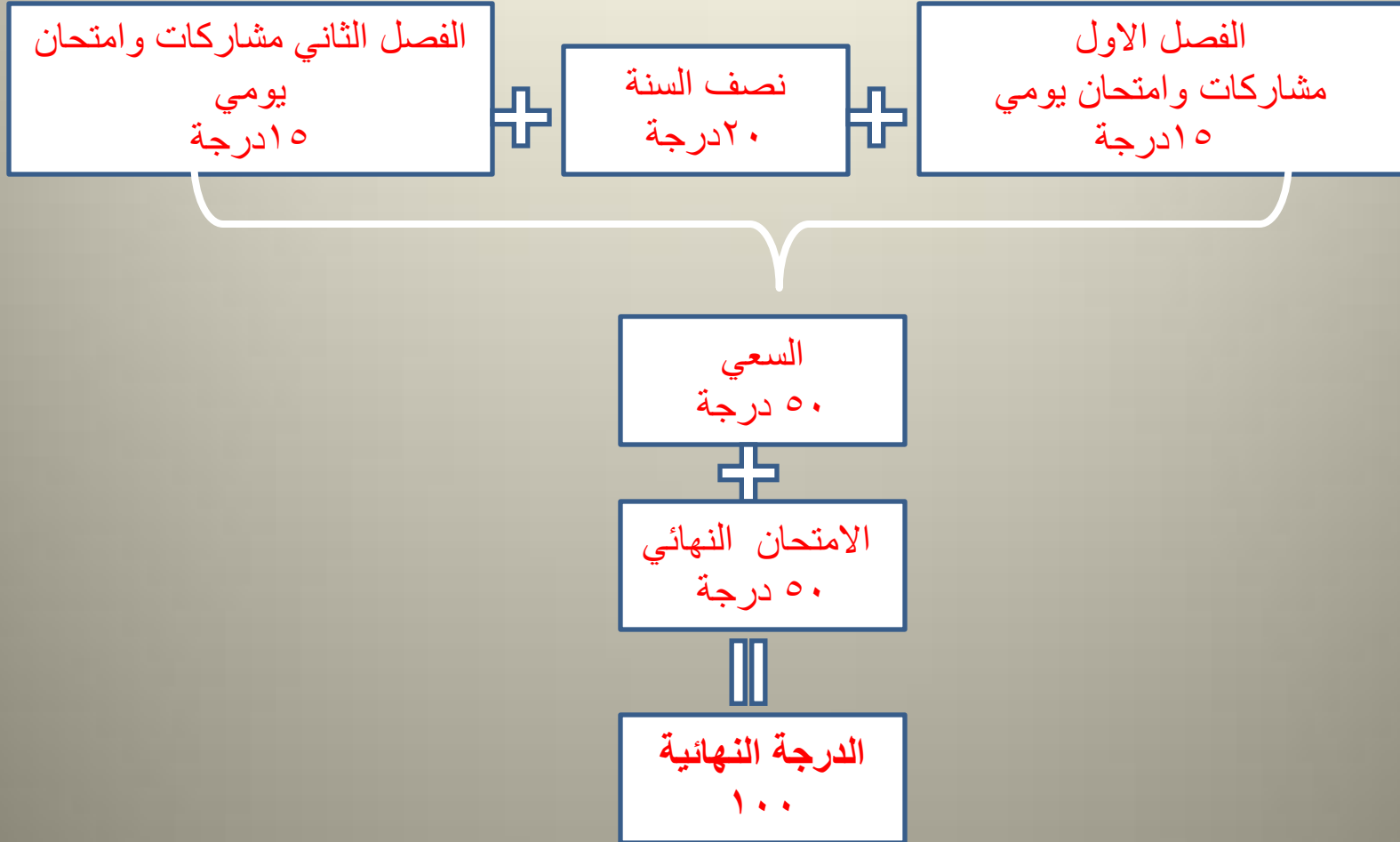


# المعالجات المايكروية



<b>Week</b>	<b>Topics Covered</b>
<b>1</b>	<b>Cpu architecture &amp;- three-bus system architecture</b>
<b>2</b>	<b>Memory &amp; register</b>
<b>3-4-5</b>	<b>fetch and execute &amp; physical address</b>
<b>6-7</b>	<b>Addressing mode</b>
<b>8</b>	<b>Instruction set (form ,orthogonally , number of addressing) - Decoding</b>
<b>9-10</b>	<b>Data transfer instruction</b>
<b>11-12</b>	<b>Arithmetic instruction</b>
<b>13-14-15</b>	<b>Logic instruction</b>
<b>16-17</b>	<b>- String instruction</b>
<b>18-19</b>	<b>Transfer of control instruction</b>
<b>20</b>	<b>Coding the program</b>
<b>21-22-23</b>	<b>Stack (concepts and applications)</b>
<b>24</b>	<b>Brief introduction to machine code</b>
<b>25-26-27</b>	<b>Interrupt and interrupts service routines</b>
<b>28-29-30</b>	<b>i/o port</b>



# Microprocessor

## المعالج الدقيق

- تعريف المعالج الدقيق: احد المكونات الالكترونية الرقمية القابلة للبرمجة؛ أي أنه شريحة ذات أطراف عديدة تستقبل الأوامر وتقوم بتنفيذها تباعا حسب برنامج مخزن مسبقا في شريحة ذاكرة خارجية.

وبذلك يستخدم المعالج الدقيق بالعديد من الوظائف، مثل التحكم في عملية صناعية أو متغير طبقاً للمدخلات من الحساسات (المستشعرات) الإلكترونية أو إعدادات المستخدم



٨٠٨٠ سنة ١٩٧٣

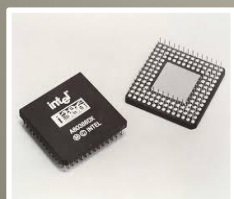


معالج ٨٠٨٥ اطلق ١٩٧٧



(mp 80286)

اطلق هذا المعالج في عام ١٩٨٣



المعالج  
٨٠٣٨٦  
اطلق  
١٩٨٨



64Bit Micro Processor

١٩٩٥ pentium



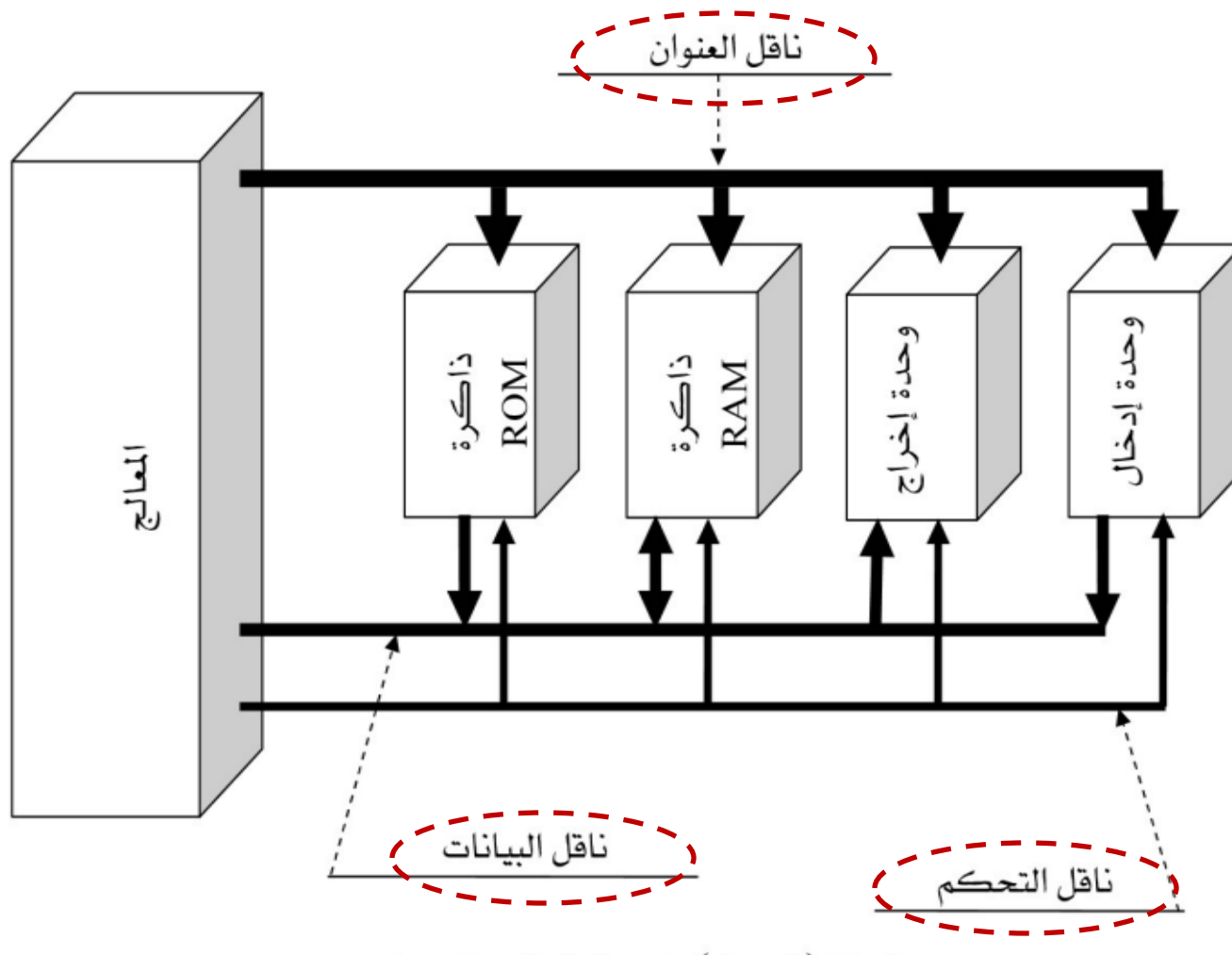
يوفر أربع نوى تنفيذ مستقلة في  
حزمة معالج واحدة اطلق ٢٠٠٩



المعالج cori9 يضم ١٨ نواة

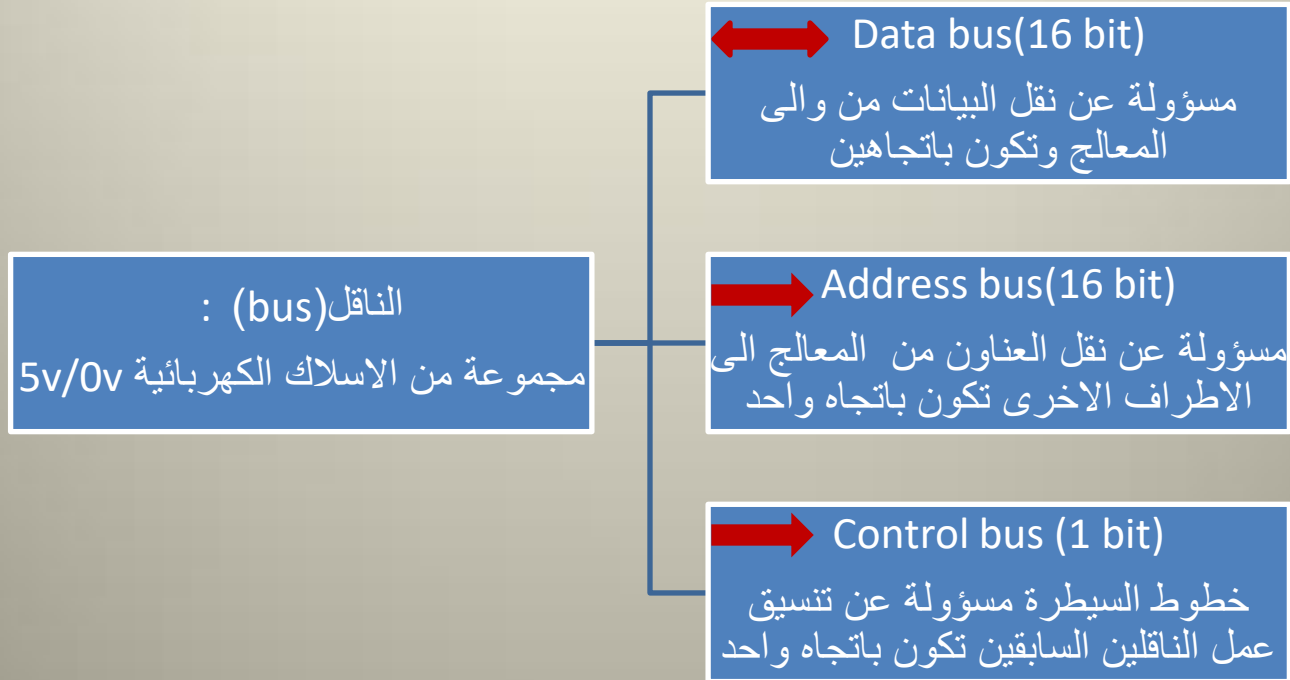


## علاقة المعالج مع اطراف الحاسوب

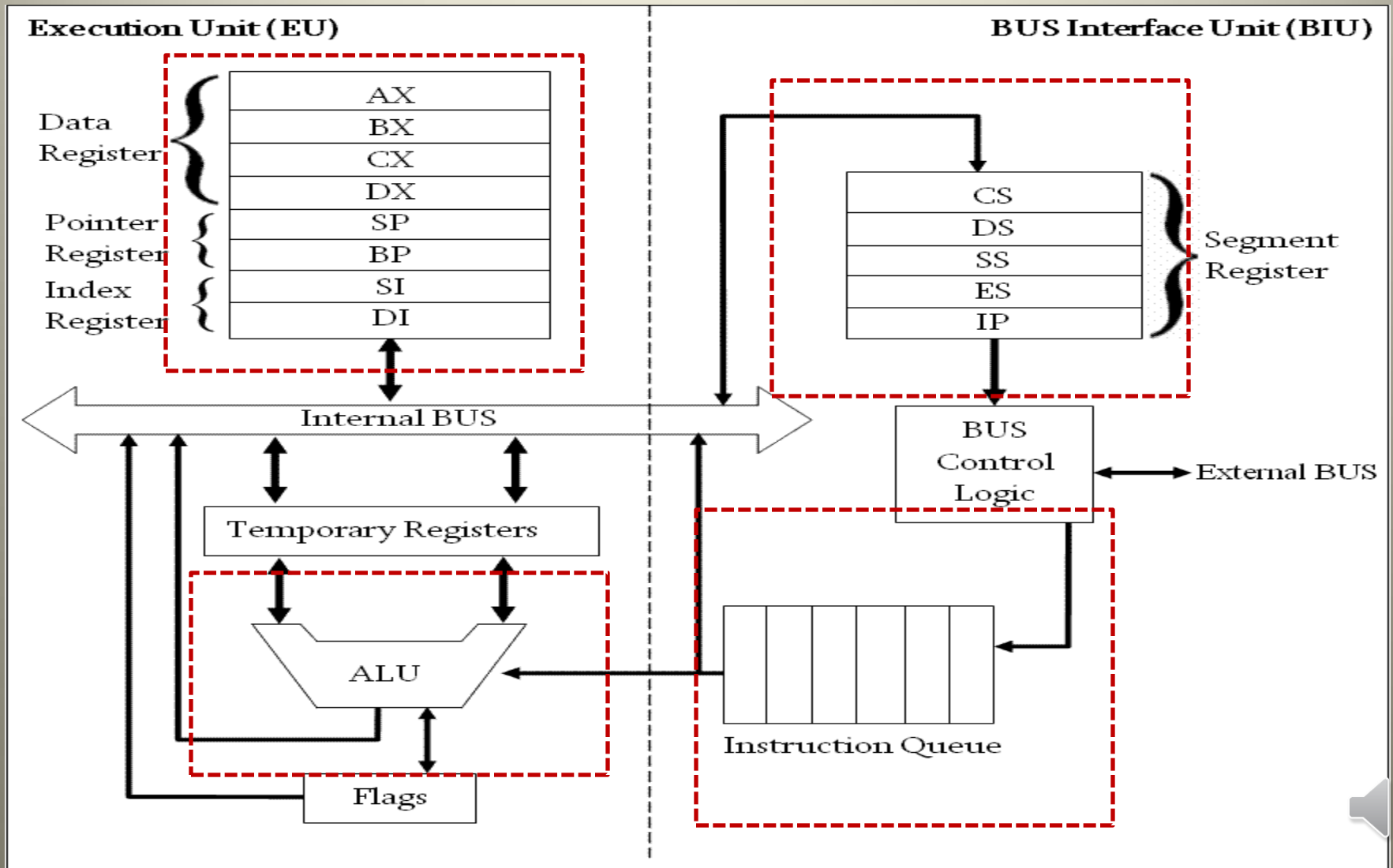




# الناقل (bus)



# البنية المعالج الدقيق



**cpu**

**bus interface unit (biu)**

وحدة ملائمة الممرات مسؤولة عن احضار  
الايعاات كتابة وقراءة المعطيات من والى  
المعالج

**(segment register) المسجلات المقاطع**

**Bus control logic**

**Instruction queu**

**Execution unit(EU)**

وحدة التنفيذ مسؤولة عن تنفيذ الايعاات

**(register) المسجلات**

**ALU**

**Flag register**

# واجب بيتي

ملاحظة: حاول الاجابة عن هذه الاسئلة وتثبيتها على دفتر

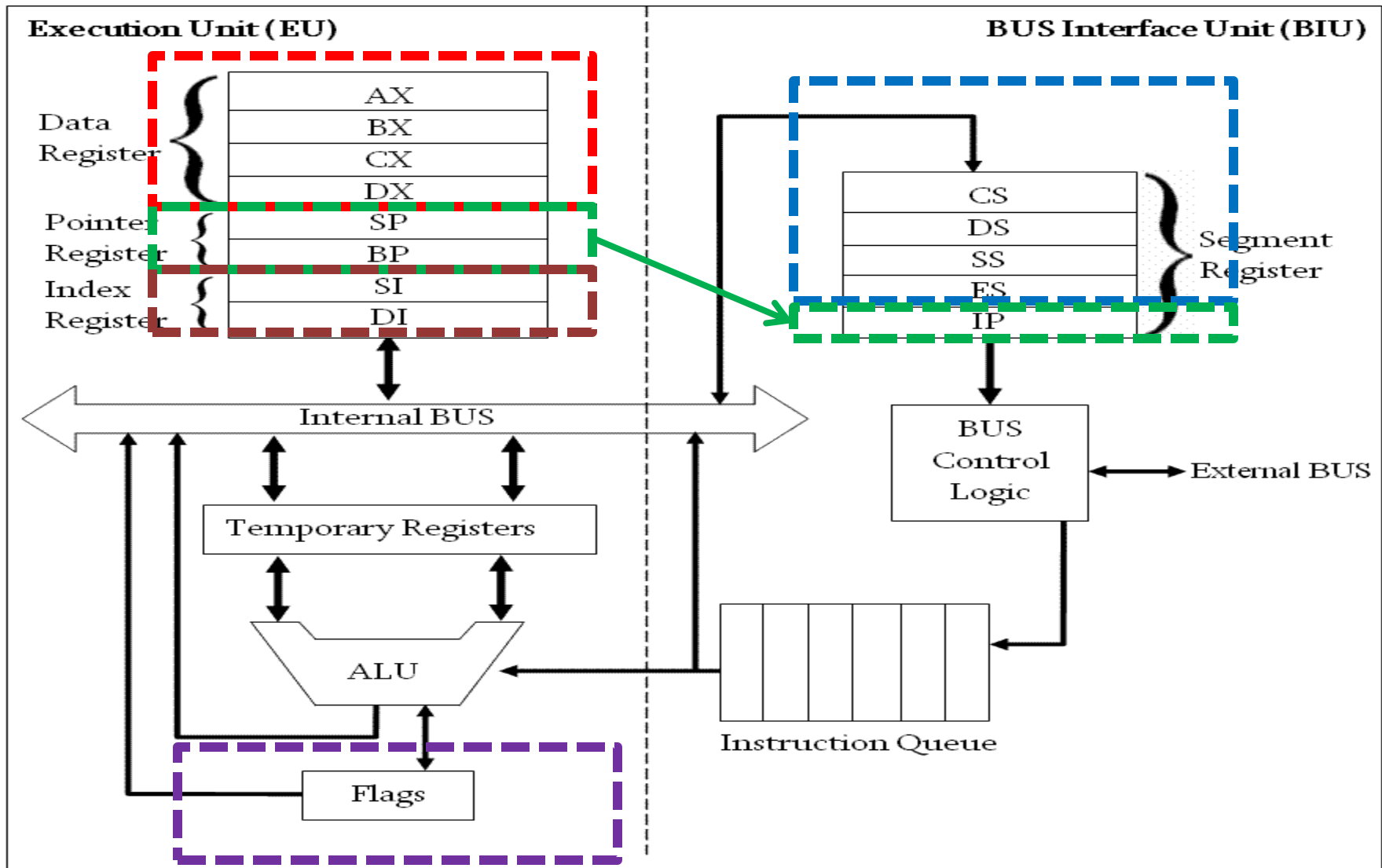
- عرف المعالج الدقيق cpu؟
- عرف الناقل bus وماهي انواعه؟
- ماهي اجزاء وحدة التنفيذ EU ؟



# Regesiter

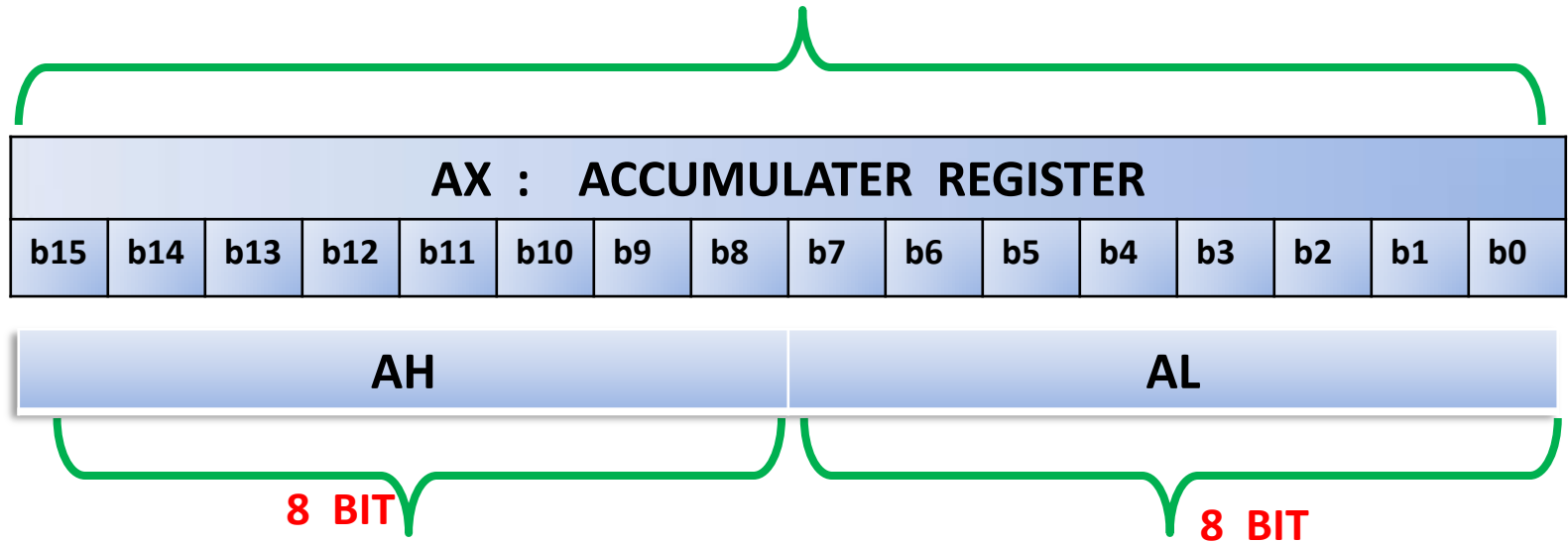
## المسجلات

- تستخدم المسجلات في المعالج لتخزين المعلومات بشكل مؤقت هذه المعلومات يمكن ان تكون بيانات اما بطول **واحد byte او 2 byte .**
- لذا يمكن ان نتعامل مع مسجلات بطول **واحد byte او 2byte .**

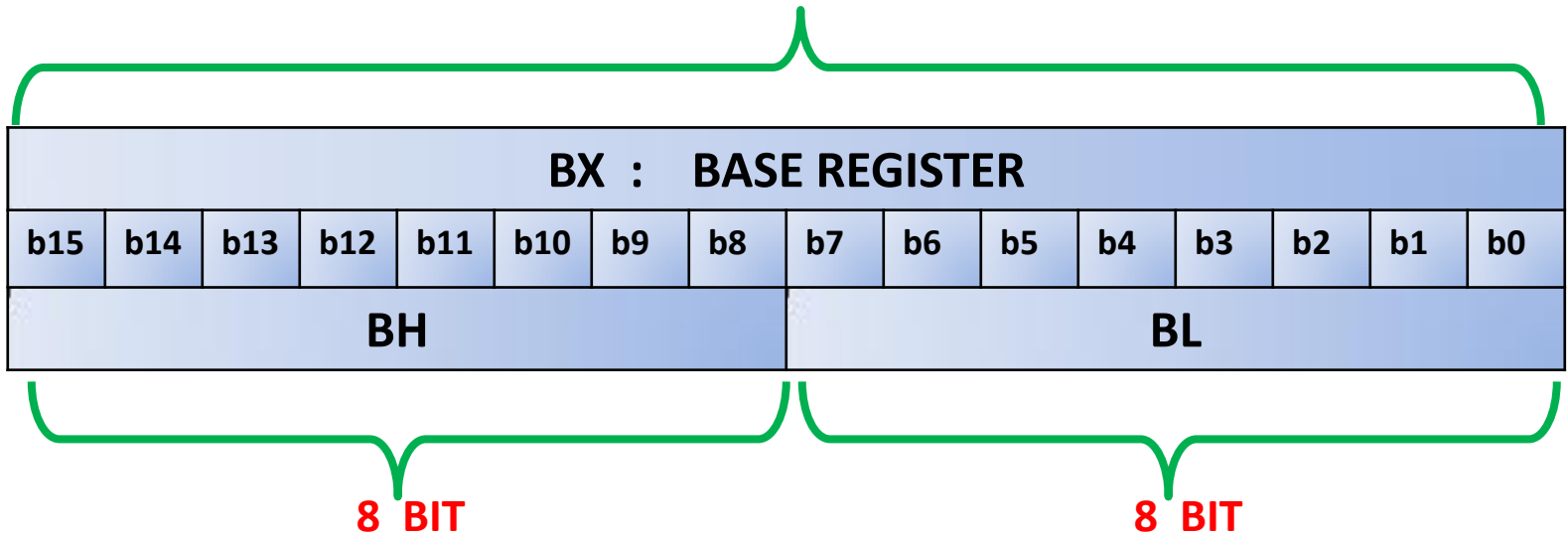


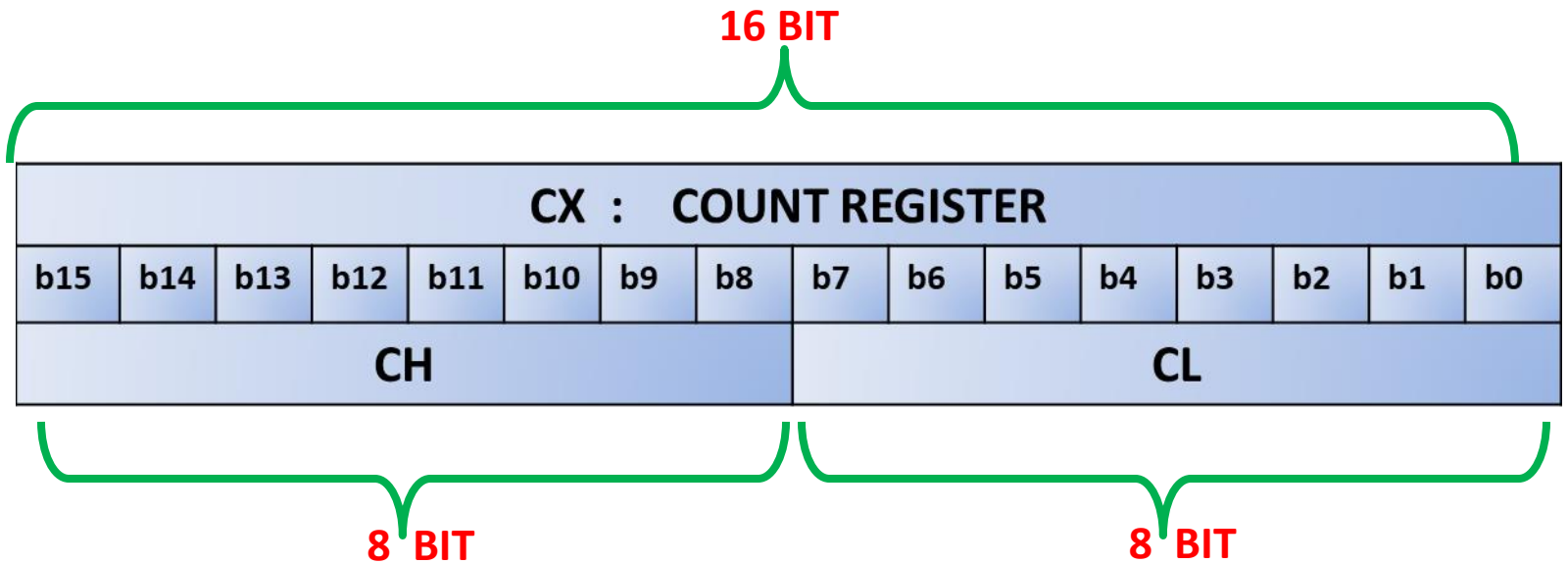
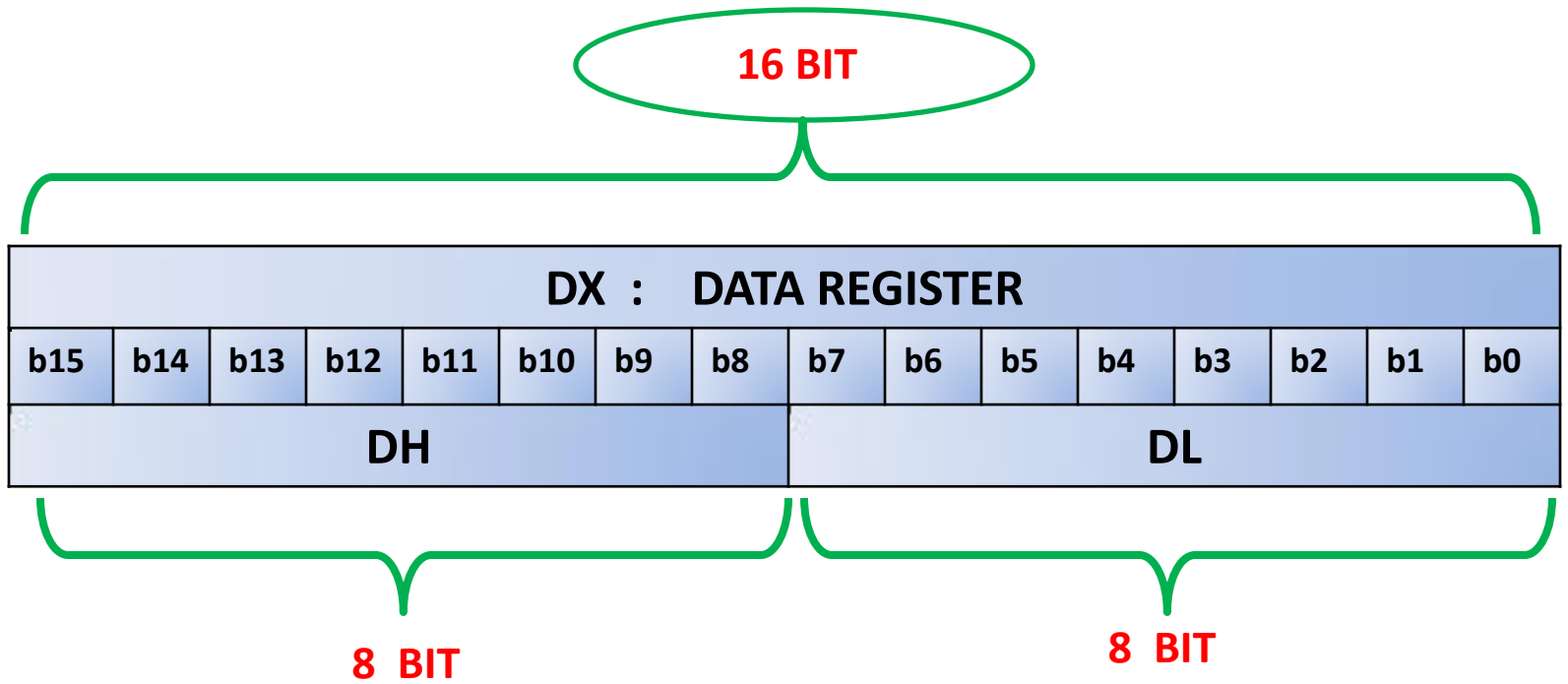
# Data register

16 BIT



16 BIT

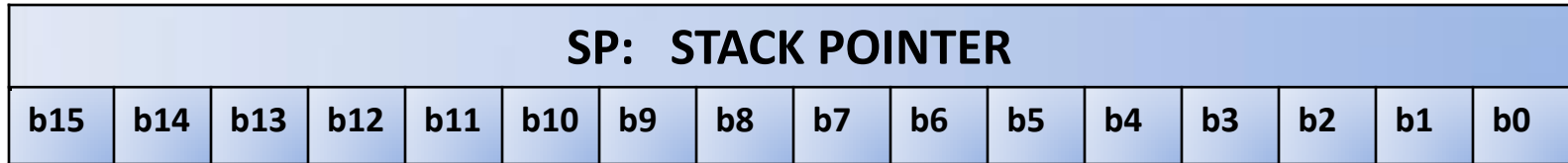






- **Pointer register (SP, BP, IP)**

16 BIT



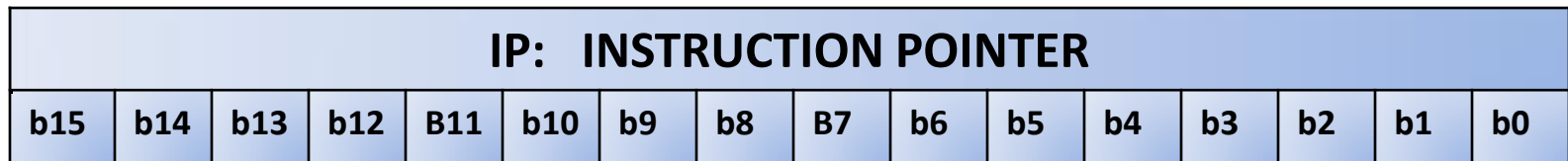
SP: هذا المسجل يشير الى مقطع الذاكرة (SS) STACK SEGMENT

16 BIT



BP: هذا المسجل يشير الى قاعدة مقطع الذاكرة (SS) STACK SEGMENT

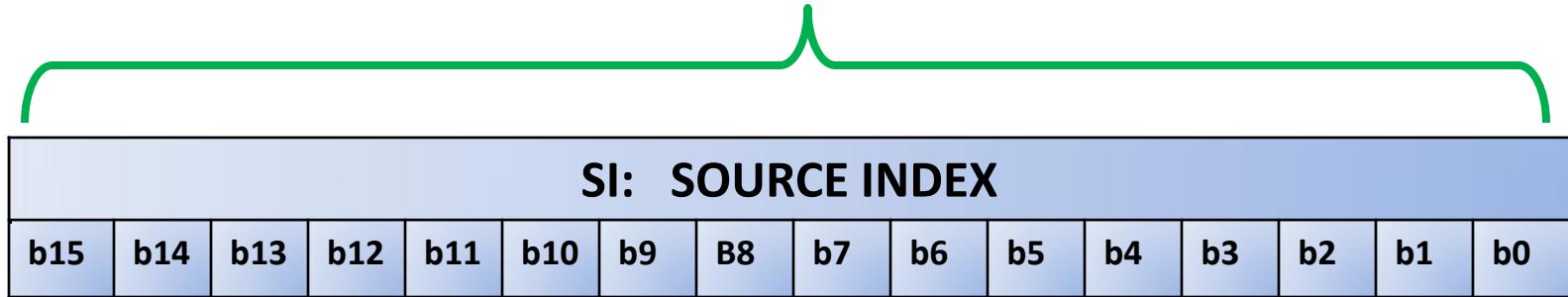
16 BIT



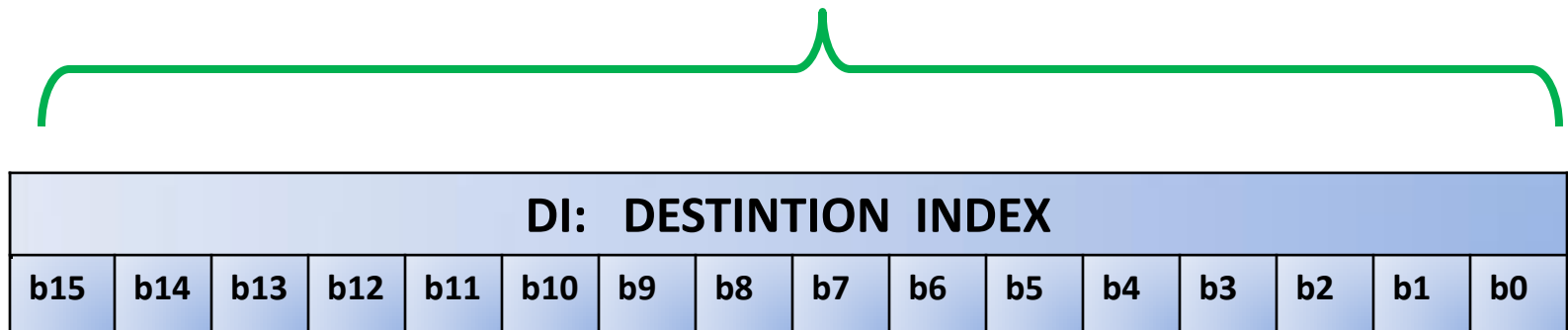
IP: هذا المسجل يشير الى مقطع الذاكرة (CS) CODE SEGMENT

INDEX REGISTER (SI, DI)  
هذه المسجلات تشير الى مقطع الذاكرة (DS) DATA SEGMENT

16 BIT



16 BIT



# SEGMENT REGISTER

هذه المسجلات تحمل عناوين تشير الى بداية مقطع الذاكرة

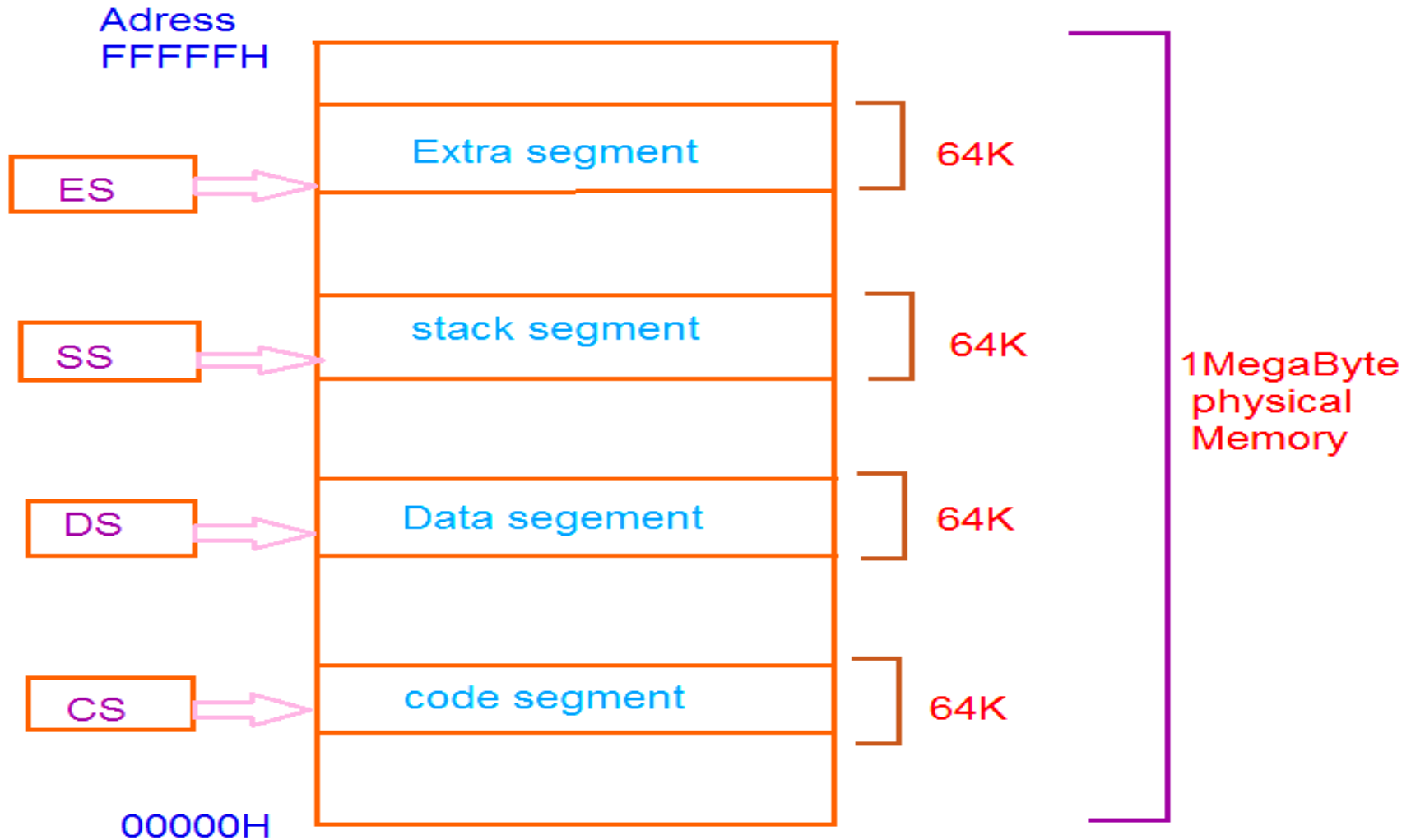
CS: CODE SEGMENT															
b15	b14	b13	b12	b11	b10	b9	b8	b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0

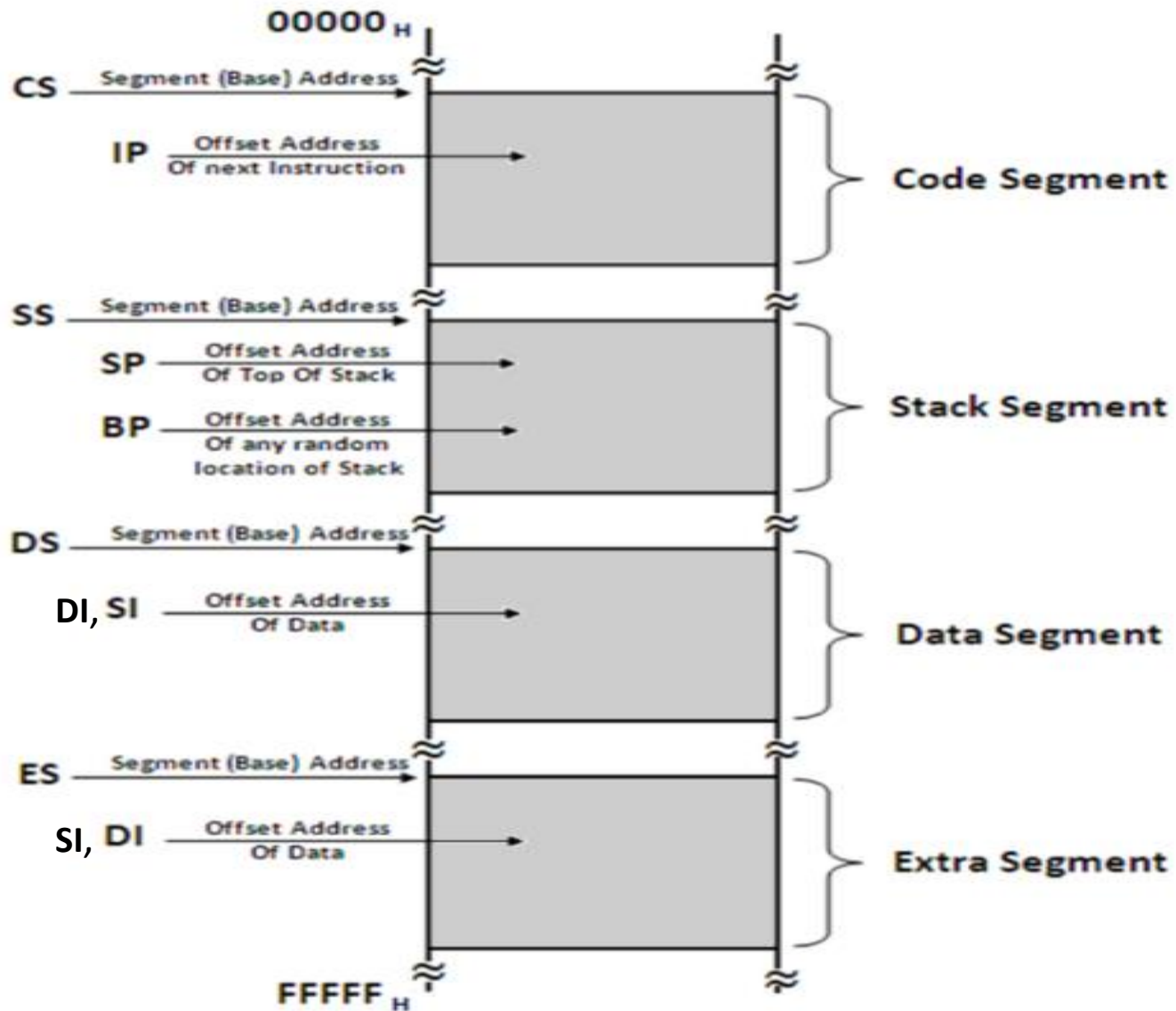
DS: DATA SEGMENT															
b15	b14	b13	b12	b11	b10	b9	b8	b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0

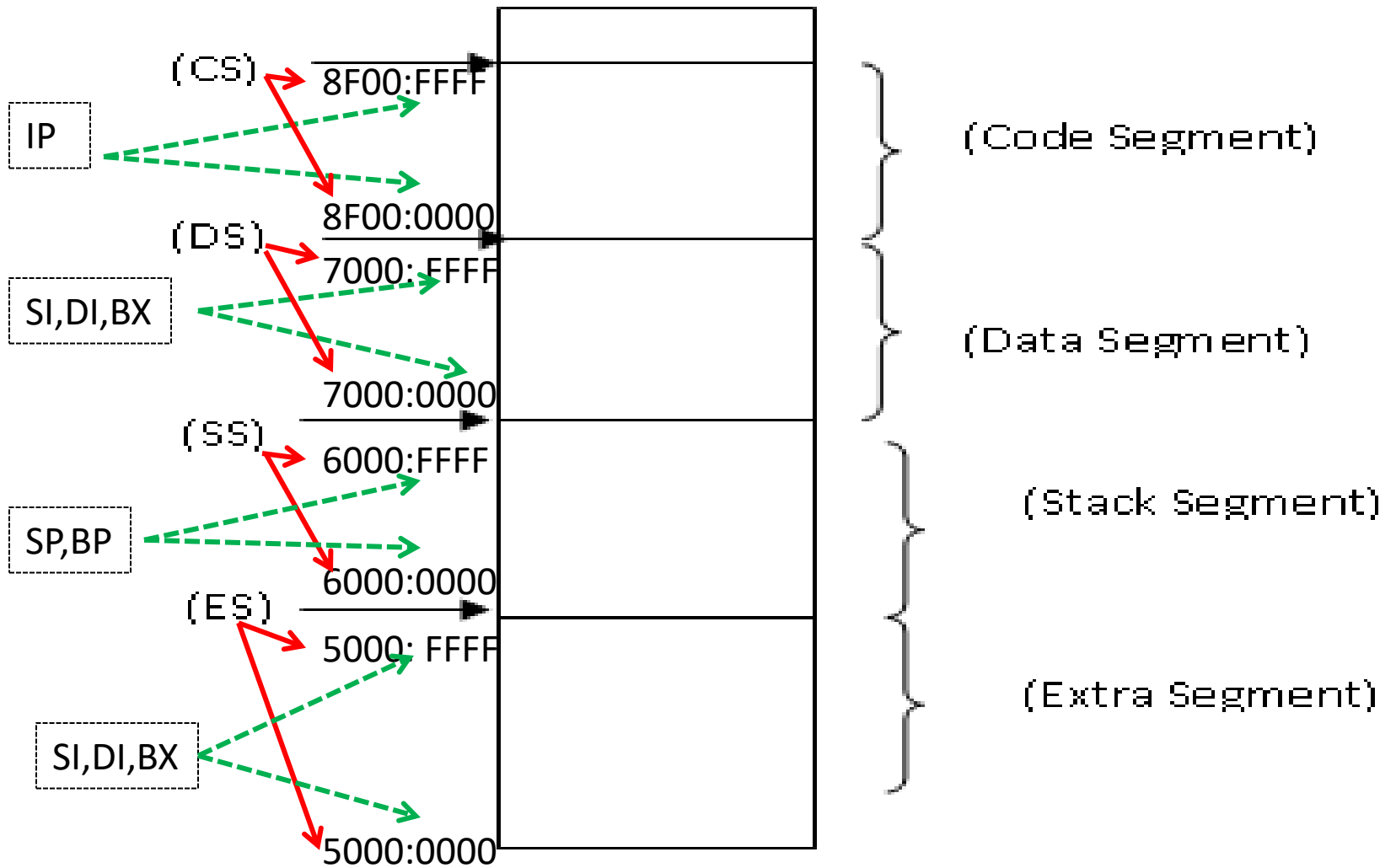
SS: STACK SEGMENT															
b15	b14	b13	b12	b11	b10	b9	b8	b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0

ES: EXTRA SEGMENT															
b15	b14	b13	b12	b11	b10	b9	b8	b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0

# MEMORY :الذاكرة هي مكان لخرن البيانات وتقاس بوحدة BYTE







**Figure: Memory Segmentation (Code, Data, Stack and Extra Segments)**

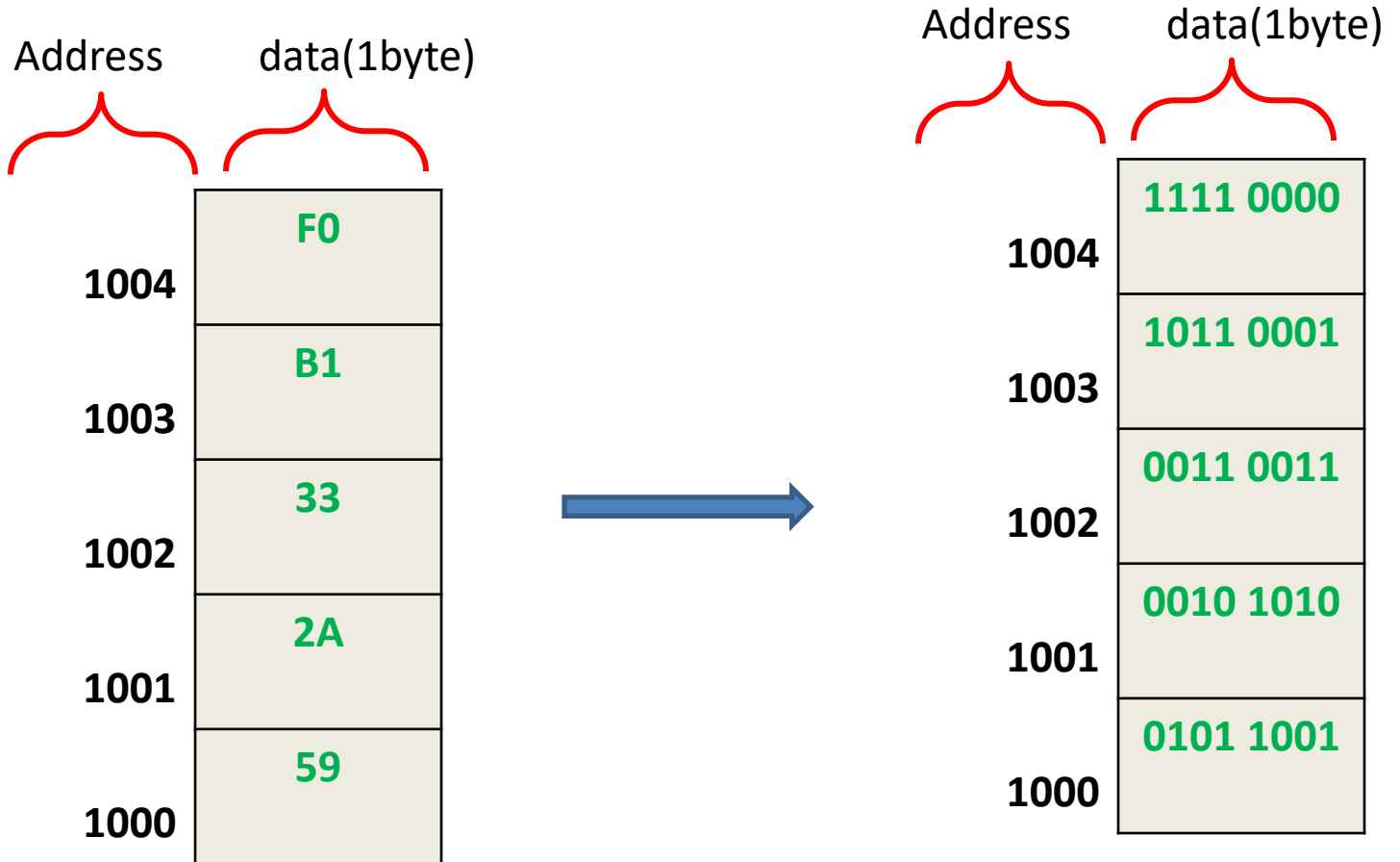
# واجب بيتي

- اكتب الاعداد من واحد الى 20 بنظام hex
- اجمع العددين  $(36)_{10}$  مع  $(94)_{10}$  بنظام hex
- اجمع العددين  $(1A)_{10}$  مع  $(B2)_{10}$  بنظام hex

# memory

**59** **binary**  **0101 1001**

**2A**  **0010 1010**







# كيفية التعامل مع الذاكرة

مثال ١:

اكتب برنامج لخرن القيمة ٥٩ في العنوان ١٠٠٠

  
MOV AL, 59H

  
MOV [1000], AL

ملاحظة: عند التعامل مع  
العنوان يجب وضع العنوان  
بين اقواس

قبل التنفيذ


1004	00
1003	00
1002	00
1001	00
1000	00


بعد التنفيذ

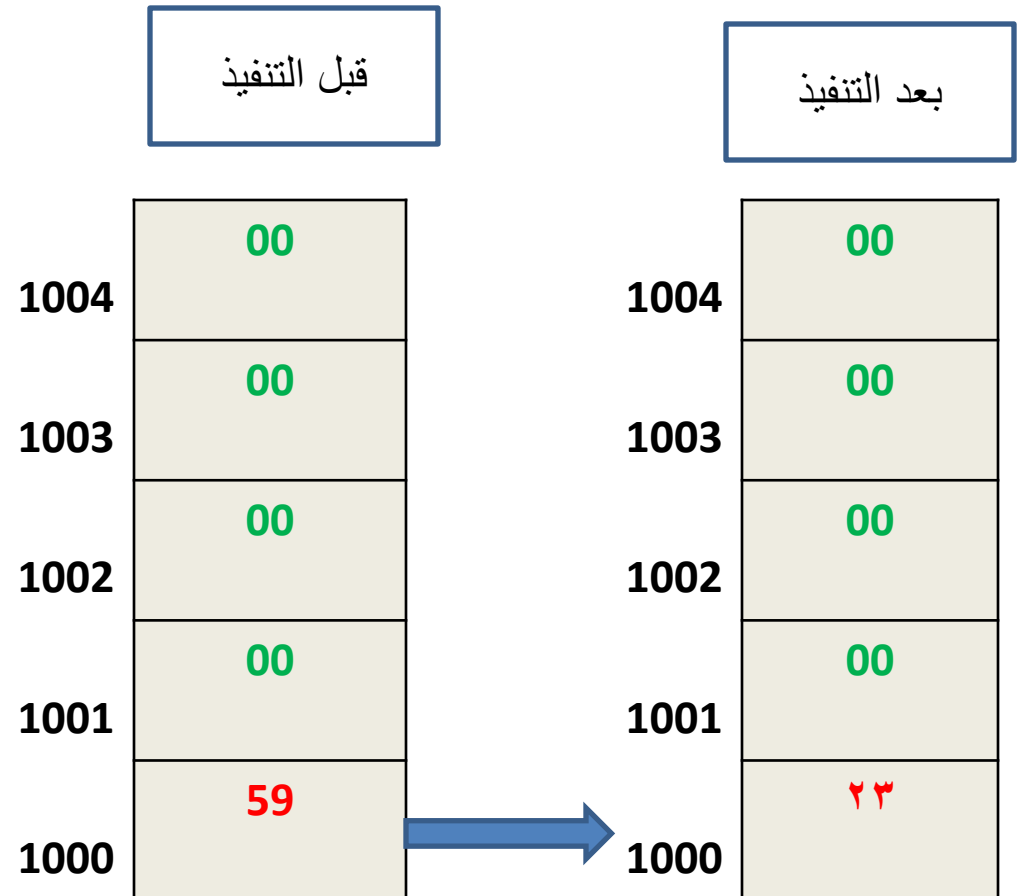
1004	00
1003	00
1002	00
1001	00
1000	59

## مثال ٢:

اكتب برنامج لحزن القيمة ٢٣ في العنوان ١٠٠٠

  
MOV AH, ٢٣H

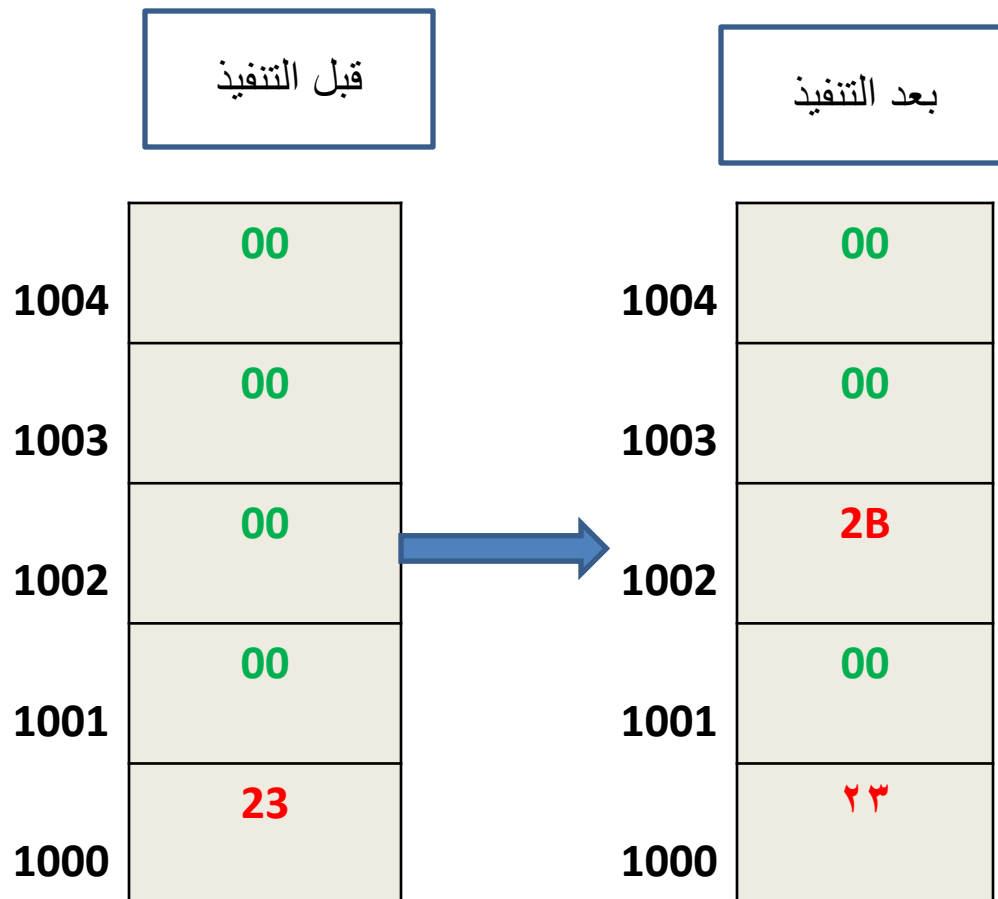
  
MOV [1000], AH



# مثال ٣:

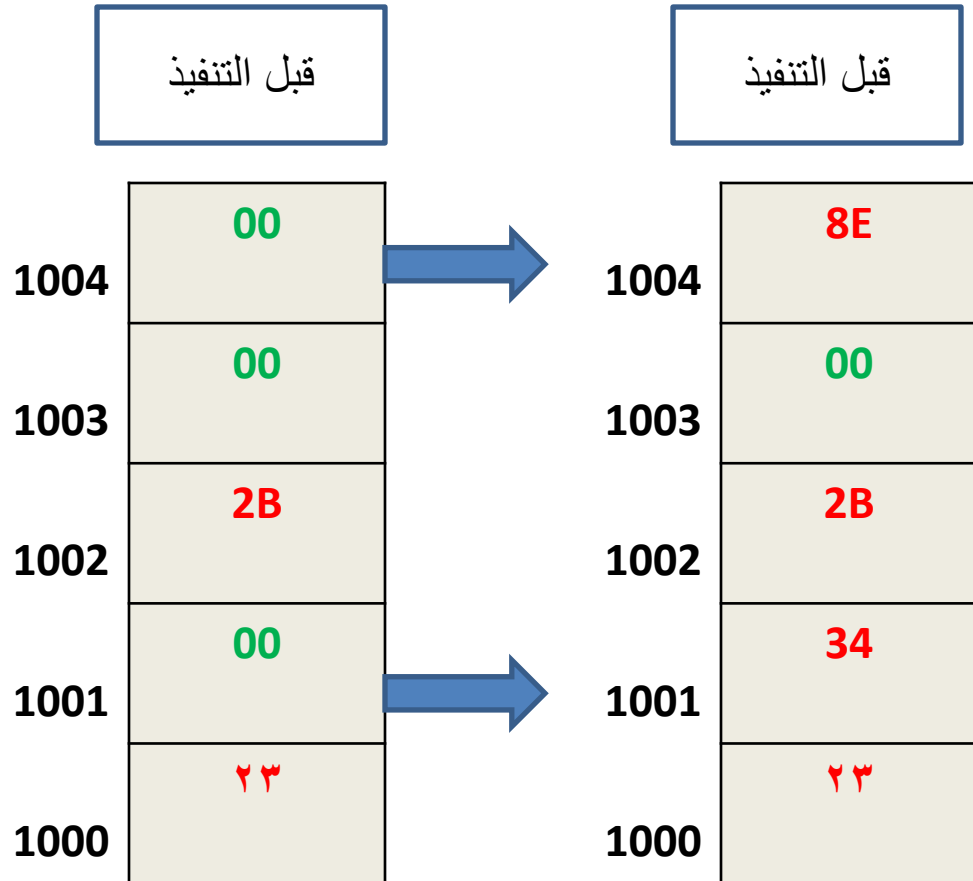
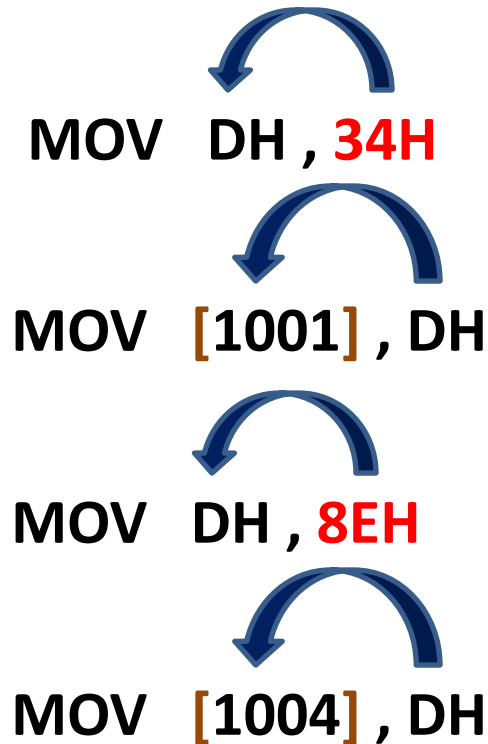
اخزن القيمة 2B في محتويات العنوان ١٠٠٢

```
MOV DH, 2BH  
MOV [1002], DH
```



## مثال ٤:

اخزن القيمتين ٣٤ و 8E في محتويات الذاكرة عند الموقعين ١٠٠١ و ١٠٠٤



مثال 5:

اكتب برنامج لخرن القيم (1,2,3,4,5) في محتويات الذاكرة  
(2006,2007,2008,2009,200A)

```
MOV DH , 01H
MOV [2006] , DH
MOV DL , 02H
MOV [2007] , DL
MOV AL , 03H
MOV [2008] , AL
MOV AH , 04H
MOV [2009] , AH
MOV BH , 05H
MOV [200A] , BH
```

قبل التنفيذ

200A

00

2009

00

2008

00

2007

00

2006

00

بعد التنفيذ

200A

05

2009

04

2008

03

2007

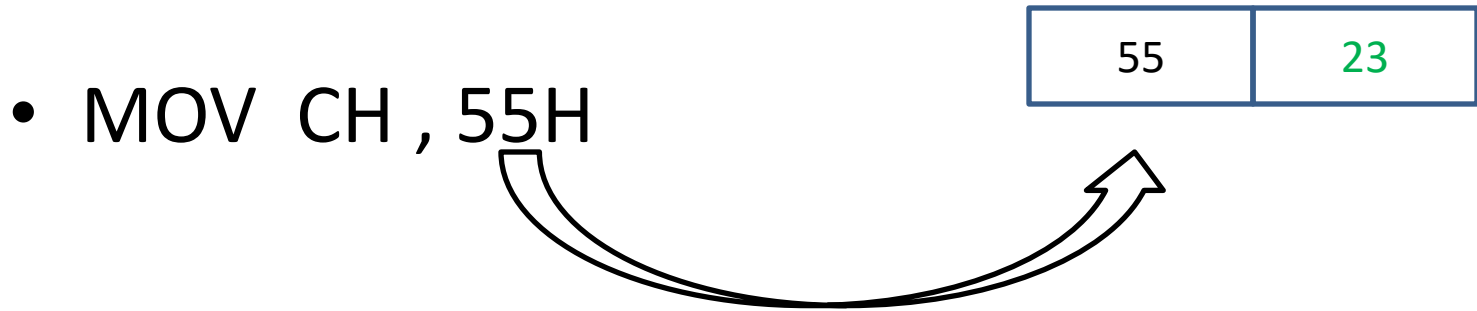
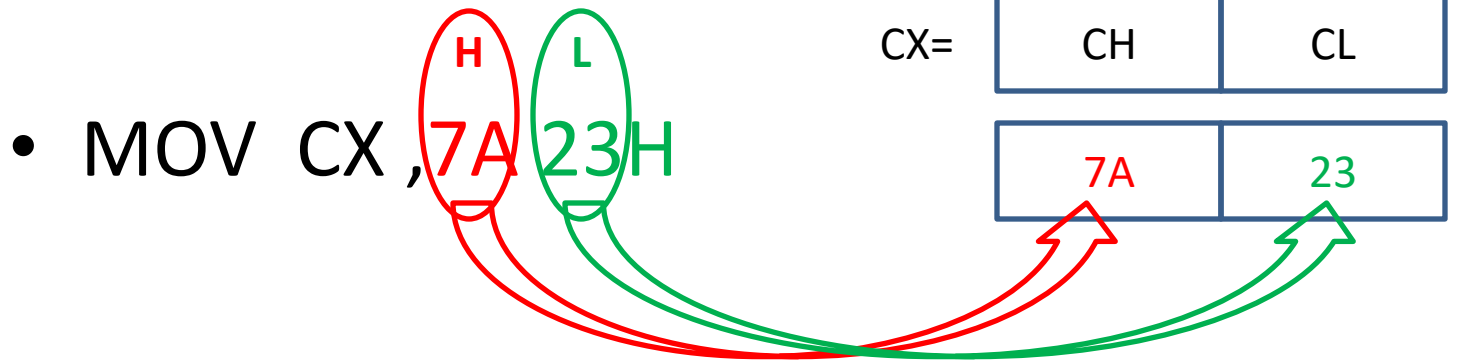
02

2006

01

# اختبار

- ماهي قيمة المسجل CX بعد تنفيذ الايعازات التالية:
- MOV CX ,7A23H
- MOV CH , 55H
- هل الايعاز التالي صح ام خطأ ولماذا؟
- MOV 2000,AL
- ماهو عمل الايعاز التالي؟
- MOV AH , 71H
- MOV [1200],AH



CX=5523



- MOV AH , 71H
- MOV [1200],AH

AH= 71

قبل التنفيذ

1204	00
1203	00
1202	00
1201	00
1200	00

بعد التنفيذ

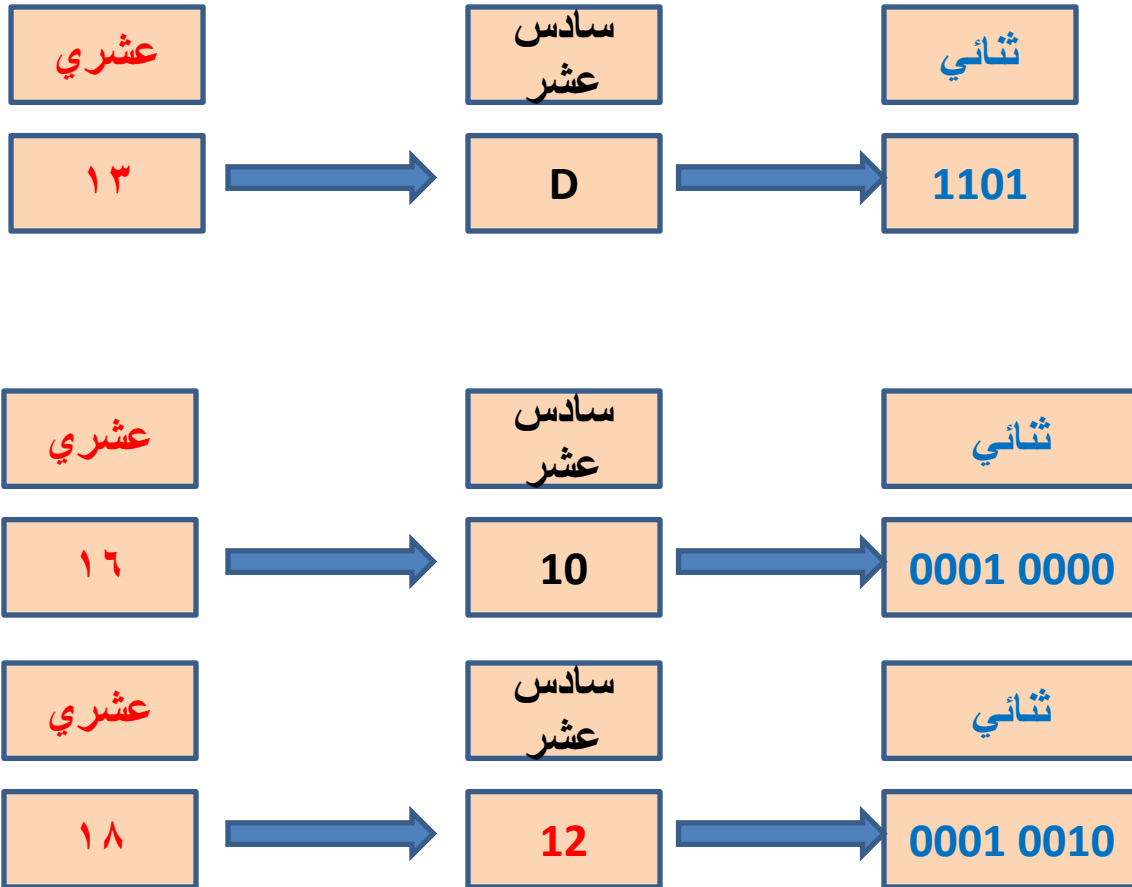
1204	00
1203	00
1202	00
1201	00
1200	71



# الأعداد بالنظام السادس عشر

السادس عشر	ثنائي	العشري
D	1101	١٣
E	1110	١٤
F	1111	١٥
10	0001 0000	١٦
11	0001 0001	١٧
12	0001 0010	١٨
13	0001 0011	١٩

# اسئلة



# اسئلة

- اجمع العددين مكتوبين بالنظام السادس عشر

$$\begin{array}{r} 9 \\ + \\ E \\ \hline 17 \end{array}$$

$$9+E=$$



$$9+14= 23$$



$$23-16= 7$$

$$\begin{array}{r} D \\ + \\ B \\ \hline 18 \end{array}$$

$$D+B=$$



$$13+11= 24$$



$$24-16= 8$$

# واجب بيتي

- اجمع العددين مكتوبين بالنظام السادس عشر

$$\begin{array}{r} 23 \\ + \\ 94 \\ \hline \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 3D5 \\ + \\ 4B6 \\ \hline \end{array}$$

# القراءة من الذاكرة

مثال: اقرأ بايت من الذاكرة عند العنوان ١٣٠٠ الى  
المسجل dh

قيمة المسجل DH قبل التنفيذ  
DH=00

MOV DH , [1300 H]

قبل التنفيذ

بعد التنفيذ

1304	٠٠
1303	١١
1302	٣٤
1301	٠٠
1300	١٣

1304	٠٠
1303	١١
1302	٣٤
1301	٠٠
1300	١٣

قيمة المسجل DH بعد التنفيذ  
DH=13

# مثال: انقل محتويات الذاكرة عند العنوان 300,302 الى المسجل AH,BL على التوالي

قيمة المسجلين AH,BL قبل التنفيذ  
AH=00,BL=00

```
MOV AH , [300 H]  
MOV BL , [302 H]
```

قيمة المسجلين AH,BL بعد التنفيذ  
AH=00  
BL=45

قبل التنفيذ

304	5D
303	67
302	45
301	32
300	00

بعد التنفيذ

304	5D
303	67
302	45
301	32
300	00

# انماط العنونة

١. المسجلية
٢. الفورية
٣. المباشرة
٤. المسجلية غير مباشرة
٥. النسبية القاعدية
٦. النسبية الدليلية
٧. النسبية الدليلية القاعدية

# المسجالية

- تستخدم المسجلات لتخزين البيانات ولايستخدم الذاكرة في هذا النمط

- مثال:

- MOV BX, DX 

- MOV ES, AX 


- MOV BH, DL 



# الفورية

يقوم بنقل قيمة ثابتة الى المسجلات


MOV AX, 672C H



MOV BH, 41 H



MOV BX, 2219 H



ماعدًا مسجلات المقاطع يجب نقل القيمة الفورية الى مسجل عام  
ومن ثم الى مسجل المقطع

مثال

انقل القيمة ٦٥٤٧ الى المسجل DS

```
MOV AX, 6547H
```

```
MOV DS, AX
```

# نمط العنوان المباشرة

- في هذا النمط توجد البيانات داخل الذاكرة ويذكر عنوان الذاكرة بصورة مباشرة داخل الايعاز مثال:

MOV DH,[2600]



ازاحة (OFFSET)

## نمط العنوان المسجلية الغير مباشرة

يخزن عنوان الذاكرة في احدى المسجلات SI,DI,BX

مثال: ماهي قيمة المسجل AH بعد تنفيذ هذا البرنامج

```
MOV BX , 1200H  
MOV AH , [BX]
```

يشابه عمل  
الايغاز



```
MOV AH , [1200H]
```

1204	00
1203	11
1202	34
1201	00
1200	13

BX →

قيمة AH بعد التنفيذ هي

AH= 13

# مثال: ماهو عمل هذا البرنامج

```
MOV SI, 5000H  
MOV DL, [SI]
```

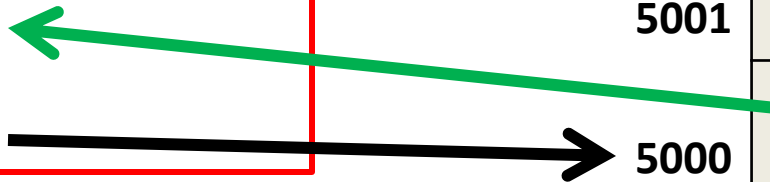
قبل التنفيذ

بعد التنفيذ

5004	12
5003	99
5002	22
5001	66
5000	45

DL= 45

SI=5000



# مثال: ما هو عمل هذا البرنامج

```
MOV DI, F803H  
MOV BL, [DI]
```

قبل التنفيذ

F804	B2
F803	59
F802	1A
F801	43
F800	10

بعد التنفيذ



```
DL= 59  
DI=F803
```

## نمط العنوان النسبية القاعدية

يخزن عنوان الذاكرة في احدى المسجلات BP, BX مع قيمة ازاحة

مثال: ما هو عمل هذال البرنامج

```
MOV BX , 1200H  
MOV AH , [BX+3]
```

يشابه عمل  
الايغاز

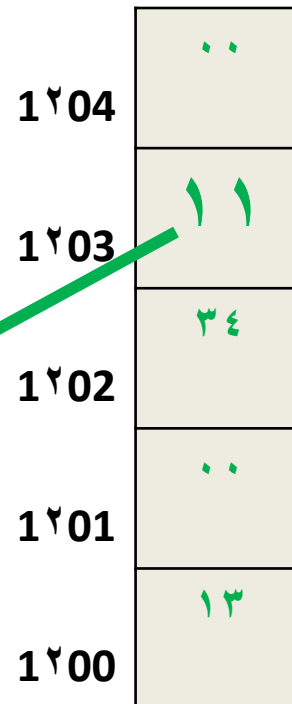


```
MOV AH , [1200H]
```

قيمة AH بعد التنفيذ هي

AH= 11

قبل التنفيذ



BX →

مقطع DS

# مثال: ماهو عمل هذا البرنامج

```
MOV BP, 5002H  
MOV DL, [BP+2]
```

قبل التنفيذ

بعد التنفيذ

5006	12
5005	99
5004	22
5003	66
5002	45

DL= 22

BP=5002

مقطع SS



## نمط العنوان النسبية الدليلية

يخزن عنوان الذاكرة في احدى المسجلات SI,DI مع قيمة ازاحة

مثال: ما هو عمل هذال البرنامج

```
MOV SI, 1203H  
MOV AH, [SI-1]
```

يشابه عمل  
الايغاز



```
MOV AH, [1202H]
```

قيمة AH بعد التنفيذ هي

AH= 34

قبل التنفيذ

SI → 1203

1204

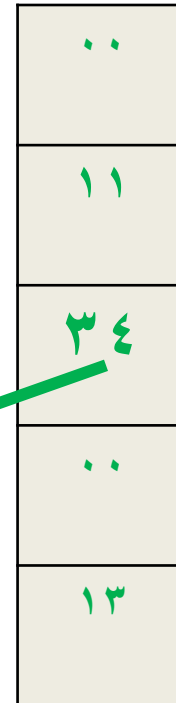
1203

1202

1201

1200

مقطع DS



## نمط العنوان النسبية الدليلية القاعدية

نحصل على هذا النمط من خلال دمج نمط العنوان النسبية الدليلية مع العنوان النسبية القاعدية

مثال: ما هو عمل هذا البرنامج

```
MOV SI, 5001
MOV BX, 4000
MOV AH, [BX+SI+2]
```

$$4000 + 5001 + 2 = 9001$$

```
MOV AH, [9001]
```

قيمة AH بعد التنفيذ هي

AH= 78

قبل التنفيذ

9004	٠٠
9003	١١
9002	٣٤
9001	78
9000	١٣

SI+BX+2



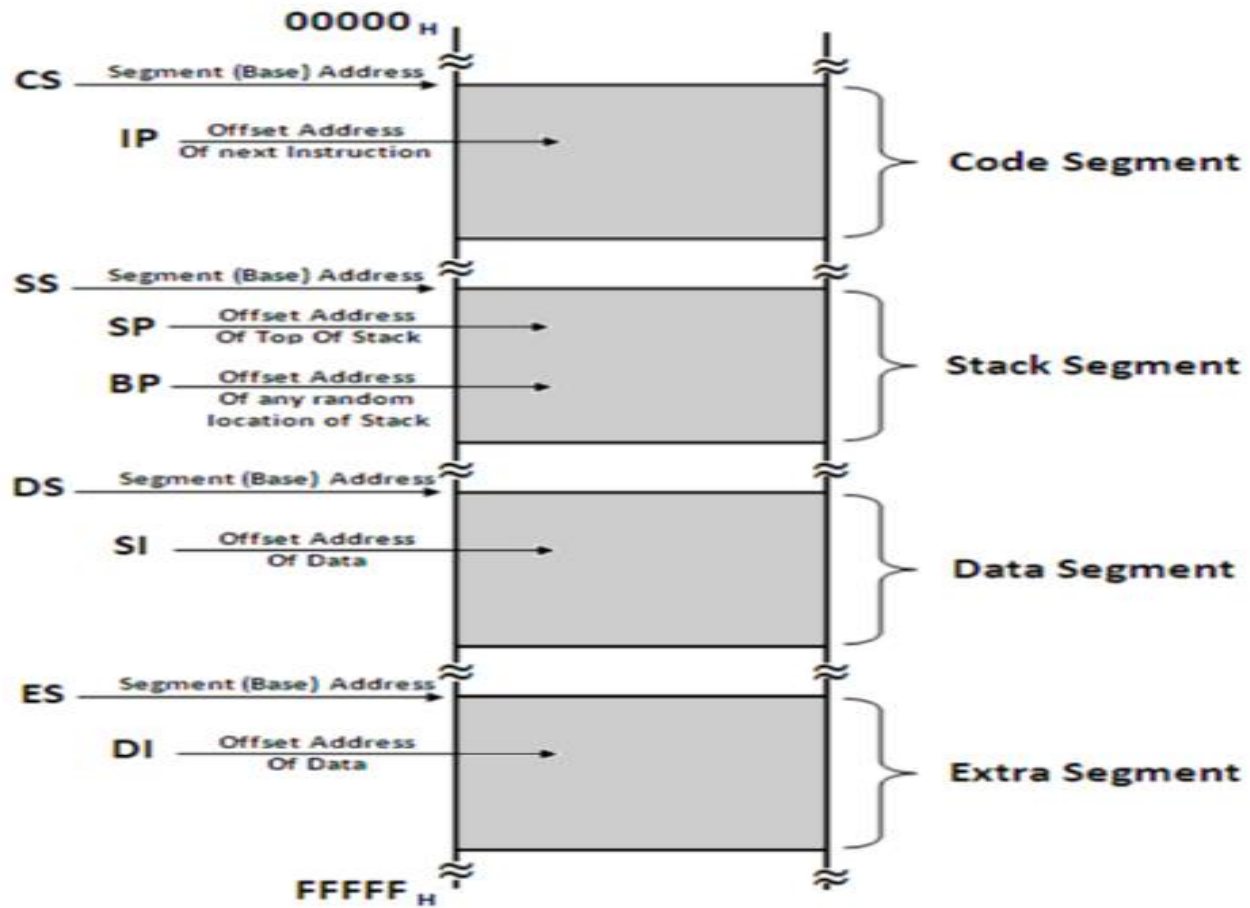
9001

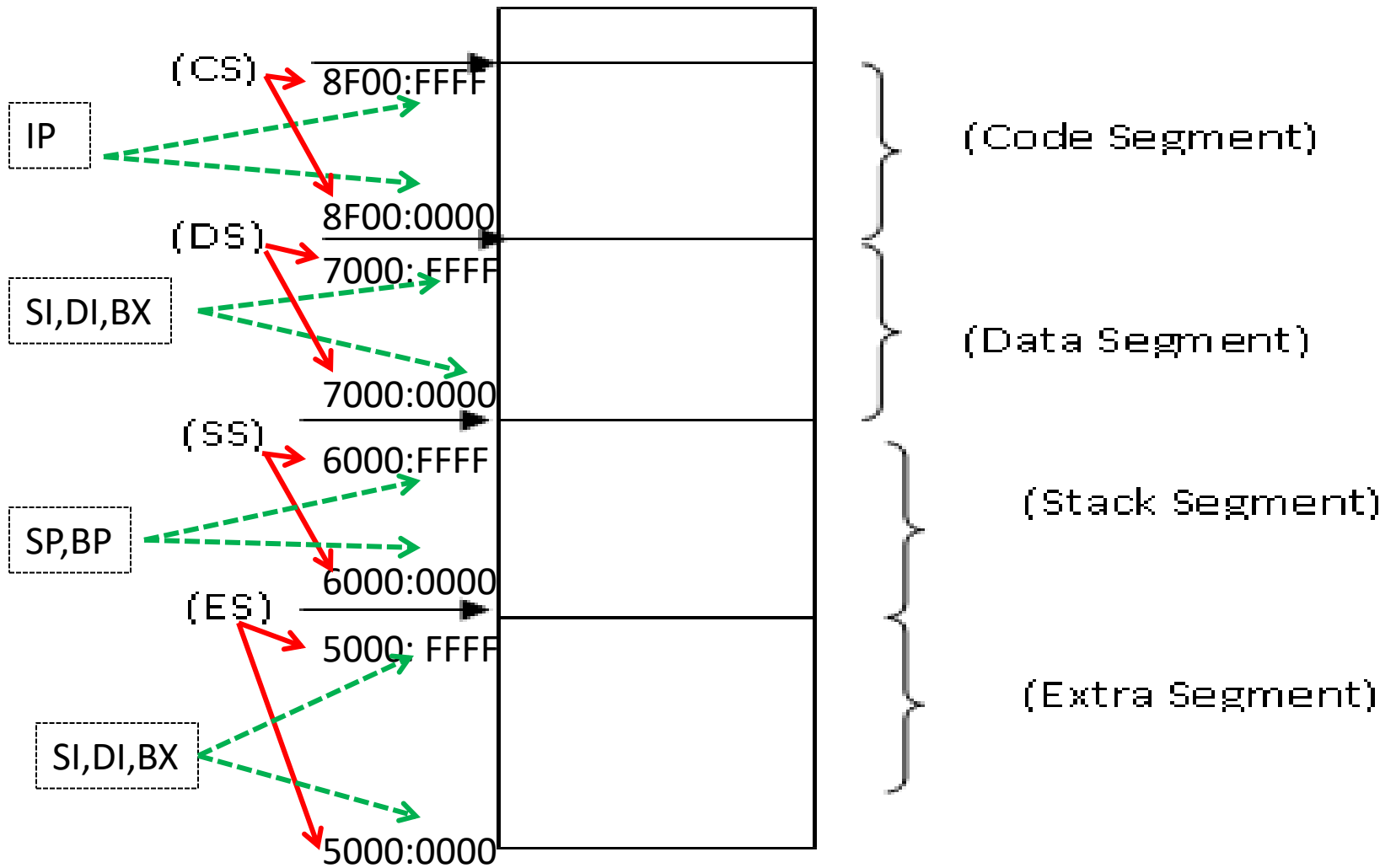
78

9000

مقطع DS

# مقدمة





**Figure: Memory Segmentation (Code, Data, Stack and Extra Segments)**

# اختبار

- اذكر مسجلات مقاطع الذاكرة ومسجلات الازاحة التي تشير اليها

( ملاحظة حفظ هذا الجدول )

الحل

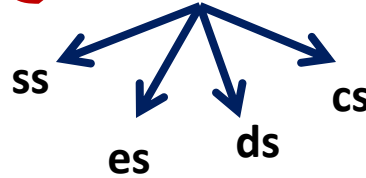
مسجلات المقاطع (segment)	مسجلات الازاحة (offset)
cs	ip
ds	Si,di,bx
es	Si,di,bx
ss	Bp,sp

# Physical address

## العنوان الفيزيائي

- يحسب العنوان الفيزيائي من دمج عنوان الازاحة مع عنوان المقطع من خلال المعادلة التالية:

العنوان الفيزيائي = عنوان المقطع \* ١٠ + عنوان الازاحة



ملاحظة عنوان الازاحة دائما يذكر بين اقواس

مثال: ماهو عنوان الفيزيائي الذي سيتم الوصول اليه من خلال تنفيذ الايعازات التالية ثم حدد محتوياته

اذا علمت ان DS=5000, ES=320, SS=5621

- Mov BL, 77H
- Mov [1200H],BL

• الحل:

• كتابة القانون : العنوان الفيزيائي = عنوان المقطع \* ١٠ + عنوان الازحة

• عنوان المقطع: دائما مع ايعاز MOV يتم التعامل مع مسجل DS

• عنوان الازحة : هو كل رقم مذكور بين اقواس

١٢٠٢		٥١٢٠٢
١٢٠١		٥١٢٠١
١٢٠٠	٧٧	٥١٢٠٠

• العنوان الفيزيائي =  $DS * 10 + 1200$

• العنوان الفيزيائي =  $5000 * 10 + 1200$

• العنوان الفيزيائي =  $50000 + 1200$

• العنوان الفيزيائي = ٥١٢٠٠

عنوان  
الازحة

عنوان  
فيزيائي

مثال: ماهو عنوان الفيزيائي الذي سيتم الوصول اليه من خلال تنفيذ الايعازات التالية اذا علمت ان  $DS=1256$ ,  $ES=3440$ ,  $SS=1021$

- `MOV SI, 2054H`
- `MOV DH, [SI]`

• الحل:

- كتابة القانون : العنوان الفيزيائي = عنوان المقطع \* 10 + عنوان الازحة
- عنوان المقطع: دائما مع ايعاز `MOV` يتم التعامل مع مسجل `DS`
- عنوان الازحة : هو كل رقم مذكور بين اقواس

1	2	5	6	0
				+
	2	0	5	4
<hr/>				
1	4	5	B	4

• العنوان الفيزيائي =  $DS * 10 + 2054$

• العنوان الفيزيائي =  $1256 * 10 + 2054$

• العنوان الفيزيائي =  $12560 + 2054$

• العنوان الفيزيائي =  $145B4$



مثال: ماهو عنوان الفيزيائي الذي سيتم الوصول اليه من خلال تنفيذ الايعازات التالية اذا علمت ان DS=377, ES=3440, SS=1021

- MOV DI , 1A35H
- MOV AH , [DI]

• الحل

• العنوان الفيزيائي = عنوان المقطع \* ١٠ + عنوان الازحة

• العنوان الفيزيائي = DS\*10+ 1A35

• العنوان الفيزيائي = 377\*10+ 1A35

• العنوان الفيزيائي = 3770 + 1A35

• العنوان الفيزيائي = 51A5

$$\begin{array}{r} 3770 \\ + \\ 1A35 \\ \hline 51A5 \end{array}$$

مثال: ماهو عنوان الفيزيائي الذي سيتم الوصول اليه من خلال تنفيذ الايعازات التالية اذا علمت ان DS=377, ES=3440, SS=1021

- MOV DI , 1A35H
- MOV AH , [DI+2]

• الحل

• العنوان الفيزيائي = عنوان المقطع \* ١٠ + عنوان الازحة

• العنوان الفيزيائي = DS\*10+ (1A35+2)

• العنوان الفيزيائي = 377\*10+ (1A35+2)

• العنوان الفيزيائي = 3770 + 1A37

• العنوان الفيزيائي = 51A7

$$\begin{array}{r} 3770 \\ + \\ 1A37 \\ \hline 51A7 \end{array}$$

# اختبار

- ماهو عنوان الفيزيائي الذي سيتم الوصول اليه من خلال تنفيذ الايعازات التالية اذا علمت أن  $DS=377, ES=3040, SS=B021$
- `MOV DI , 1A35H`
- `MOV BX , 1000H`
- `MOV AH , [BX+DI+2]`
  
- ماهو عنوان الفيزيائي الذي سيتم الوصول اليه من خلال تنفيذ الايعازات التالية اذا علمت أن  $DS=4667, ES=3040, SS=B021$
- وما هي محتويات الذاكرة بعد التنفيذ ؟
- `MOV BX , 5084H`
- `MOV [BX-1] , BL`

# التعامل مع الذاكرة & flag register

- MOV AX , 3498 H
- MOV [1200 H] , AX

AX =

AH	AL
34	98

الذاكرة

1201	1200
34	98

قبل التنفيذ

1203	00
1202	00
1201	00
1200	00

بعد التنفيذ

1203	00	
1202	00	
1201	34	=AH
1200	98	=AL

ملاحظة : القيمة ذات المرتبة العليا  
تذهب الى العنوان الكبير  
والقيمة ذات المرتبة الصغرى تذهب  
الى العنوان الصغير

# مثال: ارسم محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج التالي

- MOV BX, 3276 H
- MOV [3009 H], BX

BX =

BH	BL
32	76



الذاكرة

300A	3009
32	76

قبل التنفيذ

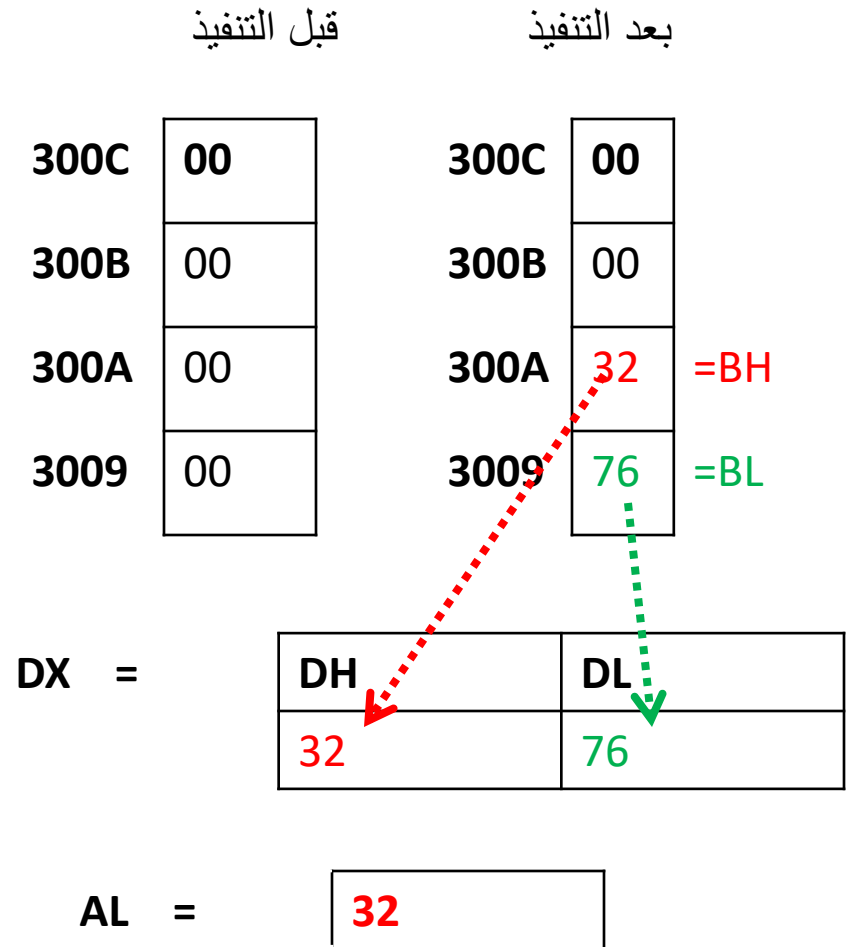
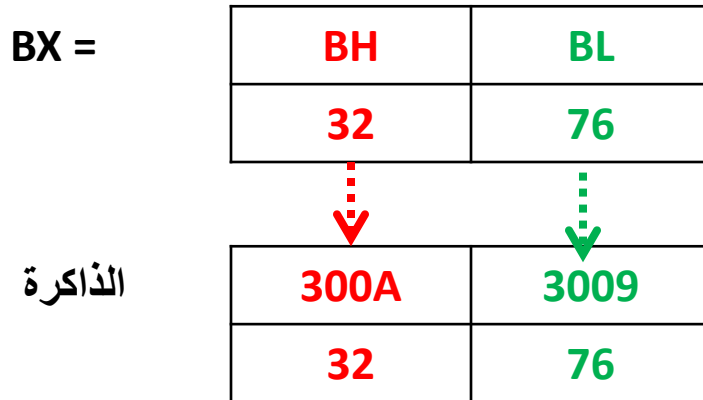
بعد التنفيذ

300C	00
300B	00
300A	00
3009	00

300C	00
300B	00
300A	32 =BH
3009	76 =BL

# مثال: ارسم محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج التالي وما هي قيمة AL ,DX

- MOV BX,3276 H
- MOV [3009 H] ,BX
- MOV DX,[3009H]
- MOV AL, [300AH]



# مثال: اكتب برنامج بلغة التجميع لخزن القيم 1,2,3,4,5,6 في الذاكرة بدأ من العنوان F806

```
MOV AX, 0102H
MOV [F806 H],ax

MOV BX, 0304H
MOV [F808 H],bx

MOV CX, 0506H
MOV [F809 H],cx
```

بعد التنفيذ

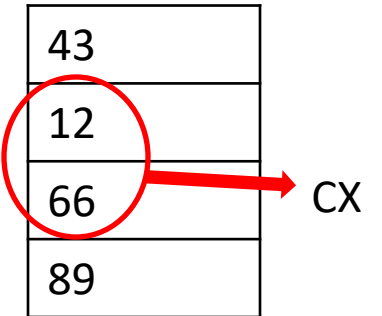
F80B	06	CH	CX
F80A	05	CL	
F809	04	BH	BX
F808	03	BL	
F807	02	AH	AX
F806	01	AL	

# اختبار

- (س ١) لديك الذاكرة التالية انقل القيمة ٦٦ و ١٢ الموجودة امامك في الذاكرة الى المسجل CX (اي ان قيمة  $CX=1266$  بعد تنفيذ برنامجك)

3006	43
3005	12
3004	66
3003	89

CX

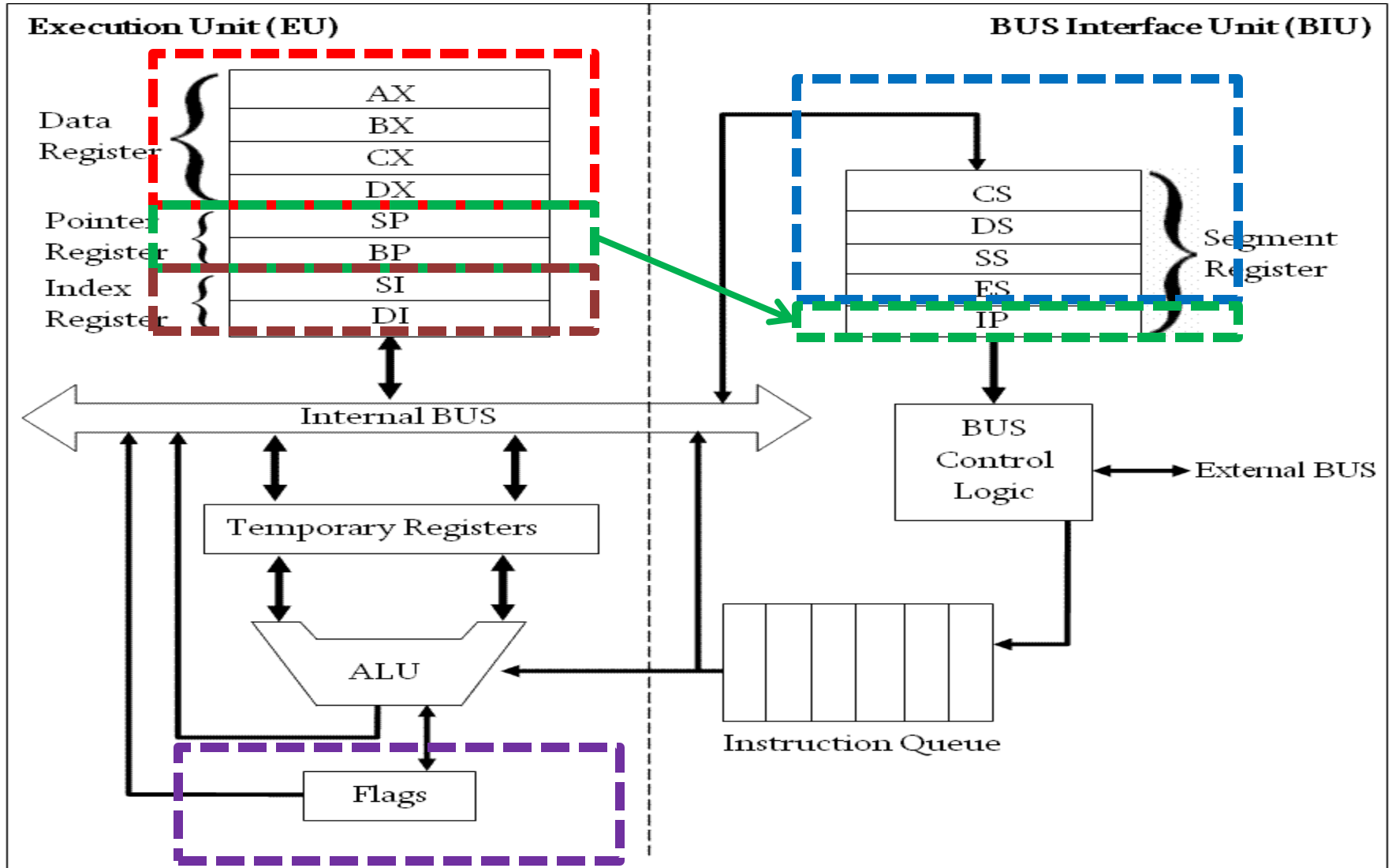




• (س ٢) ماهي محتويات الذاكرة وماهي قيمة AX بعد تنفيذ البرنامج التالي

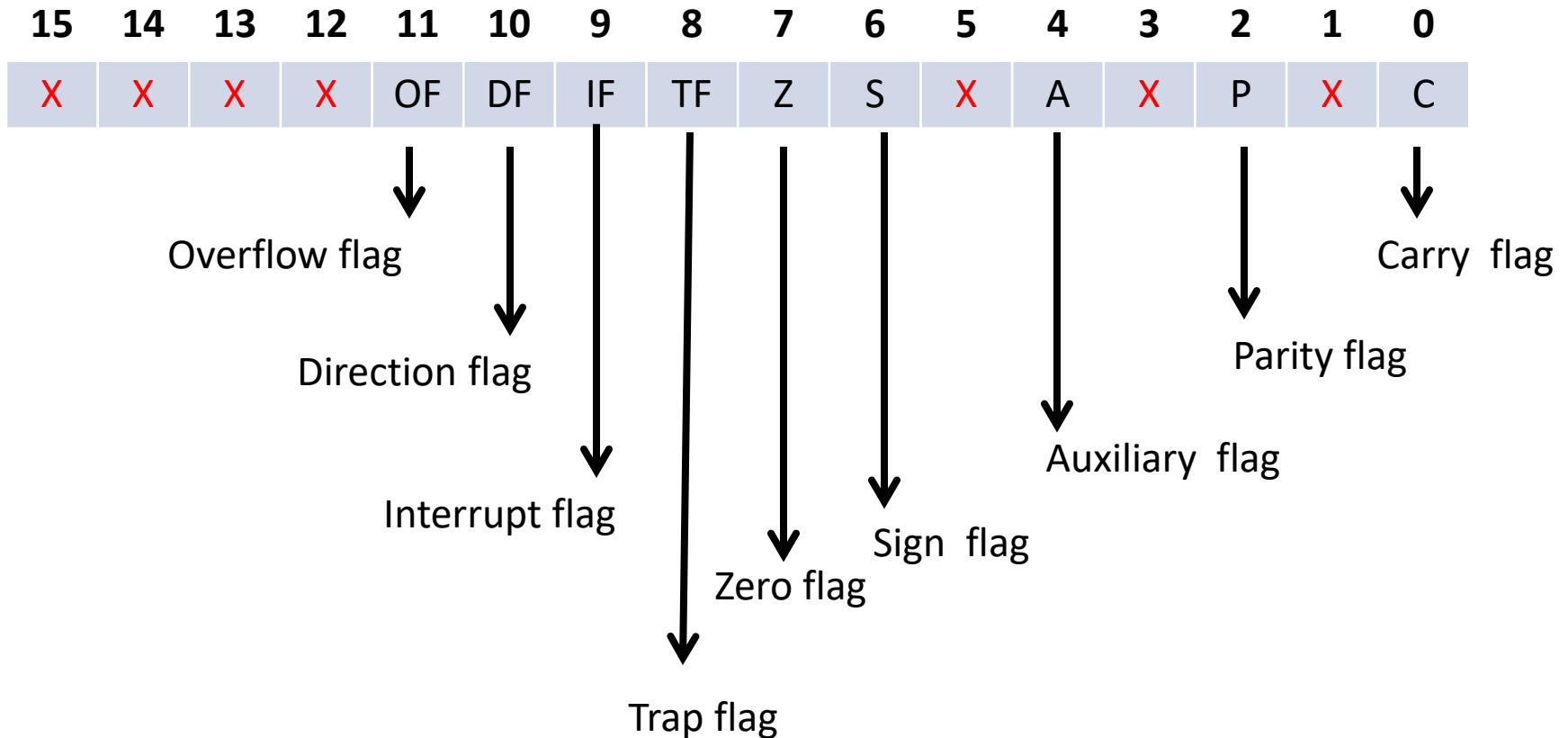
- MOV BX, 654H
- MOV AX ,1100 H
- MOV [2388 H] ,BX
- MOV AH , [2388 H]

# Flag register



## ماهو flag register

هو مسجل حجمه ١٦ بت (2 byte) يحتوي على اعلام تتاثر وتؤثر بالعمليات الرياضية والمنطقية



علامة X هو بت غير مستخدم

- Carry flag: هذا العلم هو بت يشير الى 1 اذا كان نتيجة العملية يوجد تحميل من البت 7/ 15 ويشير الى 0 اذا لا يوجد تحميل

- parity flag : هذا العلم هو بت يشير الى 1 اذا كان نتيجة العملية (الرياضية او المنطقية) تحتوي على عدد زوج من « 1 » ويشير الى 0 اذا كان نتيجة العملية (الرياضية او المنطقية) تحتوي على عدد فردي من « 1 »

- Auxiliary flag: هذا العلم هو بت يشير الى 1 اذا كان نتيجة العملية يوجد تحميل من البت ( 4/ 7 ) ويشير الى 0 اذا لا يوجد تحميل

- Zero flag: هذا العلم هو بت يشير الى 1 اذا كان نتيجة العملية صفرية ويشير الى 0 اذا كان نتيجة العملية غير صفرية

- sign flag: هذا العلم هو بت يشير الى 1 اذا كان نتيجة العملية سالبة ويشير الى 0 اذا كان نتيجة العملية غير موجبة

- trap flag : هذا العلم هو بت يشير الى 1 اذا كان التنفيذ خطوة واحدة فقط

- Interrupt flag: هذا العلم هو بت يشير الى 1 اذا كان هناك قطع

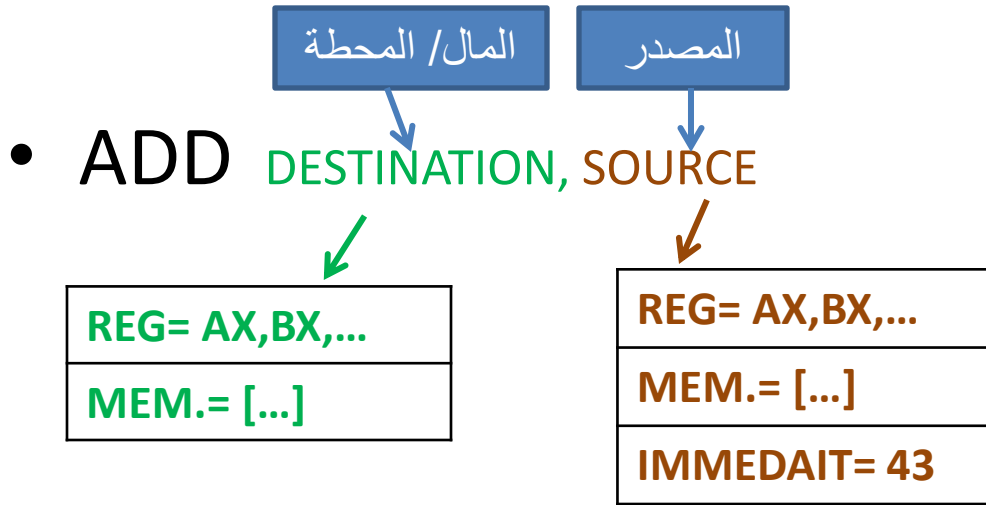
- direction flag : هذا العلم هو بت يشير الى ٠/١ اشارة الى اتجاه نقل البيانات الى الاعلى او الى الاسفل

- overflow flag : هذا العلم هو بت يشير الى ١ اشارة الى النتيجة كبيرة جدا

# ايعاز الجمع

## ADD

• الصيغة للايعاز



• عمل الايعاز



DESTINATION = DESTINATION + SOURCE



# مثال: ماهي قيمة AL بعد تنفيذ الايعازات التالية؟

- MOV AL, 72H
- ADD AL, 19 H

AL = 72

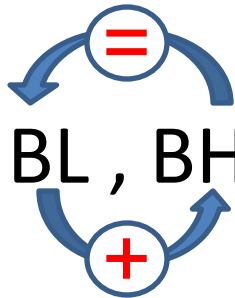
AL = AL + 19  
AL = 72 + 19  
AL = 8B

- الحل:
- من الايعاز الاول
- الايعاز الثاني



# مثال: ماهي قيمة BX بعد تنفيذ الايعازات التالية؟

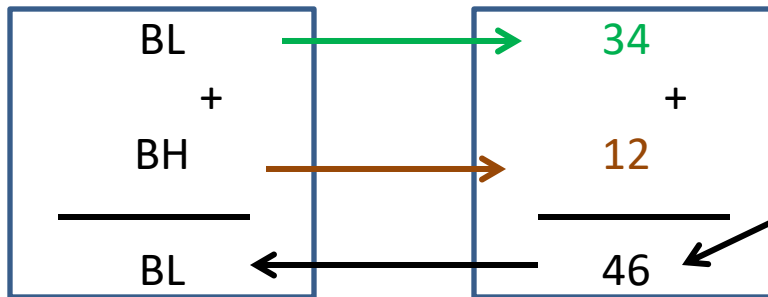
- MOV BX , 1234H



- ADD BL , BH

BX =	BH	BL
	12	34

BX =	BH	BL
	12	46



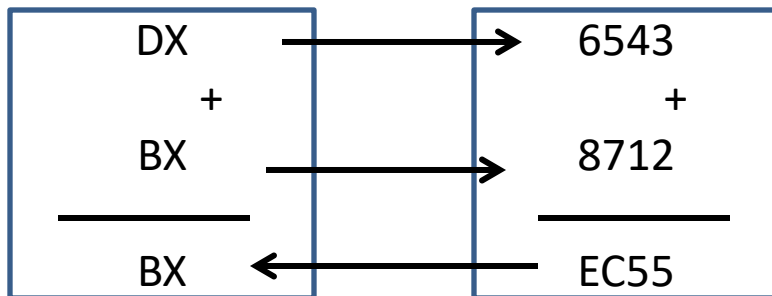
BX = 1264

مثال: ماهي قيمة BX بعد تنفيذ الايعازات التالية؟

```
MOV DX , 6543 H
```

```
MOV BX , 8712 H
```

```
ADD BX ,DX
```



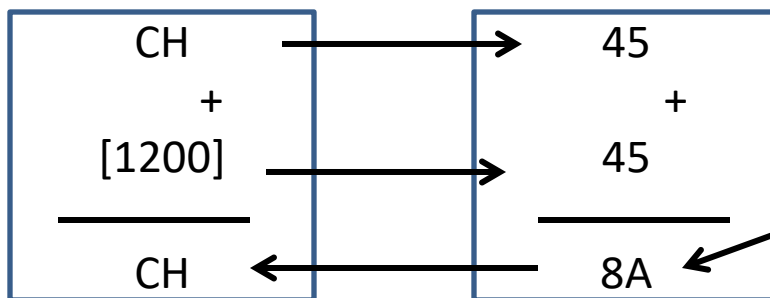
# مثال: ماهي قيمة CX بعد تنفيذ الايعازات التالية؟

- MOV CX ,4532 H
- MOV [1200 H] , CH
- ADD CH , [1200 H]

1202	00
1201	00
1200	45

CX=	CH	CL
	45	32

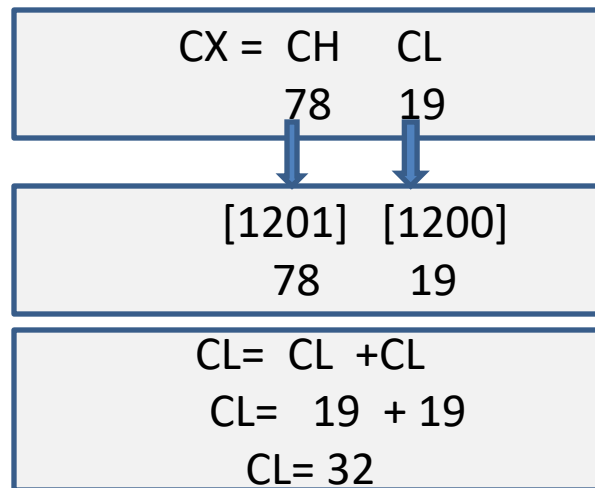
CX=	CH	CL
	8A	32



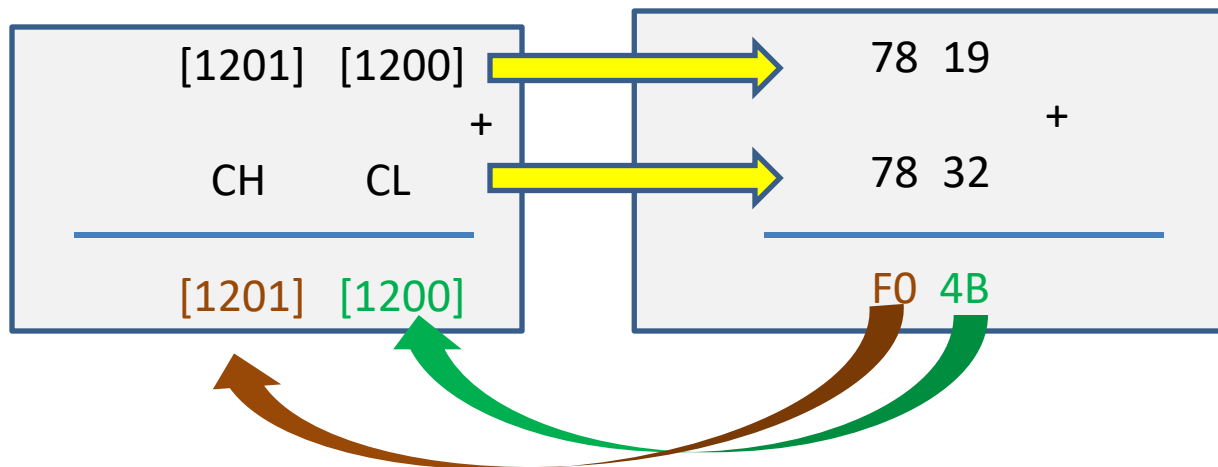
CX=8A32

# مثال: ماهي قيمة CX وماهي محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج التالي؟

- Mov cx ,7819 h
- Mov [1200 h] , cx
- ADD CL,CL
- ADD [1200 H] ,CX



1202	00
1201	F0
1200	4B



# حساب العنوان الفيزيائي مع الابعاز

## ADD

مثال: احسب العنوان الفيزيائي الذي سيصل اليه البرنامج التالي اذا علمت ان  $DS=8000H$ , وماهي محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج

- MOV BX, 1234H

- ADD [BX], BH

- P.A.=DS\*10+الازاحة

- P.A.=80000 + 1234

- P.A.= 81234

1236

00

1235

00

1234


10

$$10+12=22$$


# الايغاز SUB

• SUB: هو طرح قيمتين من بعضهما وتكون الصيغة العامة للايغاز هي

• SUB DEST., SOURCE



REG.	AX,BX.. SI,DI.. AL,BH..
MEM.	[..]



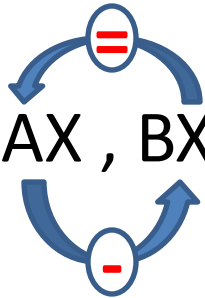
REG.	AX,BX.. SI,DI.. AL,BH..
MEM.	[..]
IMM.	12,123 4.....

• مثال

- SUB AX, BX
- SUB [3009H],AX
- SUB [4400H],DH
- SUB CX,3456H
- SUB SI,[3009H]

# عمل الايعاز SUB

- SUB AX, BX
- AX=AX-BX



مثال

```
MOV AL,3F
MOV BH,23
SUB AL,BH
```

3F
-
23
---
1C

binary

0011 1111
0010 0011

النتيجة موجبة  
cf=0

## خطوات الطرح

1. خذ المتمم الثاني (2' complement) للمطروح (بعد الفارزة)
2. اجمعه مع المطروح منه (قبل الفارزة).
3. اقلب علم المحمل (CF) والمحمل الوسطي (AF)

يوجد تحميل وسطي يقلب الى صفر

2's

Cf=1 يقلب الى واحد cf=0

0011 1111	+	1101 1101
		---
		0001 1100

عدد الواحدات فردي P=0

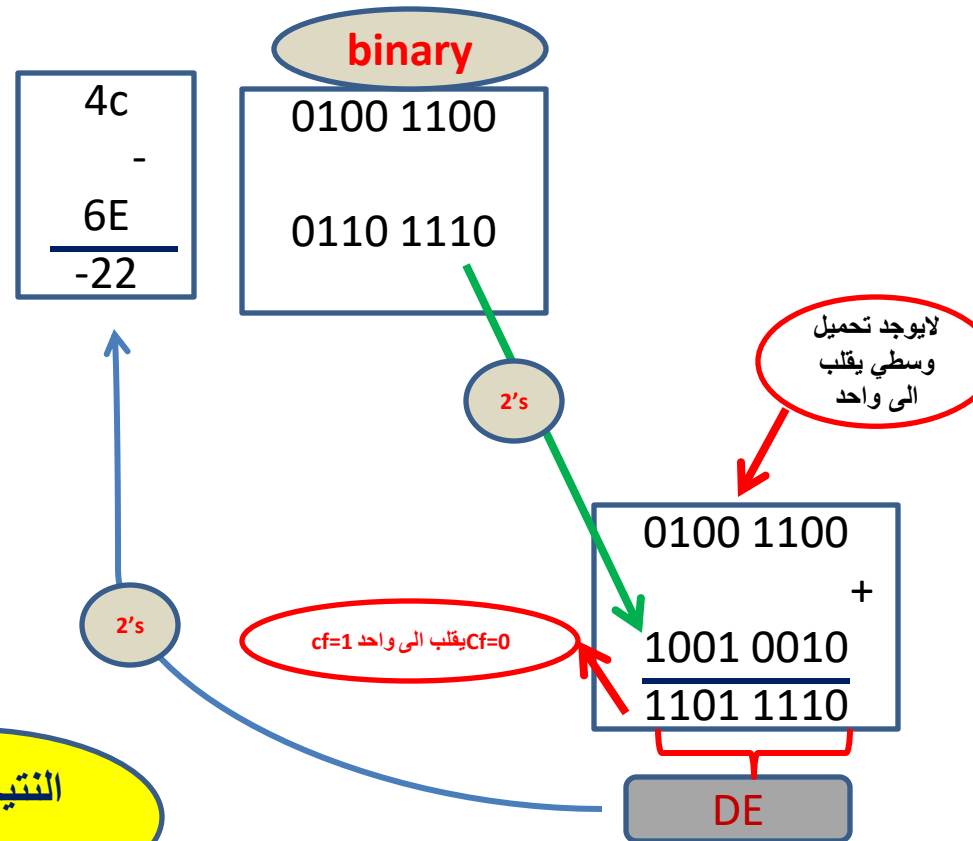
X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	0	0	0	0	0	0	0

# مثال: ماهو تأثير البرنامج التالي على مسجل الاعملا وماهي قيمة المسجل dh

- MOV dh,4ch
- MOV BH,6Eh
- SUB dh , BH

DH=DE

النتيجة سالبة  
cf=1



X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	1	0	1	0	1	0	1



# اكتب برنامج لانقاص محتويات الذاكرة عند العنوان 2000 بمقدار (2)

- MOV DH,02H
- SUB [2000H],DH

قبل التنفيذ		بعد التنفيذ	
2002	12	2002	12
2001	36	2001	36
2000	44	2000	42

- ماهو العنوان الفيزيائي الذي سيصل اليه البرنامج اعلاه اذا علمت ان DS=A003

- الازاحة +10\*DS=P.A.
- P.A.= A0030+ 2000
- P.A.= A2030

# اختبار

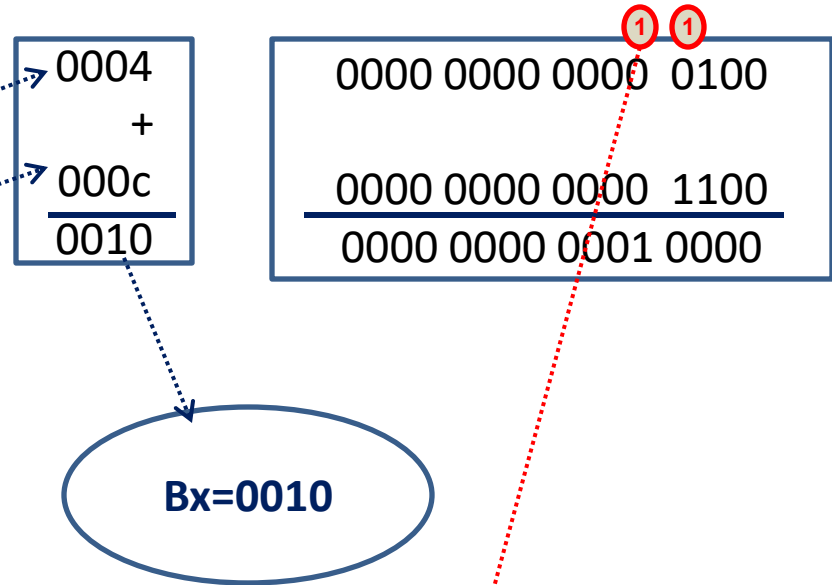
- س1) اكتب برنامج لحل المعادلة التالية باستخدام لغة التجميع  
علما ان الارقام مكتوبة بالنظام العشري  
(اخزن النتيجة في المسجل BX)
- 20-(12+4)
- س2) ارسم مسجل الاعلام (FLAG REGISTER) بعد تنفيذ  
البرنامج اعلاه مع تفسير وتوضيح لكل علم

## حل الاختبار

س1) اكتب برنامج لحل المعادلة التالية باستخدام لغة التجميع علما ان الارقام مكتوبة بالنظام العشري  
(اخزن النتيجة في المسجل BX)

$$(4+12)-20$$

- Mov bx, 04h
- Mov ax, 0ch
- Add bx, ax
- Sub bx, 0014h

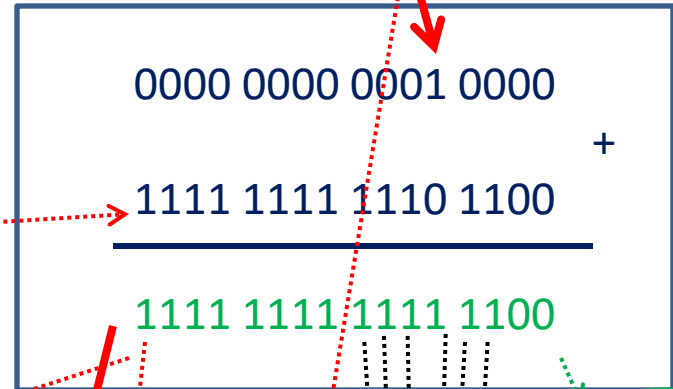


X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	0	0	1	0	0	0	0

- Sub bx,0014h



2's

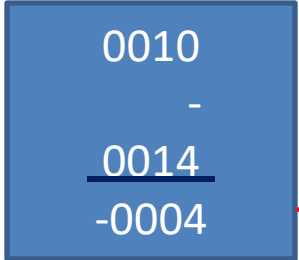


Ac=0 لم يظهر محمل  
ac=1 وسطي يقرب الى

fffc

2's

Cf=0 يقرب الى واحد cf=1




X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	1	0	1	0	1	0	1

# ايعاز الضرب MUL

• صيغة الايعاز

- MUL OPER2.



REG.	AL,BH..
MEM.	[..]

- عمل الايعاز: وضع الرقم الاول (oper1) في المسجل AL والرقم الثاني في (OPER2.) اما مسجل او ذاكرة والنتيجة تخزن في المسجل AX

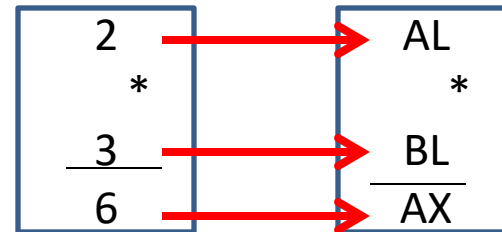
- $AX = AL * OPER2.$



# مثال اكتب برنامج لضرب العددين 2\*3

- نضع احد العددين في المسجل AL
- نضع العدد الثاني في اي مسجل او ذاكرة (مثلا نختار المسجل BL)

- MOV AL, 2H
- MOV BL, 3H
- MUL BL



- النتيجة : AX=0006



اكتب برنامج لمضاعفة محتويات الذاكرة عند العنوان [9008]  
 (ملاحظة محتويات الذاكرة قيمها عشوائية؟)

```
MOV AL,02H
```

```
MUL [9008H]
```

```
MOV [9008H], AL
```

900A

2

9009

5

9008

4

900A

2

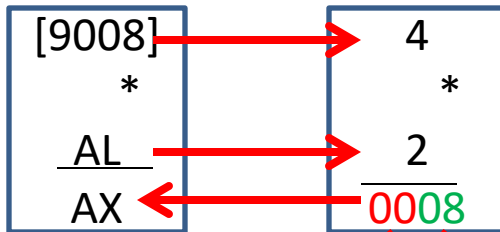
9009

5

9008

8

\* 2



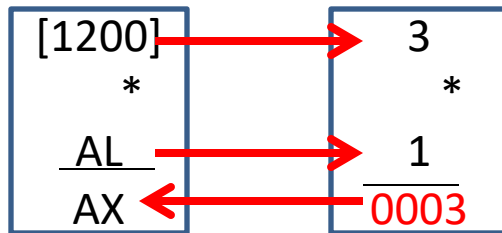
AH=00

AL=08



# ماهو العنوان الفيزيائي الذي سيصل اليه الايعاز الاخير وماهي قيمة المسجل AX علما DH=3

- MOV AX,8901H
- MOV DS, AX → DS=8901
- MOV [1200H] , DH
- MUL [1200]
- P.A.=DS\*10+ الازاحة
- P.A.=8901\*10+ 1200
- P.A.=89010+1200
- P.A.=8A210





# اختبار

- اكتب برنامج لضرب محتويات العنوانين [6008] مع [7006] مع بعضهما وضع النتيجة في المسجل BX (ملاحظة محتويات الذاكرة قيمها عشوائية)
- ماهو العنوان الفيزيائي الذي سيصل اليه البرنامج اعلاه اذا علمت ان قيمة المسجل DS=8000



• البرنامج ادناه يقوم بضرب ثلاثة ارقام التالية مع بعضها

$2*4*3$  ويضع النتيجة في المسجل bx

المطلوب:- يوجد ايعاز ناقص اكتب هذا الايعاز ليكتمل البرنامج

```
MOV AL, 2H
```

```
MOV BL, 4 H
```

```
MUL BL
```

```
MOV DH, 3H
```

```
MUL DH
```



# المكدس (stack)

- المكدس : هو مقطع في ذاكرة RAM ويستخدم من قبل المعالجة المركزية للتخزين المؤقت للمعلومات, يشير الى هذا المقطع مسجلين مؤشر المقطع للمكدس SS ومؤشر ازاحة للمكدس SP ويجب تحميل هذين المسجلين بقيم قبل تخزين او استرجاع معلومات من المكدس ويتم ذلك عن طريق عمليتين هما  
PUSH/POP •

# PUSH

• PUSH: هي عملية تخزين قيم داخل المكس وتتم بخطوات ثابتة:

1. يتم انقاص محتويات المسجل SP بمقدار واحد

2. حشر الجزء العلي من معامل الايعاز PUSH في المكس

$$[SP-1]=[high]$$

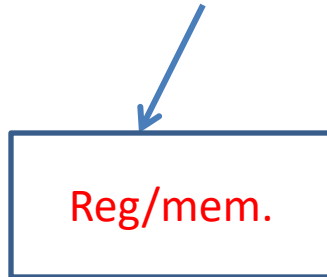
3. يتم انقاص محتويات المسجل SP بمقدار اثنان

4. حشر الجزء الواطىء من معامل الايعاز PUSH في المكس

$$[SP-2]=[low]$$

• صيغة الايعاز push

- Push operand

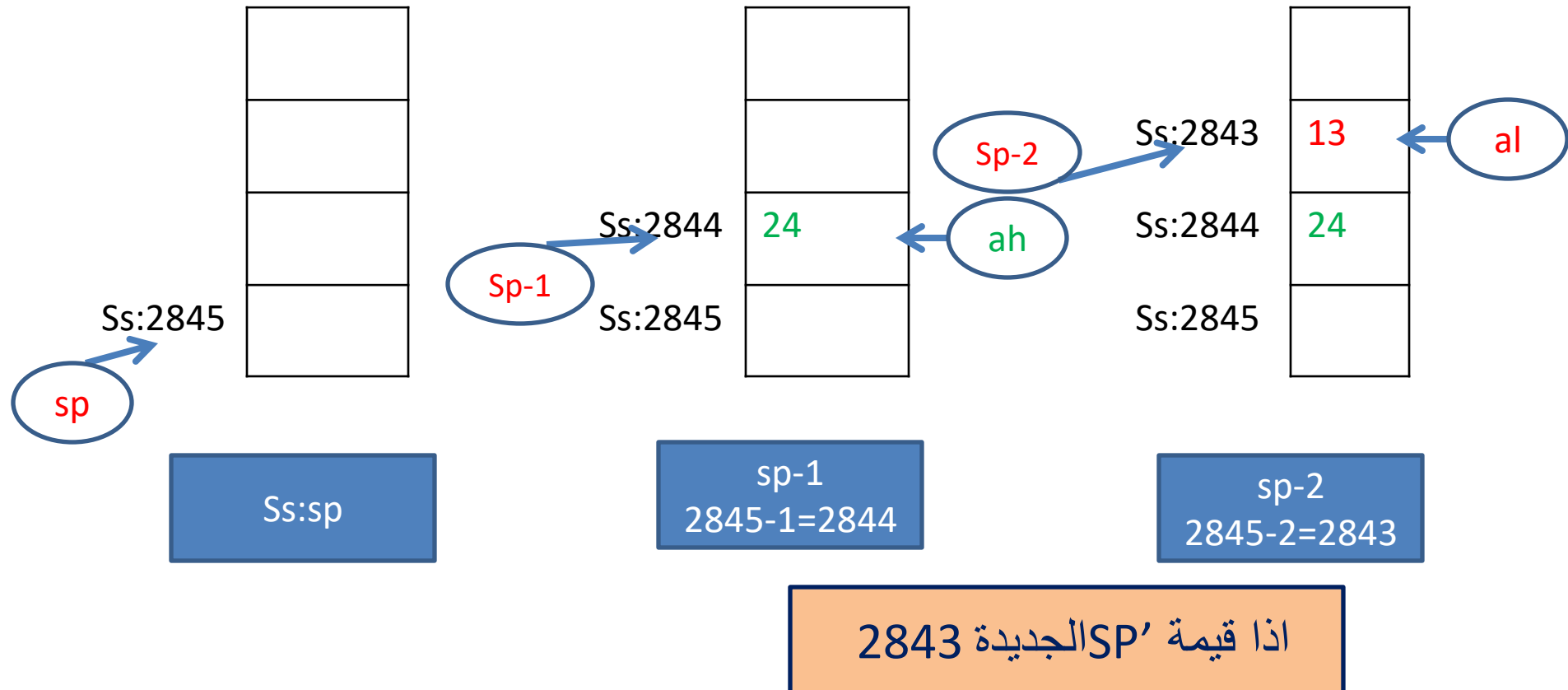


• مثال

- Push ax
- Push bx
- Push [1234]

مثال: لنفرض ان  $sp=2845h, ax=2413$  بين محتويات المكس وقيمة  $sp$  بعد تنفيذ التعليمات التالية

- Push ax

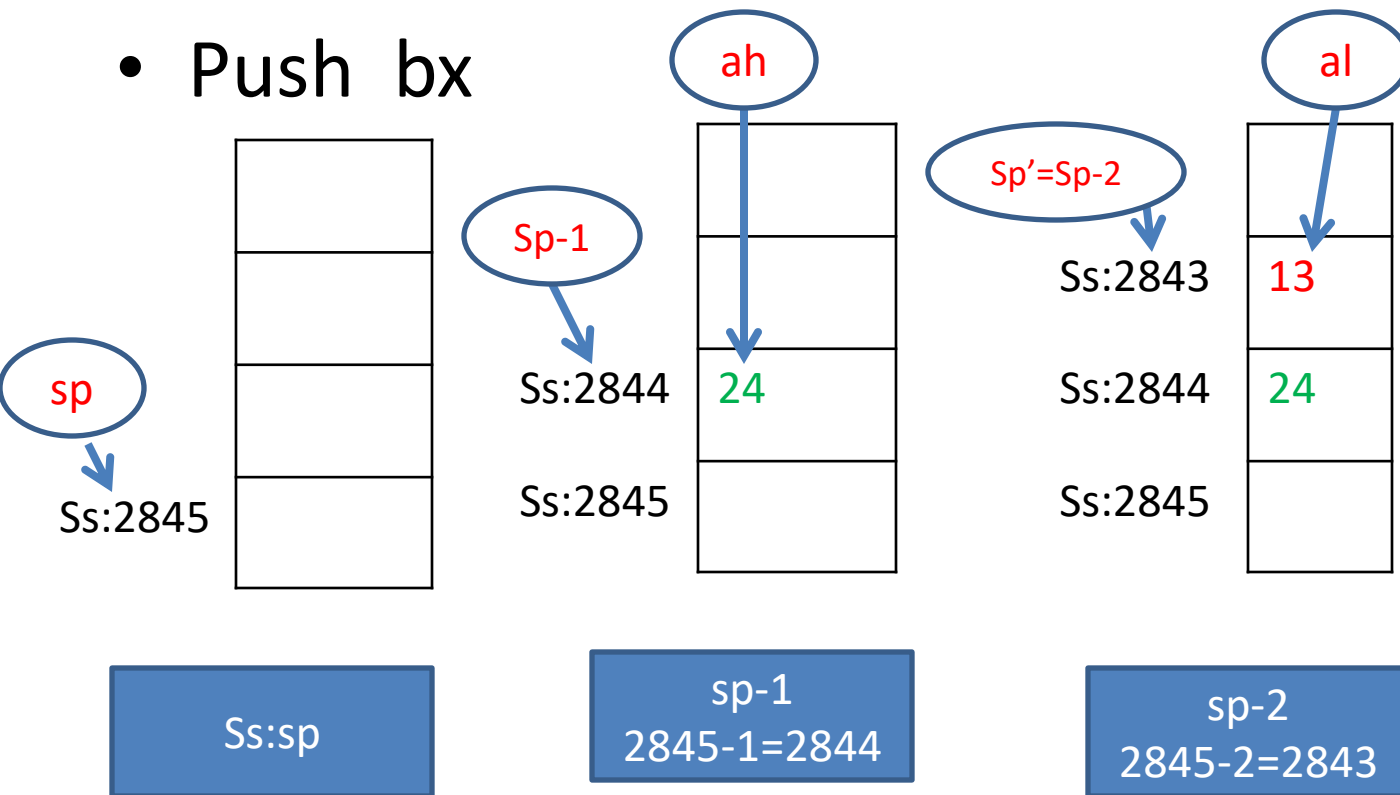


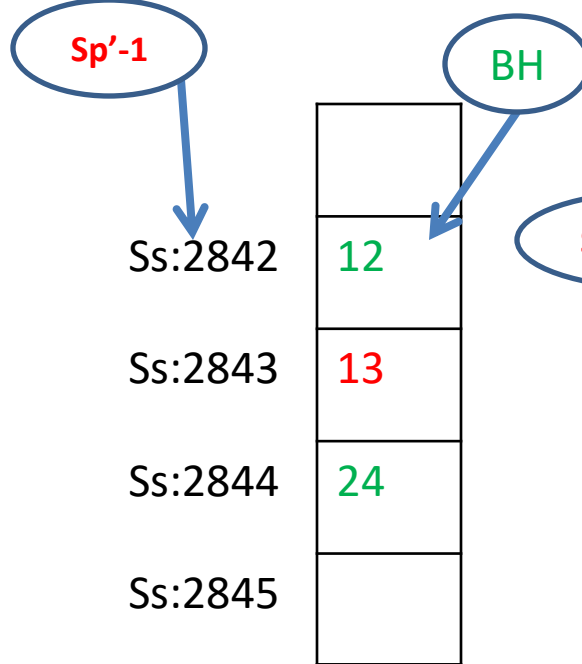
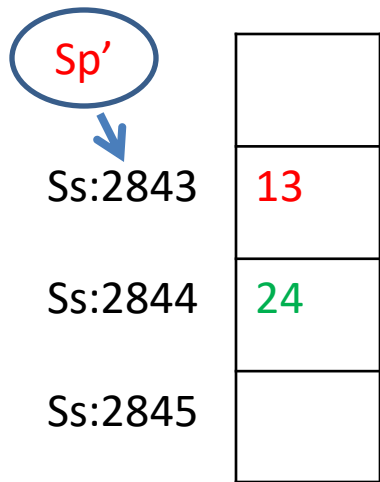
# مثال: لنفرض ان

$bx=1289, sp=2845h, ax=2413$

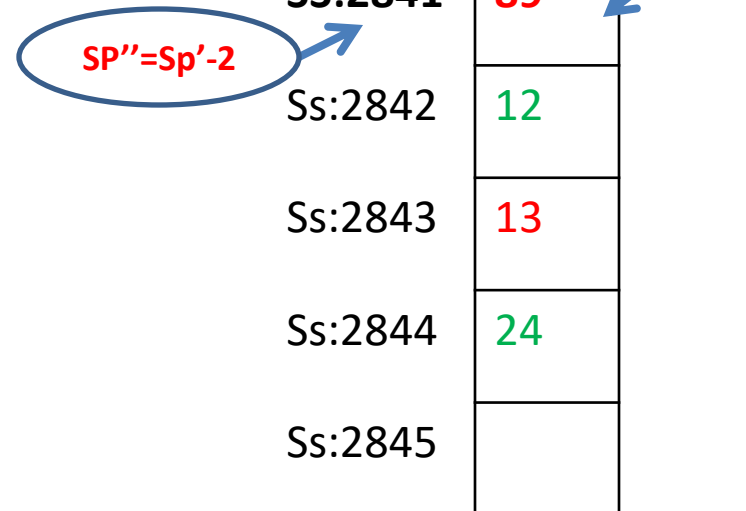
بين محتويات المكس بعد تنفيذ التعليمات التالية

- Push ax
- Push bx





$Sp'-1$   
2843-1=2842



$Sp'-2$   
2843-2=2841

اذا قيمة  $SP''$  الجديدة 2841



# خزن محتويات الذاكرة داخل ال stack

- Push [mem.]
  - مثال: اذا علمت ان محتويات الذاكرة عند ds عند العنوان  $[9004]=8B, [9005]=33$  وان قيمة  $sp=2007$  ماهي محتويات المكس بعد تنفيذ البرنامج التالي
- Push [9004]
- Push [9004]

# PUSH

• PUSH: هي عملية تخزين قيم داخل المكس وتتم بخطوات ثابتة:

1. يتم انقاص محتويات المسجل SP بمقدار واحد

2. حشر الجزء العالي من معامل الايعاز PUSH في المكس

$[SP-1]=[high]$

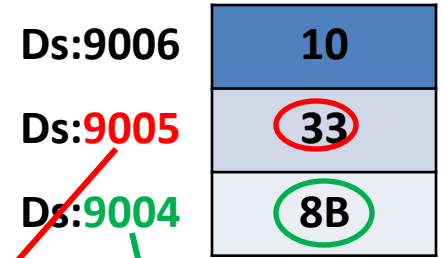
3. يتم انقاص محتويات المسجل SP بمقدار اثنان

4. حشر الجزء الواطىء من معامل الايعاز PUSH في المكس

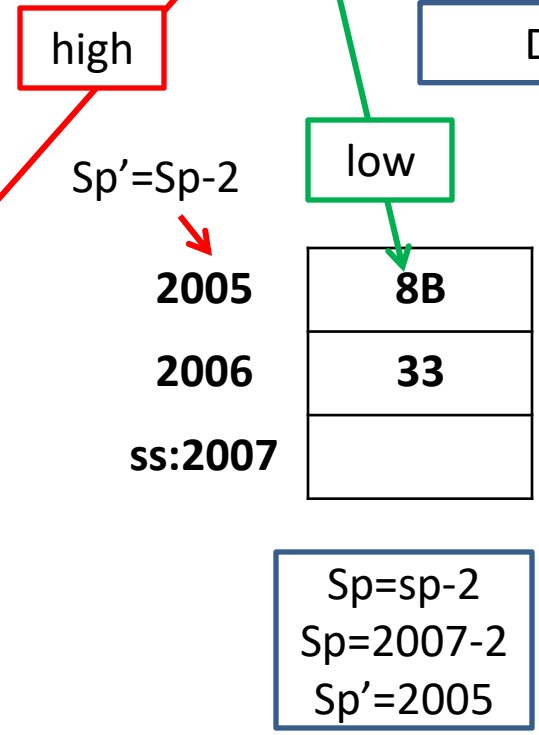
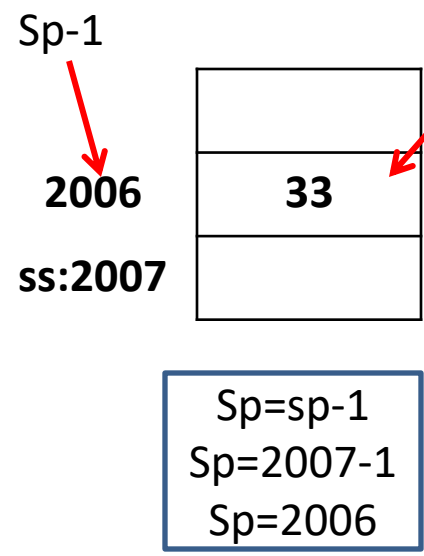
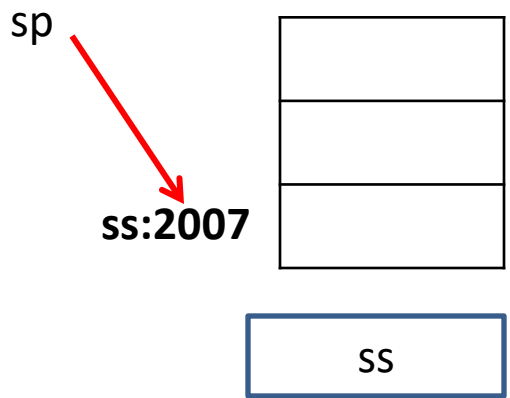
$[SP-2]=[low]$

• **Push [9004]** الإيعاز الأول

Low [9004]    high [9005]



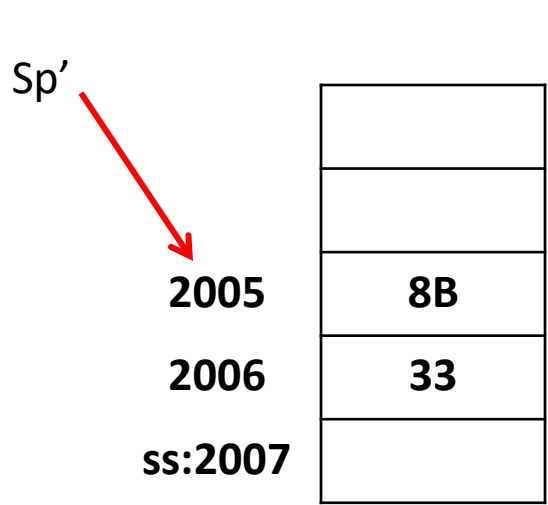
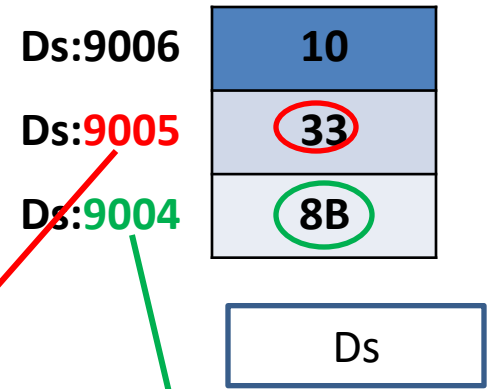
Ds



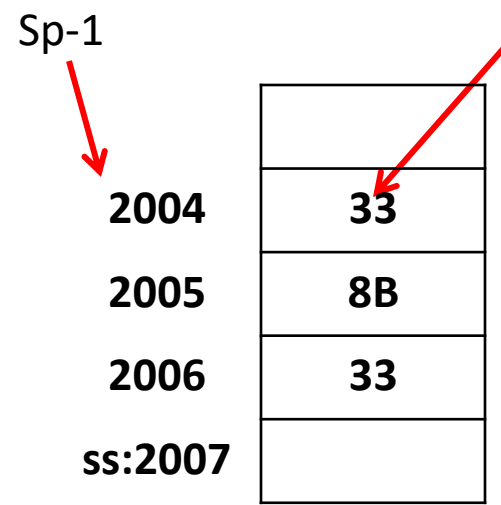
إذا قيمة SP' الجديدة 2005

• الإيعاز الثاني [9004] Push

Low [9004] high [9005]



ss

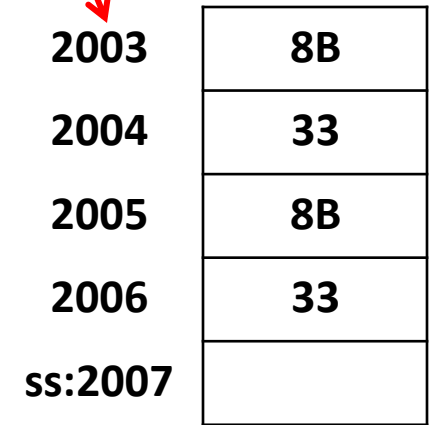


Sp=sp-1  
Sp=2005-1  
Sp=2004

high

Sp''=Sp-2

low

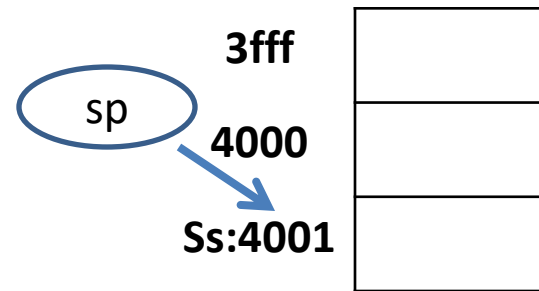
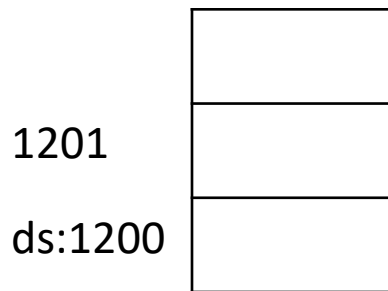


Sp=sp-2  
Sp=2005-2  
Sp''=2003

إذا قيمة SP'' الجديدة 2003

احسب العنوان الفيزيائي الذي سيصل اليه هذا  
 الايعاز اذا علمت ان  $ds=9000, ss=8000, sp=4001$

- Push [1200]
- P.A.=ds\*10+الازاحة
- P.A.=90000+1200
- P.A.=91200 الاول
- P.A.=91201 الثاني
- P.A.=ss\*10+الازاحة
- P.A.=80000+ sp
- P.A.=80000+4000
- P.A.=84000 الاول
- P.A.=83fff الثاني



# الاختبارات

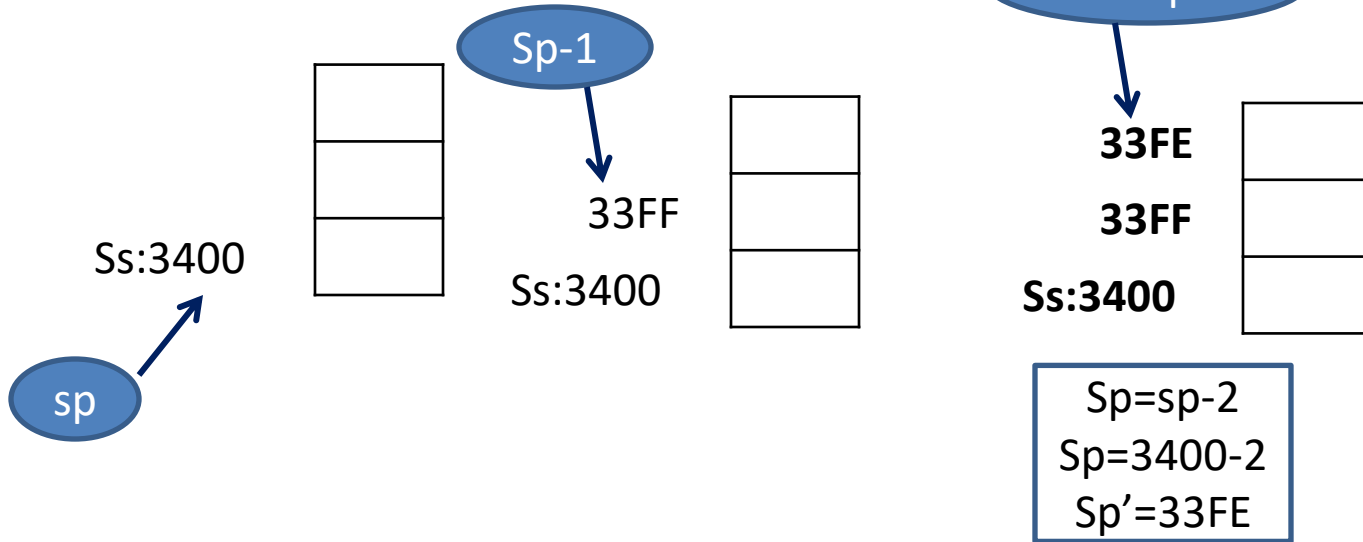
- ماهو العنوان الفيزيائي الذي سيصل اليه الايعاز التالي اذا علمت ان  $ds=3009,ss=9770$
- `Mov sp,3400h`
- `Push ax`
- ماهي محتويات المكس اذا علمت ان قيمة  $ax=6711h$

## الحل

ما هو العنوان الفيزيائي الذي سيصل اليه الايعاز التالي اذا علمت ان  $ds=3009, ss=9770$

Mov sp,3400h

Push ax



الازاحة +  $ss * 10$  = P.A.

$9770 * 10 + SP$  = P.A.

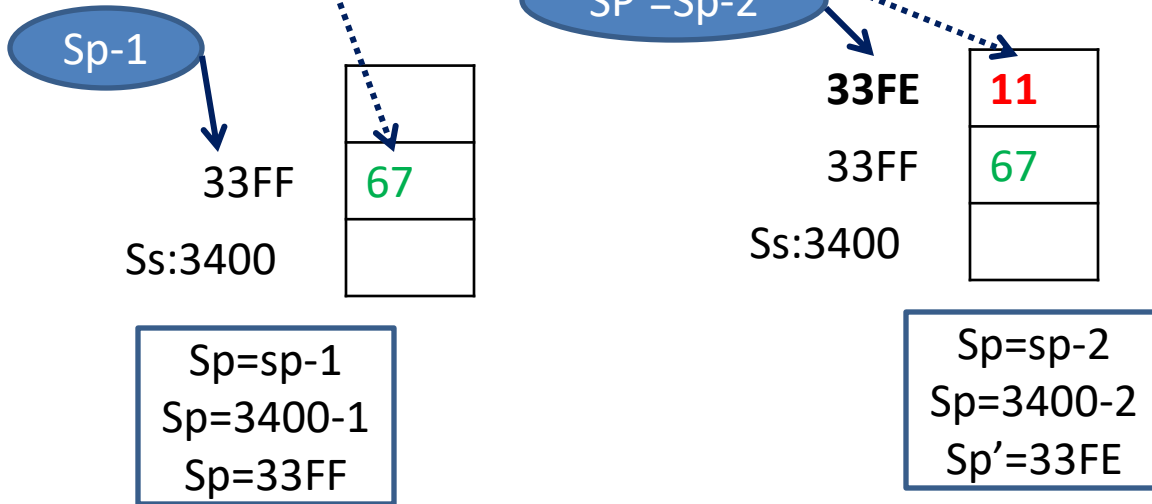
$97700 + 33FF$  = P.A.

العنوان الاول = 9AAFF = P.A.

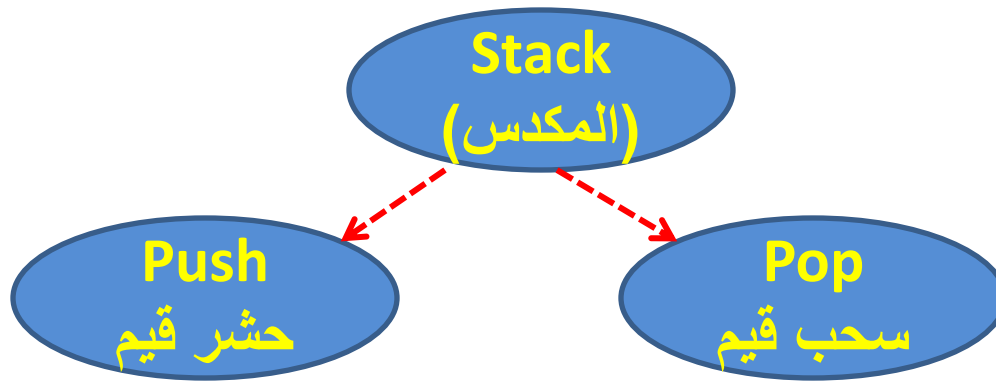
العنوان الثاني = 9AAFE = P.A.

# ماهي محتويات المكس اذا علمت ان قيمة $ax=6711h$

- Mov sp,3400h
- Push ax

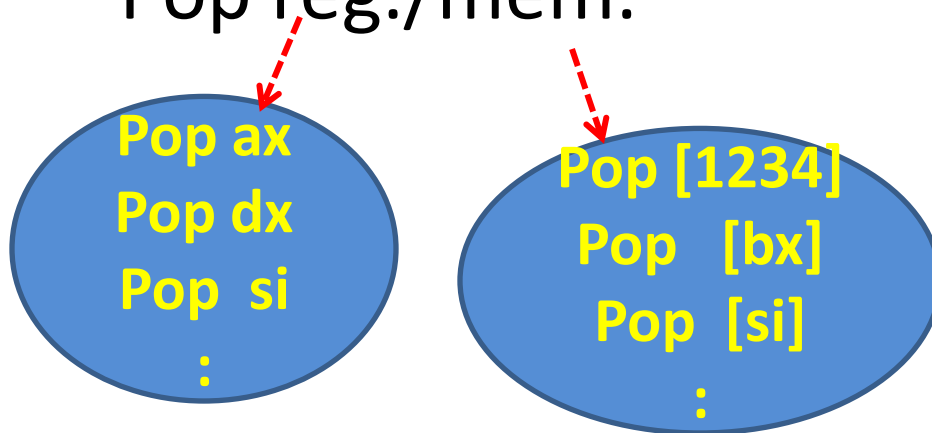






- Pop: سحب قيم من داخل المكدس (stack) ووضعها في  
معامل الايعاز pop
- صيغة الايعاز

- Pop reg./mem.



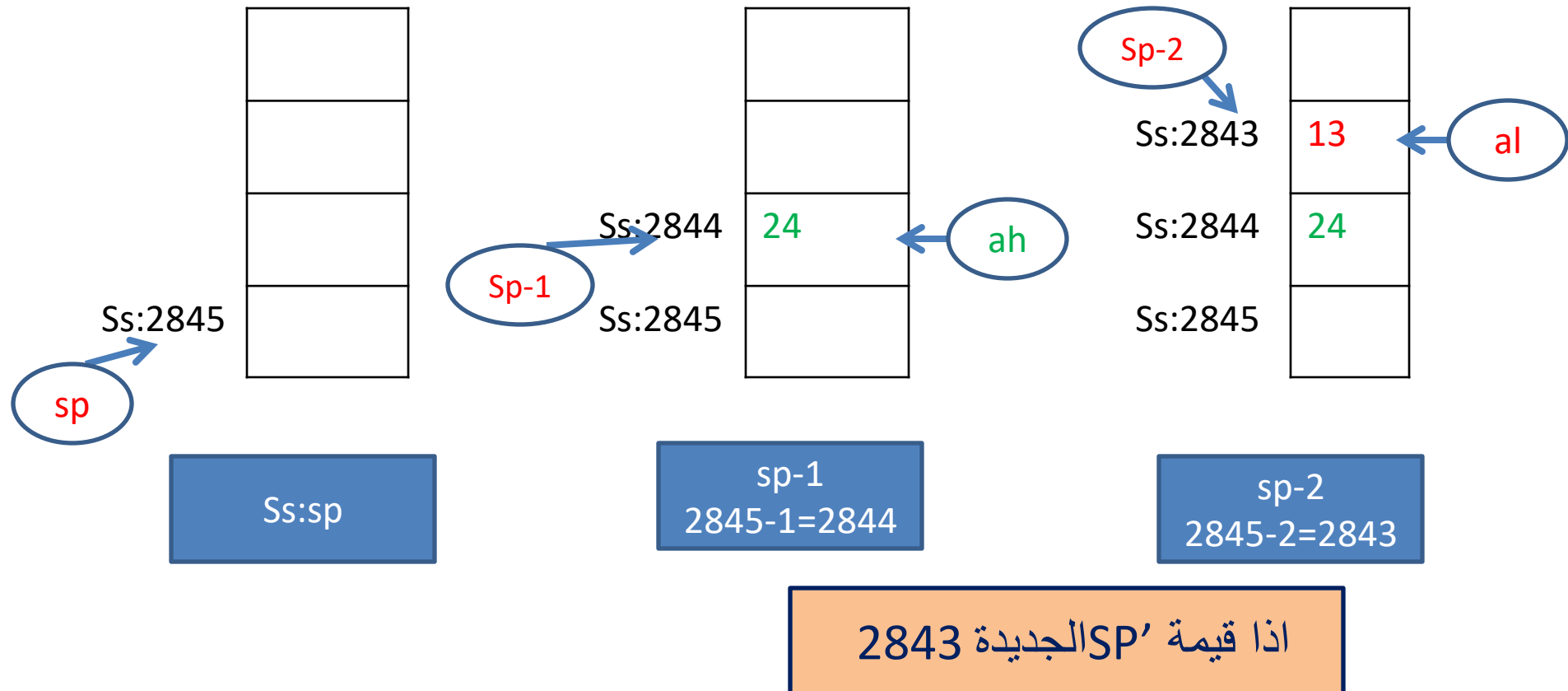
# خطوات pop

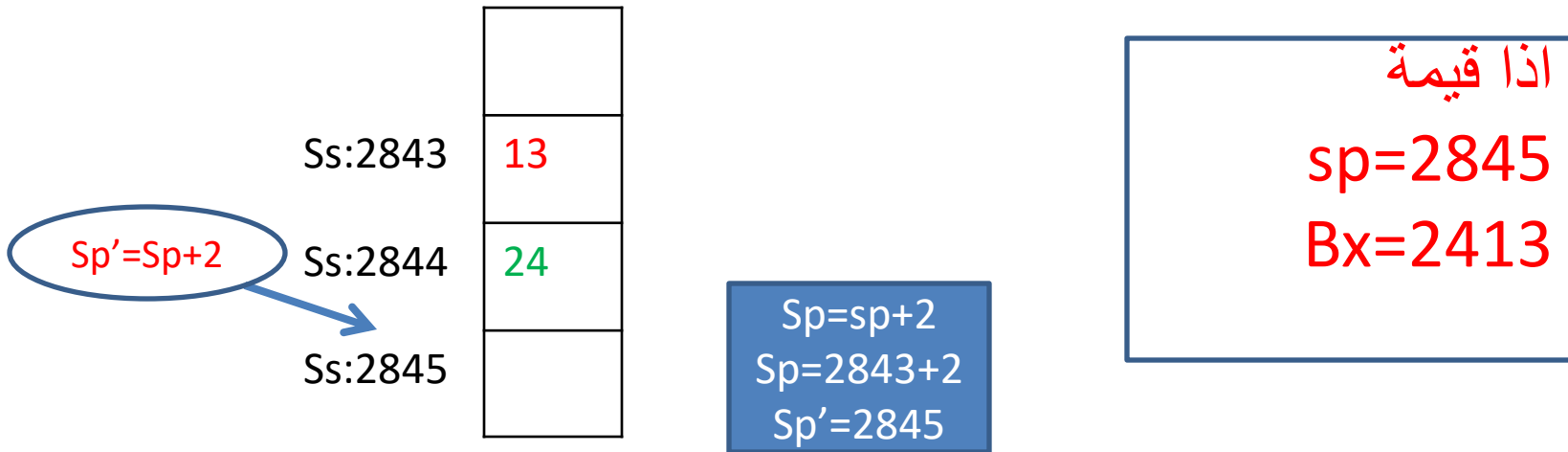
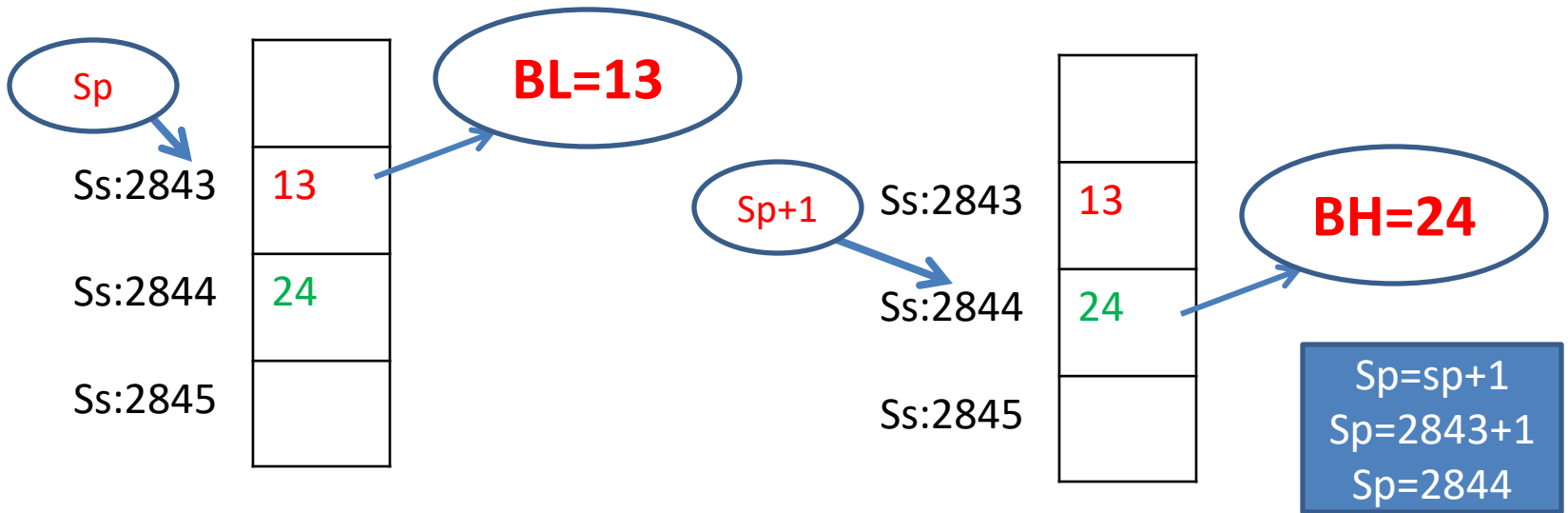
- 1- سحب محتويات المكس (التي يشير اليها sp) الى الجزء الواصل من المعامل
- Low=[sp]
- 2- زيادة ال sp بمقدار واحد
- sp+1
- 3- سحب محتويات المكس (التي يشير اليها sp) الى الجزء العالي من المعامل
- 4- زيادة ال sp بمقدار اثنان
- Sp=sp+2

مثال: لنفرض ان  $sp=2845h, ax=2413$

بين محتويات المكس وقيمة  $sp, bx$  بعد تنفيذ التعليمات التالية

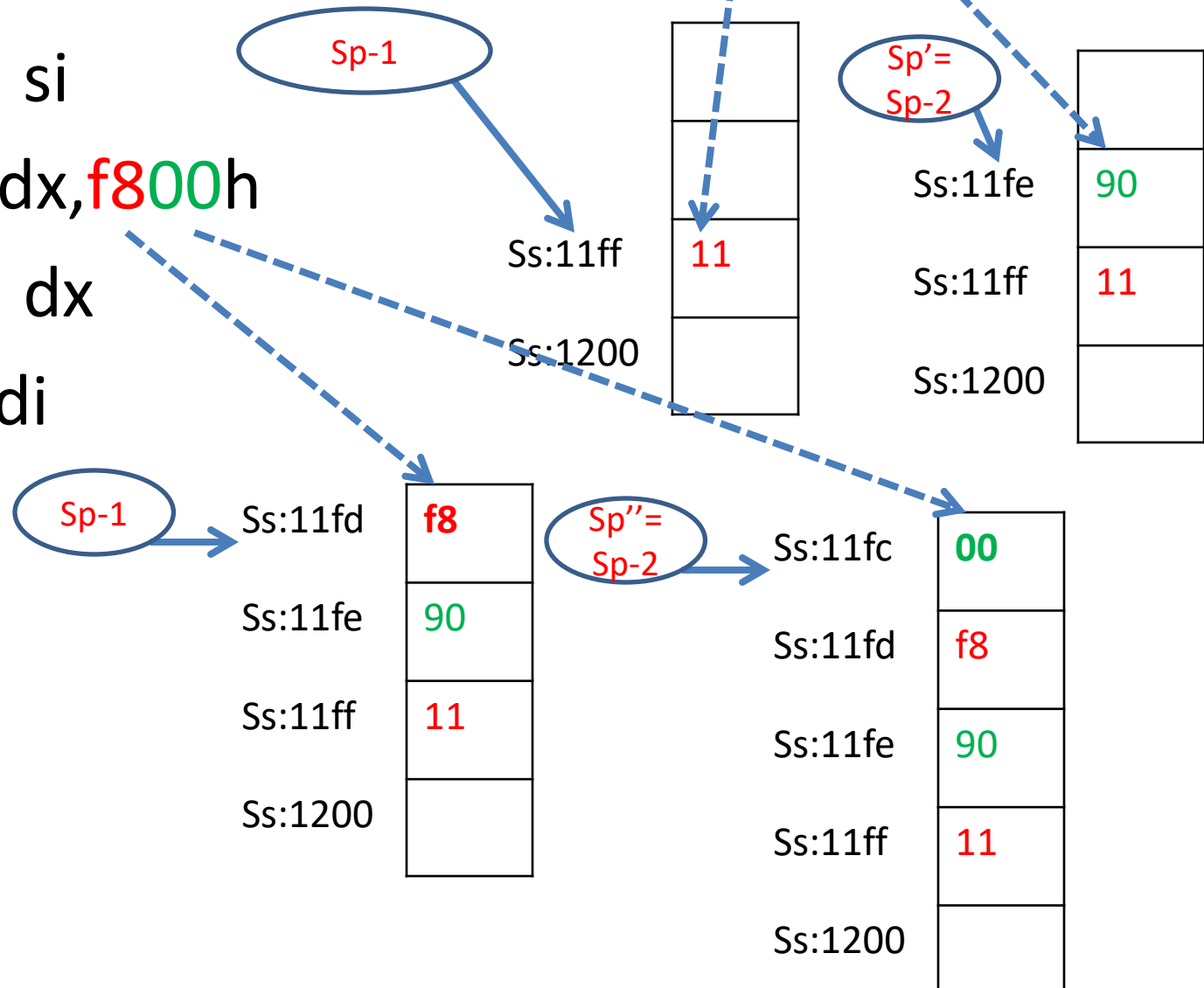
- Push ax
- Pop bx

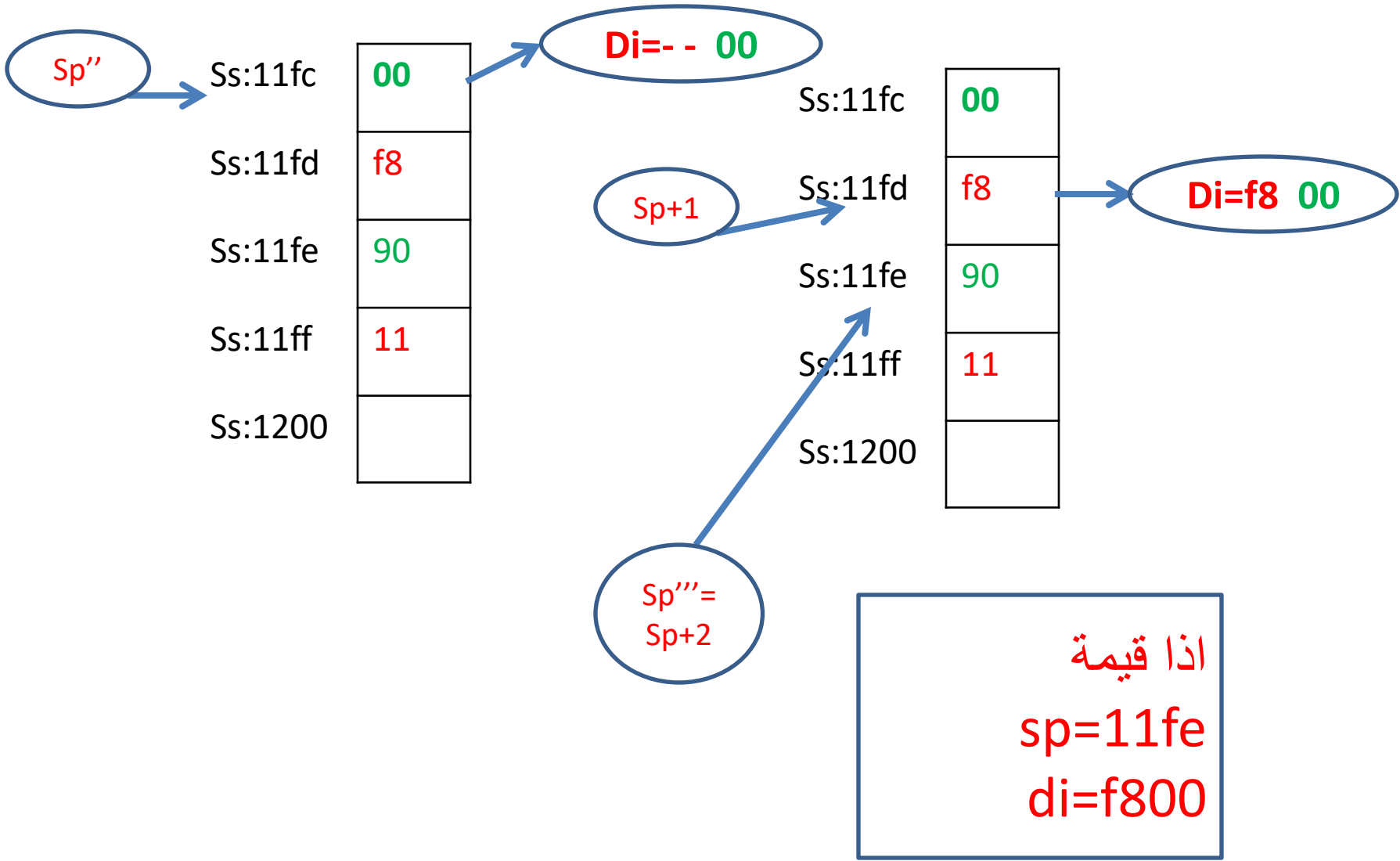




مثال: لنفرض ان  $sp=1200h, si=1190$  بين محتويات المكس وقيمة  $sp, di$  بعد تنفيذ التعليمات التالية

- Push si
- Mov dx, **f800h**
- Push dx
- Pop di





# اختبار

- (1) اكتب برنامج لاستبدال قيمة bx بـ dx باستخدام ايعازات المكس



- (2) اكتب برنامج لجمع محتويات المكس عند العنوان
- $[9002] + [9003] \rightarrow ah$

الايغازات المنطقية

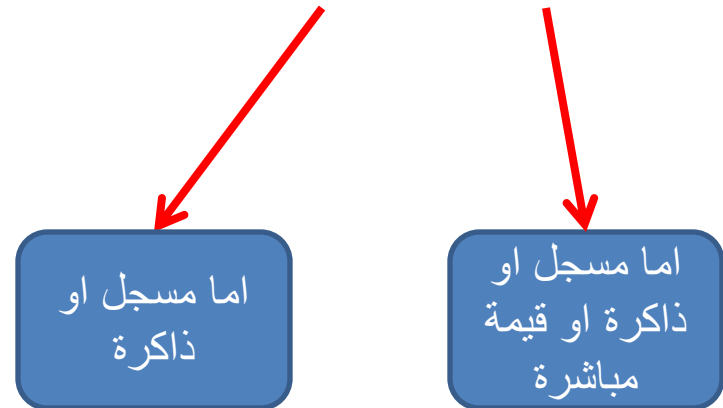
**AND,OR,XOR,SHIFT &  
COMPARE**



# ايعاز AND

X	Y	X AND Y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

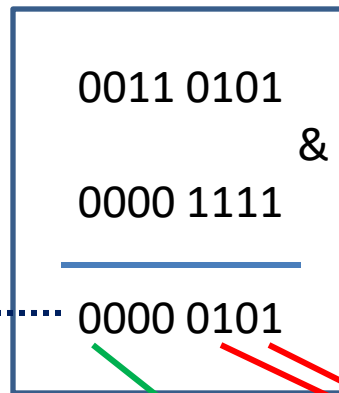
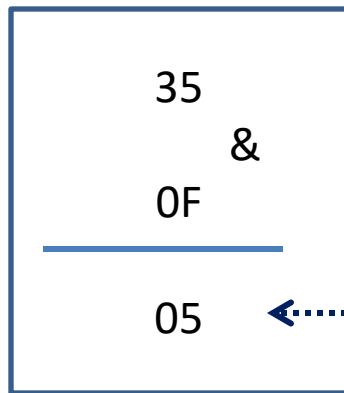
صيغة اليعاز AND  
معامل المصدر, معامل المحطة AND



## مثال

بين نتيجة التعليمتين التاليتين وما هو تأثيرها على مسجل الاعلام

- MOV BL,35h
- AND BL, 0Fh



دائما يقوم اليعاز  
AND بتصفير العلم  
CF وبقيه الاعلام  
تتأثر حسب النتيجة

عدد  
الواحدات  
زوجي PF=1

X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	0	0	0	0	1	0	0

# فوائد الايعاز AND

- جعل بت معينة تساوي صفر

- مثال : اجعل البت الاول من المسجل dh يساوي صفر افرض

قيمة dh=39h

39h=0011 1001



b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0
0	0	1	1	1	0	0	1

نقوم بايجاد رقم جميع بتاته واحد  
ماعد البت الاول نجعله صفر  
الحل

AND DH, FEh

39  
&  
FE  
-----  
38

0011 1001  
&  
1111 1110  
-----  
0011 1000

مثال : اجعل البت الرابع من المسجل AL يساوي صفر افرض قيمة AL=58h ثم بين قيمة المسجل AL ومسجل الاعلام بعد تنفيذ البرنامج

• الحل

58h=0101 1000



b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0
0	1	0	1	1	0	0	0

نقوم بايجاد رقم جميع بتاته واحد  
 ماعدا البت الرابع نجعله صفر  
 F7=1111 0111  
 AND AL, F7h

58  
 &  
 f7  
 -----  
 50

0101 1000  
 &  
 1111 0111  
 -----  
 0101 0000

AL=50

عدد  
 الواحدات  
 زوجي PF=1



X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	0	0	0	0	1	0	0

مثال : اجعل البت الثامن من الذاكرة عند العنوان 4500 يساوي صفر افرض قيمة  $C1 = [4500]$  ثم بين محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج ومسجل الاعلام

• الحل

4502

09

4501

ff

4500

c1



b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0
1	1	0	0	0	0	0	1

نقوم بايجاد رقم جميع بتاته واحد  
 ماعدا البت الثامن نجعله صفر

$7f = 0111\ 1111$

AND [4500h], 7Fh

C1  
 &  
 7F

41

1100 0001  
 &  
 0111 1111  
 -----  
 0100 0001

بعد التنفيذ

4502

09

4501

ff

4500

41

[4500]  
 =41



# اختبار

- مثال :اكتب برنامج لجعل البت الثاني والخامس من الذاكرة عند العنوان 4000يساوي صفر افرض قيمة  $[4000]=73$  ثم بين محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج
- مثال : اكتب برنامج لجعل جميع البتات من الذاكرة عند العنوان 4000يساوي صفر افرض قيمة  $[4000]=73$  ثم بين محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج
- And [4000h],00

مثال : اجعل البت الثاني والخامس من الذاكرة عند العنوان 4000 يساوي صفر افرض قيمة  $[4000]=73$  ثم بين محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج

4002	09
4001	32
4000	73



b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0
0	1	1	1	0	0	1	1

• الحل

نقوم بايجاد رقم جميع بتاته واحد  
ماعدا البت الثاني والخامس

E D= 1110 1101  
AND [4000h], ED

73  
&  
ED  

---

61

0111 0011  
&  
1110 1101  

---

0110 0001

4002	09
4001	32
4000	61

الايغازات المنطقية

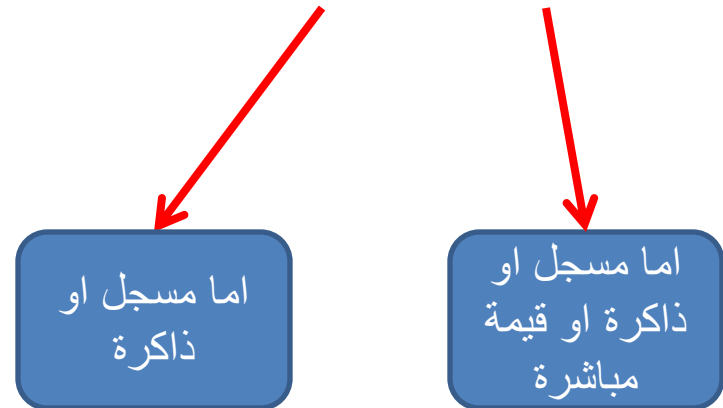
**AND, OR, XOR, SHIFT &  
COMPARE**



# ايغاز OR

X	Y	X OR Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

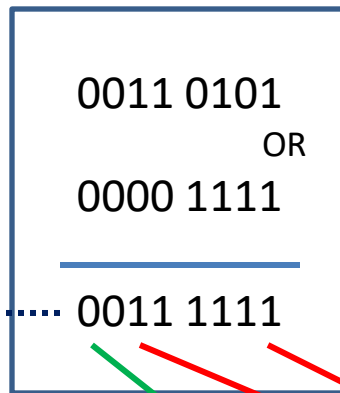
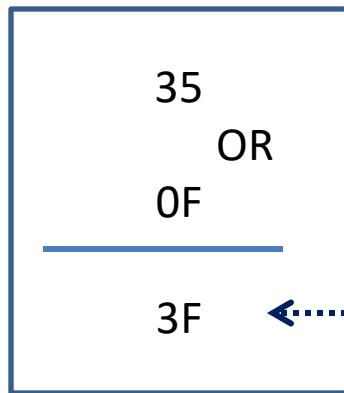
صيغة الايغاز OR  
معامل المصدر, معامل المحطة OR



## مثال

بين نتيجة التعليمتين التاليتين وما هو تأثيرها على مسجل الاعلام

- MOV BL,35h
- OR BL, 0Fh



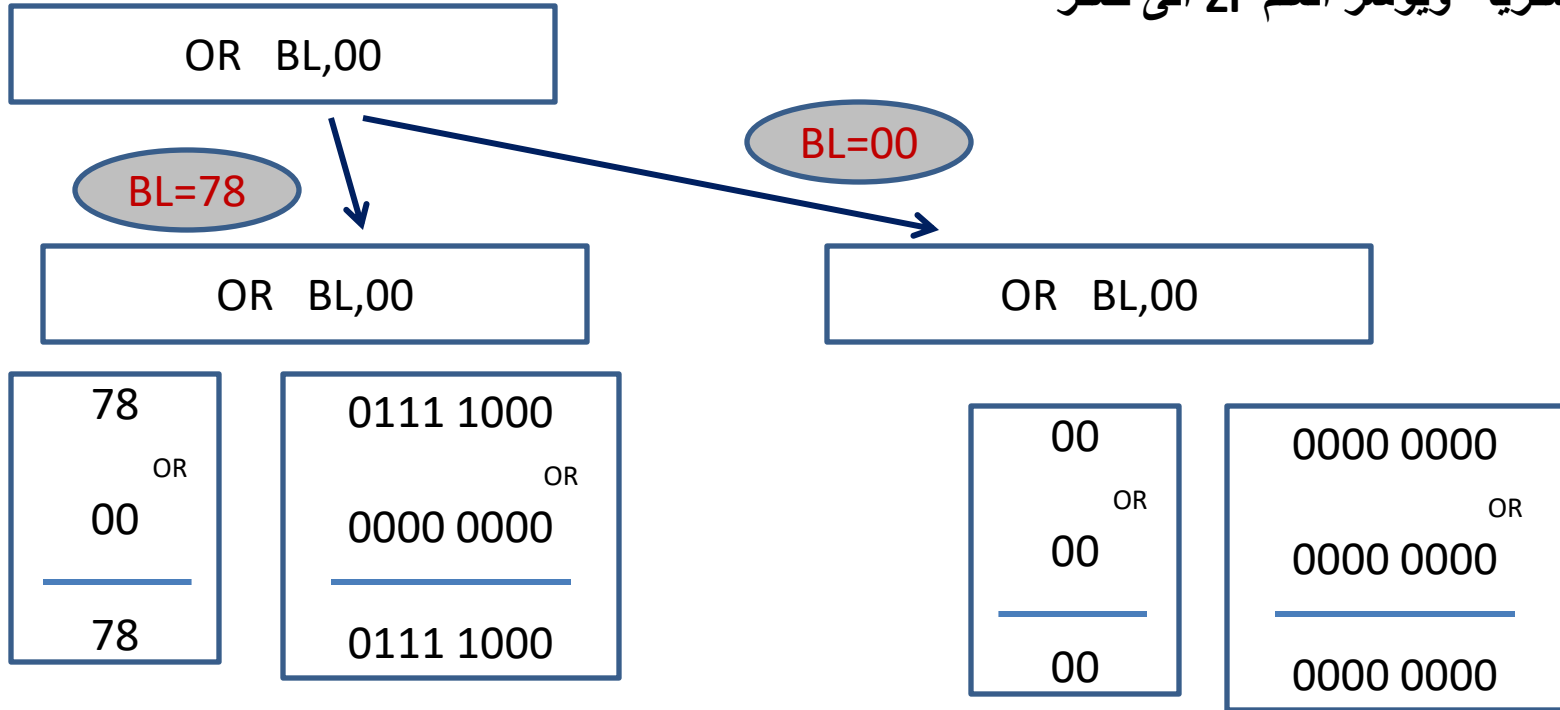
دائما يقوم اليعاز  
OR بتصفير العلم  
CF وبقيه الاعلام  
تتأثر حسب النتيجة

عدد  
الواحدات  
زوجي PF=1

X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	0	0	0	0	1	0	0

# فوائد الأيعاز OR

- أولاً: اختبار المعامل صفر ام لا
- مثال: التعليمة التالية تبين هل ان المسجل BL صفر ام لا فاذا كان المسجل BL صفر ستظهر النتيجة صفرية ويؤشر العلم ZF الى صفر



Z	S	X	A	X	P	X	C
0	0	0	0	0	1	0	0

Z	S	X	A	X	P	X	C
1	0	0	0	0	1	0	0

# فوائد الأيعاز OR

- ثانيا: جعل بت معينة تساوي واحد
- مثال : اجعل البت الاول من المسجل dh يساوي واحد افرض قيمة dh=38h

38h=0011 1000



b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0
0	0	1	1	1	0	0	0

نقوم بايجاد رقم جميع بتاته  
اصفار ماعدا البت الاول نجعله  
واحد الحل

OR DH, 01h

DH=39

38

OR

01

39

0011 1000

OR

0000 0001

0011 1001

مثال : اجعل البت الثامن من الذاكرة عند العنوان 1500 يساوي واحد افرض قيمة  $[1500]=41$  ثم بين محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج

• الحل

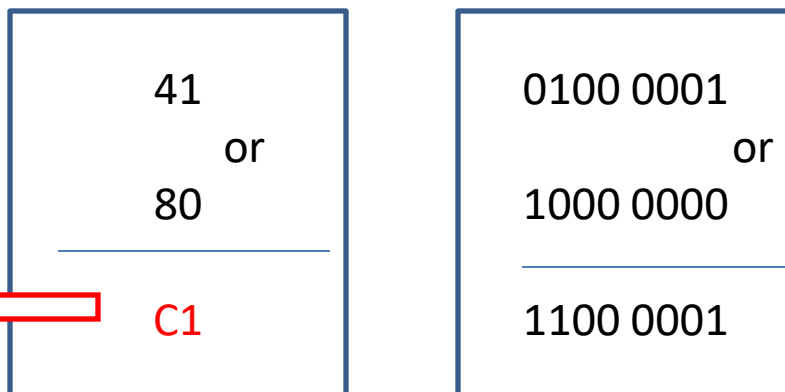
1502	09
1501	ff
1500	41

b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0
0	1	0	0	0	0	0	1

نقوم بايجاد رقم جميع بتاته  
اصفار ماعدا البت الثامن نجعله  
واحد

$80 = 1000\ 0000$   
OR  $[1500h], 80h$



بعد التنفيذ

1502	09
1501	ff
1500	C1

$[1500] = C1$

# اختبار

- مثال :اكتب برنامج لجعل البت الثاني والخامس من الذاكرة عند العنوان 4000يساوي واحد مع عدم تغيير بقية البتات افرض قيمة  $56 = [4000]$  ثم بين محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج
- مثال : اكتب برنامج لجعل جميع البتات من الذاكرة عند العنوان 4000يساوي واحد افرض قيمة  $90 = [4000]$  ثم بين محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج

الايغازات المنطقية

**AND,OR,XOR,SHIFT &  
COMPARE**

# ايغاز XOR

X	Y	X xor Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

صيغة الايغاز XOR  
معامل المصدر, معامل المحطة XOR

اما مسجل او  
ذاكرة

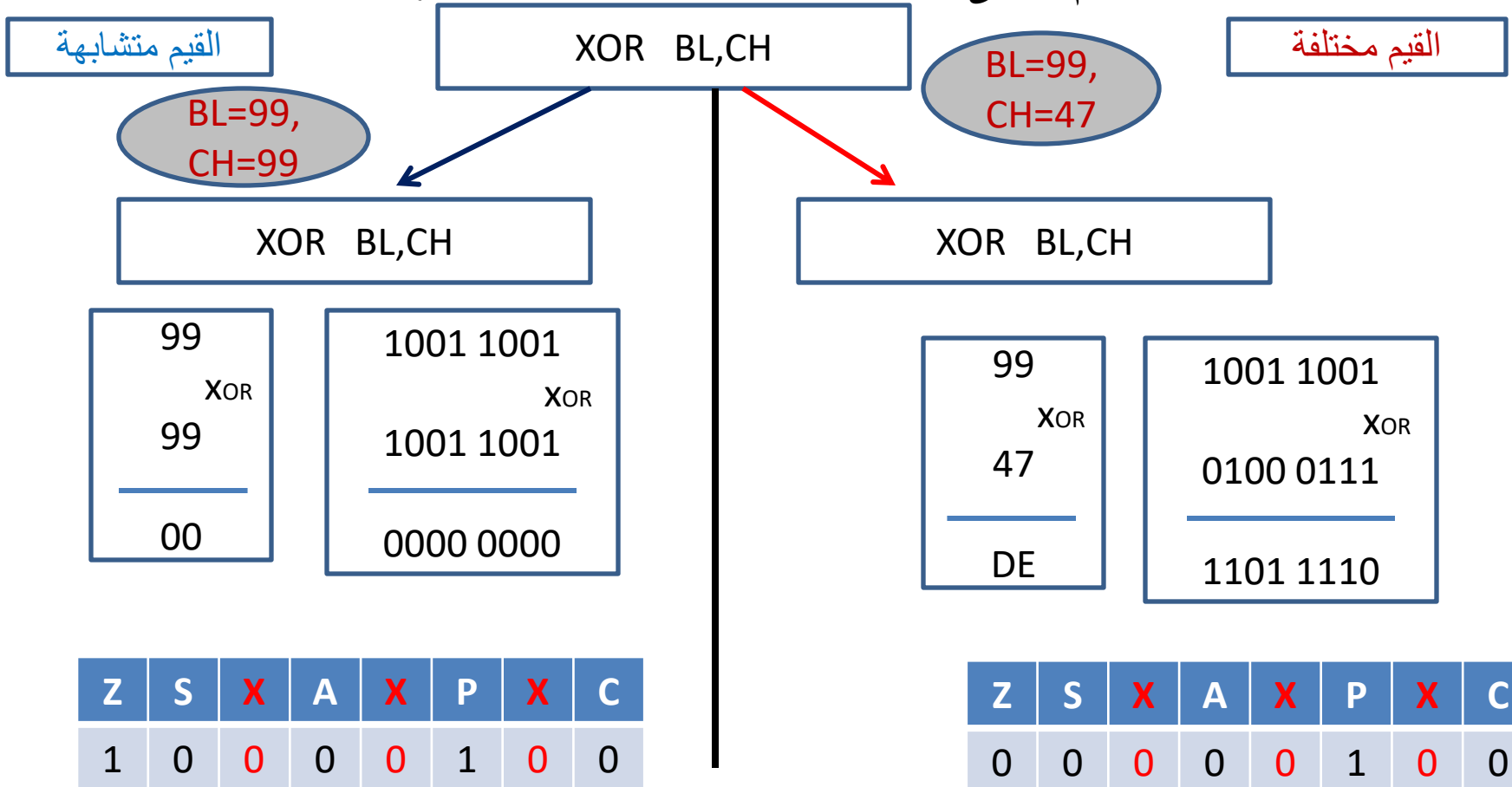
اما مسجل او  
ذاكرة او قيمة  
مباشرة





# فوائد الايعاز XOR

- اولاً: اختبار هل ان المعاملين يحتويان نفس القيمة
- مثال: التعليمة التالية تبين هل ان المسجل BL يساوي المسجل CH فاذا كان المسجلين متشابهين ستظهر النتيجة صفرية ويؤشر العلم ZF الى واحد واذا كان المسجلين مختلفين لن تظهر النتيجة صفرية



# فوائد الايعاز XOR

- ثانيا: قلب قيمة بت معينة
- مثال : اقلب البت الاول من المسجل dh وافرض قيمة

dh=38h

38h=0011 1000

1



b7	b6	b5	b4	b3	b2	b1	b0
0	0	1	1	1	0	0	0

نقوم بايجاد رقم جميع بتاته  
اصفار ماعدا البت الاول نجعله  
واحد الحل 01=0000 0001  
XOR DH , 01h

DH=39

38

XOR

01

39

0011 1000

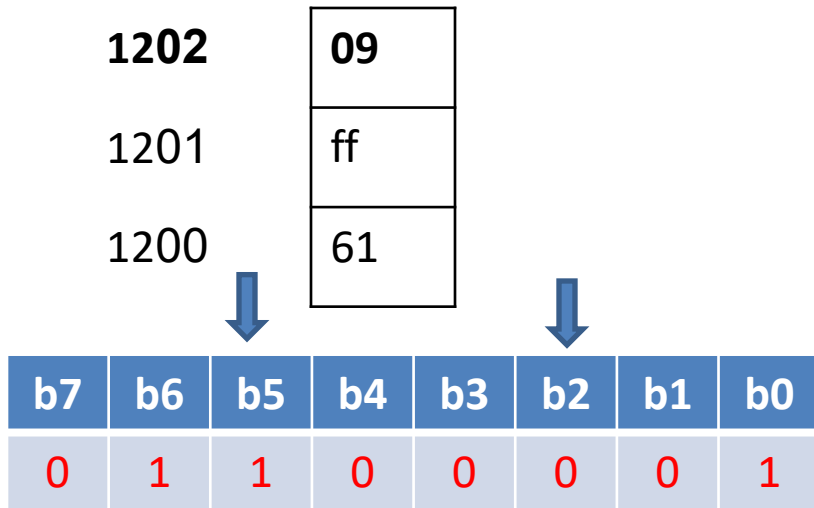
XOR

0000 0001

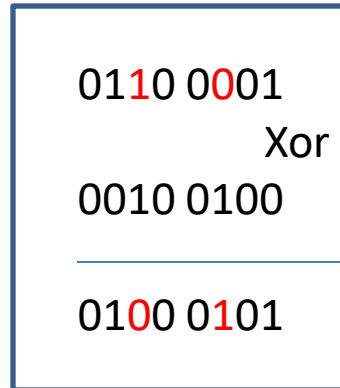
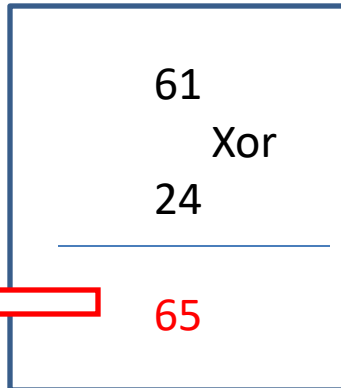
0011 1001

مثال : اقلب البت الثالث والسادس من الذاكرة عند العنوان 1200 افرض قيمة 61=[1200] ثم بين محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج

• الحل

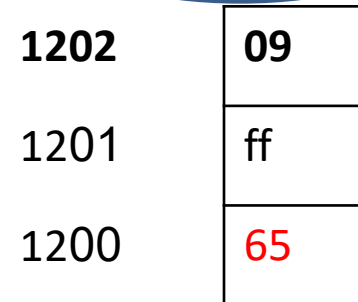


نقوم بايجاد رقم جميع بتاته  
اصفار ما عدا البت الثالث  
والسادس نجعله واحد  
24=0010 0100  
XOR [1200h], 24h



[1200]  
=65

بعد التنفيذ



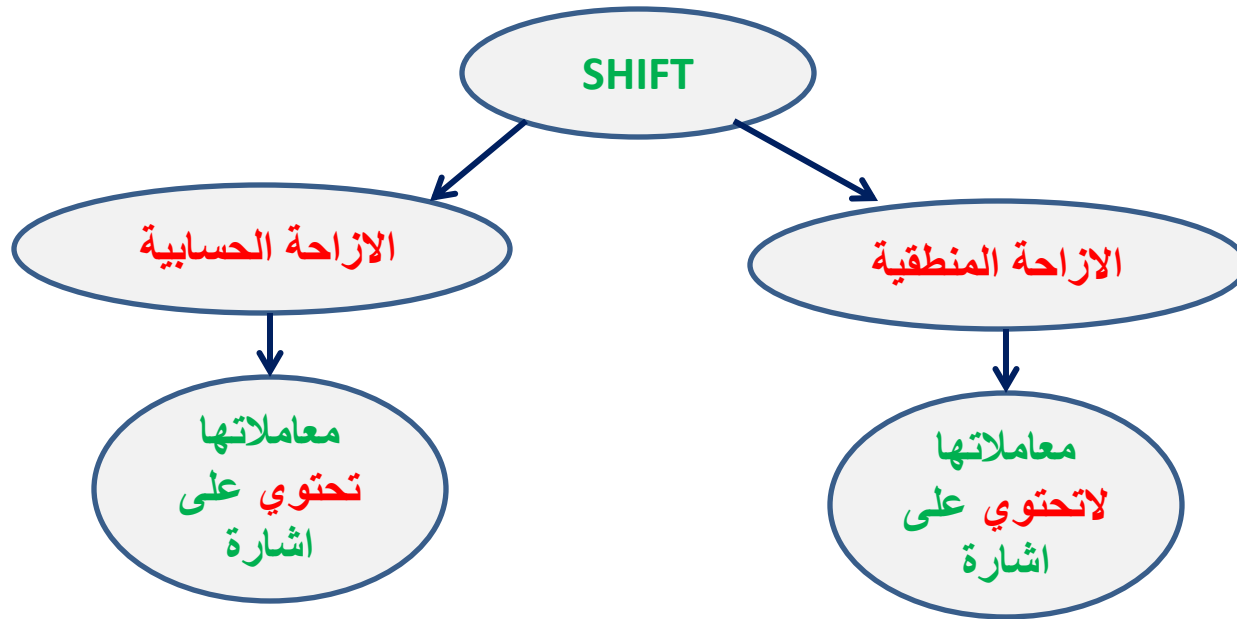
# اختبار

- س1: اكتب برنامج لايجاد المتمم الاول لمحتويات الذاكرة عند العنوان 8000 افرض قيمة  $56 = [8000]$  ثم بين محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج
- س2: اكتب برنامج لايجاد المتمم الثاني من الذاكرة عند العنوان 8000 افرض قيمة  $56 = [8000]$  ثم بين محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج

الايغازات المنطقية

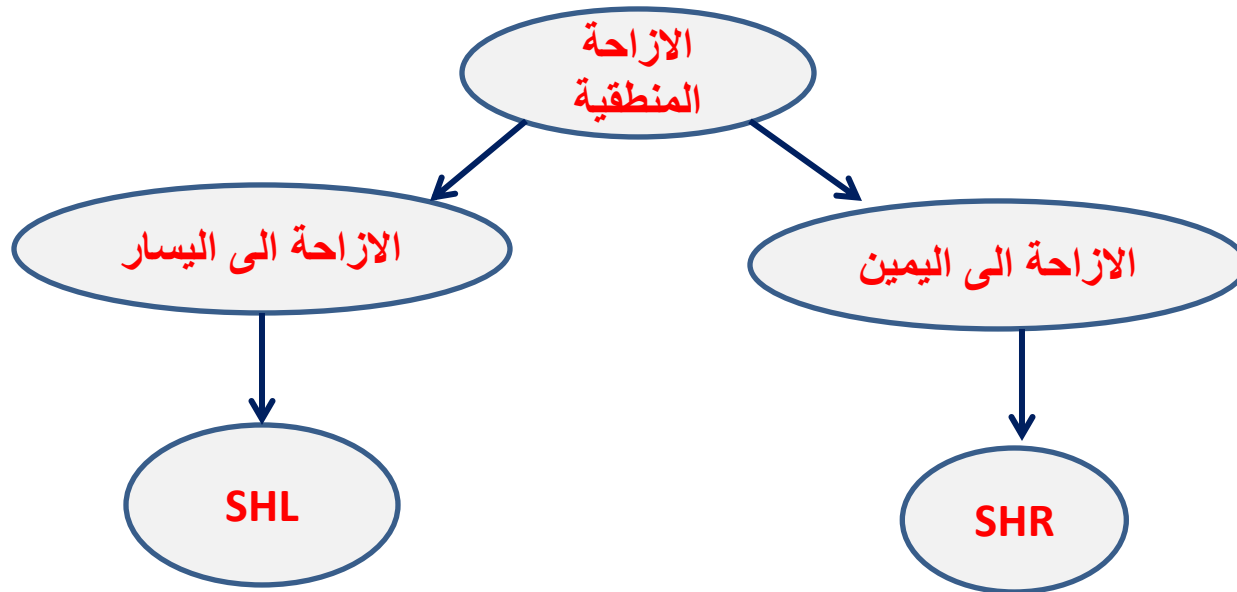
**AND,OR,XOR,SHIFT &  
COMPARE**

# ايعاز الازاحة SHIFT



# الازاحة المنطقية

- نستطيع باستخدام ايعازات الازاحة ازاحة محتويات مسجل او موقع ذاكري الى اليمين او الى اليسار, ويحدد عدد مرات التزحيف بشكل مباشر اذا كان عدد التزحيف بت واحدة, بينما يحدد من خلال مسجل **CL** اذا كان اكثر من بت واحدة



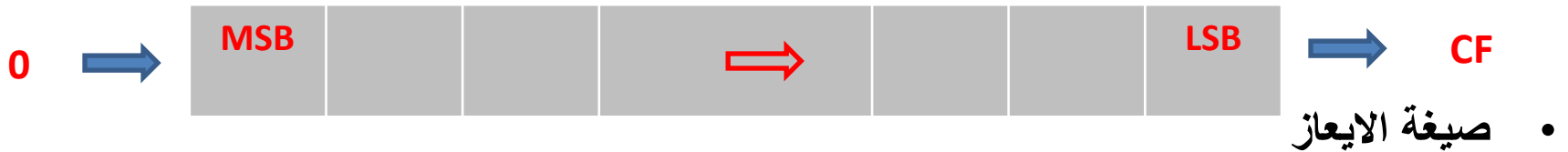


# SHR

- تقوم هذه العملية بازاحة بتات المعامل الى اليمين بت تلو الاخرى ومن اجل ذلك تنقل البت الاقل اهمية

least significant bit (**LSB**) الى علم CF وتحل قيمة الصفر محل البت الاعلى اهمية

most significant bit (**MSB**) •



- عدد مرات الترحيف ، معامل المراد ازاحة بتاته SHR

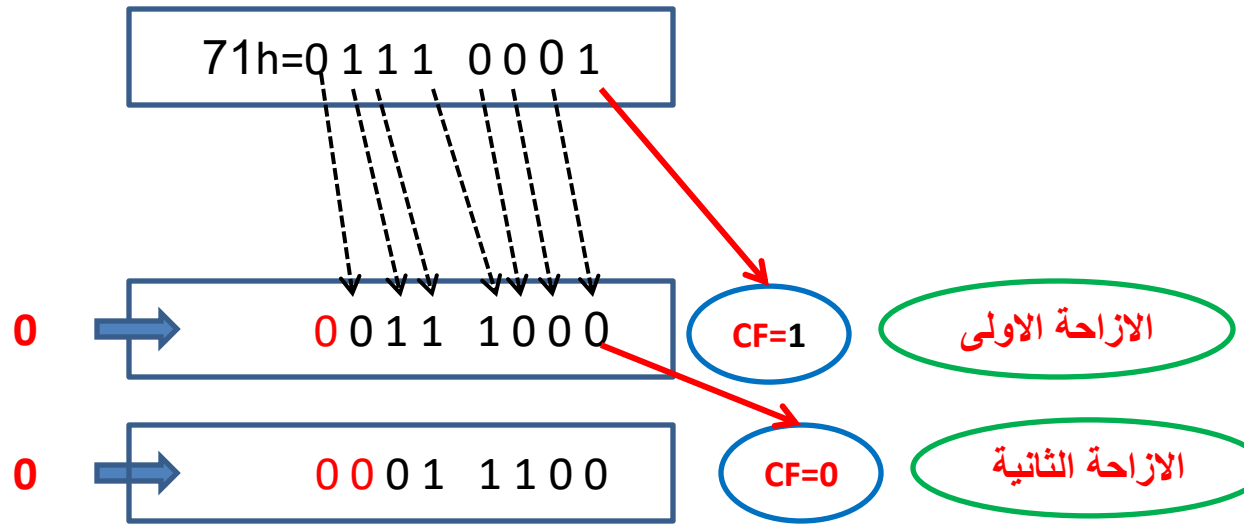
مسجل او ذاكرة

عدد ثابت او مسجل CL

# مثال

## بين نتيجة تنفيذ التعليمة SHR

- MOV AL,71H
- MOV CL,02H
- SHR AL,CL

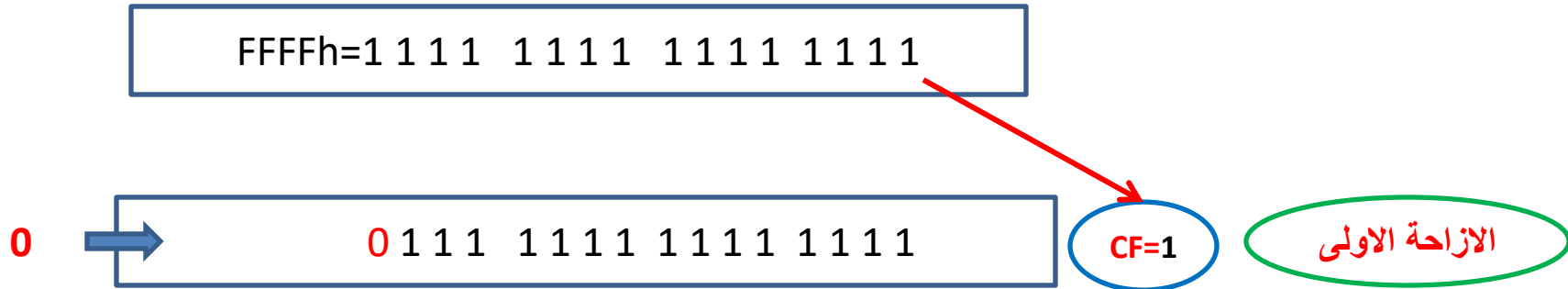


AL=1c  
CL=02  
CF=0

مثال

زحف المسجل DX=FFFF بمقدار واحد الى جهة اليمين

- SHR DX,01



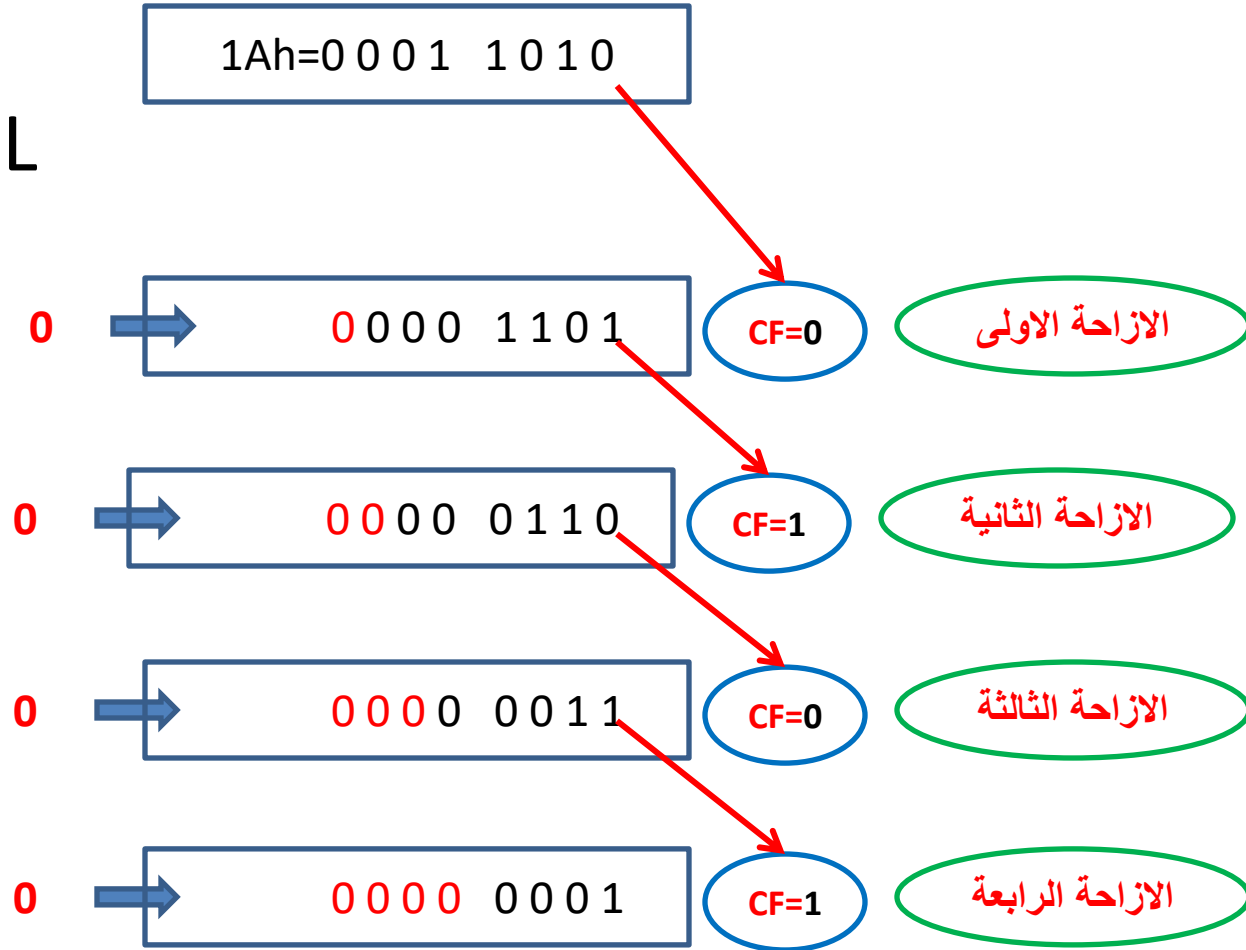
DX=7FFF

# مثال

اكتب برنامج لتزحيف محتويات الذاكرة [7000]=1A بمقدار اربع مرات

- MOV CL,04H
- SHR [7000],CL

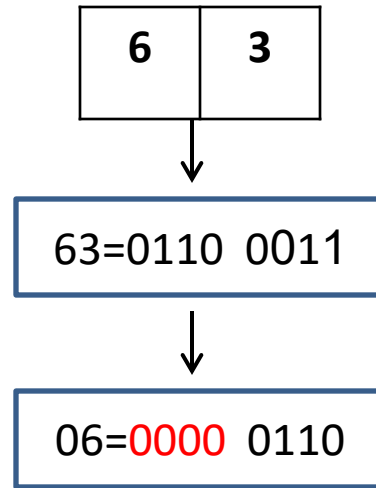
[7000]=01



# الاختبارات

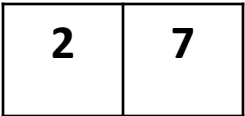
- (س1) اكتب برنامج لتزحيف المرتبة العليا الى المرتبة الدنيا من الرقم 63 (63<---06) باستخدام ايعازات التزحيف
- (س2) اكتب برنامج لجمع مراتب العدد مع بعضها مثلا (27<---09) او (14<----05) والخ.....

س1) اكتب برنامج لتزحيف المرتبة العليا الى المرتبة الدنيا من الرقم 63  
(63<---06) باستخدام ايعازات التزحيف



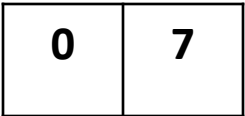
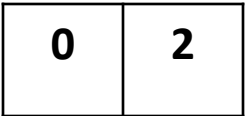
```
MOV DH, 63  
MOV CL,04  
SHR DH,CL
```

```
MOV AL,27
```



```
MOV BH,AL
```

```
MOV CL,04
SHR AL,CL
```



27=0010 0111

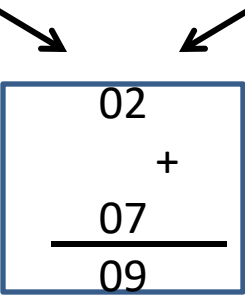
27=0010 0111

```
AND BH,0FH
```

02=0000 0010

07=0000 0111

```
ADD AL,BH
```



**الحل:**  
**MOV AL,27H**  
**MOV BH,AL**  
**MOV CL,04H**  
**SHR AL,CL**  
**AND BH,0FH**  
**ADD AL,BH**

الايغازات المنطقية

**AND,OR,XOR,SHIFT &  
COMPARE**



# SHL

## الازاحة الى اليسار

- تقوم هذه التعليمة بازاحة بتات المعامل الى اليسار بت تلو الاخرى ومن اجل ذلك تنقل البت الاعلى اهمية

الـ **MSB** (most significant bit) الى علم CF وتحل قيمة الصفر محل البت الاقل اهمية

• **LSB** (least significant bit)



- عدد مرات الترحيف , معامل المراد ازاحة بتاته SHL

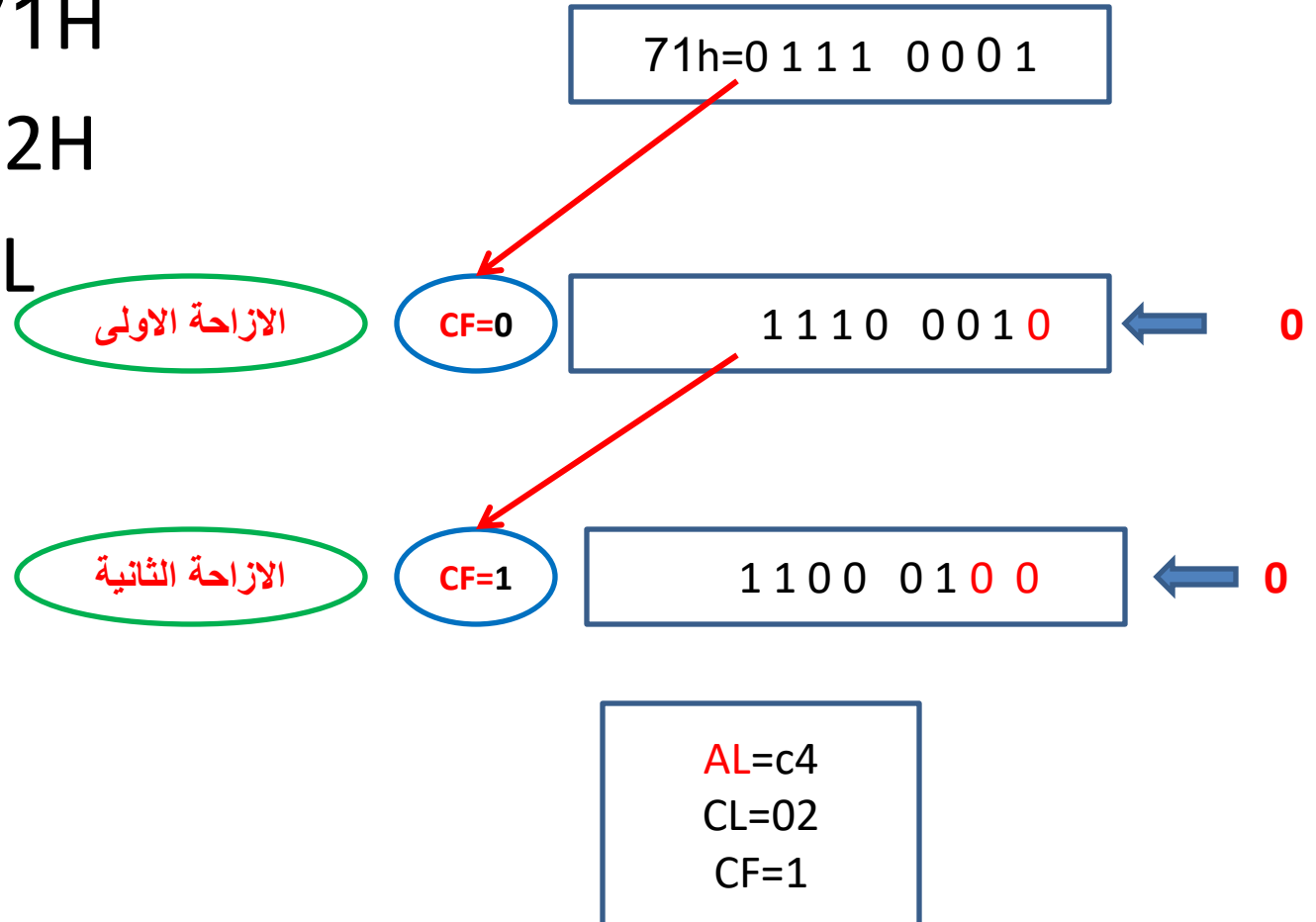
مسجل او ذاكرة

عدد ثابت او مسجل CL

# مثال

## بين نتيجة تنفيذ التعليمة SHL

- MOV AL,71H
- MOV CL,02H
- SHL AL,CL

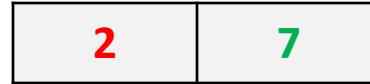


# اختبار ايعاز shl

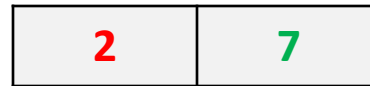
- (س1) اكتب برنامج لقلب مراتب القيم مثلا 27 الى 72 او اي رقم اخر عشوائي باستخدام ايعازات الترحيف

# الحل

- Mov AH,27H

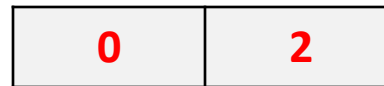


- MOV BL,AH

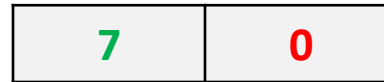


- MOV CL,04

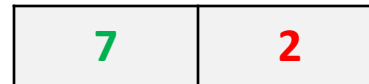
- SHR AH,CL



- SHL BL,CL



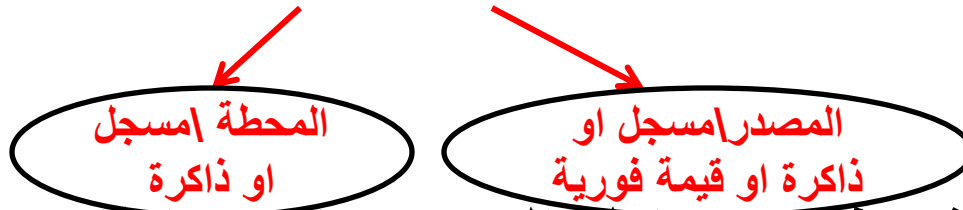
- ADD AH,BL



# الايغاز المقارنة cmp

• صيغة الايعاز

• Cmp dest.,source



• يقوم هذا الايعاز بمقارنة (طرح) معامل المصدر مع معامل المحطة ثم يقوم بتغيير الاعلام وفقا للنتيجة مع عدم التأثير النتيجة على المعاملات اي تبقى بدون تغيير

• على الرغم من تاثير النتيجة على الاعلام of,zf,pf,sf,af,cf

• الا انه يستفاد من العلمين zf,cf فقط

# تأثير ايعاز المقارنة cmp على الاعلام

ZF	CF	معاملات المقارنة
0	0	المحطة < المصدر
1	0	المحطة = المصدر
0	1	المحطة > المصدر

مثال

Mov al,05  
Cmp al,06

Al -  
06

05 -  
06  

---

-1

0000 0101 +  
1111 1010  

---

1111 1111

AL= 05 ستبقى بدون تغيير

Cf=0

يقاب الى

cf=1

X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	1	0	1	0	1	0	1



# تأثير ايعاز المقارنة cmp على الاعلام

ZF	CF	معاملات المقارنة
0	0	المحطة < المصدر
1	0	المحطة = المصدر
0	1	المحطة > المصدر

مثال

Mov al,06  
Cmp al,06

AL= 06 ستبقى بدون تغيير

Al -  
06

06 -  
06  

---

0

0000 0110 +  
1111 1010  

---

0000 0000

Cf=1  
يقاب الى  
cf=0

X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								1	0	0	0	0	1	0	0





# ايغاز المقارنة cmp

• صيغة الايعاز

• Cmp dest.,source

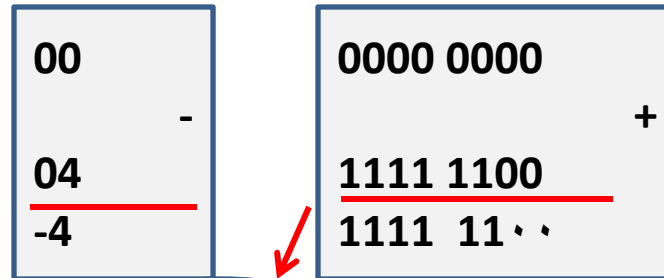
ZF	CF	معاملات المقارنة
0	0	المحطة < المصدر
1	0	المحطة = المصدر
0	1	المحطة > المصدر

اكتب برنامج لمقارنة العدد ٠٤ مع محتويات الذاكرة عند العنوان ٦٠٠٠  
 وبين تاثير ذلك على مسجل الاعلام

6002	04
6001	01
6000	00

```

الحل
Mov al,04
Cmp [6000],al
    
```

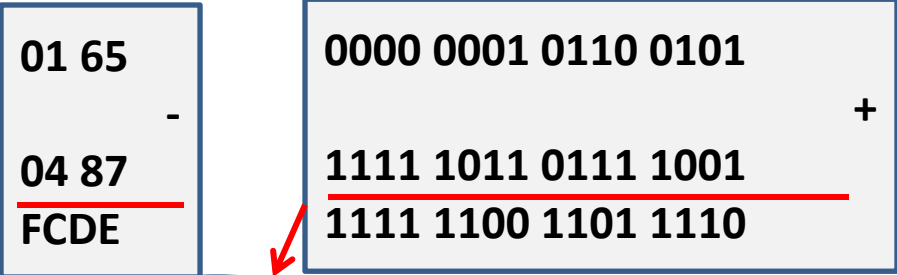


X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	1	0	1	0	1	0	1

# ماهي قيم مسجل الالاعلام بعد تنفيذ البرنامج التالي

```
Mov ax,0487h
Cmp [f800h],ax
```

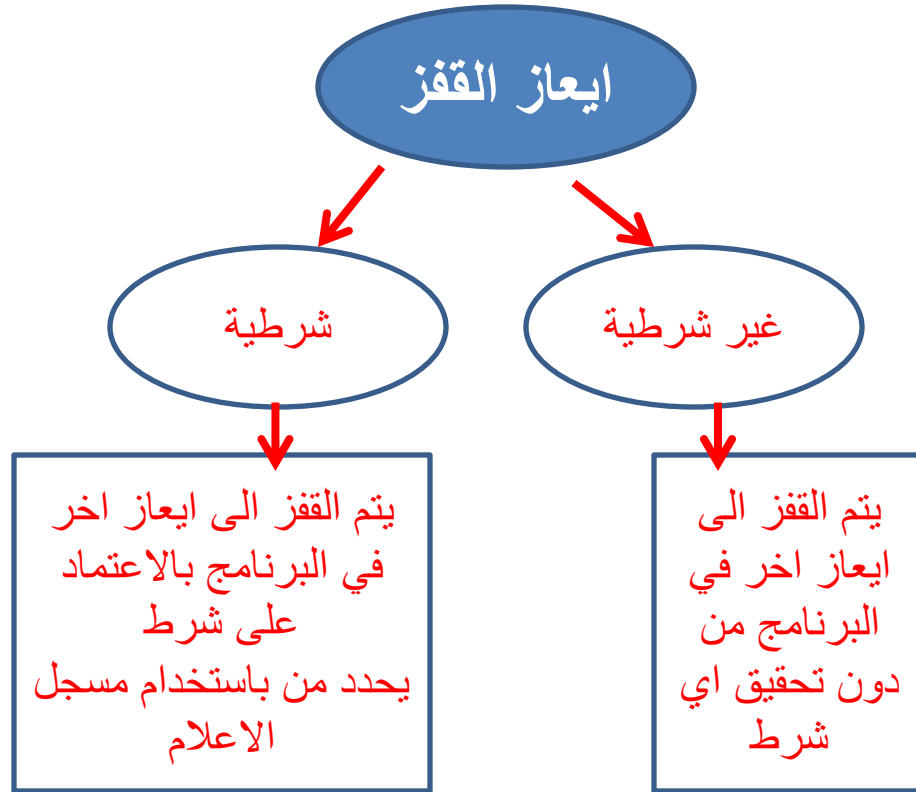
f802	88
F801	01
F800	65



Cf=0  
يقالب الى  
cf=1

X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	1	0	1	0	1	0	1

# ايعازات القفز



شرطية



JC عنوان  
JNC عنوان  
JZ عنوان  
JNZ عنوان  
.  
.

غير شرطية




JMP عنوان

ملاحظة :  
العنوان هنا سيتم ذكره بشكل رمزي  
Jmp xxxx  
Jnc bbbb

# مثال (القفز الغير مشروط)


تتبع البرنامجيين التاليين ثم وضح قيم ax,bx

```
Mov bx,00
Mov ax,85h
Jmp xxxx
Add ax,02h
Mov bx,ax
Xxxx: mov cx,03
```



**الحل:**  
Ax=85h  
Bx=00

```
Mov bx,00
Xxxx: Mov ax,85h
Add ax,02h
Mov bx,ax
Jmp xxxx
```



**الحل:**  
Ax=87h  
Bx=87h  
ملاحظة البرنامج هنا لن يتوقف سيستمر في حالة دوران

# مثال (القفز المشروط **JNC**)

تتبع البرنامجيين التاليين ثم وضح قيم  $cx, bH$

اقفز الى  
العنوان  
xxxx اذا  
 $cf=0$

```
Mov bH,80h
Add bH,C0h
Jnc xxxx
Mov bH, 99h
Xxxx: mov cx,03
```



1000 0000
+
1100 0000
-----
0100 0000

$Cf=1$

الحل:

BH=99  
Cx=03

اقفز الى  
العنوان  
xxxx اذا  
 $cf=0$

```
Mov bH,30h
Add bH,C0h
Jnc xxxx
Mov bH, 99h
Xxxx: mov cx,03
```



0011 0000
+
1100 0000
-----
1111 0000

$Cf=0$

F0

الحل:

BH=F0  
Cx=03



# مثال

## تتبع البرنامجين التاليين ثم وضح قيم bx

اقفز الى  
العنوان  
xxxx اذا  
cf=0

```
Mov bH,80h  
SHL bH,01  
Jnc xxxx  
Mov bH, 99h  
Xxxx : ret
```

80h=1000 0 0 00

CF=1

0000 0 0 0 0

الحل:

BH=99

اقفز الى  
العنوان  
xxxx اذا  
cf=0

```
Mov bH,80h  
SHR bH,01  
Jnc xxxx  
Mov bH, 99h  
Xxxx: ret
```

80h=1000 0 0 00

0

0100 0 0 0 0

CF=0

الحل:

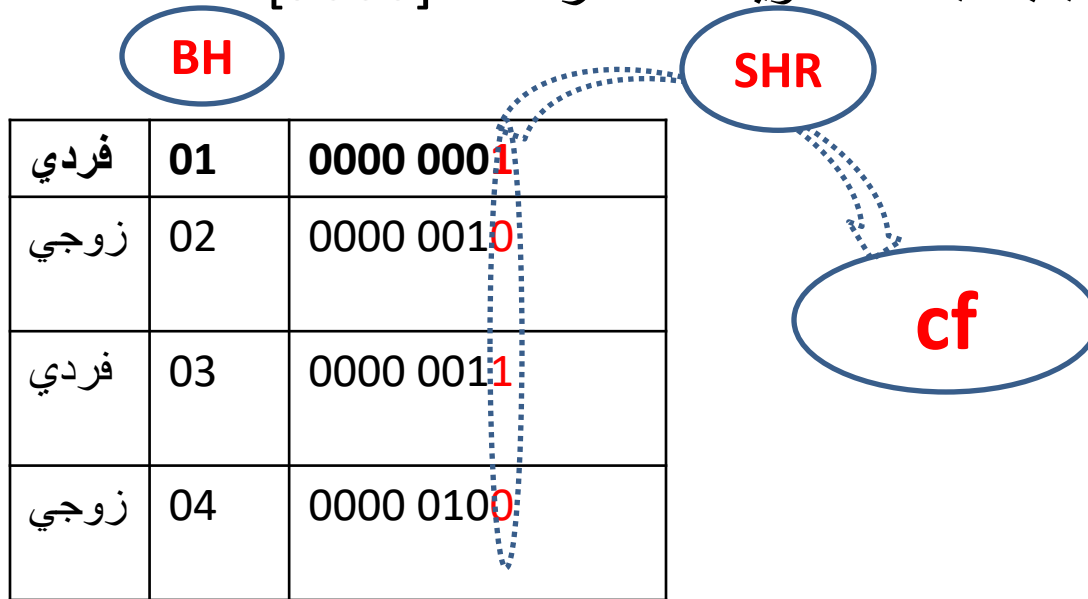
BH=40

# اختبار

- اكتب برنامج لتصفير محتويات الذاكرة [9000] اذا كان العدد في المسجل BH فردي واذا كان زوجي اجعل محتويات الذاكرة [9000]=FF
- اكتب برنامج لتصفير محتويات الذاكرة ابتداء من العنوان [9000] الى العنوان [9003] اذا كان الذاكرة تحتوي على العدد 5

٩٠٠٣	٥	← (..)
٩٠٠٢	01	
٩٠٠١	5	← (..)
٩٠٠٠	٩٩	

اكتب برنامج لتصفير محتويات الذاكرة [9000] اذا كان العدد في المسجل BH سالب  
 واذا كان موجب اجعل محتويات الذاكرة [9000]=FF



```
MOV BH,04H
MOV AL,00
MOV AH,0FFH
SHL BH,01
JNC PPP
    MOV [9000H],AL
    JMP EEE
PPP: MOV [9000H],AH
EEE: RET
```

هل العدد سالب  
 ام موجب

- **MOV AH,00**
- **MOV AL,FF**
- **SHR bH,01**
- **Jnc xxxx**
- **Mov [9000],AL**
- **JMP RRR**
- **xxxx :** **MOV [9000H],AH**
- **RRR:** **RET**

# القفز المشروط & ASCII

- (JNZ,JZ)
- JNZ: ينفذ القفز في هذا الايعاز اذا كان  $ZF=0$
- JZ : ينفذ القفز في هذا الايعاز اذا كان  $ZF=1$
- ملاحظة:

DEC: هذا الايعاز يقوم بنقصان بمقدار واحد  
يشبه الايعاز SUB

DEC BH → SUB BH,1

INC: هذا الايعاز يقوم بزيادة بمقدار واحد يشبه  
الايعاز ADD

INC BH → ADD BH,1

# اكتب برنامج لملى الذاكرة بالقيم 1,2,3,4,5 ابتدا من العنوان 5000 الى نهاية العنوان 5004

**BBB:**

```
MOV DI,5000H
MOV CL,05H
MOV AL,1
MOV [DI],ALH
INC AL
INC DI
DEC CL
JNZ BBB
```

AL	DI	CL	[DI]
1	5000	05	1
2	5001	4	2
3	5002	3	3
4	5003	2	4
5	5004	1	5
6	5005	0	

<b>5004</b>	<b>5</b>
5003	4
5002	3
5001	2
5000	1

**الحل:**

**اولا:** يجب الاشارة الى بداية  
الذاكرة عن طريق مسجل

**ثانيا:** استخدام عداد لعدد مواقع  
الذاكرة

**ثالثا:** تحميل مسجل AL بالقيمة  
واحد

اكتب برنامج لتفسير محتويات الذاكرة ابتداء من العنوان [9000] الى  
العنوان [9003] اذا كان الذاكرة تحتوي على العدد 5

BBB:

```

MOV SI,9000H
MOV CL,04H
CMP [SI],5H
JNZ XXX
MOV [SI],00H
INC SI
DEC CL
JNZ BBB
    
```

XXX:

SI	CL	[SI]
9000	04	99
9001	3	5
9002	2	1
9003	1	5
9004	0	

9003	<del>5</del>
9002	01
9001	<del>5</del>
9000	99

00

00

**الحل:**

**اولا:** يجب الاشارة الى بداية  
الذاكرة عن طريق مسجل  
**ثانيا:** استخدام عداد لعدد مواقع  
الذاكرة  
**ثالثا:** المقارنة مع الرقم 5  
**رابعا:** تفسير الموقع المطابق  
للعدد 5

## ASCII

### American Standard Code for Information Interchange

- هي مجموعة رموز ونظام ترميز مبني على الابدجية اللاتينية بالشكل الذي تستخدم به في الانكليزية الحديثة. من أكثر الاستخدامات شيوعا للنصوص المكتوبة بالأسكي، استخدامها في أنظمة الحاسوب
- فعند الضغط على مفتاح 0 في لوحة المفاتيح يتم ارسال الشفرة 30H والواحد 31H وهكذا



# جدول الرموز

61	1100001	a	حرف لاتيني صغير a
62	1100010	b	حرف لاتيني صغير b
63	1100011	c	حرف لاتيني صغير c
64	1100100	d	حرف لاتيني صغير d
65	1100101	e	حرف لاتيني صغير e
66	1100110	f	حرف لاتيني صغير f
67	1100111	g	حرف لاتيني صغير g
68	1101000	h	حرف لاتيني صغير h

41	1000001	A	حرف لاتيني كبير A
42	1000010	B	حرف لاتيني كبير B
43	1000011	C	حرف لاتيني كبير C
44	1000100	D	حرف لاتيني كبير D
45	1000101	E	حرف لاتيني كبير E
46	1000110	F	حرف لاتيني كبير F
47	1000111	G	حرف لاتيني كبير G
48	1001000	H	حرف لاتيني كبير H
49	1001001	I	حرف لاتيني كبير I
4A	1001010	J	حرف لاتيني كبير J
4B	1001011	K	حرف لاتيني كبير K
4C	1001100	L	حرف لاتيني كبير L
4D	1001101	M	حرف لاتيني كبير M
4E	1001110	N	حرف لاتيني كبير N

30	0110000	0	رقم صفر
31	0110001	1	رقم واحد
32	0110010	2	رقم إثنان
33	0110011	3	رقم ثلاثة
34	0110100	4	رقم أربعة
35	0110101	5	رقم خمسة
36	0110110	6	رقم ستة
37	0110111	7	رقم سبعة
38	0111000	8	رقم ثمانية
39	0111001	9	رقم تسعة

# اكتب برنامج لملى الذاكرة بالقيم ABCDE ابتداء من العنوان 3000 الى نهاية العنوان 3004

**BBB:**

```
MOV DI,3000H
MOV CL,05H
MOV AL,41H
MOV [DI],ALH
INC AL
INC DI
DEC CL
JNZ BBB
```

AL	DI	CL	[DI]
41=A	3000	05	A
42=B	3001	4	B
43=C	3002	3	C
44=D	3003	2	D
45=E	3004	1	E
46=F	3005	0	

3004	E
3003	D
3002	C
3001	B
3000	A

**الحل:**

**اولا:** يجب الاشارة الى بداية  
الذاكرة عن طريق مسجل

**ثانيا:** استخدام عداد لعدد مواقع  
الذاكرة

**ثالثا:** تحميل مسجل AL بالقيمة

41

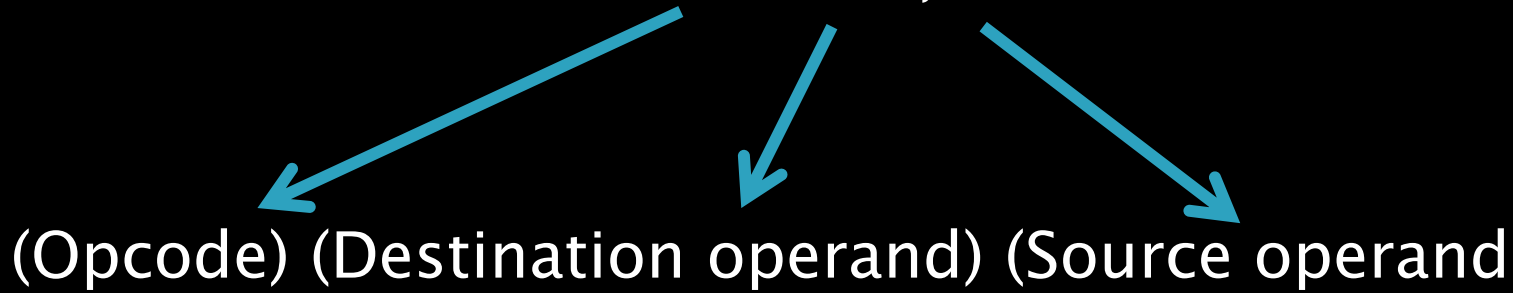
# اختبار

- اكتب برنامج لاستبدال الحرف Z اينما وجد بالحرف M في ذاكرة تبدأ بالعنوان 3200 يوجد فيها الكلمة بحجم 6 BYTE

3205	T
3204	Z
3203	P
3202	Z
3201	T
3200	C

# Instruction Format 8086

ADD AX, BX



# general instruction form for the 8086

- ▶ An instruction can be coded with 1 to 6 bytes
- ▶ – 3 R/M Displacement or data (optional) up

Opcode – 6	D – 1	W – 1	1 st byte
MOD – 2	Reg – 3	R/M – 3	3 byte
Displacement or data (optional) up to 4 bytes			

# Converting Assembly Language Instructions to Machine Code

- ▶ Byte 1 contains three kinds of information
- ▶ Opcode field (6 bits) specifies the operation (add, subtract, move)
- ▶ Register Direction Bit (D bit) Tells the register operand in REG field in byte 2 is source or destination operand

1: destination      0: source

MOV    Ah , [3000H]      MOV    [7000H] , CX

D=1

D=0

- ▶ Data Size Bit ( $W$  bit) Specifies whether the operation will be performed on
- ▶ 8-bit( $W=0$ ) or 16-bit( $W=1$ ) data
- ▶ Add al,90      pop bx

0: 8 bits			1:16 bits		
opcode	d	w	Mod	reg	r/m



# Byte 2 has three fields

- ▶ Mode field (MOD)
- ▶ Register field (REG) used to identify the register for the first operand
- ▶ Register/memory field (R/M field)

reg	W=0	W=1
000	AL	AX
001	CL	CX
010	DL	DX
011	BL	BX
100	AH	SP
101	CH	BP
110	DH	SI
111	BH	DI

- ▶ 2-bit MOD field and 3-bit R/M field together specify the second operand

### MODE FIELD ENCODING

CODE	EXPLANATION
00	Memory mod no displacement follows
01	Memory mod 8-bit displacement follows
10	Memory mod 16-bit displacement follows
11	Register mod( no displacement)

excepting when  $r/m=110$  then 16-bit displacement follows

# Register/memory (r/m) field coding

MOD = 11			EFFECTIVE ADDRESS CALCULATION			
R/M	W = 0	W = 1	R/M	MOD = 00	MOD = 01	MOD = 10
000	AL	AX	000	(BX) + (SI)	(BX) + (SI) + D8	(BX) + (SI) + D16
001	CL	CX	001	(BX) + (DI)	(BX) + (DI) + D8	(BX) + (DI) + D16
010	DL	DX	010	(BP) + (SI)	(BP) + (SI) + D8	(BP) + (SI) + D16
011	BL	BX	011	(BP) + (DI)	(BP) + (DI) + D8	(BP) + (DI) + D16
100	AH	SP	100	(SI)	(SI) + D8	(SI) + D16
101	CH	BP	101	(DI)	(DI) + D8	(DI) + D16
110	DH	SI	110	DIRECT ADDRESS	(BP) + D8	(BP) + D16
111	BH	DI	111	(BX)	(BX) + D8	(BX) + D16

# EXAMPLE

- ▶ MOV AL,02
- ▶ Opcode for MOV = 1011

opcode	W	REG
--------	---	-----

- ▶ W bit = 0 (8-bits)
- ▶ Reg=000

opcode	W	REG
1011	0	000

B0 02

# اوجد CODE الايعازات التالية

▶ MOV DX,6622H



1011	W	REG
------	---	-----

# Ascii

في أوائل الأربعينيات من القرن الماضي ، كانت أجهزة الحاسب الآلي تؤدي عمليات الحساب من جمع و طرح إلخ و ليس بإستطاعتها التعامل مع الحروف و الرموز . و كان من الضروري جدا في ذلك الوقت إيجاد طريقة معينة لجعل جهاز الحاسب يستطيع قراءة الحروف و طباعتها ، لأنه في الواقع لايفهم إلا لغة الأرقام .

و من هنا أتت الفكرة بأن يتم إسناد عدد من الأرقام إلى الحروف الأبجدية و الرموز لكي يستطيع الجهاز قراءتها و التعامل معها .

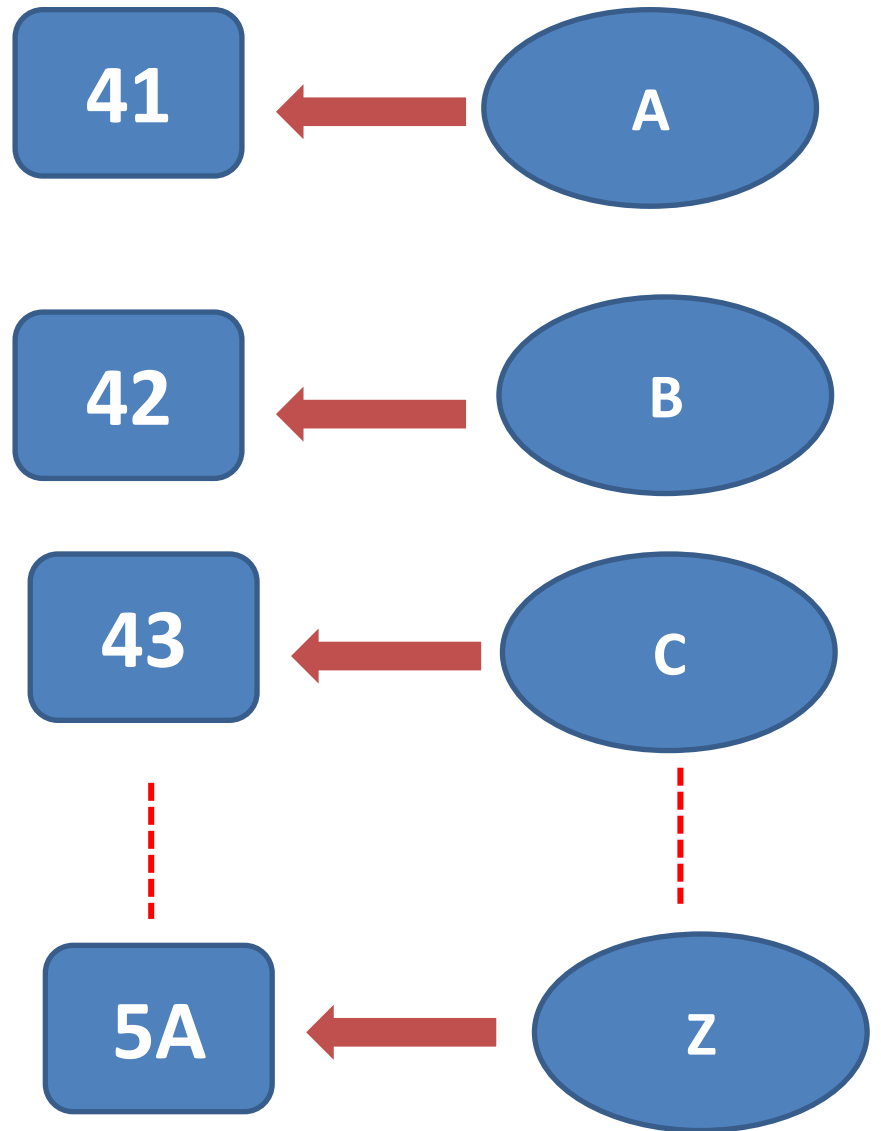
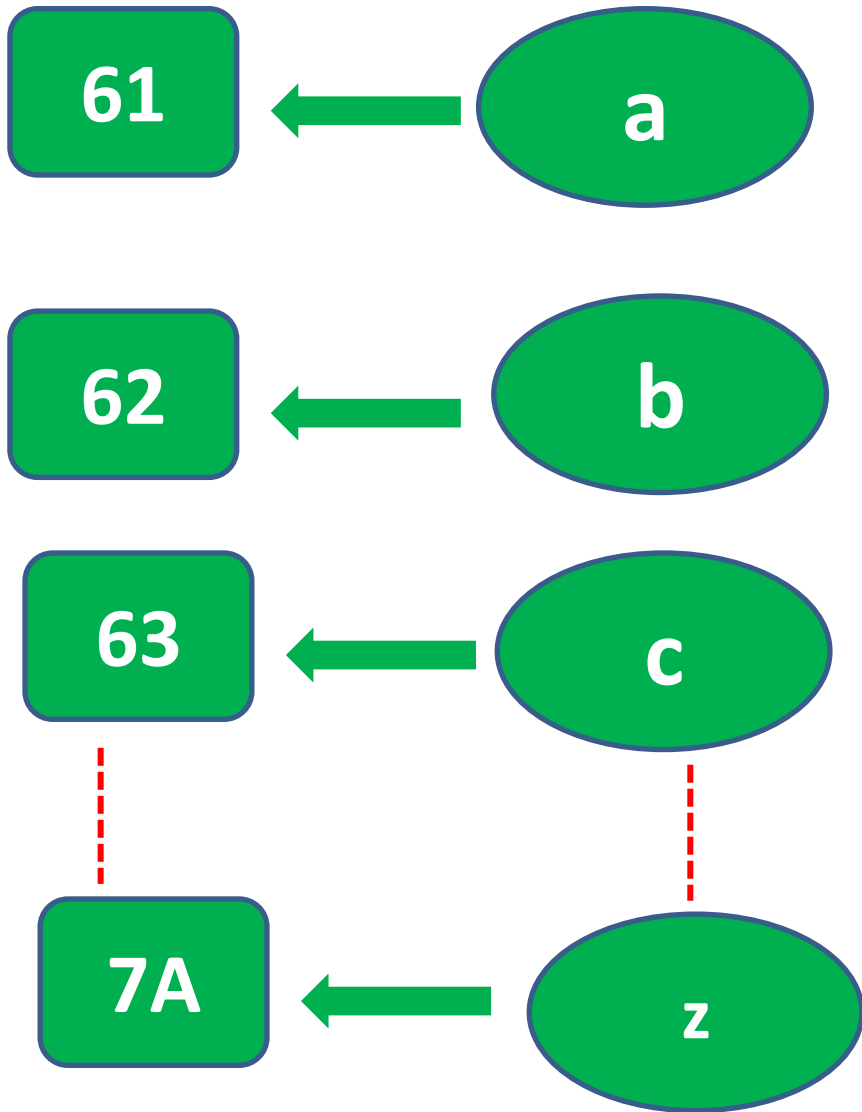
# تعريف ascii

- لأسكي كود American Standard Code for Information Interchange وإختصاره ASCII هو نظام ترميز أنشئ سنة ١٩٦٣ بالإعتماد على النظام الذي كان يستخدم في الآلة الكاتبة TELEPRINT و هو نظام يستخدم ٧ بت فقط لتخزين المعلومات. هذا النظام يهدف إلى تمكين المستخدم من إستعمال الحروف و النصوص في جهاز الحاسب لكتابة نص معين .و بما أن الكمبيوتر لا يمكنه قراءة إلا الأرقام فقط ، فلقد قام العاملون على هذا النظام بإسناد قيمة رقمية لكل حرف و رمز و بذلك نجحوا في تمثيلها على أجهزة الحواسيب .

# امثلة عن ASCII

- مثال على ذلك :
- حرف : A الرقم المقابل له ب الأسكي كود يساوي 41 HEX .
- حرف : a الرقم المقابل له ب الأسكي كود يساوي 61 HEX
- و في هذا المثال يتم تقديم الحروف و الرموز في الأسكي كود و قيمتها بالنسبة لأنظمة العد المختلفة .
  - Dec : نظام العد العشري .
  - Hex : نظام العد السداسي عشرة .
  - Oct : نظام العد الثماني .
  - Bin : نظام العد الثنائي .
  - Char : نظام الأسكي كود





Dec	Hex	Oct	Bin	Char	Dec	Hex	Oct	Bin	Char	Dec	Hex	Oct	Bin	Char	Dec	Hex	Oct	Bin	Char
0	0x00	000	00000000	NUL	32	0x20	040	01000000	space	64	0x40	100	10000000	@	96	0x60	140	11000000	'
1	0x01	001	00000001	SOH	33	0x21	041	01000001	!	65	0x41	101	10000001	A	97	0x61	141	11000001	a
2	0x02	002	00000010	STX	34	0x22	042	01000010	"	66	0x42	102	10000010	B	98	0x62	142	11000010	b
3	0x03	003	00000011	ETX	35	0x23	043	01000011	#	67	0x43	103	10000011	C	99	0x63	143	11000011	c
4	0x04	004	00001000	EOT	36	0x24	044	01001000	\$	68	0x44	104	10001000	D	100	0x64	144	11001000	d
5	0x05	005	00001001	ENQ	37	0x25	045	01001001	%	69	0x45	105	10001001	E	101	0x65	145	11001001	e
6	0x06	006	00001100	ACK	38	0x26	046	01001100	&	70	0x46	106	10001100	F	102	0x66	146	11001100	f
7	0x07	007	00001101	BEL	39	0x27	047	01001101	'	71	0x47	107	10001101	G	103	0x67	147	11001101	g
8	0x08	010	00010000	BS	40	0x28	050	01010000	(	72	0x48	110	10010000	H	104	0x68	150	11010000	h
9	0x09	011	00010001	TAB	41	0x29	051	01010001	)	73	0x49	111	10010001	I	105	0x69	151	11010001	i
10	0x0A	012	00010010	LF	42	0x2A	052	01010010	*	74	0x4A	112	10010010	J	106	0x6A	152	11010010	j
11	0x0B	013	00010011	VT	43	0x2B	053	01010011	+	75	0x4B	113	10010011	K	107	0x6B	153	11010011	k
12	0x0C	014	00011000	FF	44	0x2C	054	01011000	,	76	0x4C	114	10011000	L	108	0x6C	154	11011000	l
13	0x0D	015	00011001	CR	45	0x2D	055	01011001	-	77	0x4D	115	10011001	M	109	0x6D	155	11011001	m
14	0x0E	016	00011010	SO	46	0x2E	056	01011010	.	78	0x4E	116	10011010	N	110	0x6E	156	11011010	n
15	0x0F	017	00011011	SI	47	0x2F	057	01011011	/	79	0x4F	117	10011011	O	111	0x6F	157	11011011	o
16	0x10	020	00100000	DLE	48	0x30	060	01100000	0	80	0x50	120	10100000	P	112	0x70	160	11100000	p
17	0x11	021	00100001	DC1	49	0x31	061	01100001	1	81	0x51	121	10100001	Q	113	0x71	161	11100001	q
18	0x12	022	00100010	DC2	50	0x32	062	01100010	2	82	0x52	122	10100010	R	114	0x72	162	11100010	r
19	0x13	023	00100011	DC3	51	0x33	063	01100011	3	83	0x53	123	10100011	S	115	0x73	163	11100011	s
20	0x14	024	00101000	DC4	52	0x34	064	01101000	4	84	0x54	124	10101000	T	116	0x74	164	11101000	t
21	0x15	025	00101001	NAK	53	0x35	065	01101001	5	85	0x55	125	10101001	U	117	0x75	165	11101001	u
22	0x16	026	00101010	SYN	54	0x36	066	01101010	6	86	0x56	126	10101010	V	118	0x76	166	11101010	v
23	0x17	027	00101011	ETB	55	0x37	067	01101011	7	87	0x57	127	10101011	W	119	0x77	167	11101011	w
24	0x18	030	00110000	CAN	56	0x38	070	01110000	8	88	0x58	130	10110000	X	120	0x78	170	11110000	x
25	0x19	031	00110001	EM	57	0x39	071	01110001	9	89	0x59	131	10110001	Y	121	0x79	171	11110001	y
26	0x1A	032	00110010	SUB	58	0x3A	072	01110010	:	90	0x5A	132	10110010	Z	122	0x7A	172	11110010	z
27	0x1B	033	00110011	ESC	59	0x3B	073	01110011	;	91	0x5B	133	10110011	[	123	0x7B	173	11110011	{
28	0x1C	034	00111000	FS	60	0x3C	074	01111000	<	92	0x5C	134	10111000	\	124	0x7C	174	11111000	
29	0x1D	035	00111001	GS	61	0x3D	075	01111001	=	93	0x5D	135	10111001	]	125	0x7D	175	11111001	}
30	0x1E	036	00111010	RS	62	0x3E	076	01111010	>	94	0x5E	136	10111010	^	126	0x7E	176	11111010	~
31	0x1F	037	00111011	US	63	0x3F	077	01111011	?	95	0x5F	137	10111011	_	127	0x7F	177	11111011	DEL

# المقاطعات في المعالج الدقيق Interrupts in 8086 microprocesso

- ▶ ما هي المقاطعة في المعالج الدقيق 8086 Interrupt؟
- ▶ ما هي المهام التي يقوم بها المعالج الدقيق 8086 عندما يواجه مقاطعة؟
- ▶ أنواع المقاطعات في المعالج الدقيق 8086

# ما هي المقاطعة في المعالج الدقيق 8086 Interrupt؟

المقاطعة هي طريقة إنشاء توقف مؤقت أثناء تنفيذ البرنامج وتسمح للأجهزة الطرفية بالوصول إلى المعالج الدقيق، يستجيب المعالج الدقيق لهذا المقاطعة باستخدام (ISR Interrupt Service Routine) -، وهو برنامج قصير لإرشاد المعالج .

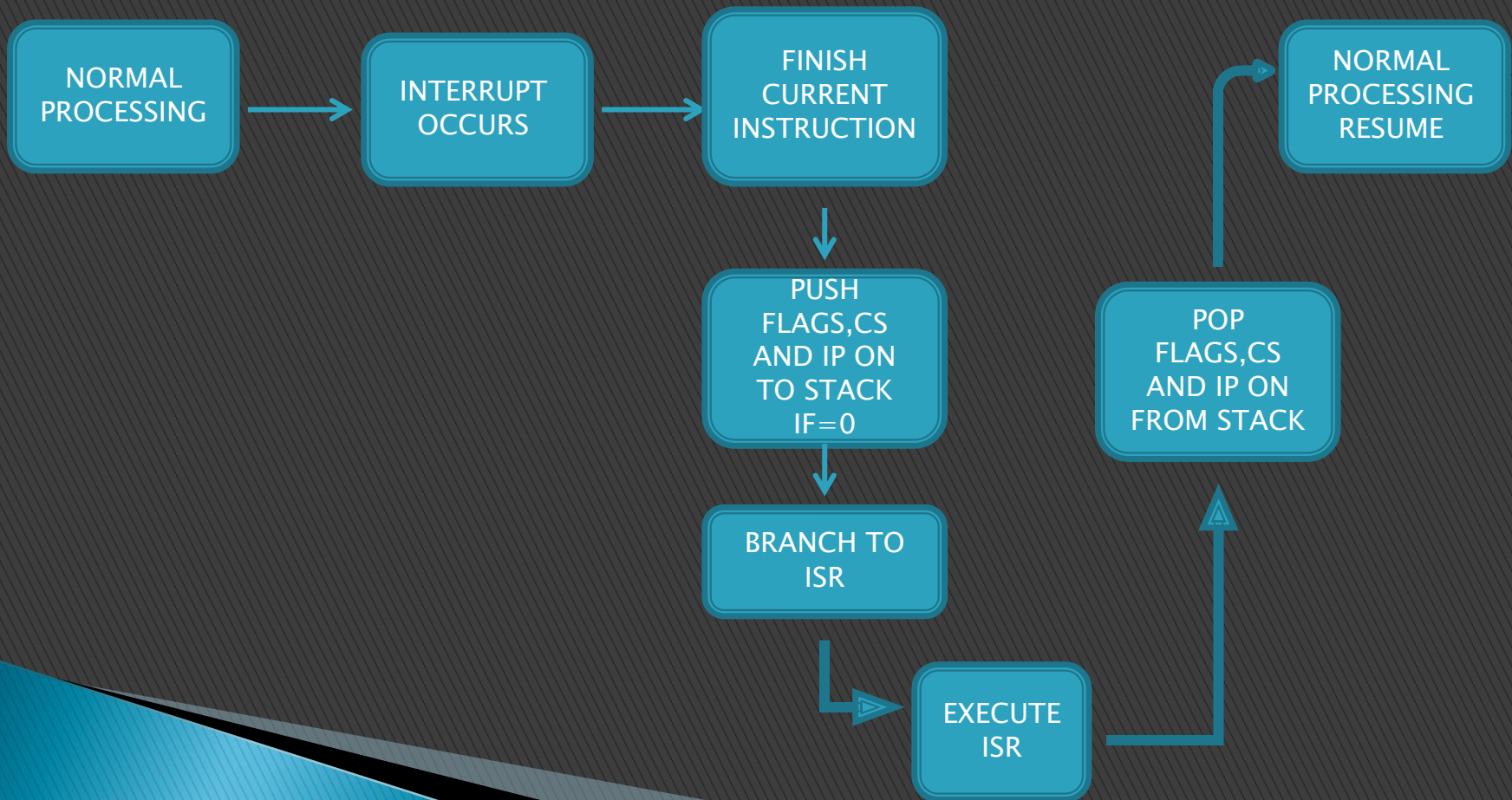
إذا المقاطعة هي حالة توقف المعالج الدقيق مؤقتاً عن العمل في مهمة مختلفة ثم العودة إلى مهمته السابقة، المقاطعة هي حدث أو إشارة تتطلب انتباه وحدة المعالجة المركزية ((CPU)، يسمح هذا التوقف للأجهزة الطرفية بالوصول إلى المعالج الدقيق، عند حدوث مقاطعة، يكمل المعالج تنفيذ التعليمات الحالية ويبدأ في تنفيذ روتين خدمة المقاطعة أو معالجة المقاطعة (Interrupt Handler)

(ISR) هو برنامج يخبر المعالج بما يجب القيام به عند حدوث المقاطعة، بعد تنفيذ (ISR)، تعود السيطرة إلى الروتين الرئيسي حيث تمت مقاطعتها. حول كيفية التعامل مع المقاطعة.

- المشكلة التي يواجهها المعالج اثناء تفاعله مع الاجهزة المرتبطة هو عدم معرفة الطرف هل جاهز للعمل ام لا.
- ولحل هذه المشكلة يتم فحص اشارة القطع عند نهاية كل ايعاز اذا كانت الاشارة فعالة سيتم الانتقال لتنفيذ برنامج خدمة القطع ISR



X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	1	0	1	0	1	0	1



# ما هي المهام التي يقوم بها المعالج الدقيق 8086 عندما يواجه مقاطعة؟

▶ عندما يواجه المعالج الدقيق مقاطعة:

يتم دفع قيمة سجل العلم (flag register) في المكس (stack)، هذا يعني أن قيمة (SP (Stack Pointer))، يتم تقليلها أولاً بمقدار (٢) ثم يتم دفع قيمة سجل العلم إلى عنوان ذاكرة مقطع المكس.

▶ يتم دفع قيمة عنوان ذاكرة البداية لـ (CS) (Code Segment) في المكس.

▶ يتم دفع قيمة (IP) (Instruction Pointer) مؤشر التعليمات للايعاز التالي إلى المكس

▶ يتم تحميل IP, (CS) من جدول القطوعات الموجود من العنوان

▶ 0000-03FF وهو كيلو بايت واحد يحوي على 256 نوع من القطوعات

▶ جعل قيمة العلم TF,IF تساوي صفر

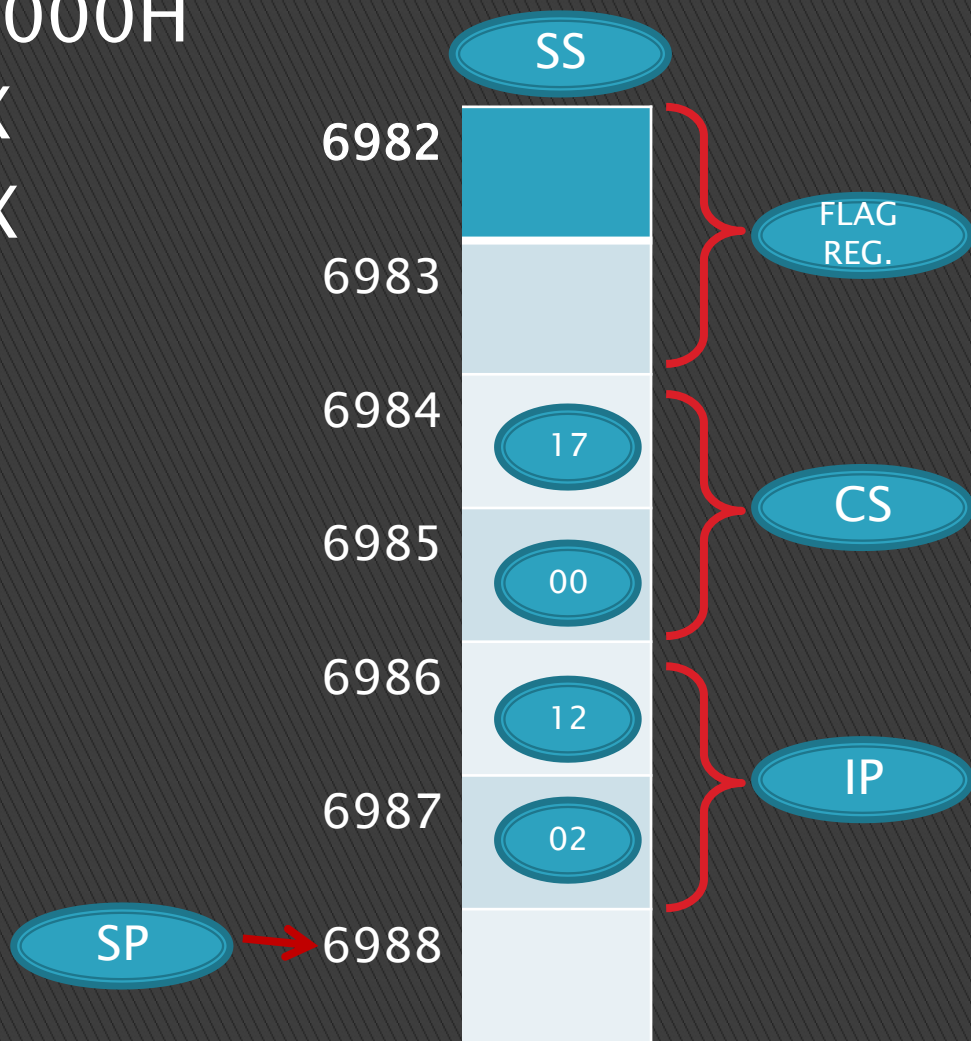
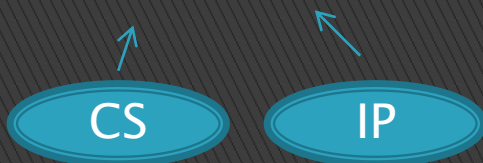


إذا حدث قطع خارجي عند تنفيذ الأيعاز الأول من البرنامج التالي كيف  
سيعالجها CPU إذا علمت  $SP=6988$

1700:1200 MOV AX,9000H

1700:1202 ADD CX,BX

1700:1204 SUB DX,AX

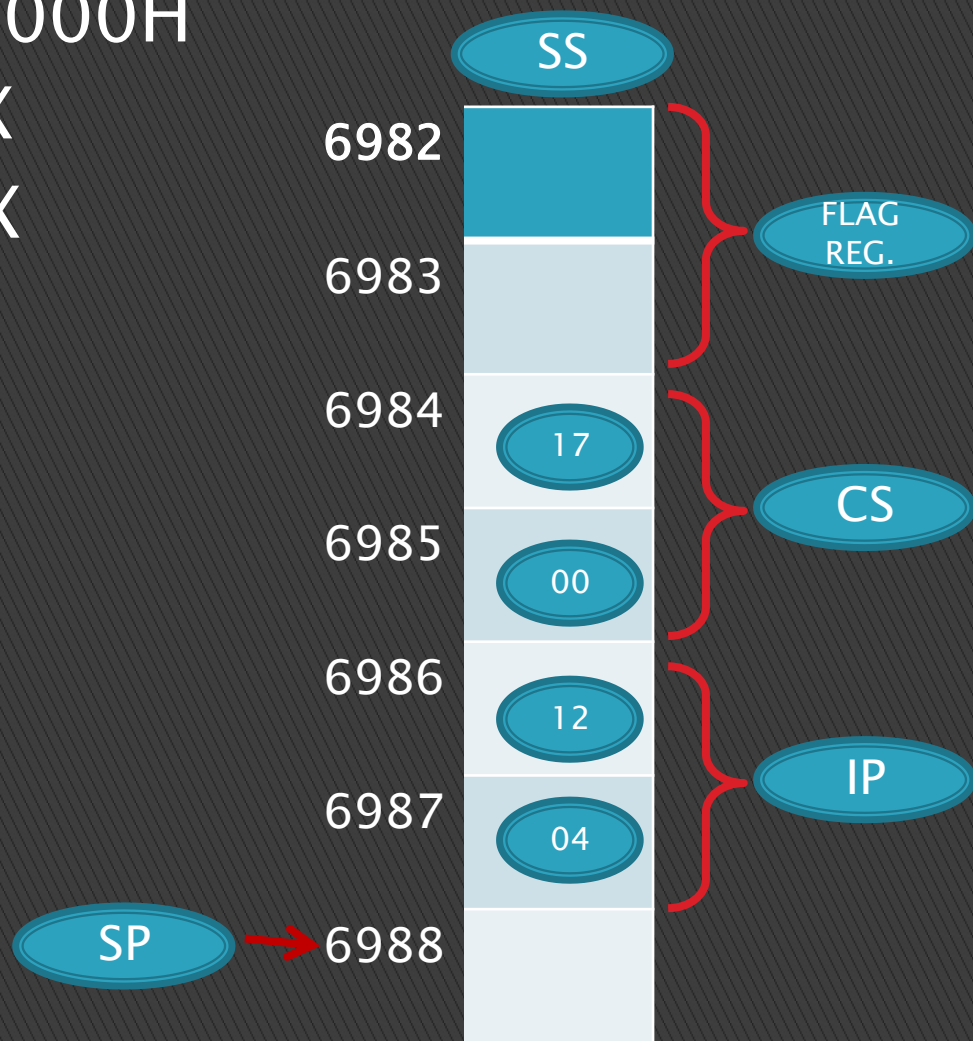
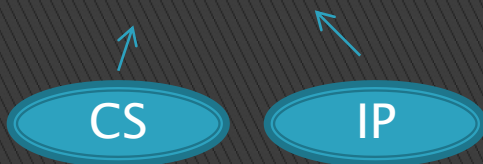


إذا حدث قطع خارجي عند تنفيذ الإيعاز الثاني من البرنامج التالي كيف  
سيعالجها CPU إذا علمت  $SP=6988$

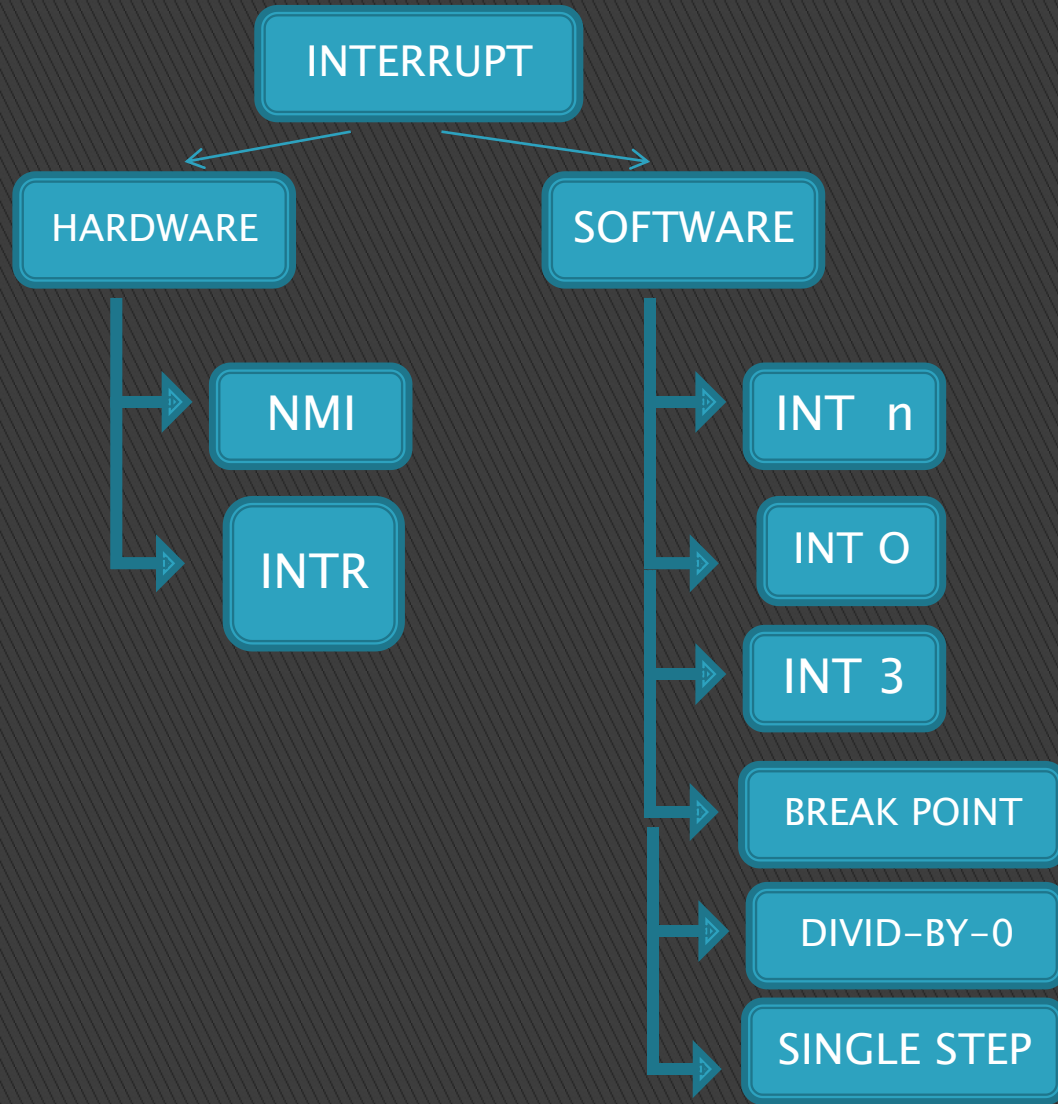
1700:1200 MOV AX,9000H

1700:1202 ADD CX,BX

1700:1204 SUB DX,AX







## اولوية القطوعات

HARDWARE



SOFTWARE



NAME	PRIORITY	ADDRES VECTOR TABLE
NMI	2	00008-0000B
INTR	3	n*4
INT n	1	n*4
INT 3(BREAK POINT)	1	0000C-0000F
INT 0	1	00010-00013
DIVID-BY-0	1	00000-00003
SINGLE STEP	4	00004-00007

- ▶ عند وجود ايعاز حالي ينفذ لايستجاب للقطع الا عند الانتهاء من تنفيذ الایعاز
- ▶ القطوعات الداخلية لها اولوية الاعلى (ماعدا single step) في حالة حدوثها في ان واحد
- ▶ اذا حدث قطع INTR والایعاز الحالي يسبب القسمة على صفر فان القسمة على صفر تنفذ اولاً
- ▶ اذا حدث INTR, NMI في ان واحد فان NMI ينفذ اولاً
- ▶ عند حدوث القطوعات تباعا الخارجي له اولوية على الداخلي
- ▶ اذا كان المعالج ينفذ قطع داخلي وحدث قطع خارجي فان القطع الداخلي سوف يتوقف وينفذ القطع الخارجي
- ▶ NMI: non maskbel interrupt لايمكن حجب هذا القطع يتم الاستجابة له في حالة البدء ISR

مثال: ماهي قيمة CS,IP التي سيتم تحميلها عند تنفيذ القطع الموجود في البرنامج التالي علما ان عناوين جدول المقاطعة كما موضح اعلاه

INT 23H

١. نضرب الرقم  $23 * 4$

٢.  $0000\ 0000\ 0010\ 0011 * 4 = 0000\ 0000\ 1000\ 1100$

٣. 008C

٤. IP=0422

٥. CS=415A

0008F	41	}	CS
0008E	5A		
0008D	04	}	IP
0008C	22		
0008B	20		
0008A	01		

عناوين جدول  
المقاطعة

مثال: ماهي قيمة CS,IP التي سيتم تحميلها عند تنفيذ القطع الموجود في البرنامج التالي علما ان عناوين جدول المقاطعة كما موضح اعلاه

INT 20H

١. نضرب الرقم  $20 \times 4$

٢.  $0000\ 0000\ 0010\ 0000 \times 4 = 0000\ 0000\ 1000\ 0000$

٣. 0080

٤. IP=1934

٥. CS=783F

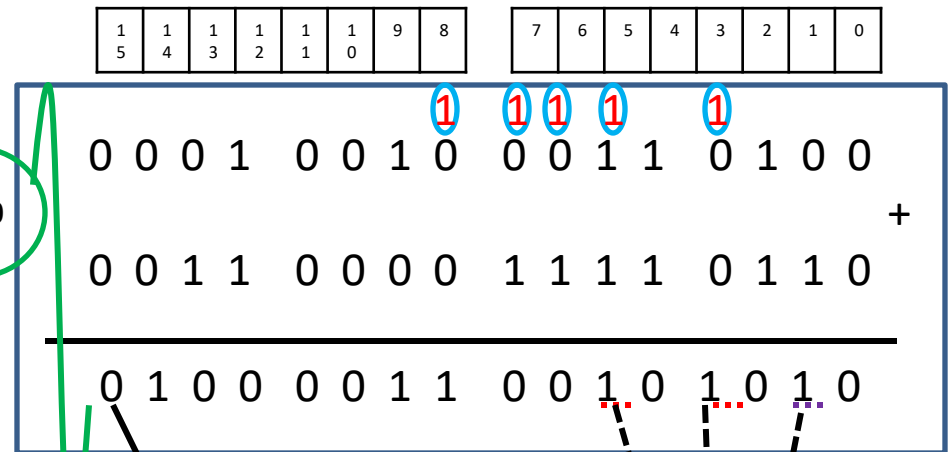
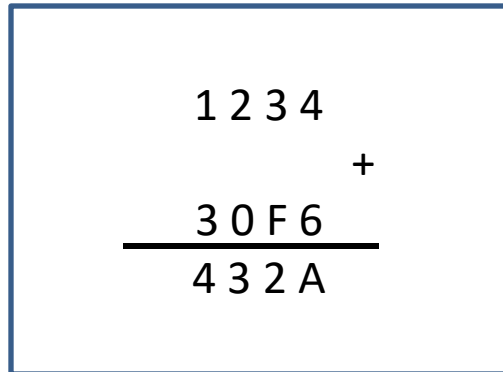
00084	41	}	CS
00083	78		
00082	3F		
00081	19	}	IP
00080	34		
0007F	11		

عناوين جدول المقاطعة

# تأثير ايعاز الجمع (add) على مسجل الاعلام (flag register)

• مثال ماهي الاعلام التي ستتأثر بالايعاز التالي

- Mov ax,1234h
- Add ax,30F6 h



CF=0

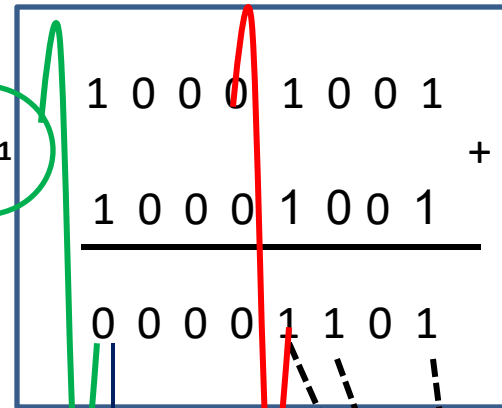
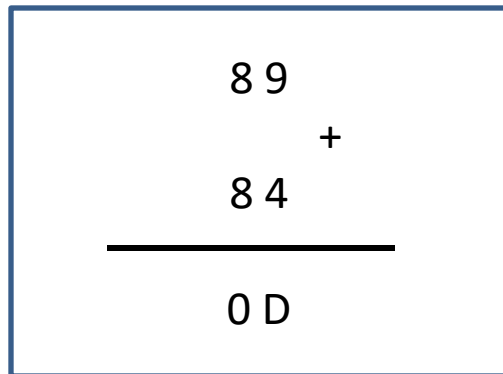
النتيجة ليست  
صفريه

عدد الواحدات  
فردي P=0

15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	0	0	0	0	0	0	0

# تأثير ايعاز الجمع (add) على مسجل الاعلام (flag register)

- MOV DH,89 H
- Add DH, 8cH



النتيجة ليست  
صفريية

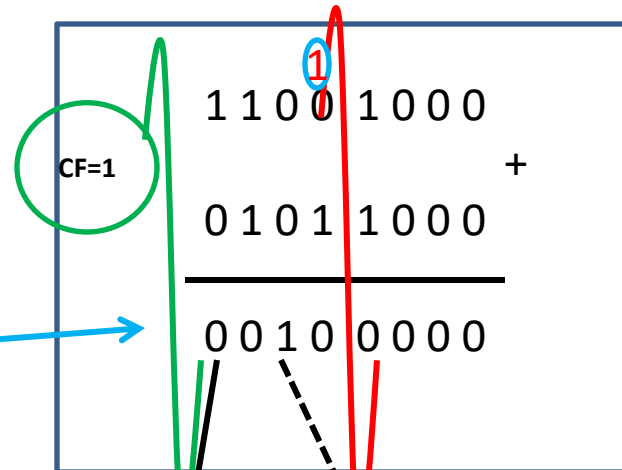
لايوجد تحميل  
وسطي

عدد الواحدات  
فردي P=0

15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	0	0	0	0	0	0	1

مثال: اذا علمت ان محتوى الذاكرة [2000]=58 ماهو تأثير البرنامج التالي على مسجل الاعلام

- Mov bh , c8h
- Add bh , [2000]



**Bh=20**

عدد الواحدات  
 0=P فردي

15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
X	X	X	X	OF	DF	IF	TF	Z	S	X	A	X	P	X	C
								0	0	0	1	0	0	0	1



# اختبار

- ما هو تأثير البرنامج التالي على مسجل الاعلام وماهي قيمة المسجل si وماهي محتويات الذاكرة بعد تنفيذ البرنامج التالي
- اذا علمت ان محتوى الذاكرة  $[4900]=E1, [4901]=71$
- `Mov BL , 39 H`
- `ADD BL, BL`
- `ADD [4900] ,BL`
- `ADD BL,[4901]`
- `MOV SI,[4900]`

اكتب برنامج لجعل قيمة  $sf, pf=1$  مع بقاء جميع  
الاعلام اصفار بعد التنفيذ باستخدام ايعازين فقط

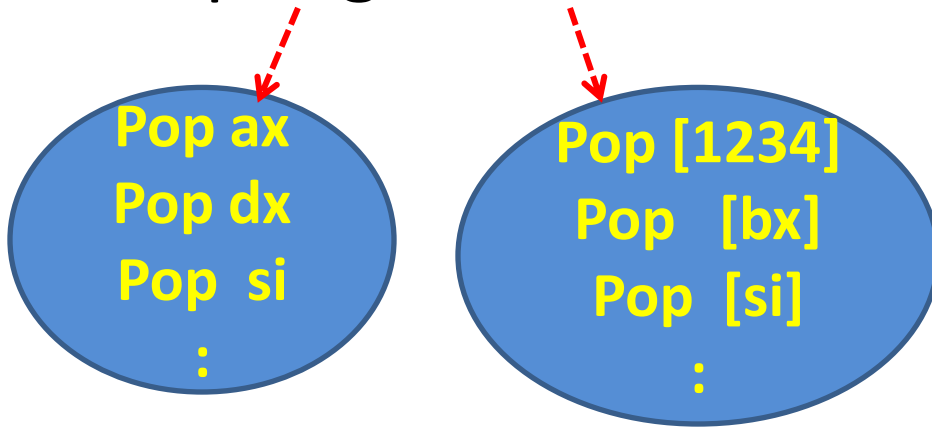
- `Mov bh,64h`
- `Add bh,80h`

$$\begin{array}{r} 0110\ 0100 \\ + 1000\ 0000 \\ \hline 1110\ 0100 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 10001001 \\ + 10001100 \\ \hline 00010101 \end{array}$$

- Pop: سحب قيم من داخل المكس (stack) ووضعها في  
معامل الايعاز pop
- صيغة الايعاز

- Pop reg./mem.



# خطوات pop

- 1- سحب محتويات المكس (التي يشير اليها sp) الى الجزء الواصل من المعامل
- Low=[sp]
- 2- زيادة ال sp بمقدار واحد
- sp+1
- 3- سحب محتويات المكس (التي يشير اليها sp) الى الجزء العالي من المعامل
- 4- زيادة ال sp بمقدار اثنان
- Sp=sp+2

مثال: لنفرض ان  $sp=4833h$ ,  $bx=1299$

بين محتويات المكس ومحتويات  $sp, [1200]$  بعد تنفيذ التعليمات التالية

- Push bx

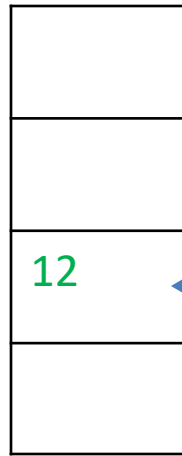
- Pop [1200h] → [1200h] [1201h]

low high



Sp-1

Ss:4832  
Ss:4833



Sp-2

Ss: 4831

Ss: 4832

Ss: 4833



bL

bh

Ss:sp

sp-1  
4833-1=4832

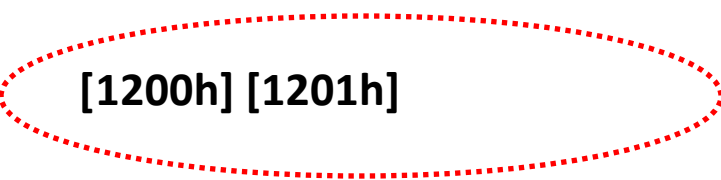
sp-2  
4833-2=4831

اذا قيمة SP الجديدة 4831

Pop [1200h]



[1200h] [1201h]



Sp-2

Ss: 4831



99

Ss: 4832

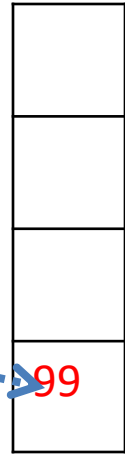
12

Ss: 4833

[1200]

ds: 1201

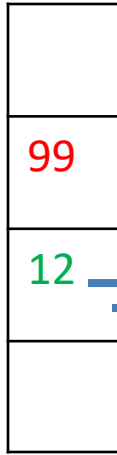
ds: 1200



99

Sp+1

Ss: 4831



99

Ss: 4832

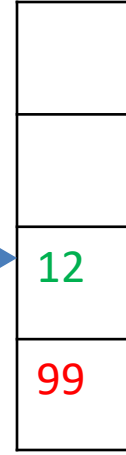
12

Ss: 4833

[1201]

ds: 1201

ds: 1200



12

99

Sp'

Sp=sp+1  
Sp=4831+1  
Sp=4832

Sp=sp+2  
Sp=4831+2  
Sp'=4833

اذا قيمة  
sp=4833

## اختبار

استخرج من محتويات الذاكرة في مقطع مكدس ss عند العنوان  
5006,5007 الى مقطع الذاكرة عند العنوان 3000 و3001

