SimpleProc
```



```
proc SimpleProc
  pop ReturnAddress
  ; Compute I+J-K
  pop ax ; k
  pop bx ; j
  sub bx, ax ; j-k
  pop ax ; i
  add ax, bx ; i+j-k
  push ReturnAddress
  ret
endp SimpleProc
```

▶ נוסף על כך שהקוד יותר קריא, חסכנו רגיסטר ואנחנו יכולים לעשות שימוש חוזר בפרמטרים

# פקודת ret עם קבוע

- ▶ נותר לנו להבין מה משמעות הפקודה `ret 6`
- ▶ כזכור פקודת `ret`:
  - מוציאה את כתובת החזרה מהמחסנית
  - מעלה את ערכו של `sp` ב-2
  - קופצת אל כתובת החזרה
- ▶ פקודת `ret` עם קבוע:
  - מוציאה את כתובת החזרה מהמחסנית
  - מעלה את ערכו של `sp` ב-2 **פלוס הקבוע**
  - קופצת אל כתובת החזרה
- ▶ בצורה זו ניתן לנקות מהמחסנית פרמטרים ששלחנו



# יתרונות השימוש ב-bp- סיכום ביניים

- ▶ בתחילת הפרוצדורה לא צריך לעשות קסק לכתובת החזרה ולשמור אותה.
- ▶ לא צריך לעשות קסק לכל הערכים שדחפנו למחסנית. פשוט ניגשים ישר אל הכתובת שלהם במחסנית בעזרת bp.
- ▶ אפשר לייצג כל תא בזיכרון המחסנית על-ידי שם קריא ובעל משמעות.
- ▶ יתרון נוסף של bp, שנראה אותו מיד, הוא ש-bp עוזר לנו לגשת למשתנים מקומיים.

## תרגיל- גישה לפרמטרים ע"י $kp$

- ▶ כיתבו פרוצדורה Pitagoras. הפרוצדורה תקבל 3 פרמטרים-  $X, Y, Z$  ותבדוק אם מתקיים היחס  $X^2 + Y^2 = Z^2$ . אם כן- הפרוצדורה תקבע  $ax=1$ , אחרת  $ax=0$ .

## שימוש במחסנית להגדרת משתנים מקומיים



- ▶ משתנה מקומי:
  - Local Variable
  - אינו מוכר מחוץ לפרוצדורה
  - מוגדר ע"י הפרוצדורה
  - הפרוצדורה מקצה זיכרון על המחסנית
  - משחררת את הזיכרון לפני החזרה לתוכנית
  - איך זה מתבצע בפועל?

## הגדרת משתנים מקומיים

- ▶ ראינו שכל הקצאת זיכרון על המחסנית מורידה את ערכו של  $sp$
- ▶ כדי להקצות משתנים מקומיים- מורידים את ערכו של  $sp$ 
  - לדוגמה: הקצאת 6 בתים למשתנים מקומיים-
    - $Sub \quad sp, 6$
- ▶ כדי לשחרר את הזיכרון – ולהביא את  $sp$  כך שיצביע על המקום במחסנית בו שמור  $ip$ - מבצעים את הפעולה ההפוכה
  - לדוגמה: שחרור 6 בתים שהוקצו-
    - $Add \quad sp, 6$

# הגדרת משתנים מקומיים - דוגמה

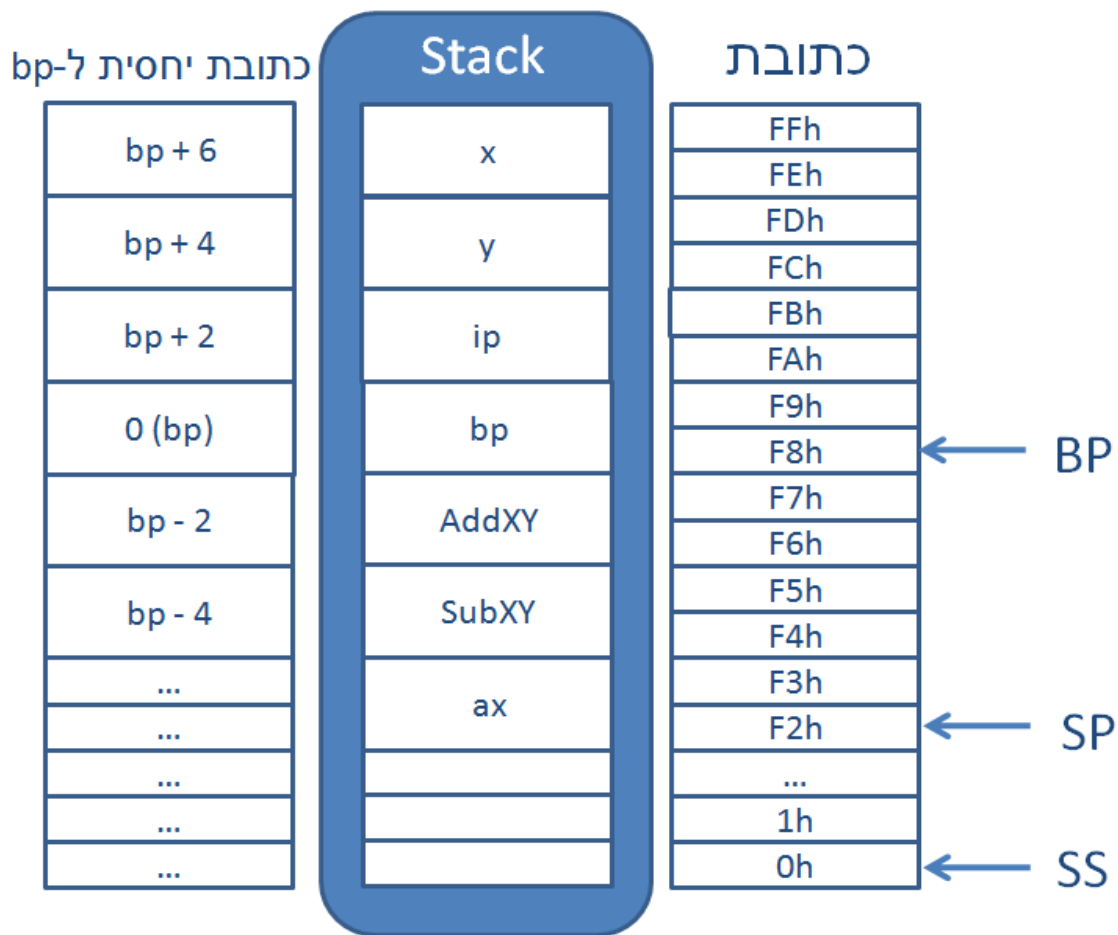
```

varX    equ    [bp+6]
varY    equ    [bp+4]
AddXY   equ    [bp-2]
SubXY   equ    [bp-4]
proc    XY
    push    bp
    mov     bp, sp
    sub     sp, 4    ; Allocate
    push    ax      ; Save ax
    mov     ax, varX
    add     ax, varY
    mov     AddXY, ax
    mov     ax, varX
    sub     ax, vary
    mov     SubXY, ax
    pop     ax      ; Restore ax
    add     sp, 4    ; De allocate
    pop     bp
    ret     4
endp    XY

```

- ▶ נגדיר פרוצדורה בשם XY
- מקבלת שני פרמטרים -  $\gamma$ ,  $\alpha$
  - מגדירה שני משתנים מקומיים - AddXY, SubXY
  - AddXY - סכום הפרמטרים
  - SubXY - הפרש הפרמטרים

# פרוצדורה XY- מצב המחסנית

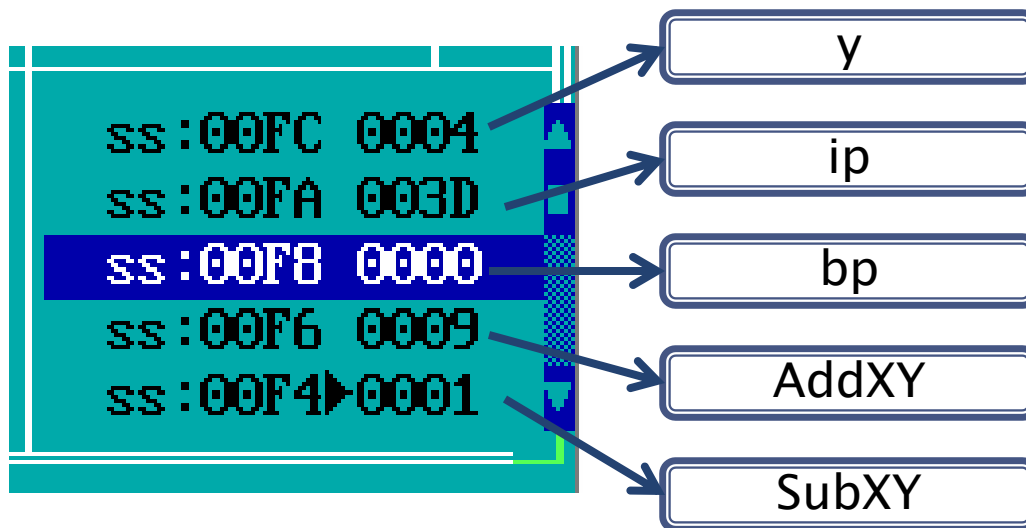


# פרוצדורה XY- המשך

```

mov    [x], 5
mov    [y], 4
push  [x]
push  [y]
call  XY
    
```

- ▶ נקרא לפרוצדורה XY מהתכנית הראשית:
- ▶ כך נראית המחסנית:





## תרגיל- משתנים מקומיים

- ▶ כיתבו תוכנית ראשית, שדוחפת למחסנית שלושה ערכים כלשהם וקוראת לפרוצדורה בשם XYZ. הפרוצדורה כוללת שלושה משתנים מקומיים - LocalX, LocalY, LocalZ. הפרוצדורה תעתיק כל ערך לתוך משתנה מקומי אחר. הריצו את התוכנית ובידקו במחסנית שההעתקה בוצעה כנדרש.

## שימוש במחסנית להעברת מערך לפרוצדורה

```

DATASEG
num_elements equ 15
Array db num_elements
dup (?)
    
```

```

CODESEG
push num_elements
push offset Array
call SomeProcedure
    
```

- ▶ לעיתים נרצה להעביר לפרוצדורה אוסף של איברים הנתונים במערך
- העברה בשיטת pass by value:
  - דחיפת האיברים אחד אחד...
  - מייגע!
- בשיטת pass by reference מעבירים רק:
  - כתובת האיבר הראשון במערך
  - מספר האיברים במערך
  - בתוך הפרוצדורה, ניגשים לאלמנט במערך ע"י כתובת הבסיס וההיסט

## תרגילים: העברת מערכים לפרוצדורות

---

צרו פרוצדורה שמקבלת מערך ואת המשתנה `sum` ומכניסה לתוך `sum` את סכום האיברים במערך. לדוגמה, עבור המערך 2,2,3,4,5 התוצאה תהיה `sum=16`.

## תרגילים: העברת מערכים לפרוצדורות

- ▶ כיתבו פרוצדורה `SortArray` שמקבלת מצביע למערך ומספר איברים במערך, וממיינת את המערך מהאיבר הקטן לגדול. לדוגמה עבור המערך `1, 2, 3, 5, 6` הפרוצדורה תגרום למערך להכיל את הערכים: `1, 2, 3, 5, 6`. הדרכה לכתובת הפרוצדורה:
  - כיתבו פרוצדורת עזר `FindMin` שמקבלת מצביע למערך, מוצאת את האיבר הקטן ביותר ומחזירה את האינדקס שלו.
  - כיתבו פרוצדורת עזר `Swap` שמקבלת שני פרמטרים באמצעות שיטת `pass by reference` ומחליפה את הערכים שלהם.
  - הפרוצדורה `SortArray` תרוץ בלולאה על המערך ותקרא ל-`FindMin`. לאחר מכן תקרא ל-`Swap` עם שני פרמטרים: האינדקס שהחזירה `FindMin` והאינדקס הראשון במערך.
  - לאחר שהפרוצדורה `SortArray` העבירה את האיבר הקטן ביותר לאינדקס הראשון, היא תקרא ל-`FindMin` כאשר המצביע למערך הוא על האינדקס השני במערך. לאחר מכן, `SortArray` תקרא ל-`Swap` עם שני פרמטרים: האינדקס שהחזירה `FindMin` והאינדקס השני במערך.
  - הפרוצדורה תמשיך בשיטה זו עד לסיום מיון המערך.
  - בתוכנית הראשית: השתמשו בפקודות קלט ופלט כדי לקלוט איברים למערך וכדי להדפיס את המערך הממוין. הניחו שהמספרים הם בני ספרה אחת.
  - אתגר: הניחו מספרים בני יותר מספרה אחת.

## תרגילים: העברת מערכים לפרוצדורות

- ▶ כיתבו פרוצדורה שנקראת Sort2Arrays, שמקבלת מצביעים לשני מערכים ומספר איברים בכל מערך, ומצביע נוסף למערך יעד sorted אליו יש להכניס את תוצאת המיון של שני המערכים, כאשר ערכים כפולים מסוננים החוצה. לדוגמה:
  - ▶ Array1 = 4,9,5,3,2
  - ▶ Array2 = 3,6,4,1
- ▶ לאחר הרצת הפרוצדורה:
  - ▶ Sorted = 1,2,3,4,5,6,9
- ▶ הדרכה לכתובת הפרוצדורה:
  - כיתבו פרוצדורה בשם Merge שמקבלת מצביעים לשני מערכים ומעתיקה אותם למערך אחד, ללא מיון או סינון.
  - קראו ל-SortArray עם המערך שיצרה Merge.
  - כיתבו פרוצדורה בשם Filter שעוברת על המערך הממוין ומאפסת את כל הערכים שמופיעים יותר מפעם אחת.

# Stack Overflow

- ▶ Stack Overflow הינו מונח חשוב מתחום אבטחת המידע
  - ניתן להריץ קוד שונה ממה שתוכנן
  - איננו מעודדים שינוי קוד מקור- זה אינו חוקי!
- ▶ נעסוק בתיאוריה של הנושא:
  - מודעות לבעיות אבטחה היא כלי חשוב לעתידכם
  - הבנה של הנושא דורשת חזרה והתעמקות בחומר הלימוד



# Stack Overflow

▶ **Buffer Overflow** - מגדירים קטע זיכרון (באפר), ומנסים להעתיק אליו יותר בתים מהגודל שלו.



ה"באפר" הוא בגודל 12 ביצים. אם ננסה להכניס 13 ביצים נקבל Buffer Overflow.

▶ אם הבאפר שגלש הוגדר על המחסנית, הגלישה נקראת **Stack Overflow**



# Stack Overflow - המשך

- ▶ בררו לעצמכם- מה עושה התוכנית הבאה?
- ▶ [www.cyber.org.il/assembly/stackof.asm](http://www.cyber.org.il/assembly/stackof.asm)
- ▶ התוכנית מדפיסה למסך בקשה לקלוט את שם המשתמש. לאחר שהמשתמש סיים עליו להקיש enter.  
אז התוכנית מדפיסה למסך הודעה Program finished  
כך:

```
Please enter your name, press enter to finish  
Jon Snow  
  
Program finished
```

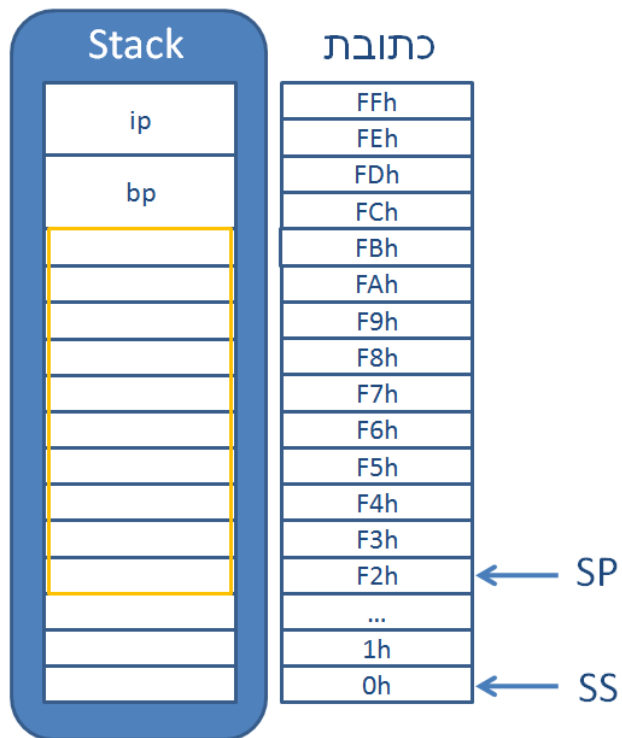
# Stack Overflow - המשך

- ▶ לאחר קטע הקוד שמסיים את ריצת התוכנית, יש קטע קוד נוסף, שמדפיס הודעה שונה למסך.
  - זהו קטע קוד מוזר, מכיוון שהוא לא אמור להיות מורץ.
  - אין בתכנית שום פעולה שמקפידה את קוד כך שיגיע אל קטע הקוד הזה.
  - אם כך, איך אפשר להסביר את ההרצה הבאה?

```
Please enter your name, press enter to finish  
Jon Snow      !  
  
Here be dragons
```

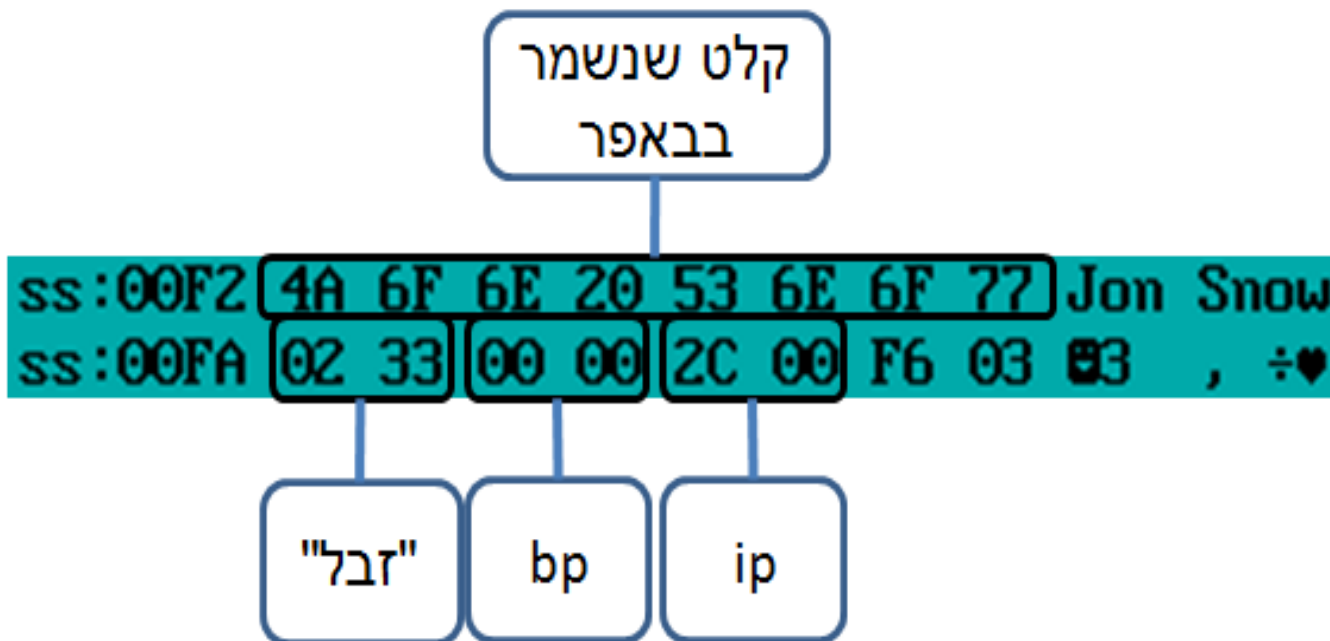
# Stack Overflow - המשך

▶ הפרוצדורה GetName מגדירה באפר בגודל 10 בתים על המחסנית. בתוך הפרוצדורה, המחסנית נראית כך:



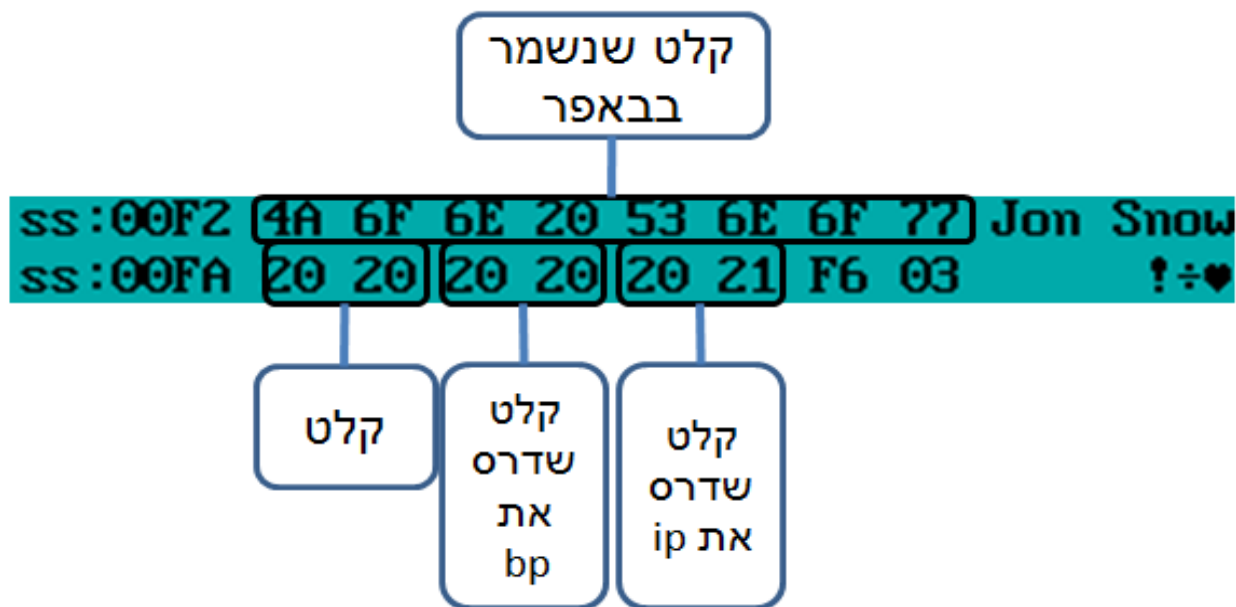
# Stack Overflow - המשך

▶ בהרצה הראשונה המשתמש הזין את שמו. מצב המחסנית:



# Stack Overflow - המשך

- ▶ נוסף על 8 התווים הראשונים המשתמש מזין 5 תווי רווח ואז סימן קריאה.
- כתוצאה מהעתקה של 14 בתים לתוך באפר שגודלו 10 בתים, נוצר מצב של Stack Overflow.

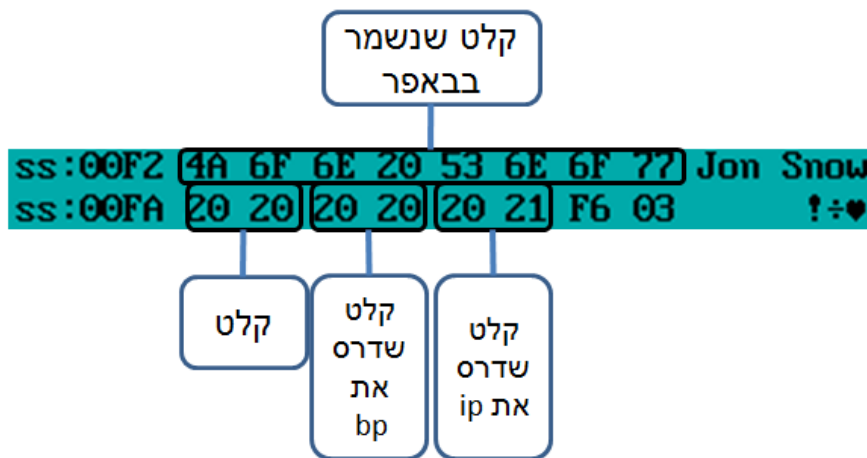


# Stack Overflow - המשך

▶ התוכנית ממשיכה לרוץ - תעצור רק אם תיתקל ב-opcode לא חוקי

▶ בסיום ריצת הפרוצדורה:

- הבאפר נמחק (פקודת add sp, 10)
- מבוצע pop bp, אך הערך הוא כעת 2020h
- מבוצע ret לכתובת 2120h (לא 2021h - little endian)



# Stack Overflow - המשך



מפת Psalter מ-1265. בתחתית המפה, מחוץ לטריטוריה המוכרת לאדם, דרקונים.

- ▶ פעולת ה-ret מקפיצה את התוכנית לכתובת 2120 שם נמצא הקוד שמדפיס את הודעת הסיום 'Here be dragons' הביטוי לקוח ממפות עתיקות ופירושו:
  - איזור לא מוכר, שאין לדעת מה נמצא בו. צפו לסכנות...
- ▶ איך אפשר לשנות את התוכנית כך שיימנע ה-Stack Overflow?



# בחינות בגרות: פרוצדורות

---

מספר שאלון 899205 ▶

◦ קיץ 2014

◦ קיץ 2011

◦ קיץ 2010

8. מערך חד־ממדי ARR בגודל N של מספרים שלמים – כאשר N זוגי – ייקרא **מאוזן** אם:  
 הסכום של הערך המאוחסן בתא הראשון של המערך ושל הערך המאוחסן בתא האחרון של המערך  
 שווה לסכום של הערך המאוחסן בתא השני של המערך ושל הערך המאוחסן בתא שלפני האחרון  
 במערך, ושווה לסכום של הערך המאוחסן בתא השלישי של המערך ושל הערך המאוחסן בתא  
 השלישי מסוף המערך, וכך הלאה. וסכום זה שווה לערך המאוחסן במשתנה x.  
 לדוגמה:  
 בעבור מערך ARR בגודל 6 ומשתנה x שהערך המאוחסן בו הוא 10,

	0	1	2	3	4	5
ARR	3	1	4	6	9	7

המערך ARR **מאוזן** כי מתקיים:  $3 + 7 = 1 + 9 = 4 + 6 = 10$ .

- א. כתוב באסמבלר שגרה (פרוצדורה) בשם CHECK, שתקבל כפרמטרים שלוש כתובות של תאים בזיכרון. השגרה תבדוק אם סכום הערכים המאוחסנים בתאים שבשתי הכתובות הראשונות שווה לערך המאוחסן בתא שבכתובת השלישית. אם כן – השגרה תאחסן 1 באוגר DL, אחרת – היא תאחסן בו 0.
- ב. במקטע הנתונים מוגדרים מערך ARR ומשתנה x:

```
ARR    DB 100    DUP (?)
X      DB ?
```

כתוב באסמבלר קטע תכנית שיבדוק אם המערך ARR הוא **מאוזן**.  
 אם כן – קטע התכנית יאחסן 1 באוגר DH, אחרת – הוא יאחסן בו 0.  
 הנח שסכום הערכים של שני תאים אינו עולה על 255.  
 עליך להשתמש בשגרה CHECK שכתבת בסעיף א.

# קיץ 2011

6. מערך A נקרא **מוכל** במערך B, אם האורך של מערך A אינו עולה על האורך של מערך B,

וכל הערכים של איברי מערך A נמצאים במערך B ברצף ובאותו סדר כמו במערך A.

בכל מערך מאוחסנים מספרים שלמים עם סימן, השונים זה מזה.

לדוגמה:

בעבור המערכים A ו-B שלפניך, המערך A **מוכל** במערך B.

מערך A:

0	1	2	3	4	5
3	-5	0	8	5	11

מערך B:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
15	-7	4	3	-5	0	8	5	11	2

איברי המערך B המסומנים באפור הם הערכים של איברי המערך A.

א. במקטע הנתונים הוגדרו הנתונים כך:

ARR\_B DB 100 DUP (?)

ARR\_A DB 10 DUP (?)

V DB ?

P DB ?

כתוב באסמבלר שגרה (פרוצדורה) בשם TEST, שתקבל ערך שמאוחסן במשתנה V.

השגרה תבדוק אם הערך שמאוחסן במשתנה V נמצא במערך ARR\_B.

אם כן – השגרה תאחסן במשתנה P את האינדקס של האיבר המתאים,

אחרת – השגרה תאחסן במשתנה P את הערך -1.

ב. כתוב באסמבלר קטע תכנית שיבדוק אם המערך ARR\_A **מוכל** במערך ARR\_B.

אם כן – קטע התכנית יאחסן 1 באוגר BL, אחרת – הוא יאחסן 0 באוגר BL.

עליך להשתמש בשגרה TEST שכתבת בסעיף א.

הנח שהאורך של המערך ARR\_A אינו עולה על האורך של מערך ARR\_B.

# קיץ 2010

7. נגדיר מערך **ממוין למחצה** באופן הזה:

מערך באורך זוגי המכיל מספרים גדולים מ-0 ושונים זה מזה, יש בו רצף של איברים סמוכים ממוין בסדר עולה, ואורך הרצף הזה לפחות מחצית מאורך המערך.

לדוגמה:

המערך בגודל 10 שלפניך הוא **ממוין למחצה**.

הרצף של איברים הממוינים בסדר עולה נמצא בין מציין 2 למציין 6 (מסומן באפור) ואורכו 5.

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
8	4	3	5	10	19	35	7	1	9

במקטע הנתונים הוגדרו הנתונים כך:

LOW DB ?  
 HIGH DB ?  
 ARR DB 100 DUP(?)

א. כתוב באסמבלר שגרה (פרוצדורה) בשם CHECK, שתקבל את המערך ARR ושני מספרים שלמים LOW ו-HIGH (קטן מ-HIGH). שני המספרים הם מציינים (אינדקסים) של איברים במערך.

השגרה (פרוצדורה) תבדוק אם איברי המערך, מהאיבר שהמציין שלו הוא LOW ועד האיבר שהמציין שלו הוא HIGH (כולל LOW ו-HIGH), ממוינים בסדר עולה.

אם כן – השגרה (פרוצדורה) תאחסן 1 באוגר AH, אחרת – היא תאחסן 0 ב-AH.

הנח שאיברי המערך ARR גדולים מ-0 ושונים זה מזה.

ב. כתוב באסמבלר קטע תכנית שיבדוק אם המערך ARR הוא מערך **ממוין למחצה**.

אם כן – קטע התכנית יאחסן 1 באוגר AH, אחרת – הוא יאחסן 0 ב-AH. עליך להשתמש בשגרה (פרוצדורה) CHECK שכתבת בסעיף א.