

بخش مفاهیمی از ریزپردازنده

فهرست مطالب

• بخش اول: مفاهیمی از ریزپردازنده

• فصل اول : آشنائی با پردازنده و بخش های مختلف آن

• فصل دوم : پردازنده سنتی

• فصل سوم : پردازنده خط لوله

• فصل چهارم : پردازنده سوپراسکالر

• فصل پنجم : توماسولو و پنجره دستور

• فصل ششم : اجرای موازی و محاسبات تسریع

• بخش دوم: برنامه نویسی به زبان اسمبلی

• فصل هفتم: نمایش داده ها در کامپیوتر

• فصل هشتم: قسمت های یک سیستم کامپیوتری

• فصل نهم: استفاده از اسمبلر

• فصل دهم: دستورالعملهای اساسی

• فصل یازدهم: انشعاب و حلقه

• فصل دوازدهم: روال ها

• فصل سیزدهم: عملیات رشته ها

• فصل چهاردهم: سایر حالت های آدرس دهی

• فصل پانزدهم: دستکاری بیت ها

• فصل شانزدهم: وقفه و ورودی / خروجی

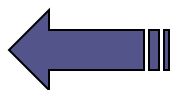
• فصل هفدهم: پردازش اسمبلی

• فصل هجدهم: ماکرو ها و اسمبلی شرطی

• فصل نوزدهم: مثال نمونه

فصل اول

آشنائی با پردازنده و بخش
های مختلف آن



- پردازنده و تفاوت آن با ریزپردازنده
- قسمت های مختلف:

□ واکشی Fetch

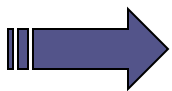
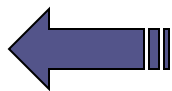
□ رمزگشائی Decode

□ اجرائی Execution

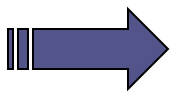
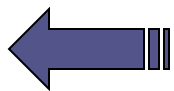
□ نهائی سازی Commit

فصل دوم

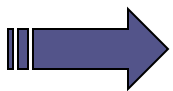
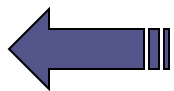
پردازنده سنتی



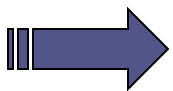
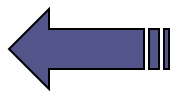
- پردازنده سنتی
- مشکلات آن



- پردازنده خط لوله
- مشکلات آن



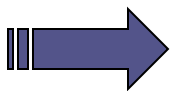
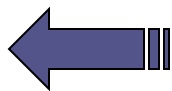
- پردازنده سوپراسکالر
- مشکلات آن



- توماسولو
- پنجره دستور

فصل ششم

اجرای موازی و محاسبات
تسریع



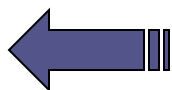
$$S = \frac{\text{زمان اجرای یک پردازنده}}{\text{زمان اجرای } p \text{ پردازنده}} = \frac{t}{\left(f + \frac{1-f}{p}\right) t}$$

فرمول آمدال برای محاسبه تسریع

بخش برنامه نویسی به زبان اسمبلی

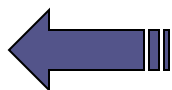
فصل هفتم

نمایش داده ها در کامپیوتر



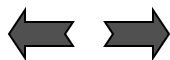
فهرست مطالب فصل هفتم

- نمایش داده ها در کامپیوتر
- اعداد دودویی و شانزده شانزدهی
- کدهای کارکتری
- نمایش مکمل ۲ برای اعداد صحیح علامت دار



نمایش داده ها در کامپیوتر

در زبانهای سطح بالا نگران اینکه داده ها در کامپیوتر چگونه نمایش داده میشوند نیستیم ولی در زبان های اسمبلی بایستی بفکر چگونگی ذخیره داده باشیم و اغلب با کار تبدیل داده ها از یک نوع به نوع دیگر مواجه می باشیم.



اعداد دودویی و شانزده شانزدهی

حافظه های کامپیوتر فقط می تواند ارقام 0 یا یک را در خود ذخیره نماید که به آنها بیت گفته میشود. در سیستم دودویی اعداد از بیت ها تشکیل شده اند.



اعداد دودویی و شانزده شانزدهی

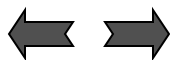
اعداد شانزدهی از ارقام ۰ تا ۱۵ تشکیل شده اند. برای راحتی، ارقام ۱۰ تا ۱۵ را A تا F نشان داده می شود.



مثال :

1011

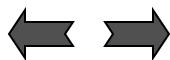
سیستم دودویی شبیه سیستم دهدهی است با این تفاوت که ارقام از سمت راست به چپ به جای ارزش 1، 100، 1000، ارزش 1، 2، 4، 8، دارند. بنابراین 1101 در سیستم دودویی معادل 13 می باشد.



تبدیل اعداد شانزدهی به دودویی

هر رقم در سیستم شانزدهی بوسیله چهار رقم در سیستم دودویی قابل نمایش می باشد.

در اسلاید بعد مثالی آورده شده است.



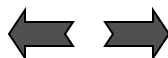
مثال :

• 0100 معادل 4

• 1110 معادل E

برای تبدیل اعداد شانزدهی به دودویی کافی است که به جای هر رقم، چهار بیت معادل آن قرار داد.

در اسلاید بعد مثالی آورده شده است.



مثال :

برای تبدیل اعداد شانزدهی به دودوئی کافی است که به جای هر رقم، چهار بیت معادل آن قرار داد.

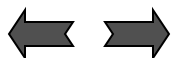
2AD5 معادل 0010101011010101 در سیستم دودوئی می باشد.



تبدیل اعداد دودویی به شانزدهی

برای تبدیل اعداد دودویی به شانزدهی، ارقام عدد داده شده را از سمت راست به ترتیب به صورت گروههای چهار بیتی درآورده آنگاه معادل هر گروه در سیستم شانزدهی را جایگزین می نماییم.

در اسلاید بعد مثالی آورده شده است.



مثال :

عدد **1010011101** در سیستم دودوئی در نظر بگیرید.

0010

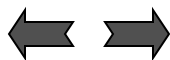
2

1001

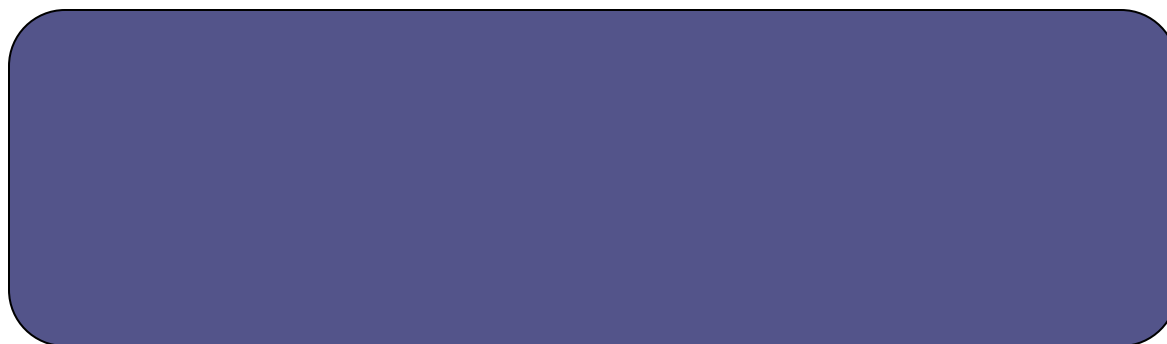
9

1101

D



کدهای کارگتری



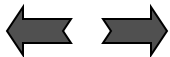
کارکترهای قابل چاپ

کرکتر	کد اسکی
0 تا 9	48 تا 57
A تا Z	65 تا 90
a تا z	97 تا 122



نکته :

- کرکترهای قابل چاپ دارای کدهای 32 تا 126 می باشند.
- کرکترهای کنترلی دارای کدهای 0 تا 31 می باشند.



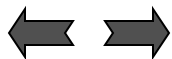
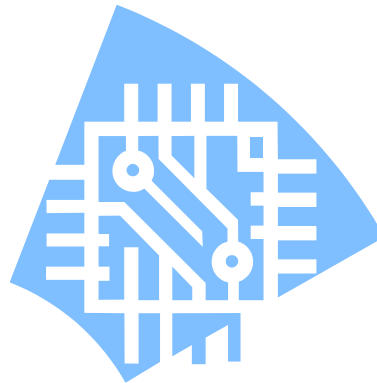
کارکترهای کنترلی

کرکتر	کد اسکی
ESC	27
CR	10
LF	13



نمایش مکمل ۲ برای اعداد صحیح علامتدار

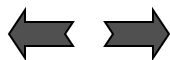
اعداد منفی در کامپیوتر بصورت مکمل ۲ نمایش داده می شوند. وقتی یک عدد به شکل مکمل دو نشان داده می شود تعداد بیت های مورد استفاده باید از قبل مشخص گردد (۸ ، ۱۶ ، ۳۲).



روش محاسبه مکمل ۲ یک عدد :

- عدد را بصورت دودویی درآورده.
- آنرا به تعداد بیت های مشخص شده تبدیل نموده .
- سپس صفر ها را 1 و 1 ها را به صفر تبدیل نموده .
- نتیجه را با یک جمع می نماییم.

در اسلاید بعد مثالی آورده شده است.



-25

مثال :

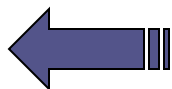
- 11001 معادل 25
- هشت بیتی نموده 00011001
- صفرها را به یک و یک ها را به صفر تبدیل نموده 11100110
- نتیجه را با یک جمع نموده 11100111

مقدار 11100111 در سیستم دودوئی نمایش عدد -25 می باشد.



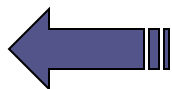
فصل هشتم

قسمت های یک سیستم کامپیوتری



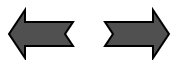
فهرست مطالب فصل هشتم

- حافظه اصلی
- واحد پردازش مرکزی
- اسامی و اهداف ثبات ها



حافظه اصلی

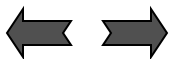
حافظه اصلی یک PC را می توان بصورت مجموعه ای از سگمنت ها در نظر گرفت. هر سگمنت بطول ۶۴ کیلو بایت می باشد.



Memory

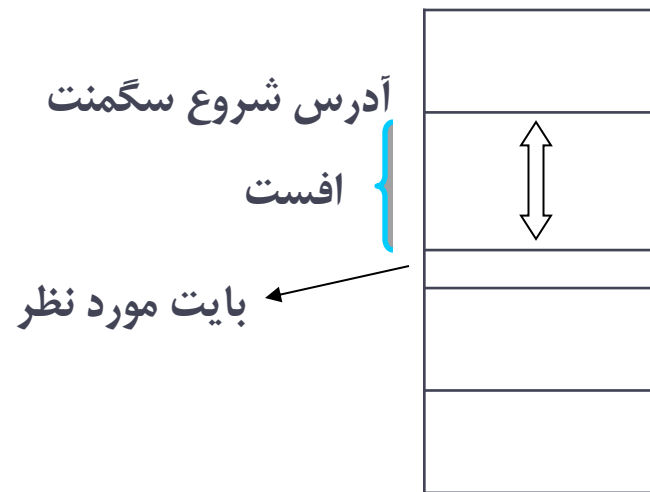
نکات :

- آدرس شروع هر سگمنت مضرب ۱۶ می باشد.
- آدرس شروع هر سگمنت در مبنای ۱۶ به رقم صفر ختم می شود .
- آدرس هر سگمنت برابر اولین چهار رقم شانزدهی آدرس آن می باشد.



نکته :

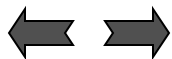
آدرس هر بایت از حافظه اصلی را می توان با سگمنت حاوی بایت مزبور و به دنبال آن افسستی که از ابتدای سگمنت یاد شده در نظر گرفته می شود، آدرس دهی کرد.

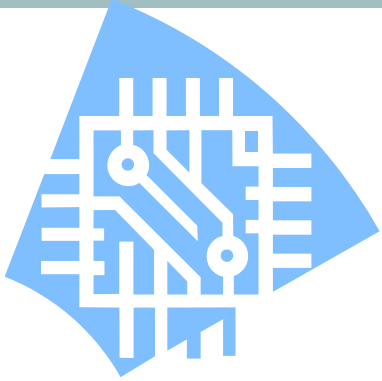


مثال :

نماد $18A3 : 5B27$ به بایتی که $5B27$ بایت از اول سگمنت که از آدرس $18A30$ شروع می شود، قرار دارد، اشاره می کند.

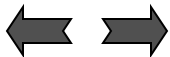
$$18A30 + 5B27 = 1E557$$





واحد پردازش مرکزی (CPU)

تراشه 8088 دارای 14 ثبات می باشد که هر کدام یک محل ذخیره سازی داخلی بوده و می تواند یک کلمه 16 بیتی را نگه دارد. دستورالعمل ها معمولا داده ها را بین این ثبات ها یا حافظه اصلی انتقال داده و یا عملیاتی را روی داده های ذخیره شده در ثبات ها یا حافظه انجام می دهند. تمام این ثبات ها دارای نام بوده و بسیاری از آنها دارای اهداف ویژه ای هستند.



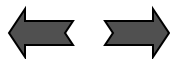
اسامی و اهداف ثبات ها

- **AX** اکومولاتور، کاربرد همگانی، بایت بالایی برابر **AH** و بایت پایینی برابر **AL**
- **BX** کاربرد همگانی، بایت بالایی برابر **BH** و بایت پایینی برابر **BL**
- **CX** کاربرد همگانی، بایت بالایی برابر **CH** و بایت پایینی برابر **CL**
- **DX** کاربرد همگانی، بایت بالایی برابر **DH** و بایت پایینی برابر **DL**
- **CS** شماره سگمنت حافظه ای می باشد که دستورالعمل های اجرایی جاری در آنجا قرار دارد.
- **DS** سگمنت داده ها را می دهد.
- **ES** سگمنت فوق العاده را می دهد.
- **SS** سگمنت پشته را می دهد.



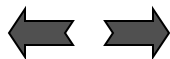
اسامی و اهداف ثبات ها

- **SP** اشاره گر پشته، افست بالای پشته در سگمنت پشته.
- **BP** اشاره گر مبنا، افست نقطه مراجعه (**reference Point**) در سگمنت پشته.



اسامی و اهداف ثبات ها

- **SI** اندیس منبع، افست رشته کاراکتری منبع در انتقال رشته های کاراکتری.
- **DI** اندیس مقصد: افست رشته کاراکتری مقصد.
- **IP** اشاره گر دستور العمل ها، آفست دستور العمل بعدی در سگمنت کد برای دستیابی ثبات نشانه ها مجموعه ای از نشانه ها یا بیت های وضعیت.



ثبات نشانه

بعضی از ۱۶ بیت این ثبات برای نشان دادن نتیجه اجرای دستور عملها بوسیله دستور العمل های مختلف تغییر پیدا می کنند. هر کدام از این بیت ها را یک بیت وضعیت یا نشانه می گویند. اسامی برخی از این بیت ها عبارتند از :

۱۵ ۱۴ ۱۳ ۱۲ ۱۱ ۱۰ ۹ ۸ ۷ ۶ ۵ ۴ ۳ ۲ ۱ ۰

				OF	DF	IF	TF	SF	ZF		AF		PF		CF
--	--	--	--	----	----	----	----	----	----	--	----	--	----	--	----

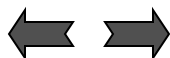
در اسلاید های بعد به توضیح هر یک از نشانه ها می پردازیم.



نشانه ها

- نشانه سرریزی **flow Flag** **OF**
- نشانه صفر **Zero Flag** **ZF**
- نشانه نقلی **Carry Flag** **CF**

۱۵	۱۴	۱۳	۱۲	۱۱	۱۰	۹	۸	۷	۶	۵	۴	۳	۲	۱	۰
				OF	DF	IF	TF	SF	ZF		AF		PF		CF



نشانه ها

• نشانه کمکی **Auxiliary Flag** **AF**

• نشانه توازن **Parity Flag** **PF**

• نشانه علامت **Sign Flag** **SF**

۱۵	۱۴	۱۳	۱۲	۱۱	۱۰	۹	۸	۷	۶	۵	۴	۳	۲	۱	۰
				OF	DF	IF	TF	SF	ZF		AF		PF		CF



نشانه ها

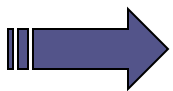
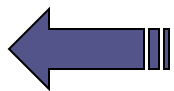
DF **Direct Flag** • نشانه جهت

TF **Trap Flag** • نشانه دام

IF **Interrupt Flag** • نشانه وقفه

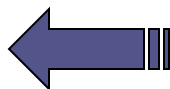
۱۵	۱۴	۱۳	۱۲	۱۱	۱۰	۹	۸	۷	۶	۵	۴	۳	۲	۱	۰
				OF	DF	IF	TF	SF	ZF		AF		PF		CF





فهرست مطالب فصل نهم

- دستورالعملهای زبان اسمبلی
- کد منبع
- شکل کلی برنامه
- عملوندهای دستورات DB و DW
- عملوند دستورالعملها
- حالاتهای آدرس دهی



دستورالعملهای زبان اسمبلی

هر دستور زبان اسمبلی در روی یک خط فایل کد منبع وارد میشود. یک خط می تواند حد اکثر ۱۲۸ کرکتر داشته باشد. استفاده از توضیحات مناسب در برنامه مهم است. هر توضیحی با کرکتر ; شروع میشود و تا انتهای خط می تواند ادامه داشته باشد.

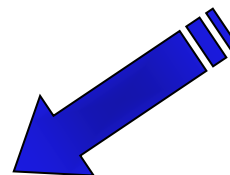


زبان اسمبلی دارای سه نوع دستورالعمل می باشد :

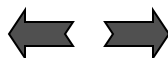
• دستورالعمل مانند `ADD AX, 244`

• دستور اسمبلی مانند `PAGE`

• ماکرو



نوعی دستورالعمل است که در آن تعدادی دستورالعملها، دستورات اسمبلی یا حتی ماکروهای دیگر قرار گرفته اند.



کد منبع

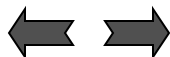
کل برنامه از چهار قسمت تشکیل شده است. هر قسمت با دستور **SEGMENT** شروع و با **ENDS** ختم می گردد.

```
Segment _ name  SEGMENT
```

```
·  
·  
·
```

```
Segment _ name  
ENDS
```

برنامه با **END** ختم می گردد. دستور **END** به اسمبلی می گوید که پردازش دستورات کد منبع را خاتمه دهد.



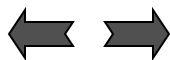
SEGMENT ها عبارتند از :

STACK SEGMENT •

DATA SEGMENT •

EXTRA SEGMENT •

CODE SEGMENT •



شکل کلی برنامه

```
STACK__SEG    SEGMENT PARA STACK 'STACK'
```

اندازه پشته مشخص می گردد.

```
STACK__SEG    ENDS  
DATA__SEG     SEGMENT PARA      'DATA'
```

متغیر ها اعلان می شوند

```
DATA__SEG     ENDS  
EXTRA__SEG    SEGMENT PARA      'EXTRA'
```

متغیرهای مربوط به پردازش رشته ها اعلان می شوند

```
EXTRA__SEG     ENDS  
CODE__SEG      SEGMENT  PARA      'CODE'  
START:
```

دستورالعمل های برنامه

```
CODE__SEG      ENDS  
END  START
```

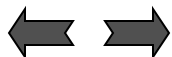


عملوندهای دستورات DB , DW

عملوندهای عددی را میتوان به صورت ددهی ، شانزده تایی، دودوئی یا هشت تایی بیان کرد.
پسوندهای مورد استفاده عبارتند از

پسوند	مبنا	سیستم عددی
۱۶		شانزده تایی
۲		دودوئی
۰	۸	هشت تایی

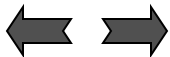
در اسلایدهای بعدی چندین مثال آورده شده است.



مثال :

MASK₀	DB	01111101B
MASK₁	DB	1750
MASK₂	DB	7DH
MASKL₃	DB	12D

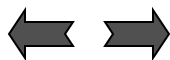
چهار مقدار فوق از نوع بایت تعریف شده و معادلند .



مثال :

WORD1 DW 1000

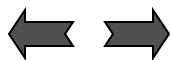
WORD1 از نوع **WORD** تعریف شده با مقدار ۱۰۰۰ .



مثال :

X **DB** 10 , 12 , 24 , 5 , 16

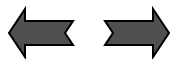
X یک آرایه پنج عنصری از نوع بایت می باشد.



مثال :

TABLE DB 100 DUP (*)

آرایه **TABLE** از نوع بایت و ۱۰۰ عنصری ، با مقدار اولیه *



عملوند دستورالعملها

عملوندها دارای انواع مختلف می باشند. بعضی ثابت بوده ، بعضی مشخص کننده ثباتهای CPU و برخی به حافظه رجوع می نمایند. بسیاری از دستورالعملها دارای دو عملوند می باشند. بطور کلی عملوند اول ، مقصد عملیات را تعیین می کنند و عملوند دوم منبع عملیات.

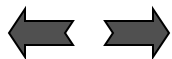
در اسلاید بعد مثالی آورده شده است.



مثال :

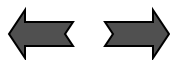
MOV AL, '*'

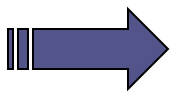
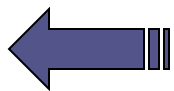
که کرکتر * را جایگزین محتوی قبلی ثبات AL می شود. مقصد ثابت نمی تواند باشد ولی منبع می تواند ثابت باشد.



حالت های آدرس دهی

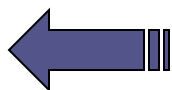
- بلاواسطه
- ثبات
- مستقیم
- دارای مبنا
- دارای اندیس
- دارای مبنا و اندیس





فهرست مطالب فصل دهم

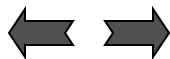
- انتقال داده ها بین مکانهای مختلف
- جمع و تفریق
- دستورالعملهای ضرب
- دستورالعملهای تقسیم
- جمع و تفریق مکمل ۲ با اعداد بزرگتر



انتقال داده ها بین مکان های مختلف حافظه

اغلب کامپیوتر ها بایستی داده ها را از محلی به محل دیگر کپی نمایند. این کار بوسیله دستور MOV انجام می شود. شکل کلی دستور MOV به صورت زیر می باشد :

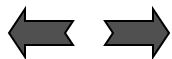
MOV Destination , Source



مثال :

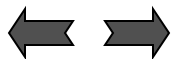
MOV CX , Count

محتوی حافظه COUNT در CX قرار می گیرد.



نکته :

دستوالعمل **MOV** نمی تواند داده ای را از یک منبع حافظه به یک مقصد حافظه کپی نماید. معمولا برای انجام این کار از یک ثبات میانی استفاده می گردد.

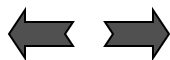


دستور العمل ADD

شکل کلی آن عبارتست از :

ADD destination , Source

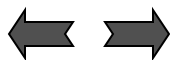
محتوی **Source** با محتوی **destination** جمع شده
نتیجه در **destination** قرار می گیرد. این دستورالعمل
روی فلگ ها اثر دارد.



مثال :

ADD AL , 5

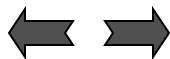
۵ واحد به محتوی AL اضافه می گردد.



مثال :

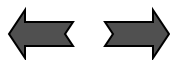
ADD X , BX

به محتوی **X** ، محتوی **BX** اضافه می گردد و محتوی **BX** تغییر نمی کند.



نکته :

در اسمبلی هر دو عملوند یک دستورالعمل نمی توانند از نوع متغییر باشند.



دستور العمل SUB

شکل کلی آن عبارتست از :

SUB destination , Source

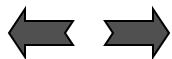
محتوی **Source** از **destination** کم گردیده نتیجه در **destination** قرار داده می شود و محتوی **Source** تغییر نمی کند.



مثال :

SUB Y , 20

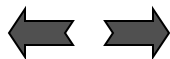
تغییر Y به اندازه ۲۰ واحد کاهش می یابد.



مثال :

SUB AX , X

محتوی X از AX کم شده و نتیجه در AX قرار می گیرد.

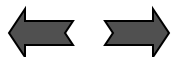


دستورالعمل های INC , DEC

شکل کلی آن عبارتست از :

DEC	destination
INC	destination

دستورالعمل DEC , INC به ترتیب عملوند مقصد را به اندازه یک واحد کاهش و یا افزایش می دهد.



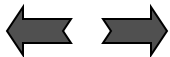
مثال :

INC X

محتوی **X** یک واحد افزایش می یابد .

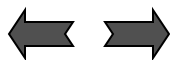
DEC AX

محتوی **AX** یک واحد کاهش می یابد.



نکته :

این دستورالعمل روی فلگ ها اثر دارد و عملوند نمی تواند ثابت باشد.



دستورالعمل NEG

شکل کلی آن عبارتست از :

NEG destination

این دستورالعمل عملوند خود را منفی می نماید یعنی مکمل
۲ آن را محاسبه می نماید.

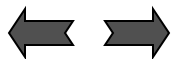


مثال :

MOV AX,100

NEG AX

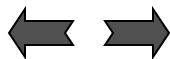
محتوی AX به ۱۰۰- تغییر می یابد.



دستورالعملهای ضرب

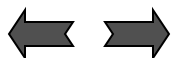
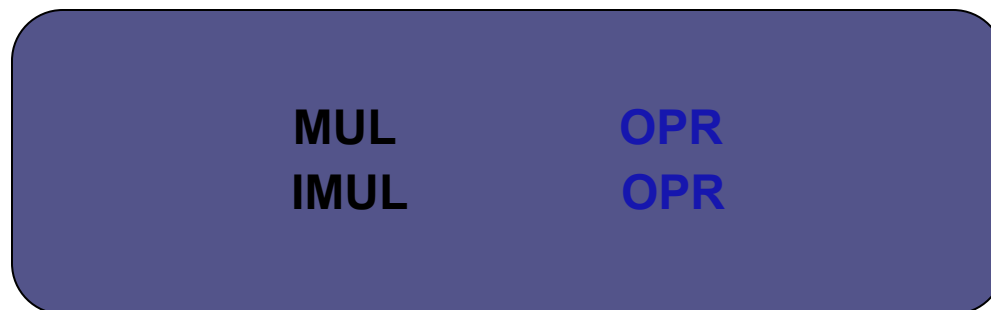
اسمبلی دارای دو دستورالعمل ضرب می باشد :

- **IMUL** عملوندها را بصورت علامتدار در نظر می گیرد.
- **MUL** عملوندها را بصورت بدون علامت در نظر می گیرد.



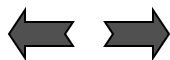
دستورالعملهای ضرب

شکل کلی آن عبارتست از :



توضیحات :

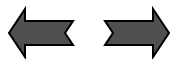
- عملوند ثابت نمی تواند باشد.
- چنانچه OPR از نوع بایت باشد محتوی OPR در محتوی AL ضرب شده نتیجه در AX قرار می گیرد.
- چنانچه OPR از نوع WORD باشد محتوی OPR در محتوی AX ضرب شده نتیجه در AX : DX قرار می گیرد و محتوی ثبات های AX , DX از بین می رود.
- روی فلگ ها اثر دارد.



مثال :

```
MOV    AL , 10
MOV    X , - 8
IMUL   X
```

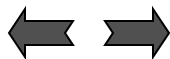
محتوی ثبات AX برابر با 80 - می شود.



دستورالعمل های تقسیم

اسمبلی دارای دو دستورالعمل تقسیم می باشد :

- **IDIV** عملوند را بصورت علامتدار در نظر می گیرد.
- **DIV** عملوند را بصورت بدون عملوند در نظر می گیرد.

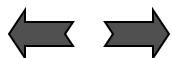


دستورالعمل های تقسیم

شکل کلی آن عبارتست از :

DIV
IDIV

OPR
OPR



توضیحات :

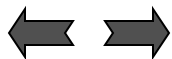
- عملوند ثابت نمی تواند باشد.
- چنانچه OPR از نوع بایت باشد محتوی AX بر محتوی OPR تقسیم شده نتیجه در AL قرار می گیرد و باقیمانده تقسیم در AH قرار می گیرد.
- چنانچه OPR از نوع WORD باشد محتوی DX:AX بر محتوی OPR تقسیم شده نتیجه تقسیم در AX قرار می گیرد و باقیمانده در DX قرار می گیرد.



مثال :

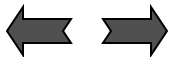
```
X      DB      13
MOV     AX, 134
DIV     X
```

پس از اجرای دستورالعمل های فوق محتوی **AL** برابر با ۱۰ و محتوی **AH** برابر با ۴ می باشد.



دستورالعمل های ADC , SBB

در اسمبلی برای جمع و تفریق دو مقدار از نوع **double word** دستورالعملی وجود ندارد. برای این منظور از دستورالعملهای **SBB , ADC** استفاده می گردد.



دستورالعمل های ADC , SBB

شکل کلی آن عبارتست از :

ADC **destination** , **Source**

destination ← **destination + Source + CF**

SBB **destination** , **Source**

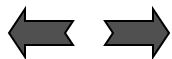
destination ← **destination - Source - CF**



مثال :

ADC X , BY

SBB AX , Y



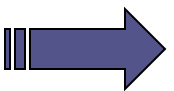
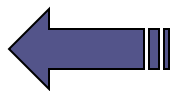
تفریق و جمع دو double word

می خواهیم محتوی دو متغیر **X** و **Y** از نوع **double word** را جمع نموده نتیجه را در **Z** قرار دهیم :

```
X      DD      ?  
Y      DD      ?  
Z      DD      ?  
MOV     AX , X  
ADD     AX , Y  
MOV     Z , AX  
MOV     AX , X + 2  
ADC     AX , Y + 2  
MOV     Z + 2 , AX
```

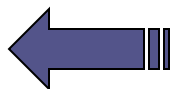
چنانچه بخواهیم محتوی دو متغیر را از هم کم نماییم بایستی در دستورالعملهای فوق **ADD** را به **SUB** , **ADC** را به **SBB** تبدیل نماییم.





فهرست مطالب فصل یازدهم

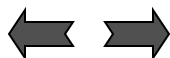
- پرش های غیر شرطی
- پرش های شرطی
- دستورالعمل مقایسه
- حلقه تکرار For در زبان اسمبلی
- JCXZ دستورالعمل
- دستورالعملهای LOOPNZ , LOOPZ
- دستورالعمل LEA



پرش های غیر شرطی

دستور **JMP** شبیه **goto** در پاسگال می باشد. این دستور دارای فرم زیر است :

JMP STATEMENT – LABEL



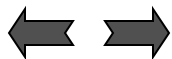
مثال :

به محض اجرای دستورالعمل **JMP** کنترل بدون هیچ قید و شرطی به دستورالعمل **MOV** منتقل شده و دستورالعمل **MOV** اجرا می گردد.

JMP **QUIT**

·
·
·

QUIT : MOV AL , 0



نکته :

در زبان اسمبلی معمولاً **STATEMENT – LABEL** را با دستورالعمل **NOP** استفاده می کنند دستورالعمل **NOP** هیچ کاری انجام نمی دهد.
مثال :

```
QUIT : NOP  
      MOV    AL , 0
```



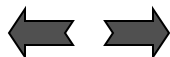
پرشهای شرطی

پرشهای شرطی به برنامه نویس این امکان را می دهد که ساختارهای IF و سایر ساختارهای کنترلی را ایجاد نماید. شکل کلی بصورت زیر می باشد:

J --- **TARGET _ STATEMENT**



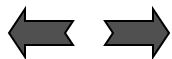
تعیین کننده وضعیتی است که تحت آن ، پرش اجرا می شود. اگر شرط تحقق یابد، پرش صورت خواهد گرفت، در غیر این صورت دستورالعمل بعدی اجرا خواهد گردید.



مثال :

JZ END _ WHILE

این دستورالعمل بدین معنی است که اگر فلگ ZF برابر، یک باشد کنترل به دستورالعمل با پرچسب END _ WHILE منتقل می گردد در غیر این صورت کنترل به دستورالعمل بعدی می رود.



دستور العمل مقایسه

برای مقایسه دو مقدار از دستور العمل **CMP** استفاده می گردد.

شکل کلی عبارتند از :

CMP

OPR₁ , OPR₂

دستور العمل **CMP** مانند دستور العمل **SUB** عمل نموده ولی نتایج در جایی ذخیره نمی شود بلکه محتوی فلگ ها را تغییر می دهد.

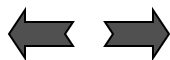


مثال :

CMP AX , 100

که محتوی AX را با ۱۰۰ مقایسه می نماید.

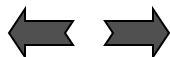
CMP X , '\$'



نکته :

پس از دستور **CMP** در صورتی که عملوندها بدون علامت در نظر گرفته شوند از دستورالعملهای پرش شرطی زیر می توان استفاده نمود :

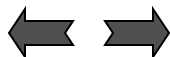
نام دستورالعمل	معنی	فلگها برای پرش
Jg	پرش در حالت بالاتر	CF=0,ZF=0
Jnbe	پرش در حالت پایین یا مساوی	
Jge	پرش در حالت بالاتر یا مساوی	CF=0
Jnb	پرش در حالت پایین تر نبودن	
Jb	پرش در حالت پایین تر	CF=1
Jnge	پرش در حالت پایین تر یا مساوی نبودن	
Jbe	پرش در حالت پایین تر یا مساوی	ZF=1 یا CF=1
Jna	پرش در حالت بالاتر نبودن	



نکته :

پس از دستور **CMP** در صورتیکه عملوندها با علامت در نظر گرفته شوند از دستورالعملهای پرش شرطی زیر می توان استفاده نمود :

نام دستورالعمل	معنی	فلگها برای پرش
Ja	پرش در حالت بزرگتر	SF=OF,ZF=0
Jnle	پرش در حالت کوچکتر یا مساوی نبودن	
Jae	پرش در حالت بزرگتر یا مساوی	SF=OF
Jnl	پرش در حالت کوچکتر نبودن	
JL	پرش در حالت کوچکتر	SF<>OF
Jnae	پرش در حالت بزرگتر یا مساوی نبودن	
Jle	پرش در حالت کوچکتر یا مساوی	SF<>OF یا ZF = 1
Jna	پرش در حالت بزرگتر نبودن	

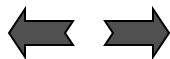


حلقه تکرار For در زبان اسمبلی

در حلقه تکرار **FOR** اغلب تعداد دفعاتی که بدنه حلقه باید اجرا شود از قبل معین می باشد. در زبان اسمبلی این تعداد را بایستی در ثبات **CX** قرار داد و دستورالعمل تکرار دستورالعمل **LOOP** می باشد.

شکل کلی عبارتست از:

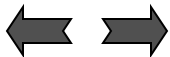
LOOP Statement _ label



مثال :

```
MOV      CX , 10
LAB1 :   _
        _
        _
        LOOP LAB1
```

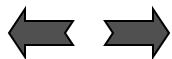
دستورالعملهای فوق باعث میشود که بدنه حلقه تکرار بار اجرا گردد. هر بار که دستورالعمل **LOOP** اجرا می شود یک واحد از محتوی **CX** کم می شود. شرط خاتمه تکرار این است که تعداد ثبات **CX** برابر با صفر گردد.



دستور العمل JCXZ

دستور العمل **JCXZ** یک نوع پرش می باشد. منتهی پرش روی فلگی انجام نمی شود بلکه چنانچه تعداد ثبات **CX** برابر با صفر باشد پرش انجام می شود. شکل کلی بصورت زیر می باشد :

JCXZ Statement _ label

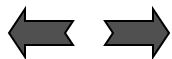


مثال :

```
MOV     CX , 50
LABI:   .
        .
        .
        DEC     CX
        JCXZ    LABEND
        JMP     LABI

LABEND:
```

دستورالعملهای فوق باعث میشود که بدنه دستورالعمل تکرار ۵۰ بار اجرا گردد.



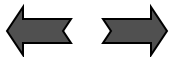
دستورالعملهای LOOPNZ , LOOPZ

دستورالعملهای LOOPNZ , LOOPZ شبیه دستورالعمل LOOP بوده با این تفاوت که این دو دستورالعمل بعد از دستورالعمل CMP در بدنه تکرار استفاده می گردند.

شکل کلی عبارتند از:

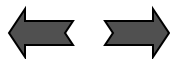
LOOPZ	Statement _ label
LOOPNZ	Statement _ label

```
CX = CX - 1
if (CX <> 0) and (ZF = 1) then
    jump
else
    no jump, continue
```



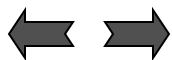
LOOPNZ

چنانچه مقدار جدید در ثبات CX صفر نباشد
و فلگ صفر برابر صفر باشد، دستورالعمل **LOOPNZ**
به دستورالعملی که در **Statement _ label** قرار دارد
پرش می کند.



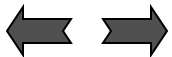
LOOPZ

چنانچه مقدار جدید در ثبات **CX** صفر باشد
و فلگ صفر، یک باشد، دستورالعمل **LOOPZ** به دستورالعملی
که در **Statement _ label** قرار دارد، پرش می کند.



مثال :

```
MOV      CX , 10
FOR :
    .
    .
    .
CMP      BX , 0
LOOPNE   FOR
```

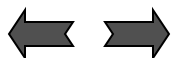


دستور العمل LEA

این دستور العمل مخفف کلمات **Load effect address** می باشد.
شکل کلی دستور العمل بصورت زیر می باشد :

LEA destination, source

destination بایستی یک ثابت ۱۶ بیتی بوده و
source هر گونه رجوعی به حافظه می باشد. این
دستور العمل آدرس **source** را در **destination**
قرار می دهد.



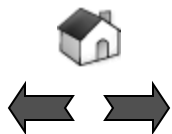
مثال :

LEA BX , X

آدرس متغیر **X** در ثبات **BX** قرار می گیرد.

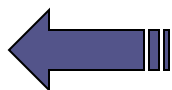
این دستورالعمل معادل دستورالعمل زیر می باشد.

MOV BX , OFFSET



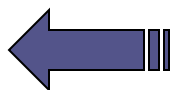
فصل دوازدهم

روال ها



فهرست مطالب فصل دوازدهم

- روال ها
- بدنه یک روال
- دستورالعمل PUSH
- دستورالعمل POP
- دستورالعمل های PUSHF و POPF
- انتقال مقادیر به یک روال و برعکس



روال ها

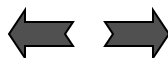
کلمه روال در زبان های برنامه نویسی سطح بالا برای بیان زیر برنامه ای که تقریباً یک واحد کامل می باشد به کار می رود. برای فراخوانی روال نام روال و بدنبال آن لیست آرگومانهای مورد نظر را در داخل پرانتز ذکر می کنند. آرگومانها بایستی متناظر با پارامترهای مجازی روال مزبور باشند. آدرس برگشت به برنامه فراخواننده زیر برنامه در پشته ذخیره می گردد. از طرف دیگر می توان مقادیر ثبات ها در زمان فراخوانی یک زیر برنامه را در پشته ذخیره نمود و در زمان برگشت به برنامه فراخواننده مقادیر ثبات ها را با استفاده از پشته بازسازی نمود. با استفاده از پشته می توان آرگومانها را به یک زیر برنامه انتقال داد و یا مقادیری را از یک زیر برنامه به برنامه ی فراخواننده انتقال داد.



بدنه یک روال

کد یک روال همیشه در داخل یک سگمنت کدی قرار می گیرد. بدنه یک روال در داخل دستورات **PROC** و **ENDP** قرار می گیرد و هر کدام از این دستورالعملها دارای برجستگی است که برابر نام روال مزبور می باشد.

ضمنا دستور **PROC** شامل یکی از مجموعه های **NEAR** یا **FAR** می باشد.

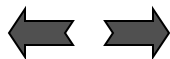


NEAR -- FAR

یک روال NEAR در همان سگمنت کدی که فراخوانی می شود تعریف می گردد و
یک روال FAR معمولا در یک سگمنت کدی مجزائی تعریف می شود. روال با دستور
کار فراخوانی می شود.

NEAR

FAR



مثال :

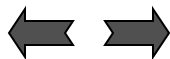
INITIALIZE PROC NEAR

-
-
-

INITIALIZE ENDP

و برای فرا خوانی :

CALL INITIALIZE

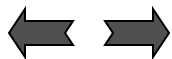


دستور العمل PUSH

به منظور ذخیره کردن محتوی یک ثبات ۱۶ بیتی یا محتوی یک متغیر از نوع **WORD** در پشته از دستورالعمل **PUSH** استفاده می گردد.

شکل کلی دستورالعمل **PUSH** :

PUSH **SOURCE**



توجه :

بایستی توجه داشت که **SOURCE** ثابت نمی تواند باشد. در حقیقت محتوی **SOURCE** بعنوان عنصر رویی پشته قرار می گیرد. این دستورالعمل روی هیچ فلگی اثر ندارد.

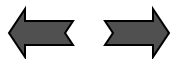


مثال :

PUSH AX

Y DW ?

PUSH Y



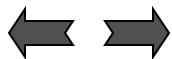
دستورالعمل POP

دستورالعمل POP باعث می شود که عنصر رویی پشته از پشته خارج شود.

فرم دستورالعمل بصورت زیر می باشد :

POP **destination**

مقداری که از پشته خارج می گردد در **destination** قرار می گیرد.

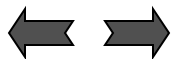


مثال :

POP BX

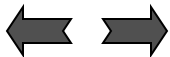
Y DW ?

POP Y



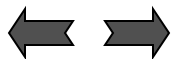
نکته :

این دستورالعمل روی هیچ فلگی اثر ندارد. قبل از عمل POP بایستی مطمئن شویم که پشته تهی نمی باشد.



دستورالعملهای PUSHF , POPF

دستورالعمل **PUSHF** محتوی ثبات فلگ را روی پشته ذخیره می نماید و دستورالعمل **POPF** عنصر روی پشته را خارج نموده در ثبات فلگ کپی می نماید. با استفاده از دستورالعمل **POPF** می توان هر تعداد دلخواهی را داخل ثبات فلگ قرار دارد.



نکته :

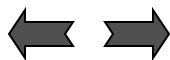
دستور العمل **PUSHF** روی فلگ ها اثر ندارند ولی دستور العمل **POPF** روی فلگ ها اثر دارند. این دو دستور العمل فاقد عملوند می باشند.



انتقال مقادیر به یک روال و یا بلعکس

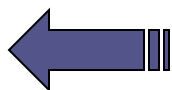
بطرق مختلفی می توان مقادیر را به روال هایی به زبان های اسمبلی یا بلعکس انتقال داد.
دو روش ممکن برای انتقال یک مقدار به اندازه **WORD** عبارتند از:

- قرار دادن مقدار مورد نظر در یک ثبات
- قرار دادن مقدار مورد نظر روی پشته



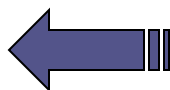
فصل سیزدهم

عملیات رشته ها



فهرست مطالب فصل سیزدهم

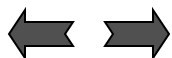
- عملیات رشته ها
- استفاده از دستورالعملهای رشته ای
- پیشوند های تکرار
- دستورالعمل ذخیره سازی STOS
- تبدیل یک عدد مکمل ۲ به یک رشته اسکی



عملیات رشته ها

ریز پردازنده ۸۰۸۸ می تواند بروی رشته های **WORD** همانند رشته ای از بایت ها کار کند .
در اسمبلی پنج دستور العمل وجود دارد که برای عملیات بر روی رشته ها طراحی شده اند.

۵ دستور العمل ذکر شده در اسلاید بعد آورده شده اند.



دستورالعملهای رشته

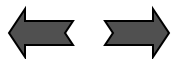
MOVS	انتقال رشته ها	Move string
CMPS	مقایسه رشته ها	Compare string
SCAS	پرش رشته ها	Scan string
STOS	ذخیره رشته ها	Store string
LODS	بار کردن رشته ها	Load string



دستور العمل MOVs

دستور العمل MOVs برای کپی کردن یک رشته از یک موقعیت حافظه به موقعیت دیگر بکار می رود.

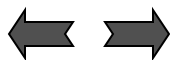
MOVs



دستور العمل CMPS

دستور العمل CMPS برای مقایسه محتویات دو رشته مورد استفاده قرار می گیرد.

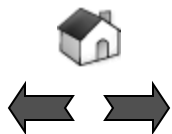
CMPS



دستور العمل SCAS

بوسیله SCAS می توان در یک رشته به دنبال یک مقدار معین گشت.

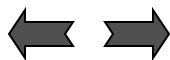
SCAS



دستور العمل STOS

دستور العمل STOS می تواند برای ذخیره کردن یک مقدار جدید در رشته بکار رود.

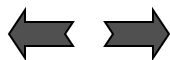
STOS



دستور العمل LODS

دستور العمل LODS یک مقدار را از یک رشته بدست می آورد.

LODS



استفاده از دستورالعملهای رشته ای

هر دستورالعمل رشته ای روی یک رشته منبع، رشته مقصد یا هر دو عمل می کند. هر بایت یا **WORD** این رشته ها به وسیله دستورالعملهای پردازش رشته، یک به یک مورد پردازش قرار می گیرند. عنصر مبدا بوسیله ثبات های **DS** , **SI** و عنصر مقصد بوسیله ثباتهای **DI** , **ES** مشخص می شود.



استفاده از دستورالعملهای رشته ای

عنصر مبدا بایستی در سگمنت **DATA** و عنصر مقصد در سگمنت **extra** تعریف نموده و ثبات های **SI** و **DI** بترتیب به ابتدای رشته های مبدا و مقصد اشاره می نمایند. فلگ **DF** مشخص کننده جهت پردازش از ابتدای رشته بطرف انتها با بلعکس می باشد.



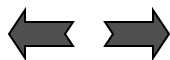
استفاده از دستورالعملهای رشته ای

CLD **DF** ← **0**

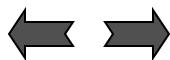
از ابتدا بطرف انتهای رشته

STD **DF** ← **1**

از انتها بطرف ابتدای رشته

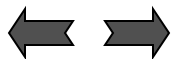


پیشوند های تکرار



پیشوند های تکرار

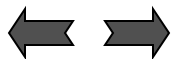
پیشوند	شرط اتمام
REP	$CX == 0$
REPE	$CX == 0$ and $ZF == 0$
REPZ	$CX == 0$ and $ZF == 0$
REPNE	$CX == 0$ and $ZF == 1$
REPZ	$CX == 0$ and $ZF == 0$



مثال :

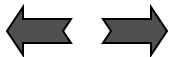
MOV	SI , OFFSET	SOURCE_STR
MOV	DI, OFFSET	DEST_STR
CLD		
MOV	CX, COUNT	
REP	MOVSB	

پسوند **B** (در **MOVSB**) مشخصه بایت و پسوند **W** مشخصه **WORD** می باشد.



دستورالعمل ذخیره سازی STOS

دستورالعمل ذخیره سازی رشته ای **STOS** یک بایت یا یک کلمه از ثبات **AL** یا رشته **AX** به یک عنصر رشته ای مقصد کپی می کند. این دستوربرروی هیچ فلگی اثر نمی گذارد. بنابراین وقتی که این دستورالعمل با پیشوند **rep** تکرار شود یک مقدار را در موقعیت های متوالی یک رشته کپی می کند.



مثال :

برنامه زیر ، کارکتر فاصله خالی را در اولین ۳۰ بایت رشته **string** ذخیره می نماید.

MOV	CX , 30	;30 bytes
MOV	AL , ' '	;character to store
MOV	DI , OFFSET string	;address of string
CLD		;forward
REP	stosb	;store space



LODSB

```
LEA SI, SOURCE_STR  
LODSB
```

COMPS

برای مقایسه عنصر اول آرایه

```
MOV SI, OFFSET SOURCE_STR
MOV DI, OFFSET DEST_STR
CMPSB
```

برای مقایسه دو رشته

```
MOV SI, OFFSET STRG1
MOV DI, OFFSET STRG2
MOV CX, LENGTHSTRG3
NEXT: CMPSB
JNE EXIT
LOOP NEXT
JMP SAME
EXIT:
....
SAME:
....
```

```
LEA SI, STR1
LEA DI, STR2
MOV CX, 100
CLD .
REPE CMPSB
JZ FOUND
....
FOUND .
.....
```

SCAS

```
STRG DB 50 DUP (?)
MOV AL, '*'
MOV CX, 50
LEA DI, STRG
CLD
REPNE SCASB
```

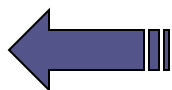
قطعه برنامه زیر رشته String را در نظر می گیرد و بدنبال کاراکتر & میگردد که به کارکتر فاصله تبدیل نماید.

```
STRLEN EQU 15
STRING DB 'The time & is now'
CLD
MOV AL, '&'
MOV CX, STRLEN
LEA DI, STRING
REPNE SCASB
JNZ NOTFOUND
DEC DI
MOV BYTE PTR[DI], 20H
.....
NOTFOUND:
.....
```



فصل چهاردهم

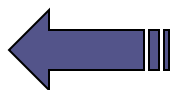
سایر حالت های آدرس دهی



فهرست مطالب فصل چهاردهم

- حالت‌های آدرس دهی

- ساختارها



حالت های آدرس دهی

عملوند های دستورالعمل های اسمبلی به سه گروه عمده تقسیم می شوند :

- بلا واسطه

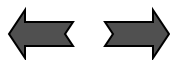
- ثبات

- حافظه



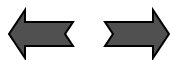
بلا واسطه

عملوند های بلا واسطه مقادیری هستند که در داخل دستورالعمل ها قرار می گیرند.



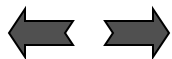
ثبات

عملوندهای ثبات شامل مقادیری هستند که از یک ثبات برداشته شده یا نتیجه دستورالعمل در یک ثبات مقصد قرار می گیرد.

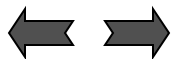
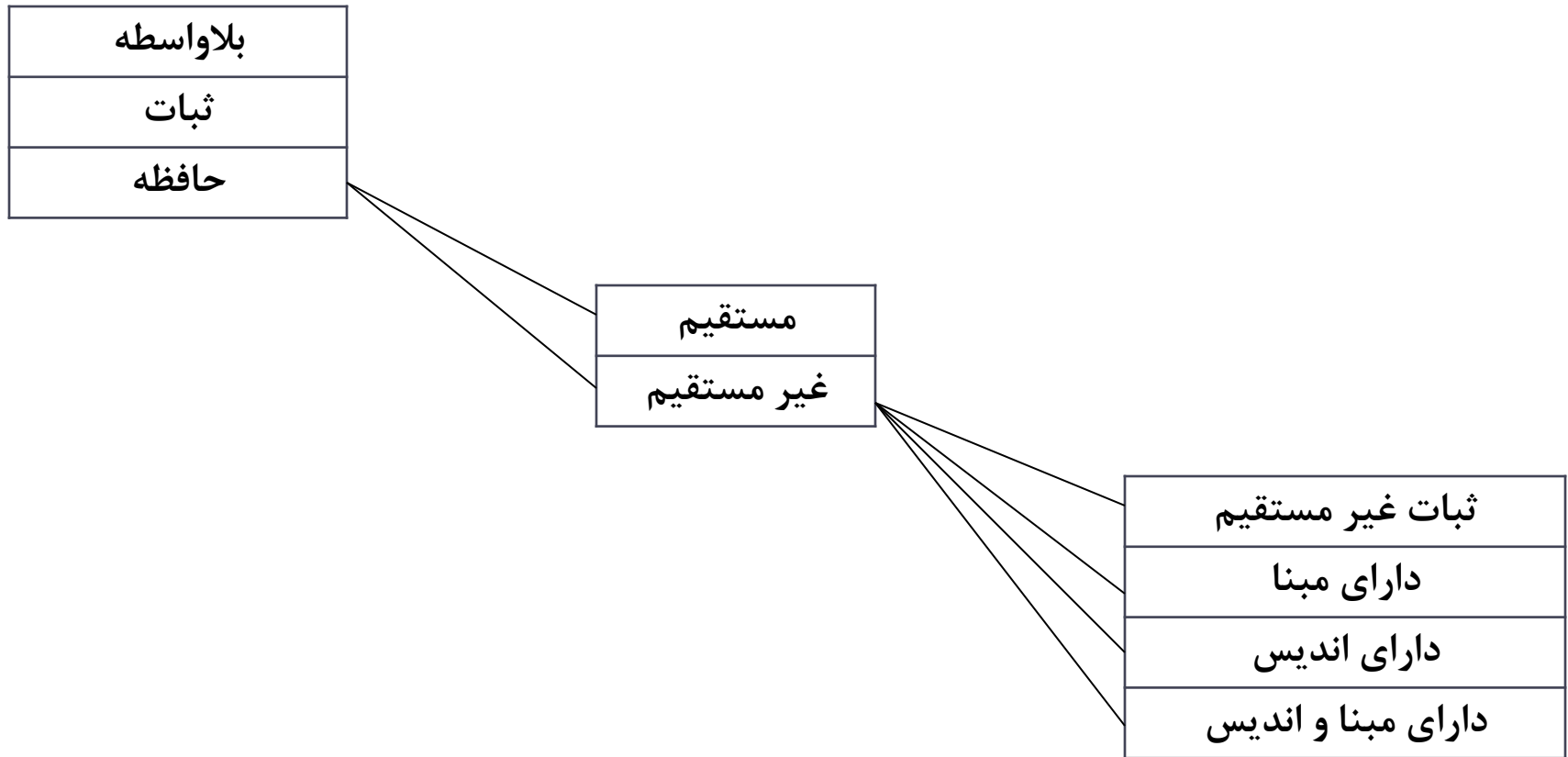


حافظه

عملوند های حافظه به دو گروه مستقیم و غیر مستقیم تقسیم می شوند. آفست یک عملوند مستقیم در داخل دستورالعمل قرار می گیرد. آفست یک عملوند با استفاده از یکی از حالت های غیرمستقیم ، از محتوی یک یا دو ثبات و (بعضی مواقع) یک مقدار جابجایی در داخل دستورالعمل قرار دارد، محاسبه می شود.



حالت‌های مختلف آدرس دهی



حالت‌های مختلف آدرس دهی

(a) بلاواسطه

دستورالعمل

	عملوند
--	--------

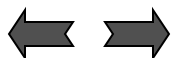
(b) ثبات

دستورالعمل

	کد سه بیتی	
--	------------	--

ثبات

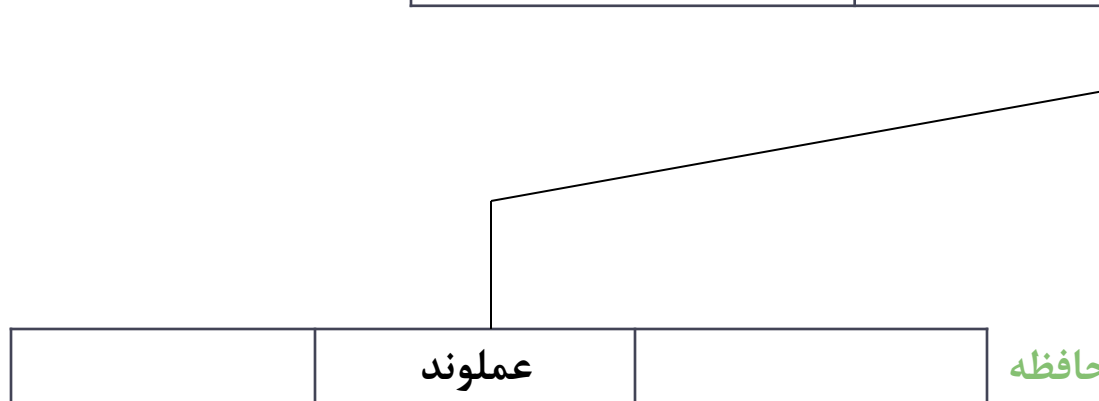
عملوند



حالت‌های مختلف آدرس دهی

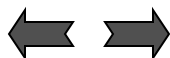
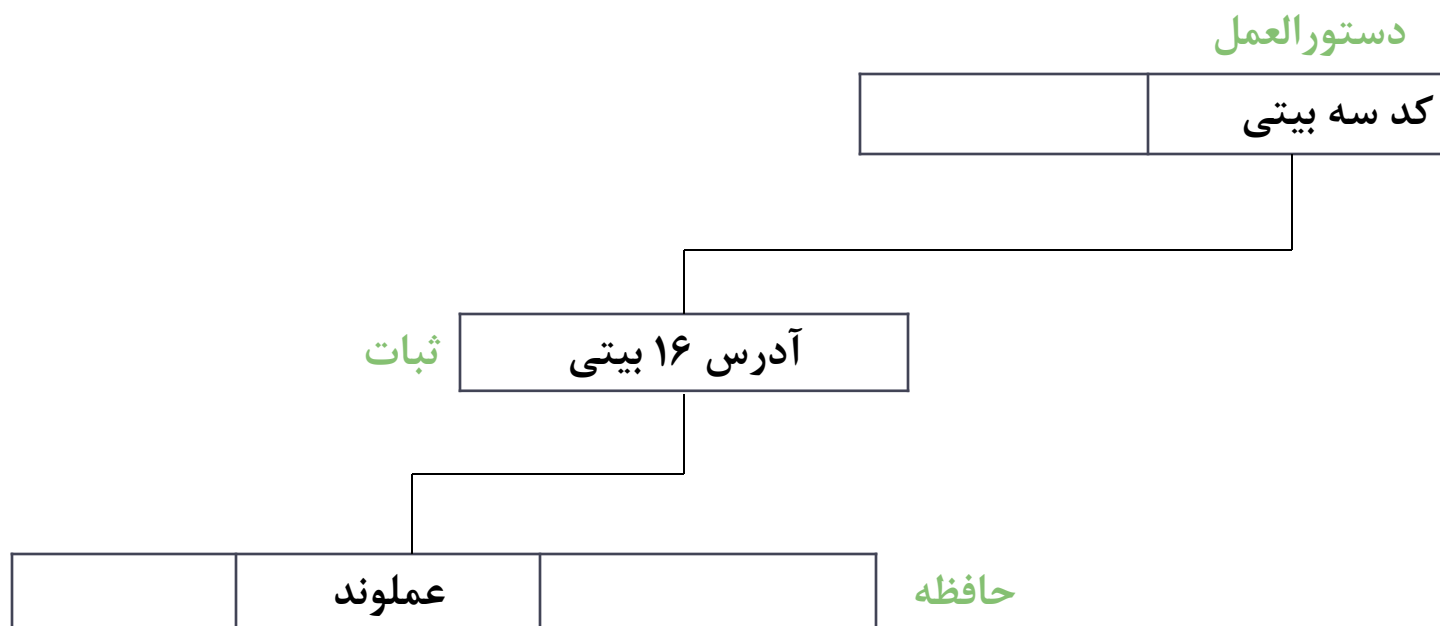
(C) مستقیم

دستورالعمل



حالت‌های مختلف آدرس دهی

(d) ثبات غیر مستقیم



حالت‌های مختلف آدرس دهی

(e) دارای مبنا یا دارای اندیس

دستورالعمل

	کد سه بیتی	جابجایی ۸ یا ۱۶ بیتی
--	------------	----------------------

+

ثبات مبنا یا اندیس

--

آدرس ۱۶ بیتی =

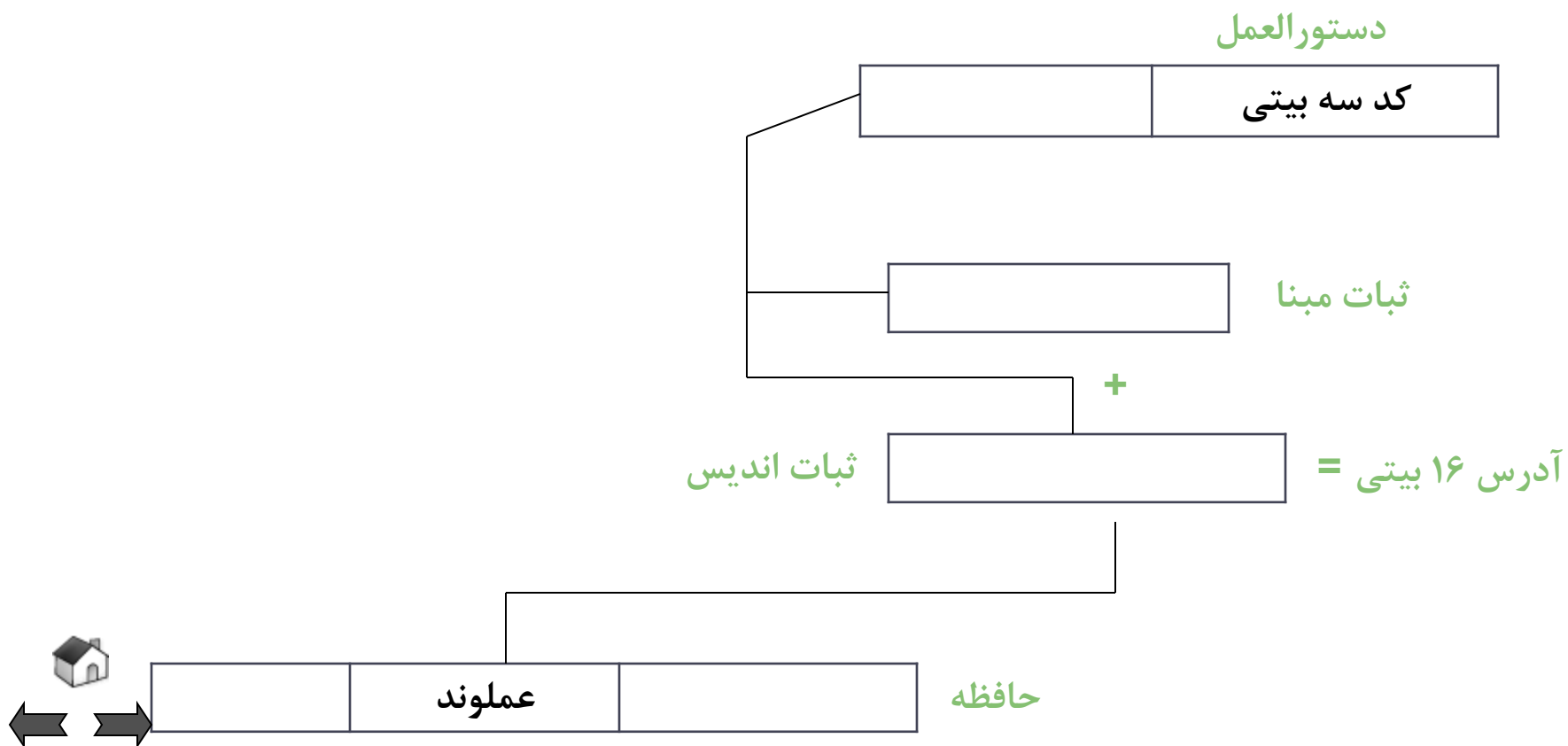
	عملوند	
--	--------	--

حافظه



حالت‌های مختلف آدرس دهی

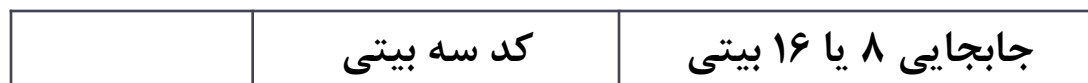
(f) دارای مبنا و اندیس (بدون جابجایی)



حالت‌های مختلف آدرس دهی

(g) دارای مبنا و اندیس (با مقدار جابجایی)

دستورالعمل



+



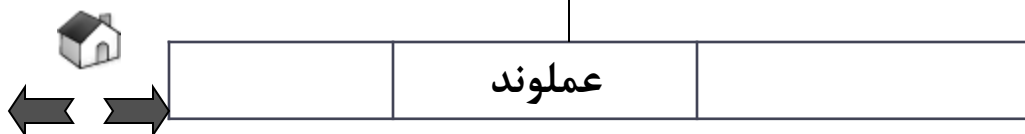
ثبات مبنا

+



ثبات اندیس

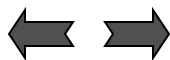
آدرس ۱۶ بیتی =



حافظه

ساختارها

یک ساختار مجموعه ای از عناصر دارای انواع مختلف که نام مشترک دارند، می باشد. عناصر یک ساختار را می توان با استفاده از نام ساختار و نام فیلد عنصر مورد نظر دستیابی نمود.



مثال :

Partno

از نوع word

Description

رشته ۲۰ کرکتری

Quantity

از نوع word

در اسمبلی این ساختار را می توان به صورت زیر تعریف نمود:
ساختار در حقیقت یک سگمنت کد می باشد.

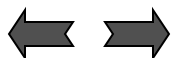
```
PART      STRUC
PARTNO    DW      ?
DESCRIPTION DB    20  DUP (?)
QUANTITY  DW      ?
PART      ENDS
```

حال می توان **SPARE** را بصورت زیر از نوع رکورد فوق تعریف نمود :

SPARE

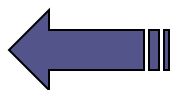
PART

این دستورالعمل ۲۴ بایت حافظه را برای **SPARE** تشخیص می دهد.



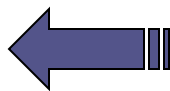
فصل پانزدهم

دستکاری بیت ها



فهرست مطالب فصل پانزدهم

- دستکاری بیت ها
- عملیات منطقی
- دستورالعملهای منطقی
- عمل پوشش (MASK)
- دستورالعمل TEST
- دستورالعمل های شیفت
- دستورالعمل های چرخشی



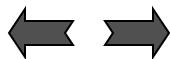
دستکاری بیتها

ریز پردازنده ۸۰۸۸ و اکثر CPU های دیگر می توانند دستورالعملهائی را اجرا نمایند که عملیات بولی را بطور همزمان بر روی چندین زوج بیت انجام می دهند. هر چند که دستورالعملهائی دستکاری بیت ها خیلی اولیه هستند، ولی بطور گسترده در زبان اسمبلی مورد استفاده قرار می گیرند.



عملیات منطقی

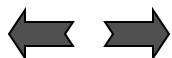
یک کامپیوتر دارای مدارات مجتمع بسیاری می باشد که آن را قادر می سازد کارهای آنرا انجام دهد. هر تراشه حاوی چند هزار گیت (gate) منطقی می باشد که هر کدام یک مدار اولیه برای انجام عملیات بولی بر روی بیت‌هایی که بوسیله حالت های الکترونیکی عرضه می گردند می باشد که معمولاً در یک PC , CPU پیچیده ترین مدار مجتمع می باشد.



تعاریف عملیات منطقی

AND

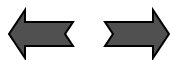
بیت دو and بیت یک	بیت دو	بیت یک
0	0	0
0	1	0
0	0	1
1	1	1



تعاریف عملیات منطقی

OR

بیت دو Or بیت یک	بیت دو	بیت یک
۰	۰	۰
۱	۱	۰
۱	۰	۱
۱	۱	۱



تعاریف عملیات منطقی

XOR

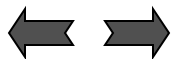
بیت دو XOR بیت یک	بیت دو	بیت یک
۰	۰	۰
۱	۱	۰
۱	۰	۱
۰	۱	۱



تعاریف عملیات منطقی

NOT

بیت	بیت NOT
۰	۱
۱	۰



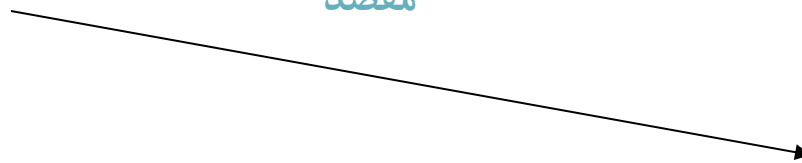
دستورالعملهای منطقی

۸۰۸۸ دارای دستورالعملهای **AND ; OR ; XOR ; NOT** می باشد.

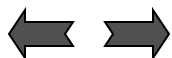
فرم این دستورالعملها عبارتند از :

AND
OR
XOR
NOT

منبع و مقصد
منبع و مقصد
منبع و مقصد
مقصد

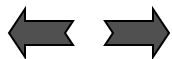


این دستورالعمل بیتیهای صفر را به یک و بیت های یک را به صفر تبدیل می نماید و روی فلگ ها اثر دارد.



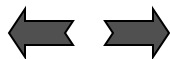
مثال :

```
AND     AX , Y
XOR     Y ,
        2BAFH
```



عمل پوشش (MASK)

برای تغییر مقادیر بیت های یک بایت یا **WORD** خاصی می توان اینکار را با استفاده از عمل **MASK** انجام داد. بعنوان مثال فرض کنید می خواهیم بیت های فرد ثبات **AL** را به یک تبدیل نمائیم. برای اینکار یک بایت بعنوان **MASK** ایجاد نموده که بیت های شماره فرد آن یک و بیت های شماره زوج آن صفر باشد. سپس عمل **MASK** را روی **AL** انجام می دهیم.



مثال :

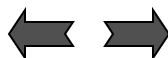
```
MOV  MASK, 10101010B  
OR   AL, MASK
```



استفاده از mask

با ایجاد یک **mask** می توان بصورت زیر عمل نمود :

- برای صفر کردن بیت های یک عملوند از نوع بایت یا **Word** بایستی عمل **AND** بین آن عملوند و **mask** انجام داد.
- برای یک کردن بیت های یک عملوند از نوع بایت یا **Word** بایستی عمل **OR** بین آن عملوند و **mask** انجام داد.
- برای معکوس نمودن بیت های یک عملوند از نوع بایت یا **Word** بایستی عمل **XOR** بین آن عملوند و **mask** انجام داد.



مثال :

برای معکوس نمودن بیت های ۲ , ۵ , ۶ ثبات AL بصورت زیر عمل می نمائیم :

```
MOV     MASK , 01100100B
XOR     AL , MASK
```



دستورالعمل TEST

دستورالعمل **TEST** مانند دستورالعمل **AND** عمل نموده با این تفاوت که هیچ کدام از عملوندها را تغییر نمی دهد.

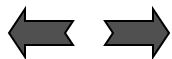
شکل کلی این دستورالعمل بصورت زیر می باشد :



مثال:

TEST
TEST

AX , Y
AL , DH



تست محتوی یک عملوند

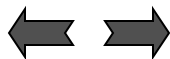
به منظور تست اینکه آیا بیت های شماره ۷, ۶, ۳, ۰ ثابت **AL** برابر یک می باشند یا خیر می توان بصورت زیر عمل نمائیم.

```
NOT     AL
MOV     MAKS , 11001001B
TEST    AL , MAKS
JZ      YES
```

.
. .
. .

YES:

.
. .
. .



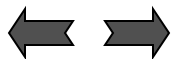
دستورالعملهای شیفت

دستورالعملهای شیفت، بیت های واقع در موقیعت داده شده بوسیله عملوند مقصد را بطرف چپ یا راست حرکت می دهند. جهت شیفت می تواند از آخرین کرکتر نام دستورالعمل شیفت تشخیص داده شود. R برای راست و L برای چپ. عملوند می تواند از نوع بایت یا **WORD** باشد.



نکته :

چنانچه فقط یک بیت شیفت داده شود خود مقدار یک و در صورتیکه بیش از یک بیت شیفت داده شود، تعداد را در ثبات CL قرار می دهیم.



دستورالعمل SHL

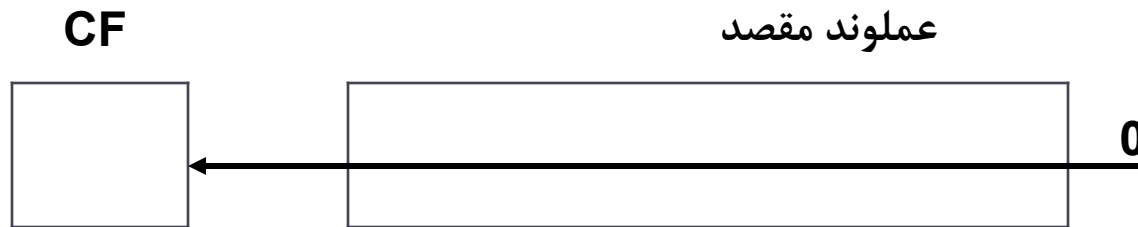
از این دستورالعمل برای شیفت منطقی بیت ها به سمت چپ استفاده می گردد.

شکل کلی بصورت زیر می باشد :

تعداد و مقصد SHL



مثال :



```
MOV     CL , 3
MOV     DL , 4BH
SHL     DL , CL
```

چنانچه محتوی CF برابر با یک باشد نتیجه اجرای دستورالعملهای فوق بصورت زیر می باشد.

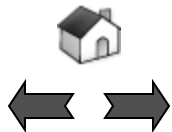
```
CL      3
DL      58H
CF      0
```



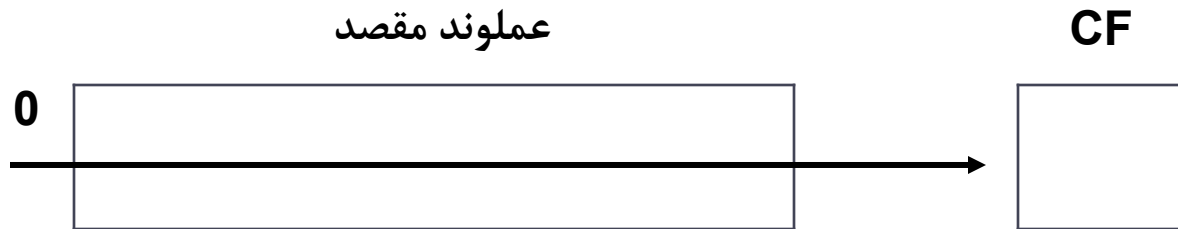
دستورالعمل SHR

از این دستورالعمل برای شیفت منطقی بیت ها به سمت راست استفاده می شوند.
شکل کلی بصورت زیر می باشد.

تعداد و مقصد SHR



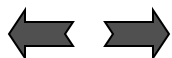
مثال :



```
MOV    CL , 3
MOV    DL , 4BH
SHR    DL , CL
```

چنانچه محتوی **CF** برابر با یک باشد پس از اجرای دستورالعمل های فوق
مقدار ثبات ها برابر است با

```
CF      0
CL      3
DL      09H
```



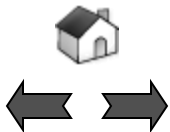
دستورالعمل SAL

از این دستورالعمل برای شیفت محاسباتی بیت ها به سمت چپ استفاده می گردد.

شکل کلی عبارتست از :

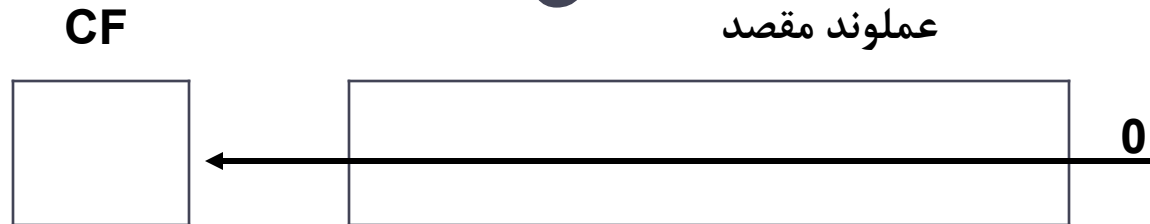


کار این دستورالعمل شبیه دستورالعمل SHL می باشد.



مثال :

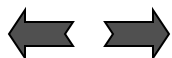
عملوند مقصد



```
MOV    CL , 3
MOV    DL , 4BH
SAL    DL , CL
```

چنانچه مقدار **CF** برابر با یک باشد ،
مقادیر ثباتها پس از اجرای دستورالعمل ها بصورت زیر می باشد.

```
CL      3
DL      58H
CF      0
```



دستورالعمل SAR

از این دستورالعمل برای شیفت محاسباتی به سمت راست استفاده می گردد.

شکل کلی عبارتست از :



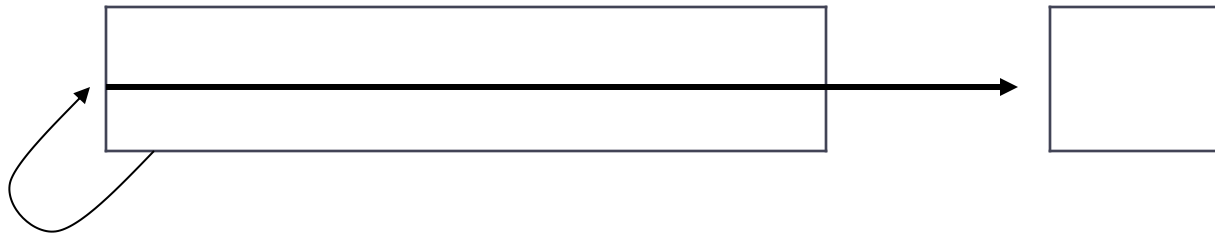
این دستورالعمل شبیه دستورالعمل SHR می باشد با این تفاوت که بجای صفر از بیت **MSB** استفاده می گردد.



مثال :

عملوند مقصد

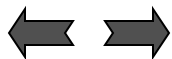
CF



```
MOV    CL , 3
MOV    BL , 0B4H
SAR    BL , CL
```

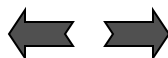
با توجه به اینکه مقدار **CF=1** باشد پس از اجرای دستورالعملهای فوق مقادیر ثبات ها برابرند با

```
CL      3
BL      11110110B
CF      1
```



ضرب و تقسیم

دستورالعمل های شیفت دارای کاربردهای زیادی می باشند. بعضی از ریز پردازنده ها اصلا دارای دستورالعملهای ضرب و تقسیم نمی باشند. وقتی قرار باشد که عدد در دو ضرب شود، یک شیفت تک بیتی به طرف چپ عدد اولیه می تواند حاصل ضرب صحیح را در اختیار بگذارد. یک عمل شیفت تک بیتی به طرف راست می تواند بصورت موثری برای تقسیم کردن یک عملوند بدون علامت بر ۲، مورد استفاده قرار گیرد.



دستورالعملهای چرخش

دستورالعملهای چرخش خیلی شبیه دستورالعملهای شیفت هستند. در دستورالعملهای شیفت، بیت ها از یک طرف شیفت داده شده و بدور ریخته می شوند، در حالیکه جاهای خالی از طرف دیگر با صفر (یا عددی که در شیفت ریاضی بسمت راست روی اعداد منفی) پر می شوند. ولی در دستورالعملهای چرخش، بیتهایی که از یک طرف به بیرون شیفت داده می شوند، از طرف دیگر فضاهای خالی را پر می کند.

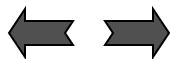


شکل کلی دستورالعمل های چرخش

شکل کلی دستورالعمل های چرخش بصورت زیر می باشد:

R - -	۱ و مقصد	؛ چرخش یک بیت
R - -	CL و مقصد	؛ چرخش باندازه محتوی CL

عملوند مقصد می تواند از نوع بایت یا از نوع **WORD** باشد. وقتی که یک بیت از یک طرف بیرون می رود از طرف دیگر وارد می شود. علاوه بر این آخرین بیت که بطرف دیگر عملوند کپی می شود در فلگ **CF** نیز منعکس می گردد.



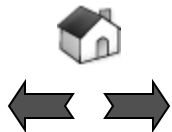
دستور العمل ROL

این دستور العمل به تعداد داده شده بیت به سمت چپ چرخش می دهد.

شکل کلی این دستور العمل بصورت زیر میباشد:

ROL
ROL

۱ و مقصد
CL و مقصد

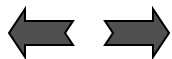


مثال :

```
MOV     DX , 0D25EH
ROL     DX , 1
```

پس از اجرای دستورالعملهای فوق مقادیر عبارتند از :

```
DX      101001001011110113
CF      1
```



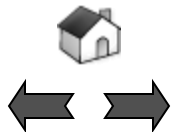
دستور العمل ROR

این دستور العمل به تعداد داده شده بیت به سمت راست چرخش می دهد.

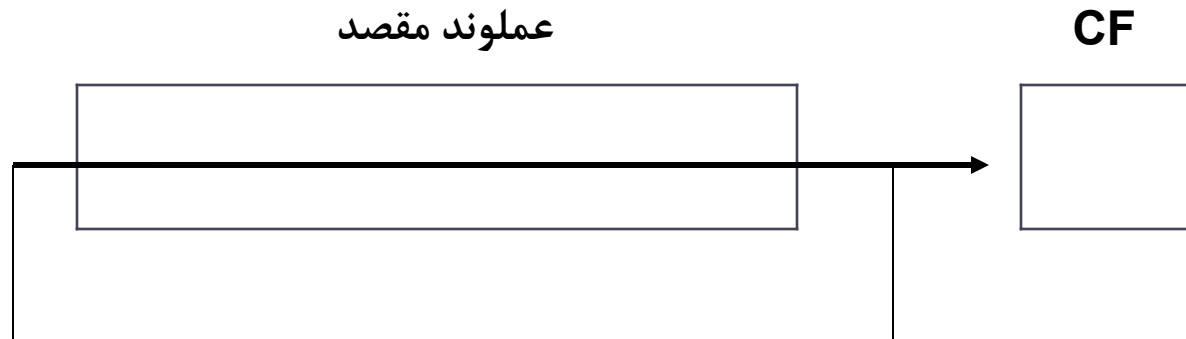
شکل کلی این دستور العمل به شکل زیر می باشد :

ROR
ROR

۱ و مقصد
CL و مقصد



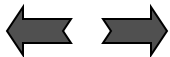
مثال :



```
MOV    CL , 3
MOV    AL , 0B5H
ROR    AL , CL
```

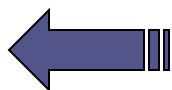
پس از اجرای دستورالعملهای فوق نتایج عبارتند از

CL	3
CF	1
AL	B6H



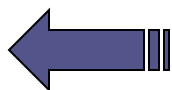
فصل شانزدهم

وقفه های ورودی / خروجی



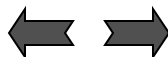
فهرست مطالب فصل شانزدهم

- وقفه ها و ورودی / خروجی
- تله یا استثناء
- دستورالعمل int و جدول بردار وقفه
- اجرای دستورالعمل int
- دستورالعمل برگشت از وقفه
- درخواست توابع DOS
- توابع DOS
- ورودی و خروجی فایل های پیاپی با استفاده از DOS
- دستورهای IN و OUT



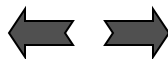
وقفه ها و ورودی / خروجی

سیستم های عامل معمولا سرویسهای گوناگونی را ارائه می دهند که می توان در برنامه های اسمبلی از آنها استفاده نمود. بعضی از این سرویس ها برای ورودی و خروجی و برخی برای اهداف دیگر می باشند. همچنین می توان ورودی و خروجی بدون استفاده از سرویسهای DOS یعنی استفاده از دستورالعملهایی که در گاههای I / O یک PC را بطور مستقیم دستیابی می کنند ، انجام داد.



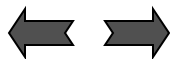
تله یا استثناء

برای استفاده از سرویسهای سیستم عامل، برنامه نویس می تواند از یک روال یا ماکروی (یک ماکرو معمولاً توسط اسمبلر دنباله ای از دستورالعملهایی که شامل فراخوانی یک روال می باشد، بسط و توسعه می یابد) استفاده نماید. بعضی مواقع از فراخوانی های معمولی روال ها استفاده می شود. ولی **DOS** و بسیاری از سیستم عامل های دیگر از نوع بخصوص فراخوانی روال ها استفاده می کنند ؛ یک وقفه نرمافزاری که بعضی مواقع آن را یک تله یا یک استثناء می گویند.



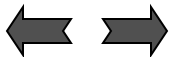
دستورالعمل int و جدول بردار وقفه

برای فعال کردن یک وقفه می توان از دستورالعمل **int** پردازنده ۸۰۸۸ استفاده نمود. بعلاوه، بعضی وقفه ها توسط خود سخت افزار **PC** تولید می شوند.



وقفه

سیستم ۸۰۸۸ می تواند شامل ۲۵۶ وقفه مختلف باشد. یک وقفه عملاً دارای یک پردازنده وقفه می باشد که بلوکی از کد می باشد که تقریباً مانند یک روال معمولی می باشد. یک پردازنده وقفه بجای دستورالعمل **Call** توسط دستورالعمل **int** فراخوانی می شود. برای برگشتن از یک پردازنده وقفه، بجای استفاده از دستورالعمل **ret** برای یک روال معمولی از دستورالعمل **interrupt (iret return)** استفاده می شود.

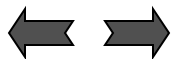


دستورالعمل `int`

دستورالعمل `int` دارای قالب زیر است :

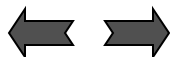
`int interrupt _type`

`interrupt _type` برابر عدد صحیح از ۰ تا ۲۵۵ می باشد. کد هدف دستورالعمل `int` به طول ۲ بایت می باشد.



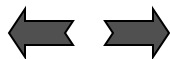
اجرای دستورالعمل int

وقتی دستورالعمل **int** اجرا می شود، ابتدا محتویات ثبات نشانه ها را روی پشته اضافه کرده و سپس نشانه های **IF** (نشانه فعال سازی وقفه) و **TF** (نشانه تله) خاموش می گردد. (اگر نشانه **IF** برابر ۰ باشد، در این صورت پردازنده ۸۰۸۸ تمام وقفه های سخت افزاری بجز وقفه های پوشش ناپذیر (**nonmaskable interrupt**) را صرفه نظر می کند. اگر نشانه **TF** برابر ۱ باشد در این صورت پردازنده ۸۰۸۸ در حالت تک گام عمل می کند. پاک کردن نشانه **TF** این حالت اشکال زدائی را غیر فعال می کند.)



اجرای دستورالعمل `int`

مراحل نهائی اجرای یک دستورالعمل `int` مانند فراخوانی یک روال دور می باشد - شماره سگمنت واقع در ثبات `CS` روی پشته اضافه شده و شماره سگمنت کد جدید بداخل ثبات `CS` بار شده و آفست دستورالعمل بعدی که در ثبات `IP` قرار دارد روی پشته اضافه شده و آفست دستورالعمل جدید بداخل ثبات `IP` بار می گردد. به غیر از نشانه های `IF` و `TF` نشانه های دیگری توسط دستورالعمل `int` تغییر پیدا نمی کنند.

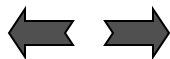


دستورالعمل برگشت از وقفه

دستورالعمل برگشت از وقفه یعنی **iret** بدون عملوند می باشد. این دستورالعمل بطول یک بایت دارای کد عمل **CF** بوده و تعداد سیکل‌های زمانی اجرای آن برابر ۴۴ می باشد. این دستورالعمل ابتدا مانند یک دستورالعمل برگشت دور عمل می کنند یعنی این که ثبات های **IP** , **CS** را از روی پشته برداشته و سپس مقادیر نشانه ها را از روی پشته بر می دارد در نتیجه تمام نشانه ها برابر مقادیری توسط دستورالعمل **int** روی پشته ذخیره شده بودند، می گردد.

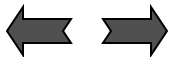


از وقفه در موارد متعددی استفاده می شود .
وقفه صفر بطور اتوماتیک در صورت بوجود
آمدن خطای تقسیم بر صفر توسط پردازنده
۸۰۸۸ فراخوانی می شود.



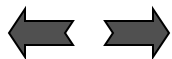
درخواست توابع DOS

سیستم عامل DOS با استفاده از وقفه نوع **21h** و **10h** توابع متعددی را در اختیار استفاده کننده قرار می دهد. اغلب این توابع در مورد ورودی / خروجی دستگاههای مختلف می باشد. بسیاری در مورد عملیات مربوط به فایل های دیسک می باشند. بعضی از این توابع برای اهداف ویژه های می باشند (مانند تعیین تاریخ سیستم).



درخواست توابع DOS

تمام توابع فراخوانی شده توسط **int 21h** یک پردازنده وقفه معینی را فراخوانی می کنند. تابع مورد نظر با قرار دادن شماره تابع مربوطه در ثبات **AH** انتخاب می شود. در اغلب توابع ، داده های دیگری به روال پردازنده وقفه ارسال شده و یا اطلاعاتی برگردانده می شوند.



مثال :

برای پایان بخشیدن به اجرای برنامه از تابع $4C_{16}$ سیستم DOS استفاده می شود.

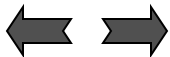
```
Quit:  mov    al,0           ;return    code  0
        mov    ah,4ch        ;DOS function to return
        int     21h          ;interrupt for DOS services
```

تابع $4C_{16}$ یک فرایند (**process**) را خاتمه داده (برنامه نمونه ای از یک فرآیند است) ، تمام فایل‌هایی که فرآیند مزبور باز کرده بسته ، کنترل اجرا را به فرآیند پدر انتقال داده (اگر فرآیند مزبور یک برنامه باشد، کنترل اجرا به سیستم DOS انتقال می یابد) و یک کد خروج یا کد برگشت به فرآیند پدر برگردانده می شو



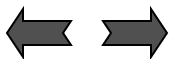
توابع ساده DOS

شماره تابع	عمل	پارامترهای انتقالی	پارامترهای برگشتی
1	گرفتن یک کاراکتر (با ظاهر شدن روی صفحه نمایش)	به DOS بدون پارامتر	از DOS کاراکتر خوانده شده در AL
2	نمایش دادن یک کاراکتر	کاراکتر مورد نظر در DL	بدون پارامتر
5	چاپ یک کاراکتر	کاراکتر در DL	بدون پارامتر



توابع ساده DOS

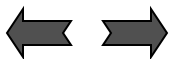
شماره تابع	عمل	پارامترهای انتقالی	پارامترهای برگشتی
8	گرفتن یک کاراکتر (بدون ظاهر شدن روی صفحه نمایش)	بدون پارامتر	کاراکتر در AL
9	نمایش دادن یک رشته	DS:DX برابر آدرس رشته	بدون پارامتر
0A₁₆	خواندن یک رشته	DS:DX برابر آدرس بافر ماکزیمم تعداد کاراکترها در بایت	رشته مورد نظر در بافر تعداد واقعی کاراکترها در بایت دوم بافر
4C₁₆	پایان دادن به یک فرآیند	کد بازگشتی در AL	بدون پارامتر



ورودی / خروجی فابل‌های پی‌پی با استفاده از DOS

اکثر توابع DOS که از طریق **int 21h** فراخوانی می‌شوند، در مورد عملیات روی فایل‌های دیسک می‌باشند. از جمله توابع زیر می‌باشند :

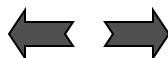
- تشکیل دادن یک فایل جدید.
- باز کردن یک فایل (آماده ساختن یک فایل برای خواندن یا نوشتن)
- بستن یک فایل (بافرهای حافظه را روی دیسک نوشته و دایرکتوری فایل را بروز رسانی می‌کند)
- خواندن داده از یک فایل
- نوشتن داده روی یک فایل
- حذف کردن یک فایل



توابع فایل DOS

mov cx, 0 ; normal - no attributes. mov cx, 1 ; read-only. mov cx, 2 ; hidden. mov cx, 4 ; system
mov cx, 7 ; hidden, system and read-only! mov cx, 16

شماره تابع	عمل	پارامترهای انتقالی	پارامترهای برگشتی
3C ₁₆	تشکیل دادن یک فایل جدید	افست نام فایل در DS : DX صفات مشخصه فایل در ثبات CX	if CF=1 then AX error code else AX file handle
3D ₁₆	باز کردن یک فایل	افست نام فایل در DS : DX کد حالت دستیابی فایل (خواندن یا نوشتن) در ثبات AL	if CF=1 then AX error code else AX file handle



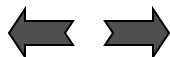
توابع فایل DOS

شماره تابع	عمل	پارامترهای انتقالی	پارامترهای برگشتی
3E₁₆	بستن یک فایل	ثبات BX شامل هندل فایل	if CF=1 then AX error code
3F₁₆	خواندن از یک فایل	ثبات BX شامل هندل فایل ثبات CX شامل بایت های مورد نظر برای خواندن و آدرس بافر مقصد در DS:DX	if CF=1 then AX error code else AX bytes read



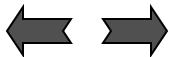
توابع فایل DOS

شماره تابع	عمل	پارامترهای انتقالی	پارامترهای برگشتی
40 ₁₆	نوشتن روی یک فایل	ثبات BX شامل هندل فایل ثبات CX شامل بایت های مورد نظر برای نوشتن و آدرس بافر منبع در DS:DX	if CF=1 then AX error code else AX bytes written
41 ₁₆	حذف کردن یک فایل	افست نام فایل در DS : DX	if CF=1 then AX error code



دستورالعملهای IN , OUT

خیلی شبیه دستورالعملهای MOV می باشند. هیچگونه فلگی را تغییر نمی دهند. با این دستورالعملها می توان یک بایت یا یک کلمه را انتقال داد. منبع دستورالعمل **out** بایستی ثبات **AX** یا **AL** باشد. بهمین ترتیب مقصد دستورالعمل **in** بایستی ثبات **AX** یا **AL** باشد.



نکته :

از فرم آدرس حقیقی دستورالعملهای **in** , **out** زمانی می توان استفاده نمود که آدرس ها از ۰ تا ۲۵۵ باشد.



مثال :

دستورالعمل :

```
IN  AX , 07 CH
```

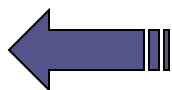
معادل دستورالعملهای زیر می باشد :

```
MOV  DX , 07CH  
IN   AX , DX
```



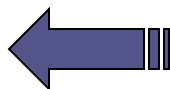
فصل هفدهم

پردازش اسمبلی



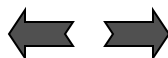
فهرست مطالب فصل هفدهم

- اسمبلی دو گذری
- کد های ثبات ها در دستورالعمل های 8088
- کدگذاری آدرس موثر در 8088
- دستور اسمبلر **ASSUME**
- مقدار دهی ثبات های سگمنت
- دستور اسمبلر **TITLE**



اسمبلی دو گذری

ماکرو اسمبلی میکروسافت یک اسمبلی دو گذری است. این به آن معنی است که یک برنامه منبع زبان اسمبلی دو بار بوسیله **MASM** پویش می شود تا فایل کد هدف آن ایجاد شود. می توان یک اسمبلی را بصورت یک گذری طرح کرد و بعضی اسمبلی ها برنامه منبع را سه بار یا بیشتر پویش می کنند.



کدهای ثبات ها در دستورالعمل های ۸۰۸۸

کد	ثبات ۱۶ بیتی	ثبات ۸ بیتی	ثبات سگمنت
000	AX	AL	ES
001	CX	CL	CS
010	DX	DL	SS
011	BX	BL	DS
100	SP	AH	
101	BP	CH	
110	SI	DH	
111	DI	BH	



کد گذاری آدرس موثر در ۸۰۸۸

r/m	mod=00	mod=01 یا mod=10
000	[BX+SI]	[مقدار جابجایی + BX+SI]
001	[BX+DI]	[مقدار جابجایی + BX+DI]
010	[BP+SI]	[مقدار جابجایی + BP+SI]
011	[BP+DI]	[مقدار جابجایی + BP+DI]
100	[SI]	[مقدار جابجایی + SI]
101	[DI]	[مقدار جابجایی + DI]
110	(حالت مستقیم)	[مقدار جابجایی + BP]
111	[BX]	[مقدار جابجایی + BX]

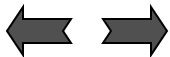


دستور اسمبلر ASSUME

دستور اسمبلر **ASSUME** معین می نماید که کدام یک از این سگمنت ها سگمنت کد (که شماره آن در **CS** قرار می گیرد) و کدامیک سگمنت داده (که شماره آن در **DS** قرار می گیرد) و می باشد. دستور اسمبلر **ASSUME** دارای فرم زیر می باشد :

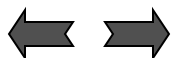
ASSUME Segment_register : segment_name ,

segment_register می تواند هر کدام از ثبات های **CS , DS , ES** و یا **SS** بوده و **Segment_name** بر حسب دستور اسمبلر **segment** است.



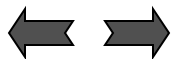
مقدار دهی ثباتهای سگمنت

بطور خاص بایستی گفت که **CS** بوسیله **DOS** مقدار دهی می گردد. همچنین **DOS** ثبات **SS** را مقدار دهی می نماید. ولی مقدار دهی ثبات های **DS** , **ES** توسط برنامه نویس انجام می شود.



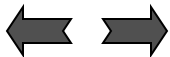
مثال :

```
MOV    AX, data
MOV    DX, AX
```



دستور اسمبلر TITLE

ماکرو اسمبلر مایکرو سافت دارای دو دستور اسمبلی است که می توانند در فایل لیست تیتروایی را قرار دهند. هر فایل منبع می تواند دارای یک دستور اسمبلر **TITLE** باشد.

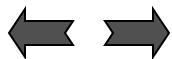


دستور اسمبلر TITLE

این دستور دارای ساختار زیر است:

TITLE text

که در آن **text** هر رشته ای از کاراکترها تا حد اکثر ۶۰ کاراکتر است. رشته ای که بوسیله این دستور اسمبلر مشخص می شود در دومین خط هر صفحه از فایل لیست اسمبلی نوشته می شود.



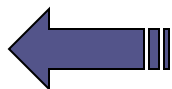
دستور اسمبلر TITLE

یک فایل منبع اسمبلی می تواند دارای تعدادی دستور اسمبلر **SUBTTL** باشد. ساختار دستور اسمبلر **SUBTTL** شبیه دستور اسمبلر **TITLE** است ، متنی که بوسیله آخرین دستور اسمبلر **SUBTTL** مشخص شده است در سومین خط هر صفحه فایل لیست نوشته می شود.



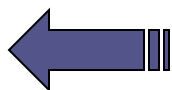
فصل هجدهم

ماکروها و اسمبلی شرطی



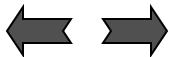
فهرست مطالب فصل هجدهم

- ماکروها
- بسط دادن ماکروها
- تعریف ماکرو
- دستور LOCAL در ماکروها
- اسمبلی شرطی
- تعریف ماکروی بازگشتی



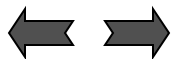
ماکروها

بعضی مواقع لازم است که اشکال نسبتاً مختلفی از یک برنامه اسمبلی تولید گردد. ماکرو اسمبلر مایکرو سافت می تواند شرایط گوناگونی را در زمان اسمبلی امتحان کرده و طبق این شرایط، نحوه اسمبل کردن برنامه مورد نظر را انتخاب می کند.



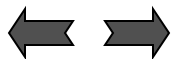
بسط دادن ماکروها

اسمبلر یک ماکرو را به دستورالعملهای تشکیل دهنده ماکروی مزبور بسط داده و سپس این دستورالعملهای جدید را اسمبل می کند. تعریف یک ماکرو شبیه تعریف یک روال در یک زبان سطح بالا می باشد.



بسط دادن ماکروها

خط اول، نام ماکروی مورد نظر و لیست پارامترها را ذکر می کند، قسمت اصلی تعریف یک ماکرو متشکل از دستورالعملهائی است که طرز عمل ماکروی مربوط را بر حسب پارامترهای آن بیان می کند. یک ماکرو همچنین مانند یک روال زبانهای سطح بالا فراخوانی می شود



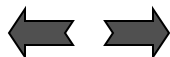
تعریف ماکرو

تعریف یک ماکرو در بین دستورات **MACRO** , **ENDM** قرار داده می شوند. شکل تعریف یک ماکرو بصورت زیر می باشد :

لیست پارامترها **MACRO** نام

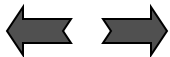
دستورالعملهای زبان اسمبلی

ENDM



تعریف ماکرو

پارامترها در دستور **MACRO** ، نمادهای معمولی هستند که بوسیله علامت کاما (،) از یکدیگر جدا می شوند. دستورات عملیهای اسمبلی در تعریف یک ماکرو می توانند از پارامترهای آن ، ثباتها، عملوندهای بلاواسطه یا نمادهای تعریف شده در بیرون ماکروی مزبور ، استفاده کنند.



نکته :

تعریف یک ماکرو می تواند در هر جای برنامه اسمبلی ذکر شود بشرط اینکه این تعریف قبل از فراخوانی های آن بیاید. ولی بهتر است تعریف ماکروها در اوایل برنامه اسمبلی ذکر شوند.



ماکروی Pause

Pause MACRO

; prompt user and wait for key to be pressed

mov dx, OFFSET wait_msg ; ; “press any key”

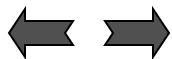
mov ah, 09h ; ; display string function

int 21h ; ; call DOS

mov ah, 08h ; ; input character function

int 21h ; ; call DOS

ENDM



ماکروی جمع کردن دو عدد صحیح

ماکروی **add2** که مجموع دو پارامتر را پیدا کرده و آنرا در ثبات **AX** قرار می دهد :

```
Add2      MACRO  nbr1, nbr2  
;; put sum of two word_size parameters in AX
```

```
mov    ax, nbr1    ; ; first number  
add    ax, nbr2    ; ; second number
```

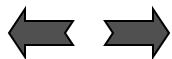
```
ENDM
```



ماکروی پیدا کردن مینیمم دو مقدار

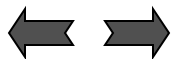
ماکروی **min**، مینیمم دو عدد صحیح را پیدا نموده و نتیجه را در **AX** قرار می دهد.

```
Min2  MACRO first, second
      LOCAL end_if
      ;; put smaller of two words in the AX register
      mov     ax, first      ;; first value
      cmp     ax, second    ;; first      second ?
      jle     end_if        ;; exit if so
      mov     ax, second    ;; otherwise load second value
end_if:
      ENDM
```



دستور LOCAL در ماکرو ها

دستور **LOCAL** تنها در تعریف یک ماکرو استفاده می شود و بایستی بلافاصله بعد از دستور **MACRO** ذکر شود (حتی بین دستورات **MACRO** , **LOCAL** نبایستی یک دستورالعمل ملاحظات وجود داشته باشند.) در دستورالعمل **LOCAL** یک یا چند نماد که با کاراکتر کاما (,) از یکدیگر جدا می شوند، ذکر شده و این نمادها تنها در داخل تعریف ماکروی مربوطه استفاده می شوند.



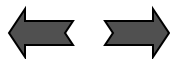
دستور LOCAL در ماکرو ها

هر بار که ماکروی مزبور بسط داده شده و یکی از این نمادها مورد استفاده قرار می گیرد، نماد مربوطه با نمادی که با دو علامت سوال شروع شده و به چهار رقم شانزده شانزدهی ختم می شود (??0000 , ??0001 و غیره) ، جایگزین می گردد. در هر فراخوانی یک ماکرو ، یک نماد ثابت ??dddd جایگزین یک نماد محلی ثابت می گردد.



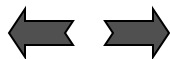
اسمبلی شرطی

بعضی مواقع برنامه نویس می خواهد که اشکال نسبتاً متفاوتی از یک برنامه یا یک روال را تولید نماید. این می تواند در صورتی که برنامه نویس بخواهد در سطح زبان ماشین عملیات ورودی یا خروجی را انجام دهد که تنها آدرس درگاههای مورد استفاده در ماشینهای مختلف تغییر کند، اتفاق بیافتد (یا آدرس درگاههای آدرس های مختلف متصل به یک ماشین تغییر کند).



اسمبلی شرطی

مورد دیگر زمانی است که بسط یک ماکرو بر حسب تعداد و نوع آرگومانها تغییر پیدا می کند. در ماکرو اسمبلر مایکرو سافت می توان کد منبعی نوشت بطوری که تحت این شرایط یا شرایط دیگر، باشکال مختلف اسمبل شوند.



ماکروی add_all با استفاده از اسمبلی شرطی

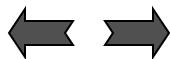
```
add_all  MACRO  nbr1, nbr2, nbr3, nbr4, nbr5
;; add up to 5 word_size integers, putting sum in AX
    mov  ax, nbr1  ; first operand

    IFNB <nbr2>
    Add  ax, nbr2  ; second operand
    ENDIF

    IFNB <nbr3>
    Add  ax, nbr3  ; third operand
    ENDIF

    IFNB <nbr4>
    Add  ax, nbr4  ; fourth operand
    ENDIF

    IFNB <nbr5>
    Add  ax, nbr5  ; fifth operand
    ENDIF
ENDM
```



فراخوانی ماکروی add_all

Mov ax , bx	; first operand
Add ax , cx	; Second operand
Add ax , dx	; third operand
Add ax , number	; fourth operand
Add ax , 1	; fifth operand

فراخوانی

Add_all bx , cx , 45

بسط آن بصورت زیر خواهد بود:

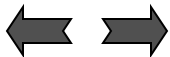
Mov ax , bx	; first operand
Add ax , cx	; Second operand
Add ax , 45	; third operand



بلوکهای اسمبلی شرطی

بطور کلی ، بلوکهای اسمبلی شرطی بصورت زیر می باشند:

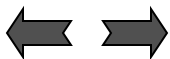
```
IF ... [ operands ]  
Statements  
ELSE  
Statements  
ENDIF
```



نکته :

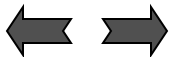
نوع عملوند ها با انواع دستورات **IF** تغییر کرده و با تمام انواع آنها بکار نمی روند. دستور **ELSE** و دستورات عملهای بعد از آن اختیاری می باشد.

دستورات عملهای بعد از **IF** یا **ELSE** می تواند شامل دستور **IF** دیگر باشند، به این معنی که بلوک های اسمبلی شرطی می توانند تو در تو باشند.



نکته :

با استفاده از دستور **EXITM** می توان نوشتن و فهمیدن تعریف ماکروها را آسانتر ساخت. زمانی که اسمبلر فراخوانی یک ماکروئی را پردازش کرده و دستور **EXITM** را پیدا می کند، بلافاصله به عمل بسط ماکرو خاتمه داده و از تمام دستورالعملهائی که در تعریف ماکرو بعد از دستور **EXITM** قرار دارند صرف نظر می کند.



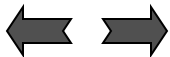
تعریف ماکروی بازگشتی

یادآوری می کنیم که تعریف یک ماکرو می تواند شامل فراخوانی ماکرو باشد. در حقیقت، تعریف یک ماکرو می تواند شامل فراخوانی خودش باشد. باین معنی که تعریف یک ماکرو می تواند بازگشتی باشد.



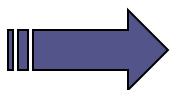
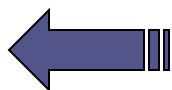
مثال :

```
Add_all  MACRO  nbr1, nbr2, nbr3, nbr4, nbr5
;; add up to 5 word_size integers, putting sum in AX
    IFB  <nbr1>
        Mov  ax, 0      ;; initialize sum
    ELSE
        Add_all  nbr2, nbr3, nbr4, nbr5  ;; add remaining arguments
        Add  ax, nbr1  ;; add first argument
    ENDIF
ENDM
```



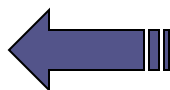
فصل نوزدهم

مثال های نمونه



فهرست مطالب فصل نوزدهم

- مشخص کردن فلگ ها
- محاسبات روی مقادیر double word
- ضرب دو مقدار با علامت
- ضرب دو مقدار بدون علامت
- دستور العمل CBW
- دستور العمل CWD
- تغییر بیت های یک ثبات
- ماکرو Wait
- مرتب سازی حبابی



مشخص کردن فلگ ها

بعد از جمع کردن دو مقدار 5439, 456A در مبنای ۱۶ مقادیر فلگ ها عبارتند از :

$$Pf = 1$$

$$Az=1$$

$$Zf=0$$

$$Sf=1$$

$$Of = 1$$

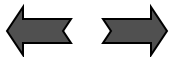
$$CF=0$$

زیرا

$$0100 \ 0101 \ 0110 \ 1010 \ +$$

$$\hline 0101 \ 0100 \ 0011 \ 1001$$

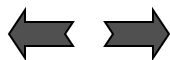
$$1001 \ 1001 \ 1010 \ 0011$$



محاسبات روی مقادیر double word

قطعه برنامه زیر مقدار عبارت $x+y+30-z$ را که در آن x,y,z از نوع **double word** بوده محاسبه نموده نتیجه را در w قرار دهد.

```
MOV    AX , X
MOV    AX , X+2
ADD    AX , Y
ADC    DX , Y+2
ADD    AX , 30
ADC    DX , 0
SUB    AX , Z
SBB    DX , Z+2
MOV    W , AX
MOV    W+2 , DX
```

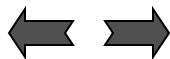


ضرب دو مقدار با علامت

```
MOV AL, 0B4H  
MOV BL, 11H  
IMUL BL  
BL 00010001  
AL 10110100
```

چون از IMUL استفاده شده و مقدار BL برابر است با 17 و مقدار AL برابر است با -76
 $17 * -76 = -1292$

محتوی AX برابر است با -1292

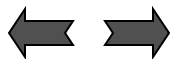


ضرب دو مقدار بدون علامت

```
MOV    AL, 0B4H
MOV    BL, 11H
MUL    BL
BL      0001001
AL      10110100
MUL    BL
BL      00010001
AL      10110100
```

چون از MUL استفاده گردید مقدار BL برابر است با 17 و مقدار AL برابر است با 180
 $17 * 180 = 3060$

محتوی AX برابر با 3060



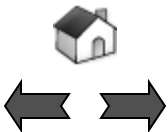
دستور العمل CBW

این دستور العمل محتوی **AL** را که از نوع بایت می باشد به **WORD** تبدیل نموده و مقدار بدست آمده را در **AX** قرار می دهد. از این دستور العمل می توان برای تبدیل مقداری از نوع بایت به **WORD** استفاده نمود.

مثال :

برای ضرب محتوی **AL** در محتوی **BX** بایستی بصورت زیر عمل استفاده نماییم .

CBW
IMUL BX

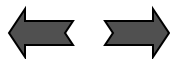


دستور العمل CWD

از این دستور العمل برای تبدیل یک مقدار از نوع **WORD** به **double word** استفاده می گردد.
برای اینکار مقدار را بایستی در رجیستر **ax** قرار داد. آنگاه نتیجه تبدیل در رجیسترهای **DX:AX** قرار می گیرد.

مثال، برای تقسیم محتوی **AX** بر **BX** بایستی بصورت زیر عمل نمود.

CWD
IDIV BX



تغییر بیت های یک ثبات

با استفاده از دستورالعمل **AND** , **OR** , **XOR** می توان مقادیر بیت های یک ثبات را تغییر داد.

OR

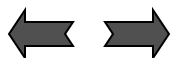
برای یک کردن بیت ها

XOR

برای مکمل کردن بیت ها

AND

برای صفر کردن بیت ها



ماکرو WAIT

از ماکروی زیر جهت ایجاد تاخیر می توان استفاده نمود.

```
WAIT MACRO COUNT  
    LOCAL NEXT  
    PUSH CX  
    MOV CX, COUNT  
    NEXT: LOOP NEXT  
    POP CX  
ENDM
```



مرتب سازی حبابی

برنامه زیر N مقدار از نوع WORD را گرفته به روش حبابی به صورت صعودی مرتب می نماید.

```
MOV CX,N
DEC CX
LOOP1 : MOV DI,CX
        MOV BX,0
LOOP2 : MOV AX,A[BX]
        CMP AX,A[BX+2]
        JGE CONTINUE
        XCHG AX , A[BX+2]
        MOV A[BX] , AX

CONTINUE :
        ADD BX,2
        LOOP LOOP2
        MOV CX , DI
        LOOP LOOP1
```

