



## Seguridad Informática

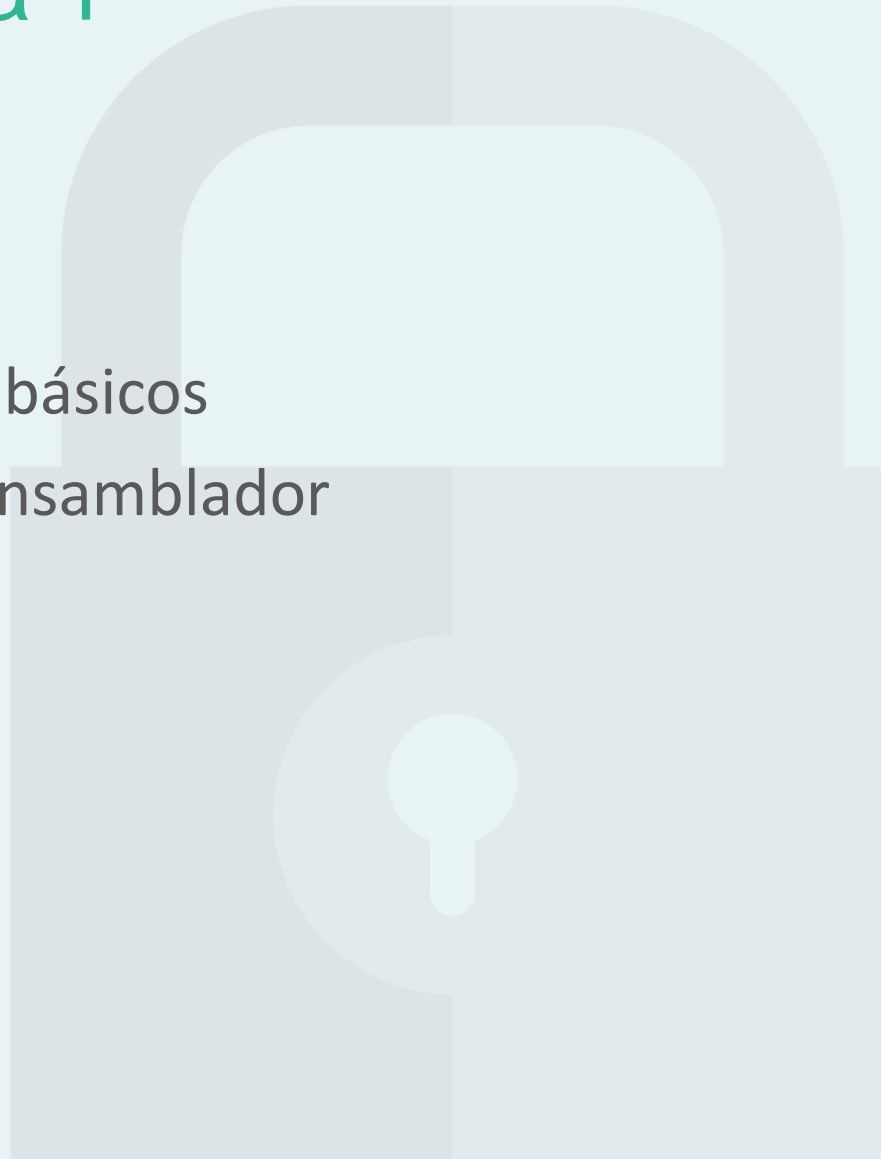
# Análisis de vulnerabilidades

Ing. Oscar Iván Flores Avila  
oscar.flores@cert.unam.mx

## Temario día 1

### DIA 1

- 1. Conceptos básicos
- 2. Lenguaje ensamblador



# Evaluación

- Examen Práctico 30%
- Examen Teórico 20%
- Tareas (a mano) 20%
- Prácticas 30%

# 1. Conceptos básicos

## Conceptos básicos

- **Incidente de seguridad:** Es cualquier evento no esperado que afecte la continuidad del negocio y atente contra la confidencialidad, integridad o disponibilidad de la información
- **Riesgo:** Posibilidad de un incidente, que puede resultar en daños o pérdida de activos de una organización
- **Amenaza:** Causa potencial de un incidente, que puede resultar en daños o pérdida de activos de una organización

## Conceptos básicos

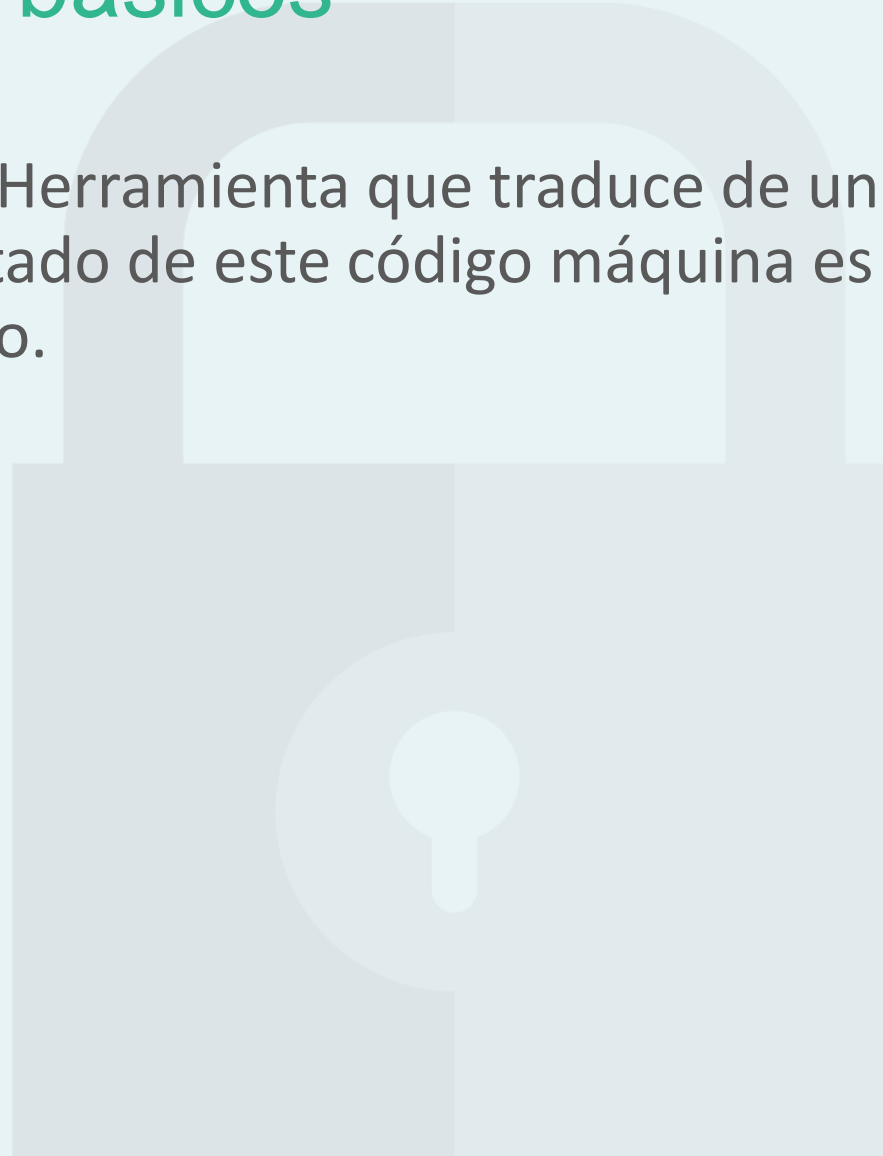
- **Vulnerabilidad:** fallo o hueco de seguridad
  - Desbordamiento de buffer
  - Escalamiento de privilegios
- **Exploit:** es un código o técnica que amenaza con tomar ventaja de una vulnerabilidad.
  - Para ejecutar comandos
  - Ganar acceso a un sistema
  - Escalar privilegios

## Conceptos básicos

- **Payload:** Son las acciones posteriores a explotar una vulnerabilidad. Generalmente son tareas automatizadas para un determinado objetivo. (Ejemplos: crear usuarios, modificar archivos, obtener una terminal remota)

## Conceptos básicos

- **Compilador:** Herramienta que traduce de un lenguaje a otro. El resultado de este código máquina es llamado archivo objeto.





## Conceptos básicos

- **Lenguaje de alto nivel:** Lenguaje diseñado para facilitar la comprensión por parte de los humanos. Es convertido a código máquina por un compilador.
- **Lenguaje de bajo nivel:** Es la versión legible del conjunto de instrucciones (mnemónicos) de una arquitectura de computadoras, conocido como lenguaje ensamblador.

## Conceptos básicos

- **Código máquina:** Consiste en opcodes (dígitos en hexadecimal) que le indican al procesador lo que debe realizar. Se crea cuando un programa en lenguaje de alto nivel es compilado.

# Creación de un ejecutable

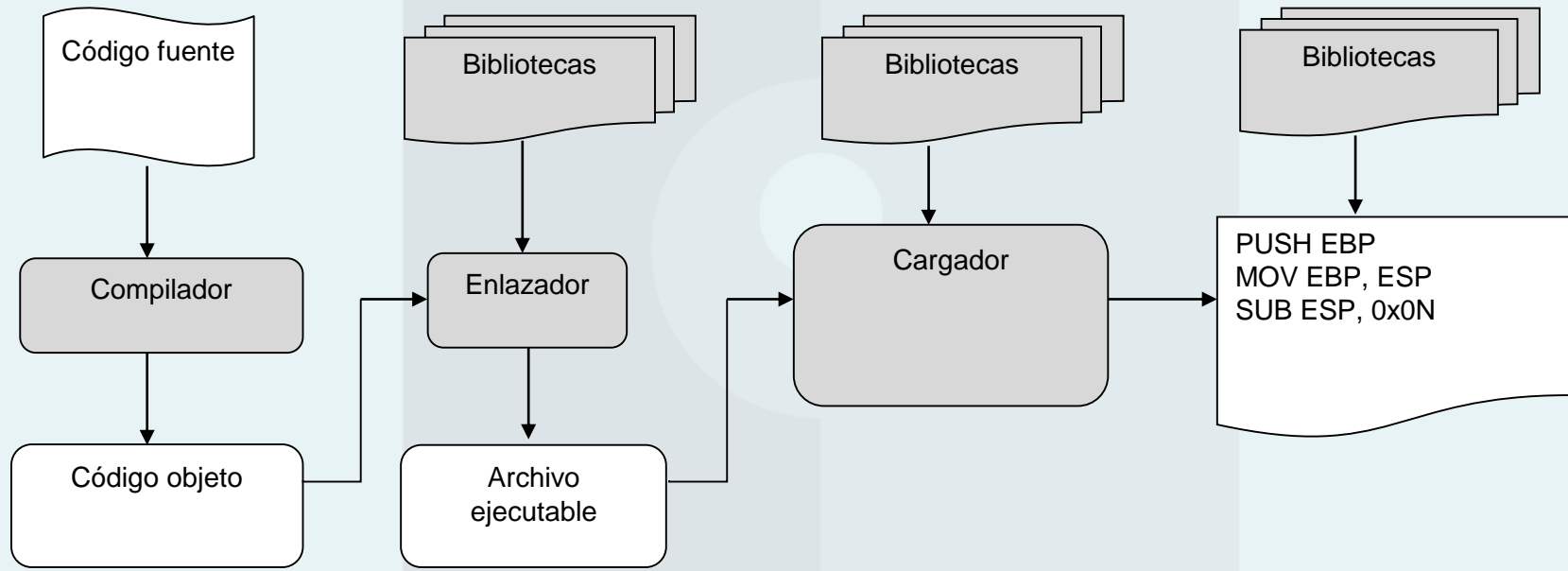
- En primera instancia el código fuente es traducido por un compilador a código objeto.
- Posteriormente el enlazador proporciona las bibliotecas requeridas, se puede ligar de dos maneras: estáticamente o dinámicamente.
  - Ligado estático: las bibliotecas requeridas se colocan como parte del ejecutable.
  - Ligado dinámico: las bibliotecas requeridas se satisfacen al momento de la ejecución.

## Creación de un ejecutable

- El resultado del enlazador es un archivo ejecutable.
- Finalmente, cuando el archivo ejecutable es utilizado, éste es colocado en memoria por el cargador, el cual se encarga de reservar memoria y de llamar al enlazador dinámico para resolver las dependencias restantes.
- Como consecuencia se carga el *opcode* necesario para la ejecución del programa.

## Creación de un ejecutable

- El proceso para convertir código fuente a un ejecutable, tiene que pasar por distintos componentes como se muestra en la siguiente imagen:



## 2. Lenguaje ensamblador

# Lenguaje ensamblador

- Es el lenguaje de bajo nivel por excelencia.
- Las instrucciones en lenguaje ensamblador son conocidas como mnemónicos.
- Un ensamblador traduce las instrucciones a código máquina.

## *Sintaxis básica*

- Una instrucción en ensamblador está compuesta por los siguientes elementos:

Sintaxis básica			
[Etiqueta:]	Mnemónico	[Operando(s)] (Destino,Origen)	[; Comentario]



## *Sintaxis básica*

- **Mnemónico.** Mnemónico de la instrucción.
- **Operandos.** Contiene los datos requeridos por la instrucción, pueden ser valores constantes, provenir de direcciones en memoria o de registros. El número de operandos pueden ser 0, 1 o 2 (RET; INC EAX; MOV EAX, 1H respectivamente).

## *Sintaxis básica*

- **Etiqueta.** Sirve como punto de control para el flujo del programa. Debe comenzar con un carácter alfabético o un punto, el resto de la etiqueta puede contener letras, números o signos especiales [-\$.@%].
- **Comentario.** Información adicional para propósitos de documentación. Cualquier texto posterior al signo ';' será excluido de la compilación.

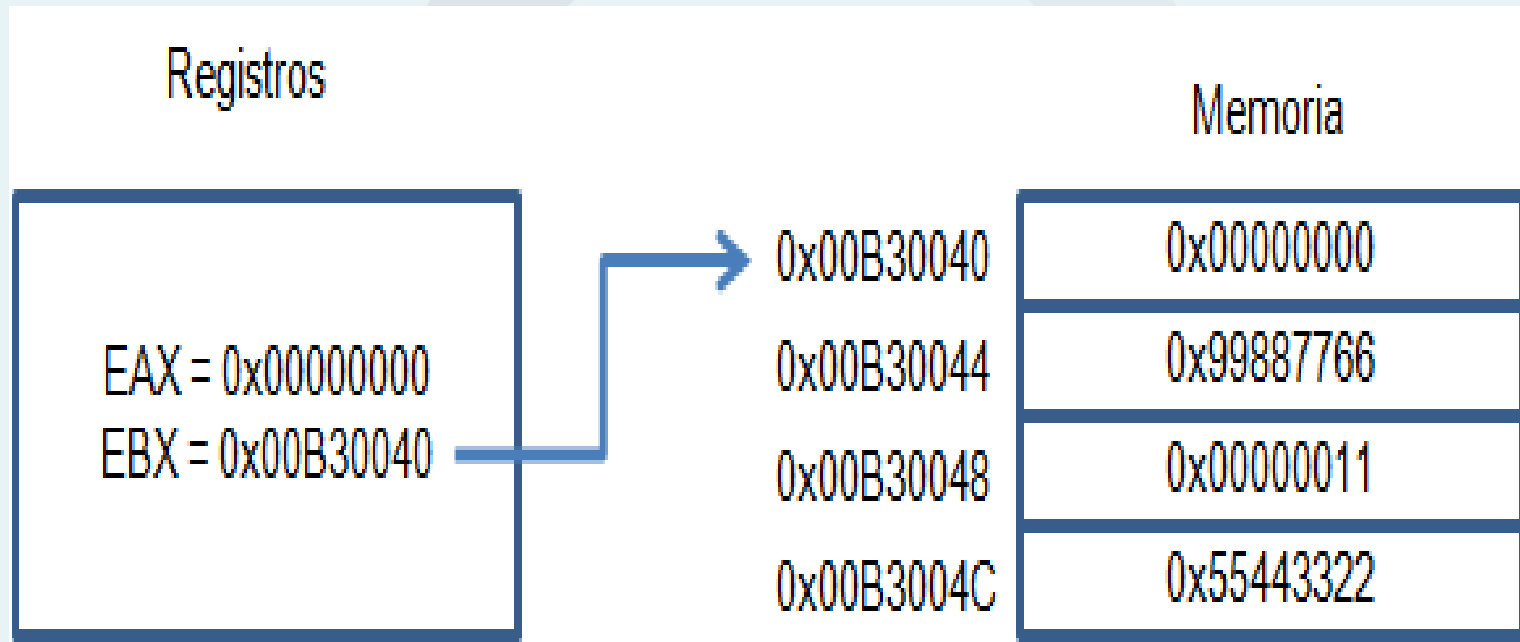
## *Acceso a datos*

- Para hacer referencia a los datos se pueden utilizar:
  - Valores inmediatos. Un dato es almacenado en uno de los registros de propósito general. (MOV EAX, 0x01)
  - Registros. El dato contenido en un registro es almacenado en otro registro. (MOV EAX, EBX).

# Acceso a datos

- Localidades de memoria
  - **Direccionamiento directo:** busca y accede a los datos en la dirección de memoria especificada, el registro es el destino. (MOV EAX, [0x08040200]).
  - **Direccionamiento indirecto:** también llamado “direccionamiento por referencia” calcula la dirección del destino, llamada “dirección efectiva” (en el registro reside la dirección del destino). (MOV EAX, [EBX+8])
  - **Implícitos.** El operando está definido dentro de la misma instrucción, dichos operandos pueden ser registros o la pila. (PUSH 0x23, CLC).

# Direccionalamientos



## Registros

- Se tienen 8 registros de propósito general, cada registro tiene un fin específico, dependiendo del tipo de instrucción que se haya ejecutado.
- Estos son: **EAX, EBX, ECX, EDX, EBP, ESP, ESI y EDI**, donde la letra “E” inicial proviene de “extended”.

## Registros

- EAX: Registro acumulador, utilizado en operaciones aritméticas (suma, resta, multiplicación y división), almacenar valores de retorno de funciones y para lectura/escritura en periféricos de I/O.
- EBX: Registro base o apuntador, utilizado para indicar el desplazamiento de direcciones en segmentos de memoria y almacenar datos.

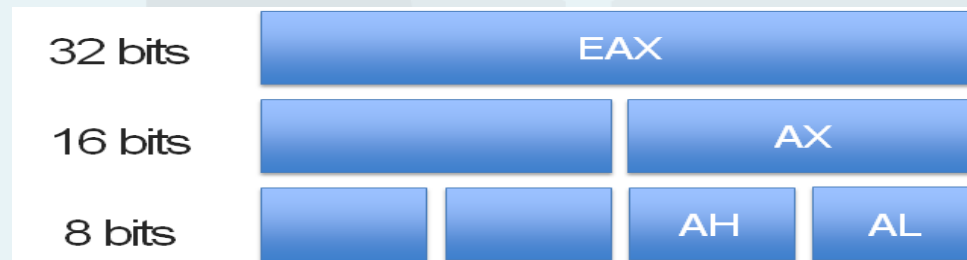
## *Registros*

- ECX: Registro contador, utilizado en operaciones iterativas (ciclos/loops).
- EDX: Registro de datos, utilizado para realizar operaciones aritméticas junto con EAX.



## Registros

- Se puede acceder a los primeros 16 bits de EAX,EBX,ECX y EDX, omitiendo la 'E', especificándolos de la siguiente forma: AX, BX, CX y DX.
- Se puede acceder a los 8 bits más significativos de AX,BX,CX y DX, usando AH, BH, CH y DH.
- Se puede acceder a los 8 bits menos significativos de AX,BX,CX y DX, usando AL, BL, CL y DL.



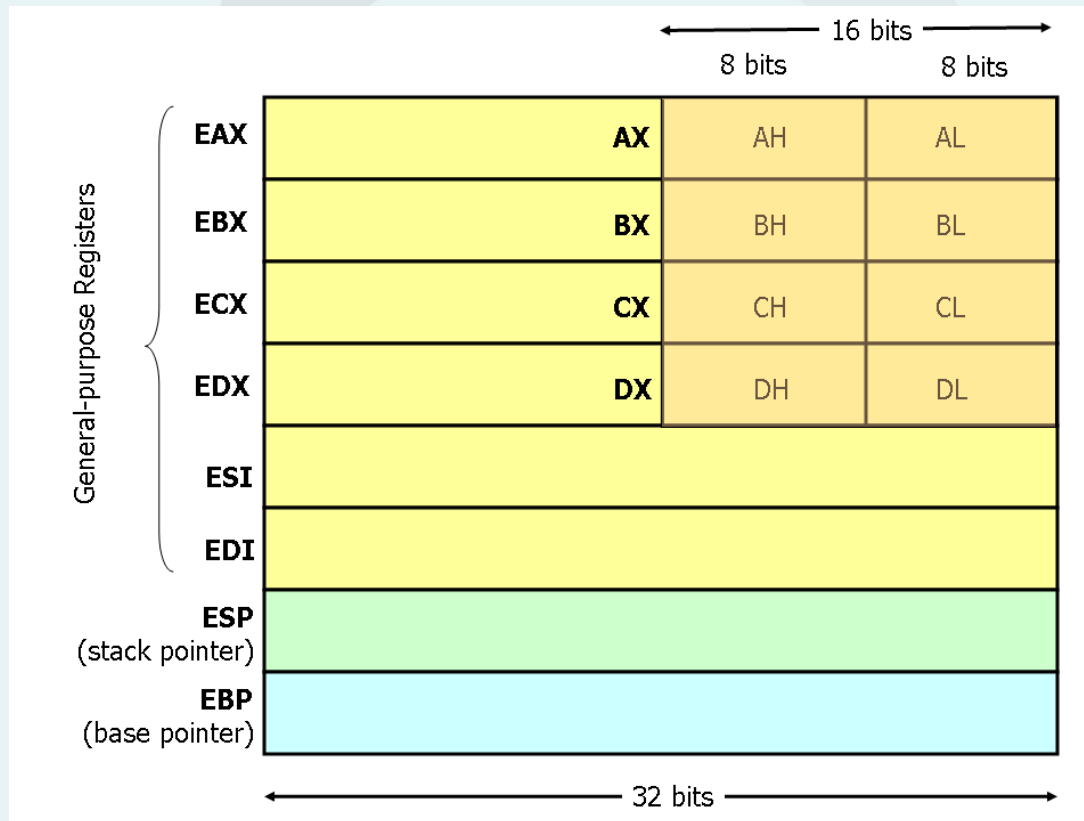
## Registros

- ESP (*Stack Pointer*): Apuntador de pila, contiene la dirección de memoria del último valor almacenado en la pila que está usando el un programa en ese momento.
- EBP (*Base Pointer*): Apuntador base, indica la dirección inicial de la pila y es usado para referenciar argumentos y variables locales.

## Registros

- ESI (*Source Index*): Índice origen, indica dónde se encuentra el búfer de datos de entrada.
- EDI (*Destination Index*): Índice destino, contiene la dirección donde se copiará el búfer de datos indicado por ESI.

## Registros



<http://www.cs.virginia.edu/~evans/cs216/guides/x86.html>

## *Registros x64*

- Los registros de propósito general en procesadores de **arquitectura x64** (64 bits) son 16: RAX, RBX, RCX, RDX, RSP, RBP, RSI, RDI, R8, R9, R10, R11, R12, R13, R14 Y R15.

## Registros

- Registro apuntador a instrucciones:

EIP (*Instruction Pointer*): Registro que contiene la dirección de memoria de la siguiente instrucción a ejecutar.

También conocido como contador.

## Registros

- Registro de banderas o de estado (EFLAGS).

Las banderas indican el estado actual de la computadora dependiendo del procesamiento de instrucciones, ya que las comparaciones o cálculos aritméticos cambian su estado. El registro está formado por 32 bits, donde cada bandera es un bit.

## Registros

- Algunas banderas importantes son:
  - *Sign* (SF - 7): Se establece en 1 si el resultado tiene signo negativo, si es positivo tomará el valor 0.
  - *Zero* (ZF - 6): Se establece en 1 si el resultado de una instrucción fue 0.
  - *Trap* (TF - 8): Ejecución paso a paso.



## Registros

- *Overflow* (OF - 11): Se establece si el resultado de una instrucción aritmética con signo genera un número el cual es demasiado largo para el destino.
- *Interruption* (IF - 9): Indica si una interrupción de los dispositivos externos se procesa o no, está reservada para el sistema operativo en modo protegido.

## *Tipos de instrucciones*

- En lenguaje ensamblador, existe un número considerable de instrucciones las cuales pueden clasificarse en las siguientes categorías.
  - Manipulación de datos
  - Transferencia de datos
  - Instrucciones condicionales e instrucciones para ramificación

## *Tipos de instrucciones*

- Manipulación de datos
  - Instrucciones aritméticas: ADD, SUB, MUL, IMUL, DIV, IDIV, INC, DEC.
  - Operaciones booleanas: NOT, AND, OR, XOR.
  - Manipulación de bits: SHR, SHL, ROR, ROL.
- Transferencia de datos
  - Incluye instrucciones como MOV, XCHG, PUSH y POP.

## *Tipos de instrucciones*

- Instrucciones condicionales e instrucciones para ramificación
  - Saltos (JMP, JZ, JNZ, JE, JNE, LOOP, etc.)\*
  - Llamadas y servicios (CALL, RET, IRET e INT)\*
  - Comparaciones (NEG, CMP, TEST, etc.)
  - **Nota:** se modifica el valor de EIP

# Lenguaje ensamblador

- Aritmética

El formato de la instrucción de la adición es **“ADD destino, valor”** y el de la sustracción es **“SUB destino, valor”**.

# lenguaje ensamblador

- Aritmética

La sustracción modifica dos banderas importantes:

- ☐ **ZF** (*zero flag*); se establece en 1 si el resultado de la operación es 0.
- ☐ **CF** (*carry flag*); se establece si se efectúa un préstamo en la sustracción y replica el valor saliente en corrimientos y rotaciones.

# lenguaje ensamblador

- **Aritmética**

- ☐ `ADD EAX, EBX` ; Asigna el valor de EBX a EAX y almacena el resultado en EAX
- ☐ `SUB EAX, 0x10` ; Resta 10 en hexadecimal a EAX

Las instrucciones **INC** y **DEC** incrementan o decrementan un registro en uno.

- ☐ `INC EDX` ; Incrementa EDX en 1
- ☐ `DEC ECX` ; Decrementa ECX en 1

# lenguaje ensamblador

- Aritmética

El formato de la multiplicación sin signo es “**MUL valor**” y **siempre multiplica al registro EAX**, por lo que este último debe estar configurado apropiadamente antes de que ocurra la operación.

El producto es almacenado como resultado de 64 bits a través los registros EDX y EAX. EDX almacena los 32 bits más significativos de la operación y EAX almacena los 32 bits menos significativos.



# lenguaje ensamblador

- Aritmética

Multiplicador (valor)	Multiplicando	Producto
8 bits	AL	+ AH:AL -
16 bits	AX	+ DX:AX -
32 bits	EAX	+ EDX:EAX -

# lenguaje ensamblador

- Aritmética

- ☐ MOV EAX,0x44332211 ; Asigna el valor 0x44332211 a EAX
- ☐ MUL 0x50 ; Multiplica EAX (0x44332211) por 0x50 y almacena el resultado (**154FFAA550**) en EDX:EAX

# lenguaje ensamblador

- Aritmética

El formato de la división sin signo es “**DIV valor**” y hace lo mismo que la instrucción **MUL** pero de manera opuesta, divide EDI y EAX entre un valor, por lo que estos últimos deben estar configurados apropiadamente antes de que ocurra la operación.

# lenguaje ensamblador

- **Aritmética**

El cociente se almacena en EAX (AX o AL) y el residuo se almacena en EDX (DX o AH).

- ☐ MOV EDX,0x0
- ☐ MOV EAX,0x150
- ☐ DIV 0x75 ; Divide los registros EDX:EAX (0x150) entre 0x75 y almacena el resultado en el registro EAX y el residuo en EDX

# lenguaje ensamblador

- Aritmética

Divisor (valor)	Dividendo	Cociente	Residuo
8 bits	AX	AL	AH
16 bits	DX:AX	AX	DX
32 bits	EDX:EAX	EAX	EDX

# lenguaje ensamblador

- Aritmética

**Instrucción NOT:** Lleva a cabo la negación bit a bit, es decir, invierte todos los bits y el resultado se guarda en el mismo operando.

❑ `MOV EAX, 0xF049 ; EAX = 0xF049`

❑ `NOT EAX ; EAX = 0x0FB6`

# lenguaje ensamblador

A	B	A·B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

- Aritmética

**Instrucción AND:** Realiza la conjunción bit a bit y el resultado se guarda en el operando destino (AND destino, origen).

❑ MOV EAX, 0xF049 ; EAX = 0xF049

❑ MOV EBX, 0x05CA ; EBX = 0x05CA

❑ AND EAX, EBX ; EAX = 0x0048 y EBX = 0x05CA

# lenguaje ensamblador

A	B	A+B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

- Aritmética

**Instrucción OR:** Realiza la disyunción bit a bit y el resultado se guarda en el operando destino (OR destino, origen).

- ❑ `MOV EAX, 0xF049 ; EAX = 0xF049`
- ❑ `MOV EBX, 0x05CA ; EBX = 0x05CA`
- ❑ `OR EAX, EBX ; EAX = 0xF5CB y EBX = 0x05CA`



# lenguaje ensamblador

- Aritmética

A B	A^B
0 0	0
0 1	1
1 0	1
1 1	0

**Instrucción XOR:** Realiza la disyunción exclusiva bit a bit y el resultado se guarda en el operando destino (XOR destino, origen).

En algunos lenguajes de programación se usa el acento circunflejo para efectuar la operación XOR.

# lenguaje ensamblador

- Aritmética

**Instrucción NEG:** Invierte todos los bits, posteriormente agrega (suma) un 1 y el resultado se guarda en el mismo operando.

❑ `MOV EAX, 0xF049 ; EAX = 0xF049`

❑ `NEG EAX ; EAX = 0x0FB7 (0x0FB6 + 0x0001)`

# lenguaje ensamblador

- Aritmética

**Instrucción CMP:** Realiza la resta implícita (SUB) del origen al destino (CMP destino, origen), el resultado no se guarda en el destino pero cambia el estado de las.

❑ MOV EAX, 0xF049 ; EAX = 0xF049

❑ MOV EBX, 0x05CA ; EBX = 0x05CA

❑ CMP EAX, EBX ; EAX = 0xF049 y EBX = 0x05CA

# lenguaje ensamblador

- Aritmética

**Instrucción TEST:** Realiza la conjunción implícita (AND) bit a bit entre el origen y el destino (TEST destino, origen), el resultado no se guarda en el destino pero cambia el estado de las banderas.

❑ MOV EAX, 0xF049 ; EAX = 0xF049

❑ MOV EBX, 0x05CA ; EBX = 0x05CA

❑ TEST EAX, EBX ; EAX = 0xF049 y EBX = 0x05CA

# lenguaje ensamblador

- Aritmética

Las instrucciones **SHR** y **SHL** son usadas para corrimiento de bits en los registros.

El formato para corrimiento a la derecha es “**SHR destino, contador**” y el formato para el corrimiento a la izquierda es “**SHL destino, contador**”.

# lenguaje ensamblador

- **Aritmética**

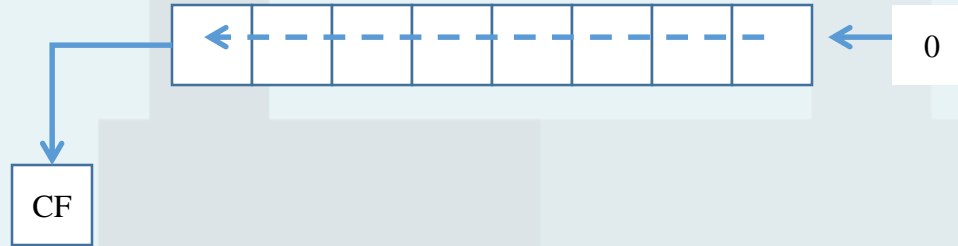
Durante dichos corrimientos, el bit procesado se mueve a la bandera de acarreo (CF).

- ☐ MOV BL, 0x0A ; Mueve el valor 0x0A (0000 1010 en binario) al registro BL
- ☐ SHL BL, 2 ; Corrimiento del registro BL de 2 bits a la izquierda, el resultado es 0010 1000 (40d o 28h)

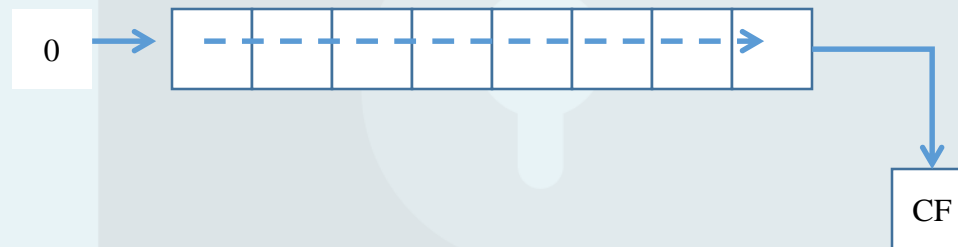
# lenguaje ensamblador

- Aritmética

SHL



SHR



# lenguaje ensamblador

- Aritmética

Las instrucciones de rotación **ROR** y **ROL** hacen que los bits **desplazados** regresen al otro extremo. En otras palabras, durante la rotación a la derecha (ROR) los bits menos significativos se rotan a la posición más significativa.

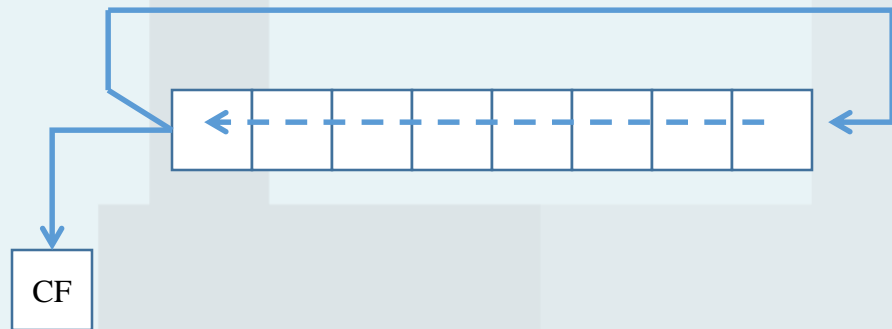
- ☐ `MOV BL, 0x0A` ; Mueve el valor 0x0A al registro BL  $\therefore$  BL = 0000 10**10**
- ☐ `ROR BL, 2` ; Rotación del registro BL de 2 bits a la derecha  $\therefore$  BL = **10**00 0010



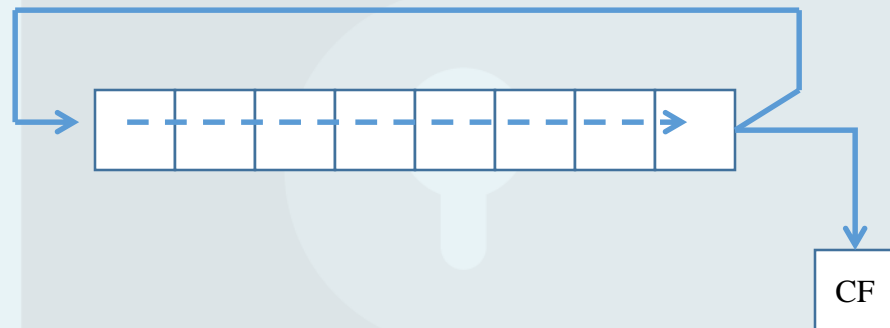
# lenguaje ensamblador

- Aritmética

ROL



ROR



# lenguaje ensamblador

- Aritmética

**Instrucción LEA** (*Load Effective Address*): Carga la dirección efectiva del operando origen dentro del operando destino (LEA destino, origen).

❑ LEA EAX, [EBP-0x04] ; dirección de la primera variable local

# lenguaje ensamblador

- Aritmética

La instrucción **LEA** no siempre es utilizada para referenciar direcciones de memoria, en ocasiones se usa para calcular valores debido a que requiere pocas instrucciones.

Por ejemplo, al factorizar el número 7 en la instrucción “**LEA EBX, [EAX\*7+7]**” se obtiene la expresión “**EBX = (EAX+1) \* 7**”.

# lenguaje ensamblador

- Transferencia de datos

**Instrucción MOV:** Asigna el origen al destino (MOV destino, origen). Direcccionamiento inmediato.

- ☐ MOV EAX, 0xF049 ; EAX = 0xF049

- ☐ MOV EBX, 0x05CA ; EBX = 0x05CA

- ☐ MOV EAX, EBX ; EAX = 0x05CA y EBX = 0x05CA

# lenguaje ensamblador

- Transferencia de datos

**Instrucción XCHG:** Intercambia el contenido del operando destino y con el de origen (XCHG destino, origen). Direcccionamiento inmediato.

- ❑ MOV EAX, 0xF049 ; EAX = 0xF049
- ❑ MOV EBX, 0x05CA ; EBX = 0x05CA
- ❑ XCHG EAX, EBX ; EAX = 0x05CA y EBX = 0xF049

# lenguaje ensamblador

- Transferencia de datos

**Instrucción PUSH:** Almacena el operando en la pila (PUSH operando). Direccionamiento inmediato.

- ☐ MOV EAX, 0xF049 ; EAX = 0xF049

- ☐ PUSH EAX ; Ultimo valor pila = 0xF049

# lenguaje ensamblador

- Transferencia de datos

**Instrucción POP:** Extrae y almacena el último valor almacenado en la pila en el operando (POP operando).  
Direccionamiento inmediato.

❑ `MOV EAX, 0xF00D ; EAX = 0xFFFF`

❑ `POP EAX ; EAX = BAAD, Ultimo valor en la pila = 0xF00D`

# Programación en ensamblador

```
; prog1.asm
global _start    ; Linea requerida por ld
section .text    ; etiqueta que indica el
                 ; inicio de la sección
                 ; ejecutable

_start:          ; inicio del programa
    mov eax,0x04  ; eax = 0x04
    mov ebx,0x06  ; ebx = 0x06
    add eax,ebx   ; eax = eax + ebx
```



# Programación en ensamblador

Ensamblar el código fuente

```
nasm -f elf -o prog1.o prog1.asm
```

¿Ejecutar?

```
./prog1.o
```

# Programación en ensamblador

¿Permission denied?

Enlazar el código objeto con las bibliotecas necesarias para producir el ejecutable.

```
ld -o prog1 prog1.o
```

¿Ejecutar?

```
./prog1
```

# Programación en ensamblador

¿Segmentation fault?

Solución: gdb

# Programación en ensamblador

Utilizar GDB para ejecutar el programa en un entorno controlado.

```
gdb prog1
```

Dentro de GDB escribir los siguientes comandos:

```
break _start
```

```
run
```

```
set disassembly-flavor intel
```

```
layout asm
```

```
layout regs
```

+---Register group: general-----+

```
leax      0x0      0
lecx      0x0      0
ledx      0x0      0
lebx      0x0      0
lesp      0xbffffdf0    0xbffffdf0
lebp      0x0      0x0
lesi      0x0      0
ledi      0x0      0
leip      0x8048060    0x8048060 <_start>
leflags    0x202    [ IF ]
```

```
B+> 0x8048060 <_start>    mov    eax,0x4
      0x8048065 <_start+5>  mov    ebx,0x6
      0x804806a <_start+10> add    eax,ebx
      0x804806c            add    BYTE PTR [esi],ch
      0x804806e            jae    0x80480e9
      0x8048070            ins    DWORD PTR es:[edi],dx
      0x8048071            je     0x80480d4
      0x8048073            bound  eax,QWORD PTR [eax]
      0x8048075            cs
      0x8048076            jae    0x80480ec
      0x8048078            jnb    0x80480ee
```

child process 30322 In: \_start  
(gdb)

Line: ?? PC: 0x8048060

# Programación en ensamblador

`break _start` - establece un breakpoint al  
comienzo del programa

`run` - ejecuta programa hasta el breakpoint

`set disassembly-flavor intel` - muestra  
código ASM en sintaxis intel

`layout asm` - despliega código asm

`layout regs` - despliega registros

```

B+ 0x8048060 <_start>    mov     eax,0x4
    0x8048065 <_start+5>  mov     ebx,0x6
    0x804806a <_start+10> add     eax,ebx
  
```

- Ejecutar step1

```

Register group: general
leax 0x4 4
  
```

- Ejecutar step2

```

lebx 0x0 0
lebx 0x6 6
lecx 0x55555555
  
```

- Ejecutar step3

```

Register group: general
leax 0xa 10
lecx 0x0 0
  
```

## *Saltos*

- Son instrucciones utilizadas para dirigir el flujo de ejecución de un programa hacia una localidad de memoria (relativa o absoluta), comúnmente se especifica una etiqueta.
- Existen dos tipos de saltos: condicionales y no condicionales.



## *Saltos no condicionales*

- Siempre salta hacia otra porción de código en alguna dirección de memoria (JMP destino), por lo que no se necesita revisar el estado de las banderas.

JMP <destino>

Por ejemplo, las instrucciones JMP, CALL y RET.

## *Saltos condicionales*

- Utilizan el valor de las banderas (resultado de las operaciones con registros) para saltar a una nueva rama y transferirle el control si una condición se cumple.

## *Saltos condicionales*

- La estructura de un salto condicional es típicamente de la forma **JXX**, donde las letras “X” (que pueden ir de 1 a 4 letras) describen las siguientes condiciones:
    - Comparación general (Ej. Bandera Zero = 0, Bandera Signo = 1, etc.)
    - Comparación sin signo (ambos operadores)
    - Comparación con signo
- JXX <destino> ; donde XX es una condición a evaluar

# lenguaje ensamblador

- Saltos

```
MOV EAX, variable_a  
CMP EAX, 0x08040200  
JNE bloque_2
```

**bloque\_1:**

primer bloque de código

JMP fin

**bloque\_2:**

segundo bloque de código

**fin:**

# lenguaje ensamblador

- Saltos

La estructura de un salto condicional es típicamente de la forma **JXX**, donde las letras “X” (que pueden ir de 1 a 4 letras) describen las siguientes condiciones:

- ☐ Comparación general
- ☐ Comparación sin signo
- ☐ Comparación con signo

# lenguaje ensamblador

- Saltos

## Comparación general

- ☐ JZ: Salta si la bandera cero está activa ( $ZF = 1$ )
- ☐ JE: Salta si es igual ( $ZF = 1$ )
- ☐ JNZ: Salta si la bandera cero está deshabilitada ( $ZF = 0$ )
- ☐ JNE: Salta si no es igual ( $ZF = 0$ )
- ☐ JC: Salta si hubo acarreo ( $CF = 1$ )
- ☐ JNC: Salta si no hubo acarreo ( $CF = 0$ )

# lenguaje ensamblador

- Saltos

## Comparación general

- ☐ JS: Salta si el número tiene signo ( $SF = 1$ )
- ☐ JNS: Salta si el número no tiene signo ( $SF = 0$ )
- ☐ JO: Salta si fue un desbordamiento ( $OF = 1$ )
- ☐ JNO: Salta si no fue un desbordamiento ( $OF = 0$ )

# lenguaje ensamblador

- Saltos

## Comparación general

- ☐ JP: Salta si hubo paridad, número de bits habilitados par (PF=1)
- ☐ JNP: Salta si no hubo paridad, número de bits habilitados impar (PF=0)
- ☐ JCXZ: Salta si el registro CX tiene el valor 0.
- ☐ JECXZ: Salta si el registro ECX tiene el valor 0.



# lenguaje ensamblador

- Saltos

Comparación **sin signo** (ambos operadores)

- ☐ JA: (above) Salta si es mayor, **op1 > op2** (CF = 0 y ZF = 0)
- ☐ JNBE: Salta si no es menor o igual, **op1 > op2** (CF=0 y ZF=0)
- ☐ JAE: Salta si es mayor o igual, **op1 >= op2** (CF = 0)
- ☐ JNB: Salta si no es menor, **op1 >= op2** (CF = 0)

# lenguaje ensamblador

- Saltos

Comparación **sin signo** (ambos operadores)

- ☐ JB: (below) Salta si es menor, **op1 < op2** (CF = 1)
- ☐ JNAE: Salta si no es mayor o igual, **op1 < op2** (CF = 1)
- ☐ JBE: Salta si es menor o igual, **op1 <= op2** (CF = 1 y ZF = 1)
- ☐ JNA: Salta si no es mayor, **op1 <= op2** (CF = 1 y ZF = 1)

# lenguaje ensamblador

- Saltos

## Comparación **con signo**

- ☐ JG: (greater) Salta si es mayor, **op1 > op2** (SF = OF y ZF = 0)
- ☐ JNLE: Salta si no es menor o igual, **op1 > op2** (SF=OF y ZF=0)
- ☐ JGE: Salta si es mayor o igual, **op1 >= op2** (SF = OF)
- ☐ JNL: Salta si no es menor, **op1 >= op2** (SF = OF)

# lenguaje ensamblador

- Saltos

## Comparación **con signo**

- ☐ JL: (less) Salta si es menor, **op1 < op2** (SF != OF)
- ☐ JNGE: Salta si no es mayor o igual, **op1 < op2** (SF != OF)
- ☐ JLE: Salta si es menor o igual, **op1 <= op2** (SF != OF o ZF = 1)
- ☐ JNG: Salta si no es mayor, **op1 <= op2** (SF != OF o ZF = 1)

## *Procedimientos*

- Un procedimiento es un conjunto de instrucciones delimitadas por una etiqueta indicando el comienzo de la misma y terminando con la instrucción RET.

Inicio\_procedimiento:

<Código>

RET

## *Procedimientos*

- El procedimiento es llamado desde otra función usando la instrucción CALL, teniendo como argumento la etiqueta al inicio del procedimiento.

CALL <Procedimiento>

# *Procedimientos*

- Nota: un procedimiento con frecuencia puede utilizar un prologo y un epílogo para gestionar el uso de la pila. No obstante, no es forzosa la presencia de ambos.
- Lenguajes de programación como C, los incluyen como parte de cada función.

## *Interrupciones y excepciones*

- El procesador proporciona dos mecanismos para modificar la ejecución de un programa: interrupciones y excepciones.
  - Una interrupción es evento asíncrono que generalmente se presenta por la acción de un dispositivo de entrada/salida.
  - Una excepción es un evento síncrono que se genera cuando el procesador detecta una o más condiciones predefinidas durante la ejecución de una instrucción.

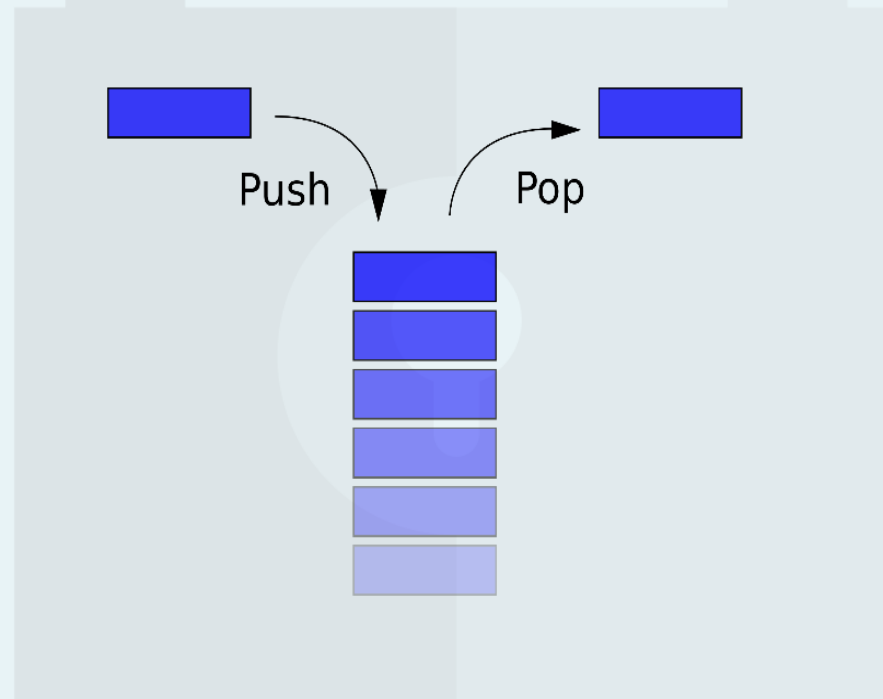


## *Interrupciones y excepciones*

- Por ejemplo:
  - El mnemónico de interrupción **INT 80h** se encarga de atender las llamadas al sistema (syscall) en Linux.
  - INT 21h atiende las syscall en sistemas DOS.

## *Pila*

- La pila (Stack) es una estructura de datos tipo LIFO (último en entrar, primero en salir) usada para colocar y remover elementos.



## Pila

- Frecuentemente se utiliza para almacenamiento temporal de variables locales, argumentos y direcciones de retorno.
- Su principal uso es la gestión de datos intercambiados entre llamadas a funciones.
- Cada vez que se realiza una llamada se genera un nuevo *stack frame* en la pila.

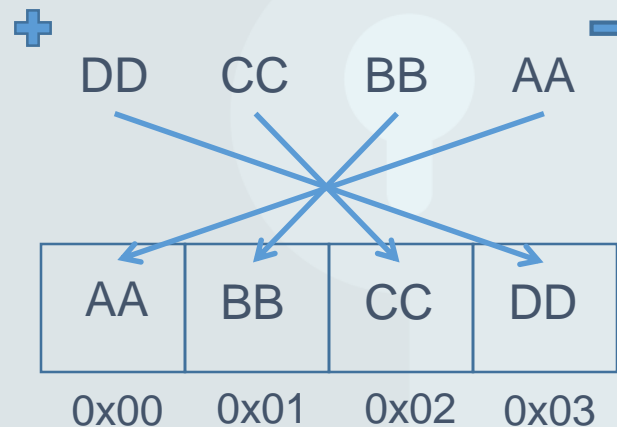
## Pila

- La pila crece hacia las direcciones de memoria más bajas, es decir, cada vez que se insertan valores en la pila se utilizan direcciones de memoria más pequeñas.



# Lenguaje Ensamblador

- ***Orden de bytes***
- Little-endian
- Significa que el byte menos significativo se almacena en la dirección más baja de memoria. Usado por Intel.



# Lenguaje Ensamblador

- Big-endian
- Representa los bytes en “orden natural”. El byte más significativo se almacena en la dirección de memoria más baja.



## *Sintaxis AT&T*

- La notación es: mnemónico origen, destino
- Los registros se denotan por el signo %
- Las constantes numéricas son precedidas del signo \$
- Los números hexadecimales inician con 0x

## *Sintaxis AT&T*

- Los números binarios inician con 0b
- El tamaño para 8, 16 y 32 bits se especifica con los sufijos: b, w y l a diferencia de Intel donde se usa: byte ptr, word ptr y dword ptr.



## *Sintaxis AT&T*

- Los números binarios inician con 0b
- El tamaño para 8, 16 y 32 bits se especifica con los sufijos: b, w y l a diferencia de Intel donde se usa: byte ptr, word ptr y dword ptr.

# Directivas

- Son instrucciones propias del ensamblador y no están relacionadas con los mnemónicos definidos para un procesador.
- Generalmente son usadas para almacenar valores en el ejecutable o para señalar secciones .
- Ejemplos de directivas son DB, DW, EQU, SECTION, GLOBAL, etc.

# Más programación ...

Generar un programa que compare si el contenido del registro EAX es igual a 0xFACEB00C, si lo es que muestre el mensaje “EAX tiene 0xFACEB00C :)”, en caso contrario “EAX no tiene 0xFACEB00C :V”.

# Más programación ...

**; prog2.asm**

**global \_start**

**section .text**

**\_start:**

cmp eax,0xFACEB00C

jne bloque1

**bloque1:**

mov edx,len\_msg1

mov ecx,msg1

mov ebx,1

mov eax,4

int 0x80

jmp fin

**bloque2:**

mov edx,len\_msg2

mov ecx,msg2

mov ebx,1

mov eax,4

int 0x80

**fin:**

**section .data**

msg1 db 'EAX tiene 0xFACEB00C :)',0xa

len\_msg1 equ \$ - msg1

msg2 db 'EAX no tiene 0xFACEB00C :V',0xa

len\_msg2 equ \$ - msg2

# Tarea

- Significado de la “R” en los registros de proposito general de 64 bits(\*)
- Generar el código ensamblador de las sentencias switch, y for(comentadas linea por linea, en papel)
- Investigar tipos de datos en ensamblador y su tamaño

# Prácticas

- Generar un programa que cifre una cadena con al menos 5 instrucciones de ensamblador distintas, al menos una de las instrucciones debe ser SHR o SHL con un corrimiento mínimo de 3.
- Generar un programa que descifre la cadena previamente cifrada.

<http://www.intel.com/content/dam/www/public/us/en/documents/manuals/64-ia-32-architectures-software-developer-instruction-set-reference-manual-325383.pdf>