

## المحاضرة التاسعة : المعالج processor

عند كتابة برنامج بأحد اللغات العالية المستوى يقوم برنامج الترجمة compiler بتحويل البرنامج الى برنامج هدي بالغة الألة..... وبعدها يتم تحميل هذا البرنامج الهدي في الذاكرة الرئيسية....

الآن يقوم المعالج بتنفيذ هذا البرنامج على مرحلتين:

- المرحلة الأولى مرحلة التجهيز .FETCH.
- المرحلة الثانية مرحلة التنفيذ .EXECUTE.

هناك الكثير من أنواع المعالج المتوفرة ، سنقوم بدراسة نوع صغير جدا فقط للتوضيح.

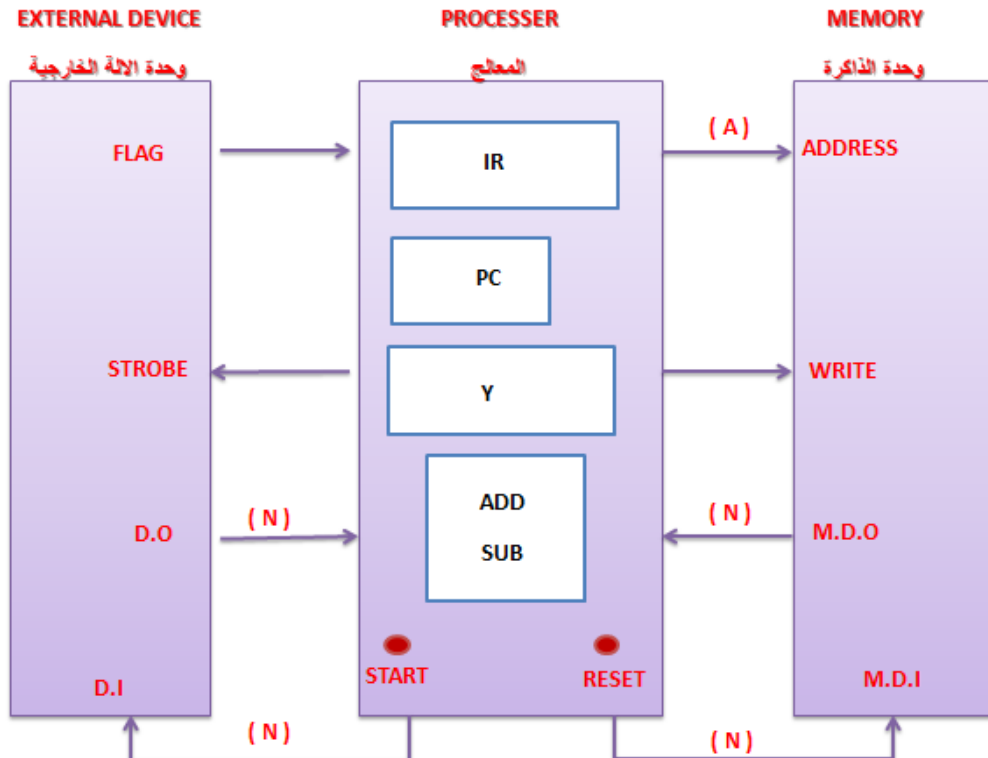
يحتوي المعالج التوضيحي على مسجل التعليمات Instruction Register ( IR ) لتخزين نسخة من التعليمات المراد تنفيذها من برنامجنا الموجود في الذاكرة الرئيسية المراد تنفيده.

ويحتوي معالجنا التوضيحي على مسجل العداد Program Counter ( PC ) لتخزين عنوان التعليمات التالية للتنفيذ في برنامجنا المراد تنفيده في الذاكرة الرئيسية.

أيضا ، يحتوي معالجنا التوضيحي على مسجل ذو أغراض عامة مسجل Y.

أيضا يحتوي معالجنا التوضيحي آلة للجمع ADD وآلة للطرح SUB.

كذلك يحتوي معالجنا التوضيحي Start Button و Reset Button .



## تشغيل المعالج:

عند تشغيل المعالج التوضيحي تكون محتويات مسجل العداد  $PC=0$ .

المرحلة الأولى مرحلة **FETCH**: مرحلة التجهيز تتكون من خطوتين:

الخطوة الأولى:

يتم أخذ نسخة من أول تعليمة من البرنامج المراد تنقيده في الذاكرة الرئيسية السطر صفر وتخزينها في مسجل IR بالمعالج التوضيحي

$IR \leftarrow M(0)$

الخطوة الثانية:

تتغير محتويات مسجل PC لتشير الى عنوان التعليمة التالية للتنفيذ في برنامجنا المراد تنقيده

$PC \leftarrow PC + 1$

## المرحلة الثانية مرحلة **EXECUTE**

فيها يتم ترجمة وتفسير وتنفيذ تعليمة برنامجنا الموجود نسخة منها داخل مسجل IR.

الآن يقوم معالجنا التوضيحي للرجوع الى مرحلة **FETCH** من جديد لتجهيز التعليمة التالية للتنفيذ في برنامجنا المراد تنفيذه حيث يشير إليها قيمة مسجل PC

$IR \leftarrow M(PC)$

$PC \leftarrow PC + 1$

والآن يقوم معالجنا التوضيحي للرجوع الى مرحلة **EXECUTE** حيث يتم ترجمة وتفسير وتنفيذ تعليمة برنامجنا الموجود نسخة منها داخل مسجل IR

....

....

وهكذا بين مرحلة **FETCH**

ومرحلة **EXECUTE**

....

....

الى أين تأتي تعليمة من برنامجنا المراد تنقيده في الذاكرة الرئيسية يكون ترجمتها وتفسيرها النهائية فيتوقف المعالج.

في مرحلة التنفيذ EXECUTE يتم تقسيم محتويات IR الى جزئين:

الجزء الأيسر : يتكون من 3 خانات (bits) اليسرى ويسمى

### OPERATION CODE (OP)

ومن خلاله يتم معرفة نوع الأمر المراد تنفيذه وذلك بالرجوع الى جدول التعليمات الخاص للمعالج التوضيحي .

الجزء الايمن : وهو باقي الخانات ويسمى الحقل Z

جدول التعليمات INSTRUCTIONS SET الخاص للمعالج التوضيحي

op	INSTRUCTIONS	EXECUTION
000	LOADI	$Y \leftarrow Z$
001	STORE	$M(Z) \leftarrow Y$
010	JUMP	$PC \leftarrow Z$
011	LOAD	$Y \leftarrow M(Z)$
100	ADD	$Y \leftarrow Y + M(Z)$
101	SUB	$Y \leftarrow Y - M(Z)$
110	JUMPFL	if FLAG=1 $PC \leftarrow Z$
111 (d=0001)	DATAIN	$Y \leftarrow EX.DV$
111 (d=0010)	SKIPNG	if Y neg. $PC \leftarrow PC + 1$
111 (d=0100)	STROBE	$EX.DV. \leftarrow Y$
111 (d=1000)	HULT	STOP

مثال: قم بمتابعة هذا البرنامج

0	01100000111
1	10000001000
2	01000000101
3	10100001111
4	11000001010
5	00000010000
6	11100001000
7	00000001100
8	00000000110

الحل:

عند تشغيل المعالج التوضيحي تكون محتويات المسجل

PC =0

الآن عملية FETCH

1- IR <----- M(PC)  
IR= 01100000111

2. PC <----- PC +1  
PC= 1

الآن عملية EXECUTE

تقسم محتويات IR الى

OP code[011]

Z [00000111]

بالرجوع الى جدول التعليمات الخاص للمعالج التوضيحي نجد [011] OP تعني

عملية LOAD

Y <----- M(Z)  
Y <-----M(7)  
Y=[00000001100]  
Y = 12

الآن عملية FETCH

- 1-  $IR \leftarrow M(PC)$   
 $IR \leftarrow M(1)$   
 $IR \leftarrow 10000001000$
- 2-  $PC \leftarrow PC + 1$   
 $PC \leftarrow 2$

الآن عملية EXECUTE : تقسم محتويات IR الى

OP code[100]

Z [00001000]

وبالرجوع الى جدول التعليمات الخاص للمعالج التوضيحي نجدد [100] OP تعني

عملية ADD

- $Y \leftarrow Y + M(Z)$   
 $Y \leftarrow 12 + M(8)$   
 $Y \leftarrow 12 + 6$

الآن عملية FETCH

- 1-  $IR \leftarrow M(PC)$   
 $IR \leftarrow M(2)$   
 $IR = 01000000101$
- 2-  $PC \leftarrow PC + 1$   
 $PC = 3$

الآن عملية EXECUTE : تقسم محتويات IR الى

OP code [010]

Z [00000101]

وبالرجوع الى جدول التعليمات الخاص للمعالج التوضيحي نجدد [010] OP تعني عملية JUMP

- $PC \leftarrow Z$   
 $PC = 5$

الآن عملية FETCH

1-IR <----- M(PC)  
IR <----- M(5)  
IR <----- 00000010000

2-PC <----- PC +1  
PC =6

الآن عملية EXECUTE : تقسم محتويات IR الى

OP code [000]

Z[00010000]

وبالرجوع الى جدول التعليمات الخاص للمعالج التوضيحي نجد [000] OP تعني

عملية LOADI

Y <----- Z  
Y =[00010000]  
Y = 16

الآن عملية FETCH

1- IR <----- M(PC)  
IR <----- M(6)  
IR =[11100001000]

2- PC <----- PC +1  
PC = 7

الآن عملية EXECUTE : تقسم محتويات IR الى

OP code [111]

في هذه الحالة نحتاج الحقل d وهو 4 خانات اليمنى من Z وهي [1000]

Z[00001000]

وبالرجوع الى جدول التعليمات الخاص للمعالج التوضيحي نجد [111] OP والحقل d[1000] تعني

عملية STOP

فيوقف المعالج عن التشغيل

مثال : قم بمتابعة هذا البرنامج

0	00000001010
1	00100000100
2	11100000100
3	11000000111
4	11111111000
5	10000000111
6	00000001111
7	10100000110
8	11100000010
9	01000000011
10	11100000001
11	11100001000
12	01100000110

الحل:

عند تشغيل المعالج التوضيحي تكون محتويات

المسجل PC=0

عملية FETCH

1- IR <----- M(0)  
IR=[00000001010]

2- PC <----- PC +1  
PC=1

: عملية EXECUTE

OP CODE [000]

Z [00001010]

Y <----- Z  
Y=[00001010]  
Y= 10

عملية FETCH

1- IR <----- M(1)  
IR=[00100000100]  
2- PC=2

: EXECUTE عملية

OP CODE [001]

Z=[00000100]

M(Z) <---- Y

M(4) = 10

M(4)=[00000001010]

FETCH عملية

1- IR <---- M(2)

IR =[11100000100]

2- PC =3

: EXECUTE عملية

OP CODE [111]

نحتاج الحقل d

d[0100]

نوع العملية STROBE

EX.DV. <----- Y

FLAG=1 هنا تصبح قيمة

EX.DV. = 10

FETCH عملية

1- IR <---- M(3)

IR =[11000000111]

2- PC =4

: EXECUTE عملية

OP CODE [110]

Z [00000111]

التعليمة JUMPFL

if FLAG =1

إذا نعم تحقق الشرط

PC <---- Z

PC =7



## عملية FETCH

1- IR <----- M(7)

IR=[10100000110]

2- PC = 8

: عملية EXECUTE

OP CODE [101]

Z=[00000110]

Y <----- Y - M(Z)

Y <----- 10 - M(6)

Y <----- 10 - 15

Y = -5

## عملية FETCH

1- IR <----- M(8)

IR=[11100000010]

2- PC =9

: عملية EXECUTE

OP CODE [111]

d[0010]

عملية SKIPNG

if Y سالبة نعم تحقق الشرط ، إذا

PC <----- PC +1

PC=10

## عملية FETCH

1- IR <----- M(10)

IR=[11100000001]

2- PC =11

: عملية EXECUTE

OP CODE [111]

d[0001] من الجدول نجد انها عملية DATAIN

Y <----- EX.DV

Y=10 / FLAG=0 هنا تصبح قيمة

عملية FETCH

- 1- IR  $\leftarrow$  M(11)  
IR = [11100001000]
- 2- PC = 12

عملية EXECUTE

OP CODE [111]  
d[1000]

STOP

