

Análisis de vulnerabilidades

@truerand0m

Temario día 1

DIA 1

- 1. Conceptos básicos
- 2. Lenguaje ensamblador

Evaluación

- Examen Práctico ??%
- Examen Teórico ??%
- Tareas ??%
- Prácticas ??

Introduccion

@truerand0m

Objetivos

- Exposición de técnicas para realizar:
- análisis de vulnerabilidades
- ingeniería inversa
- desarrollo de exploits

Porque VA y RE

- No puedes protegerte de algo que no conoces.
- Entender cómo funcionan los programas.
- Habilidad no muy común
- Mercado en crecimiento.

Therac-25

Dates: 1985-1987

Cause: "race condition"

Consequences:
at least 5 patients
died, others were
seriously injured



ZERODIUM Payouts for Desktops/Servers*

- Windows
- macOS
- Linux/BSD
- Any OS

RCE: Remote Code Execution
 LPE: Local Privilege Escalation
 SBX: Sandbox Escape or Bypass
 VME: Virtual Machine Escape

Up to
\$1,000,000

Up to
\$500,000

Up to
\$250,000

Up to
\$200,000

Up to
\$100,000

Up to
\$80,000

1.001

Win RCE
Zero Click

Win

3.001

Chrome
RCE+LPE

Win

2.001

Apache
RCE

Linux

2.002

MS IIS
RCE

Win

5.001

MS Outlook
RCE

Win

4.001

MS Exchange
RCE

Win

2.003

OpenSSL
RCE

Linux

2.004

PHP
RCE

Linux

8.001

VMware ESXi
VME

5.002

Thunderbird
RCE

Win/Linux

4.002

Sendmail
RCE

Linux

4.003

Postfix
RCE

Linux

4.004

Dovecot
RCE

Linux

4.005

Exim
RCE

Linux

2.005

nginx
RCE

Linux

3.002

Safari
RCE+LPE

Mac

3.003

Edge
RCE+LPE

Win

3.004

Firefox
RCE+LPE

Win

5.003

Word/Excel
RCE

Win

7.001

WordPress
RCE

Linux

7.002

cPanel/WHM
RCE

Linux

7.003

Plesk
RCE

Linux

7.004

Webmin
RCE

Linux

8.002

VMware WS
VME

Win/Linux

5.004

Adobe PDF
RCE+SBX

Win

5.005

WinRAR
RCE

Win

5.006

7-Zip
RCE

Win

8.003

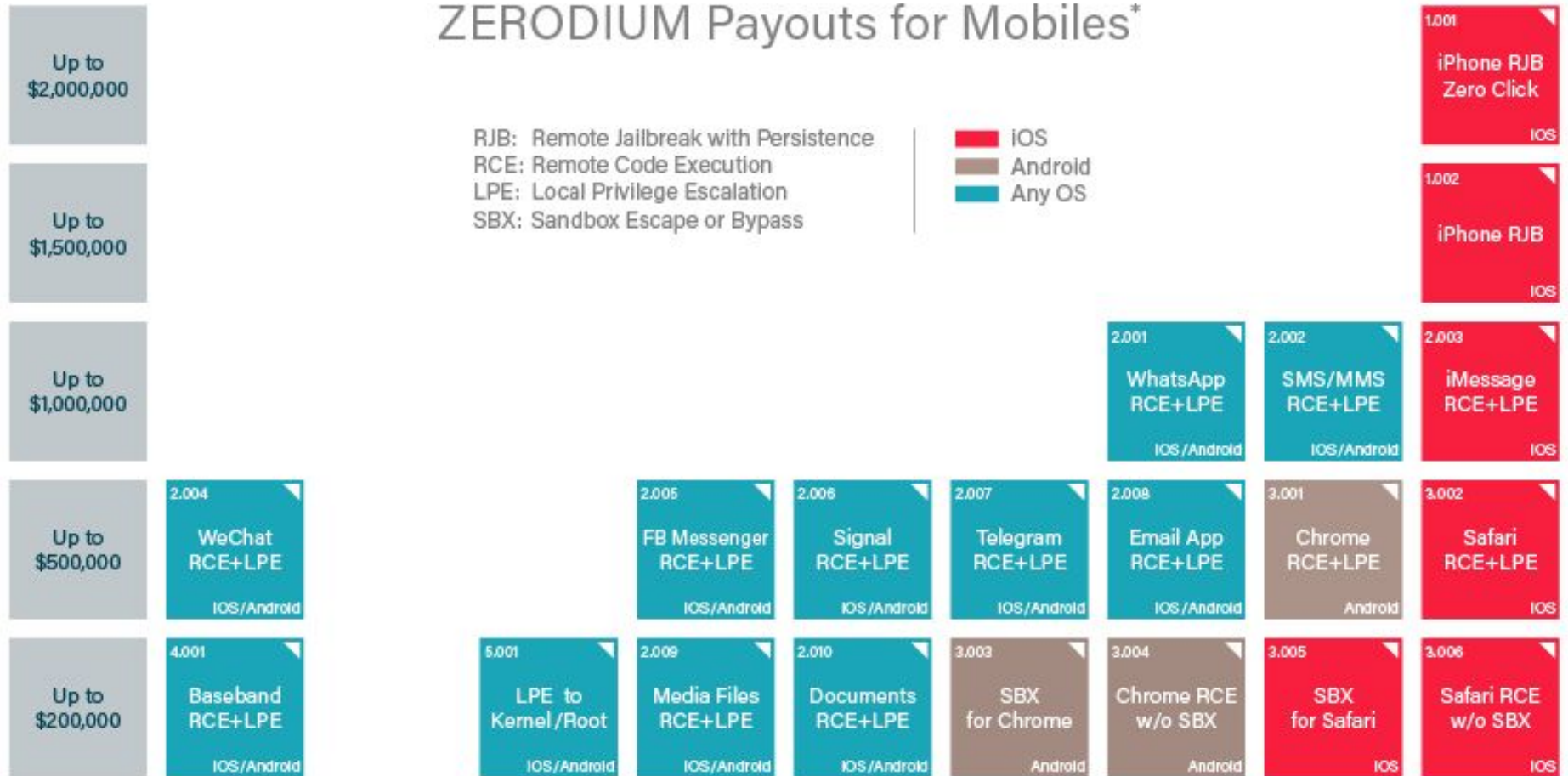
Windows
LPE/SBX

Win

@truerandom

<https://www.zerodium.com/program.html>

ZERODIUM Payouts for Mobiles*



@truerand0m

<https://www.zerodium.com/program.html>



ZERO DAY
INITIATIVE

beyond
SECURITY

SSD

SecuriTeam
Secure
Disclosure



Explotación Binaria

- Los fallos pueden convertirse en:
- Tomar el control del servidor
- Obtener información sensible
- Instalar malware
- Dañar activos de información



Explotación Binaria



Pokémon: Yellow Version "arbitrary code execution" by MrWint
<https://youtu.be/zZCqoHHtovQ?t=108>

Historia

1972: El plan de estudios de la USAF describe los overflows

1985: Primer virus “Brain”. Infecta sector de arranque.

1988: Se propaga morris debido a un overflow

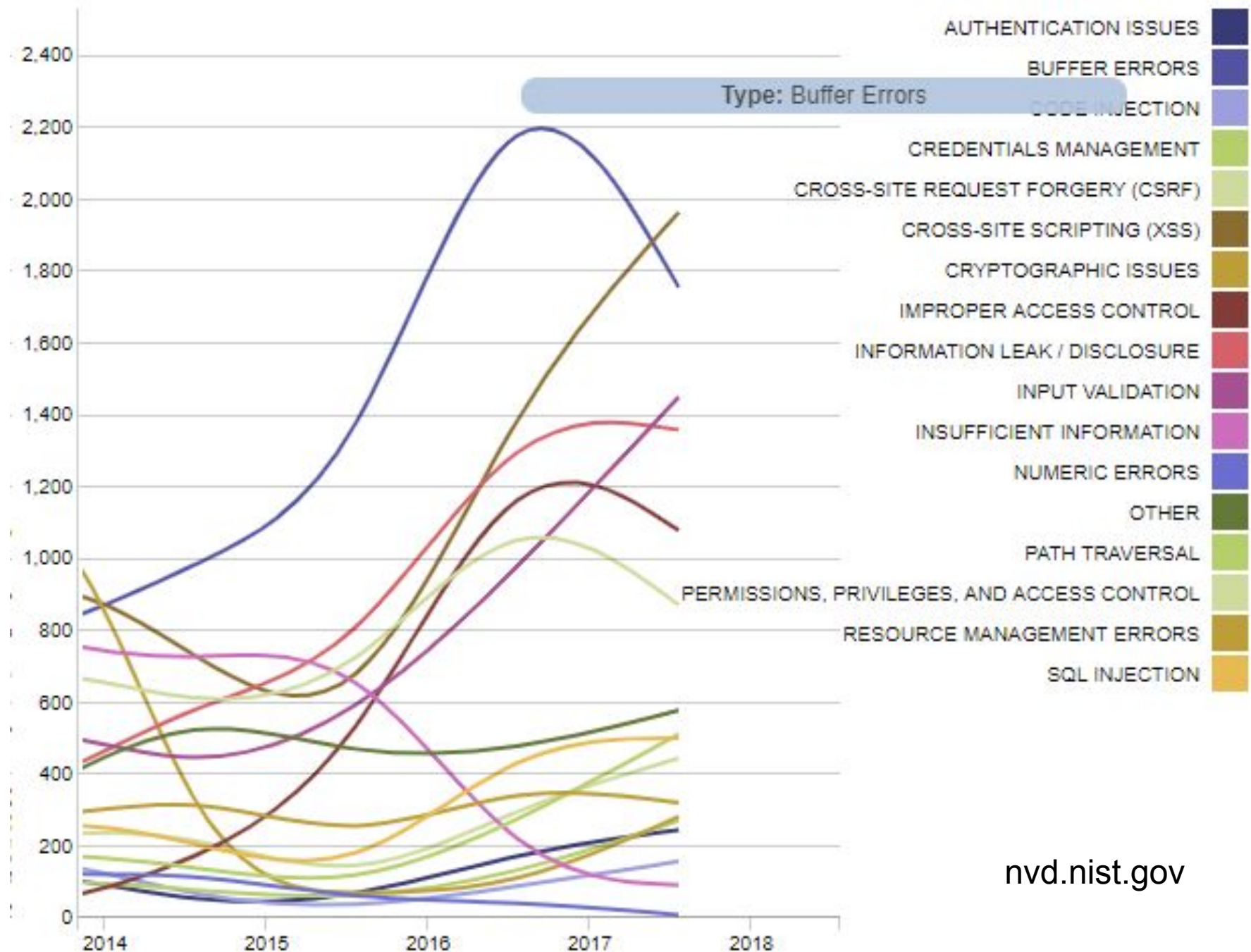
1996: Se publica ‘Smash the stack’ por aleph-1

2001: Code red infecta millones de servidores

2004: XP SP2 es liberado

2007: JailBreak al iphone

2008: Stuxnet



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 pérdidas 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)
- **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

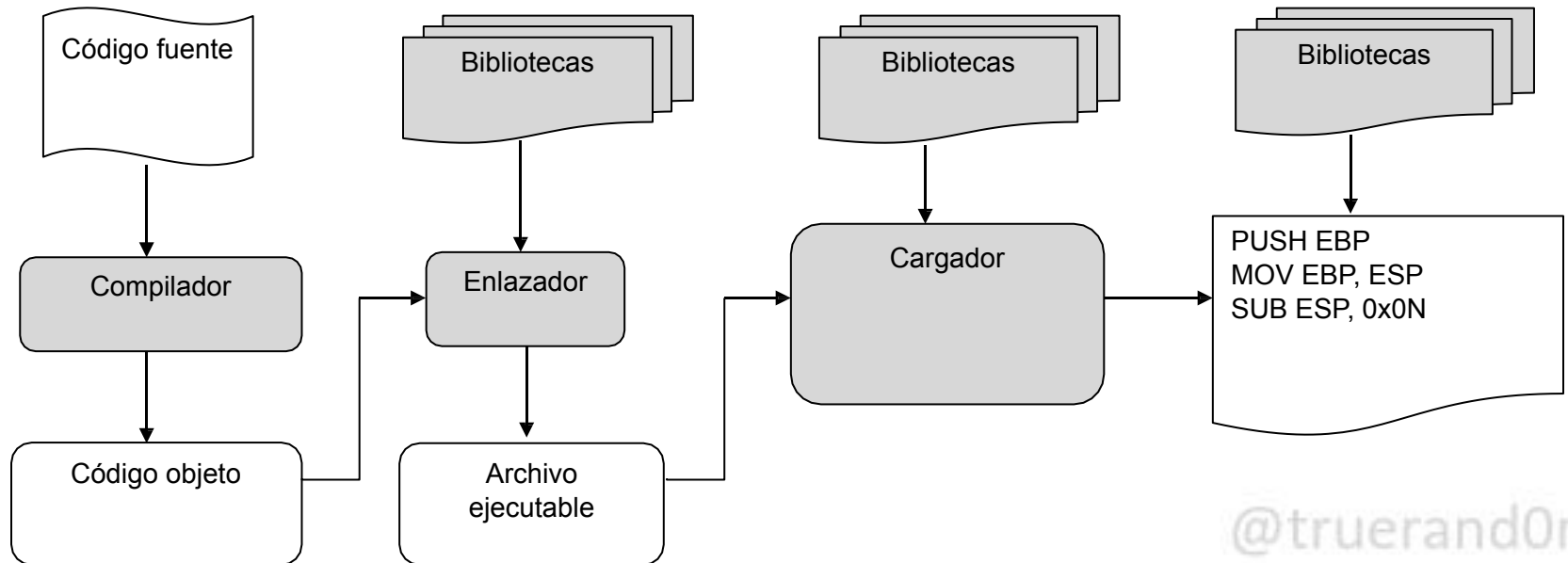
- En primera instancia el código fuente es traducido por un compilador a código objeto.
- Posteriormente el enlazador proporciona las bibliotecas requeridas, se puede ligar de dos maneras:
 - estáticamente o dinámicamente.
 - Ligado estático: las bibliotecas requeridas se colocan como parte del ejecutable.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

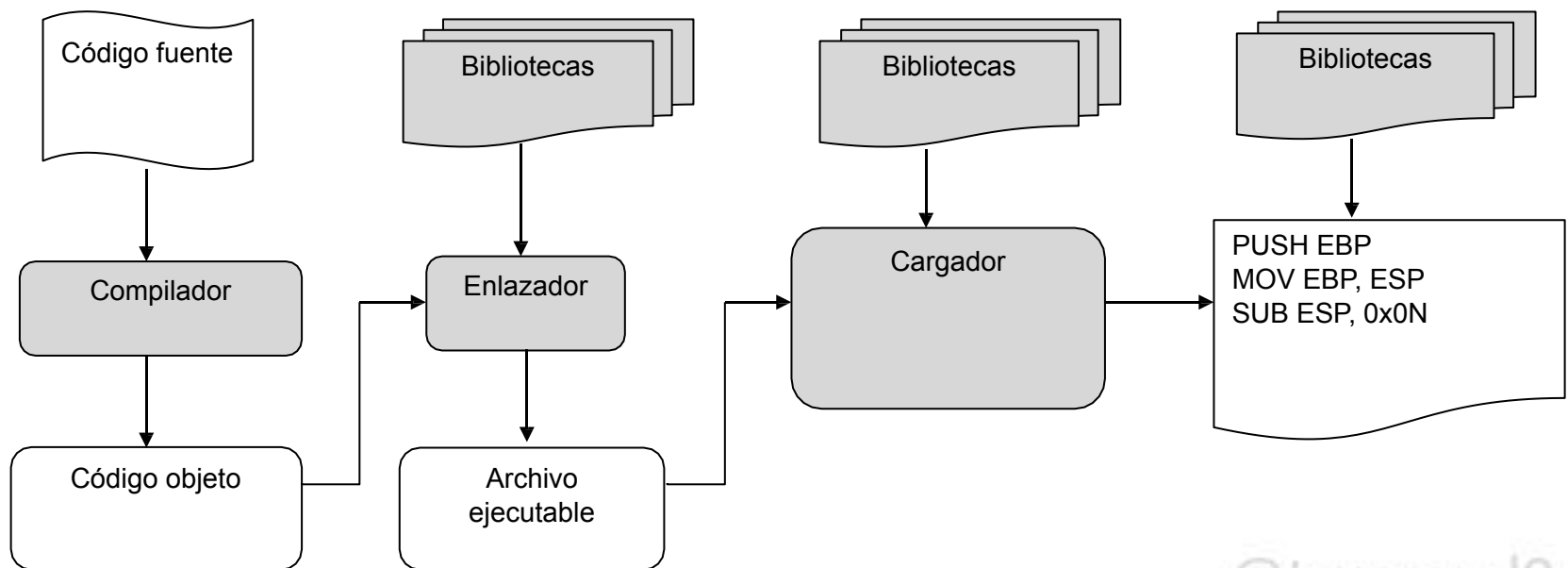
Creación de un ejecutable

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



Creación de un ejecutable

- `nasm -f elf32 -o $fuente.obj ;`
- `ld -m elf_i386 -o $fuente $fuente.obj`
file hello_world.obj
objdump -m Intel -h hello_world.obj



2. Lenguaje ensamblador

@truerand0m

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, 1

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).

```
section .text
global _start                ; must be declared for linker (ld)
_start:                      ; entry point
    mov eax,0x1234           ; movs valores inmediatos
    mov ebx,0x5678
    mov edi,eax              ; movs entre registros
    mov esi,ebx
    mov edi,mem1             ; movs direcciones
    mov esi,mem2             ; check x/x &mem1, content x/s &mem1

    mov [name],dword 'Done' ; x/s 0x804...
    mov eax,1                ; system call number (sys_exit)
    int 0x80                 ; call kernel

section .data
name: db 'Test', 0xa
mem1: db "hello",0xa
mem2: db "world",0xa
```

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
PUSH CLC).

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.
- 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', especificandolos 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.



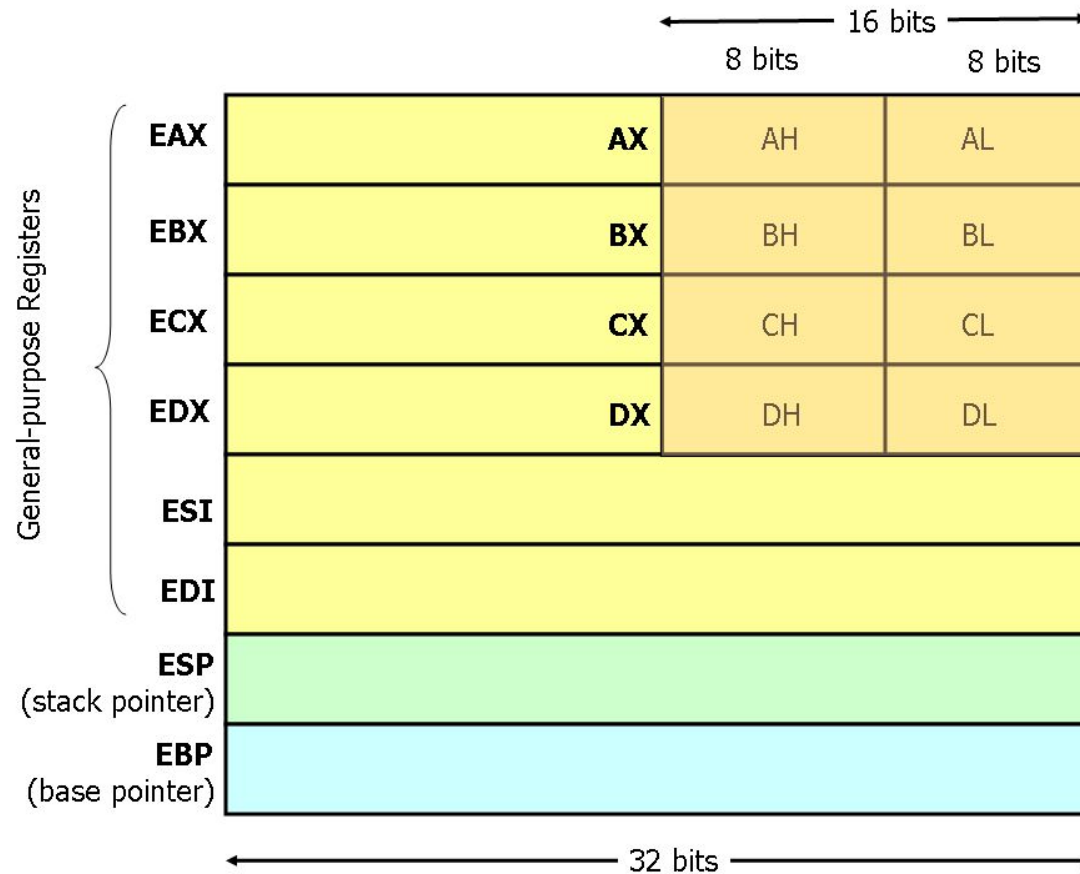
Registros

- 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.
- 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.
- *Carry* (CF - 0): Se establece si el resultado de una operación aritmética acarrea (adición) o toma prestado (resta) un bit más allá del MSB

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

- **Aritmética**

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

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
 - `EAX-=16`
 -

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

```
section .text
global _start
_start:
    mov eax,0x1                ; eax=1
    add eax,0x2                ; eax+=2
    ; bl+= (byte en la dir de memoria a la que apunta mem1
    add bl, byte [mem1]
    mov dl,0x5                 ; lowest 8 bits edx = 5
    ; resta a lo que haya en la dirección de memoria mem2 dl
    sub byte [mem2], dl
section .data
    mem1: db 0x2
    mem2: db 0x8
```

@truerandom

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 EDX 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 DL).

- ☐ 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

- **Boolean**

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

- Boolean

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

- Boolean

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

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

- Boolean

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.

```
global _start
section .text
_start:
    mov eax,0x11111111    ; and
    mov edx,0x10101010
    and eax,edx
    mov eax,0x11010101    ; or
    mov edx,0x10101010
    or eax,edx
    mov eax,0x11010011    ; xor
    mov edx,0x11011101
    xor eax,edx
    mov al,0b11001100     ; not
    not al
```