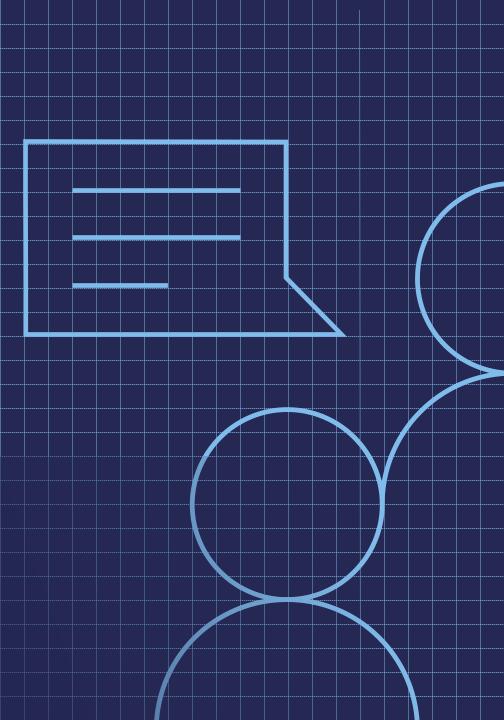
Analyse statique avancée -Assembleur

EFREI-PARIS

B. AIT SALEM



Plan

Les bases

- Chaîne de compilation Chargement d'un programme en mémoire
- Désassembleur Introduction au langage assembleur –
- TD

Types et catégories de malwares

Techniques utilisées

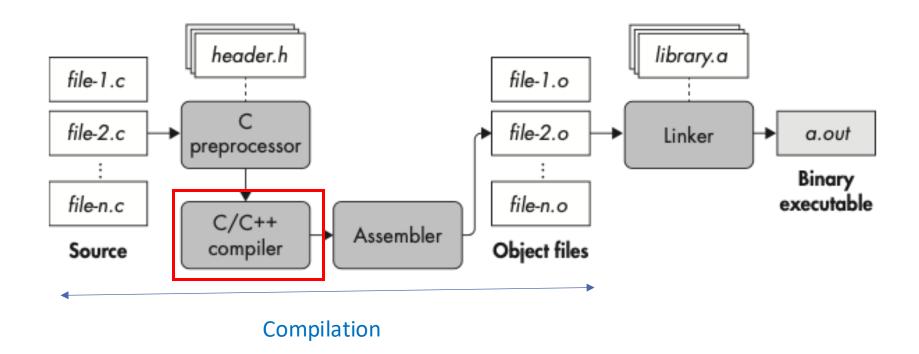
Approches et techniques d'analyse de malwares

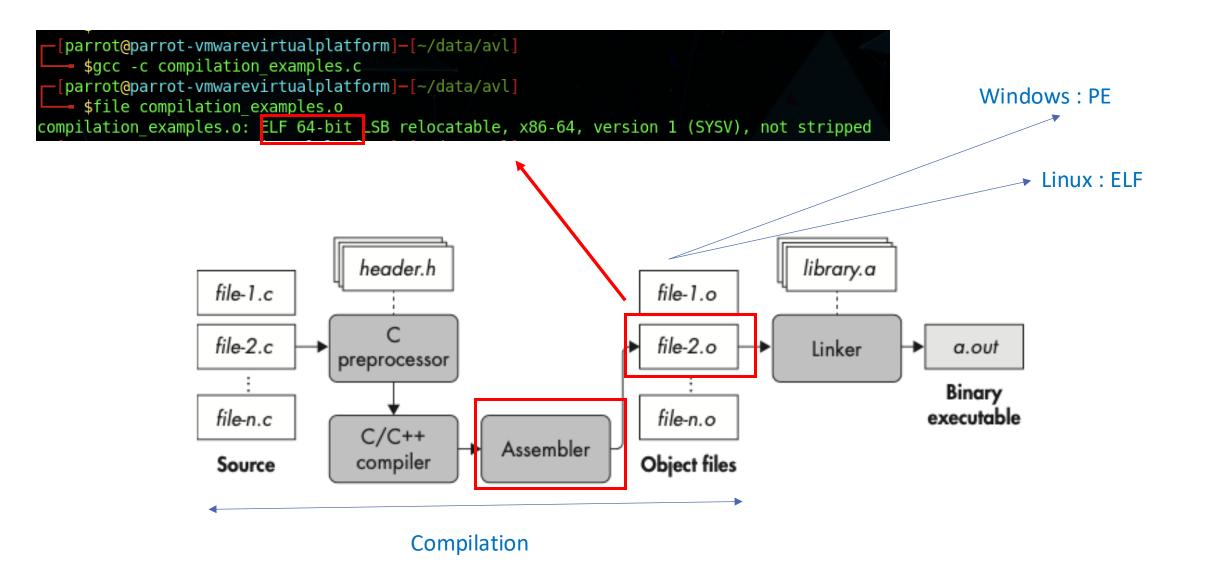
Mapping avec le Framework MITRE ATT&CK

```
#define FORMAT_STRING "%s"
                                                           #define MESSAGE "Hello, world!\n"
                                                           int main(int argc, char *argv[]) {
                                                                      printf(FORMAT_STRING, MESSAGE);
gcc -E -P file-2.c
                                                                      return 0;
                                                                               library.a
                                header.h
                file-1.c
                                                               file-1.o
                file-2.c
                                                               file-2.o
                                                                                Linker
                                                                                               a.out
                             preprocessor
                                                                                              Binary
                file-n.c
                                                                                            executable
                                                               file-n.o
                                C/C++
                                               Assembler
                                                              Object files
                               compiler
                Source
                                     Compilation
```

#include <stdio.h>

gcc -S -masm=intel file-2.c





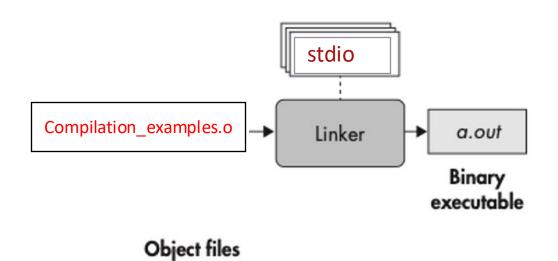
```
[parrot@parrot-vmwarevirtualplatform]—[~/data/avl]
   $gcc -c compilation_examples.c
  [parrot@parrot-vmwarevirtualplatform]-[~/data/avl]
    $file compilation_examples.o
compilation_examples.o: ELF 64-bit LSB relocatable, x86-64, version 1 (SYSV), not stripped
                                                                                   library.a
                                  header.h
                                                                   file-1.o
                  file-1.c
                  file-2.c
                                                                   file-2.o
                                                                                    Linker
                                                                                                    a.out
                                preprocessor
                                                                                                   Binary
                                                                                                 executable
                  file-n.c
                                                                   file-n.o
                                  C/C++
                                                  Assembler
                                                                  Object files
                                  compiler
                   Source
                                        Compilation
```

Chaîne de compilation – Relocation de symboles

- Symboles : nom des variables et de fonctions
- Table des symboles: Correspondance symbole <--> adresse dans le fichier objet

```
$readelf --relocs compilation examples.o
Section de réadressage '.rela.text' à l'adresse de décalage 0x228 contient 2 entrées:
                                                     Val.-symboles Noms-symb.+ Addenda
 Décalage
                    Info
                                     Type
                                                  0000000000000000 .rodata - 4
 00000000012 000500000002 R X86 64 PC32
 00000000017 000b00000004 R X86 64 PLT32
                                                  0000000000000000 puts - 4
    $objdump -sj .rodata compilation examples.o
 ompilation examples.o:
                          format de fichier elf64-x86-64
contenu de la section .rodata :
 9000 48656c6c 6f2c2077 6f726c64 2100
                                        Hello, world!.
  [parrot@parrot-vmwarevirtualplatform]-[~/data/avl]
   $objdump -M intel -d compilation examples.o
compilation examples.o:
                          format de fichier elf64-x86-64
Déassemblage de la section .text :
 0000000000000000 <main>:
      55
                              push
      48 89 e5
                              mov
                                    rbp, rsp
       48 83 ec 10
                                    rsp,0x10
       89 7d fc
                                    DWORD PTR [rbp-0x4],edi
       48 89 75 f0
                                    QWORD PTR [rbp-0x10],rsi
       48 8d 3d 00 00 00 00
                             lea
                                    rdi,[rip+0x0]
                                                        # 16 <main+0x16>
      e8 00 00 00 00
                              call
                                    1b <main+0x1b>
      b8 00 00 00 00
                              mov
                                    eax,0x0
      c9
                              ιeave
      c3
                              ret
```

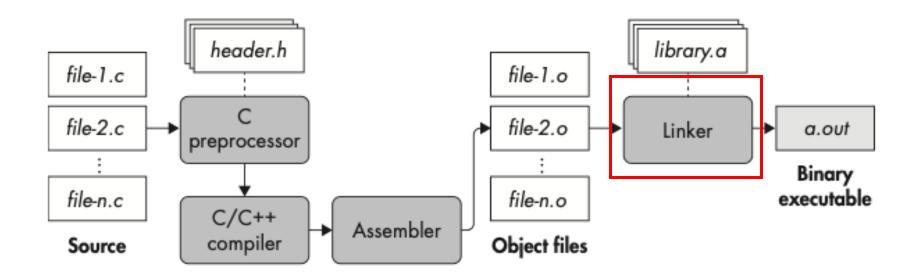
Edition de lien



```
$readelf --relocs compilation examples.o
Section de réadressage '.rela.text' à l'adresse de décalage 0x228 contient 2 entrées:
 Décalage
                   Info
                                                     Val.-symboles Noms-symb.+ Addenda
                                    Type
                                                 00000000000000000 .rodata - 4
 00000000012 000500000002 R X86 64 PC32
000000000017 000b00000004 R X86 64 PLT32
                                                 00000000000000000 puts - 4
   $objdump -sj .rodata compilation examples.o
compilation examples.o:
                          format de fichier elf64-x86-64
Contenu de la section .rodata :
0000 48656c6c 6f2c2077 6f726c64 2100
                                       Hello, world!.
  [parrot@parrot-vmwarevirtualplatform]-[~/data/avl]
   $objdump -M intel -d compilation examples.o
compilation examples.o:
                          format de fichier elf64-x86-64
Déassemblage de la section .text :
 0000000000000000 <main>:
      55
                             push rbp
      48 89 e5
                                    rbp, rsp
                             mov
      48 83 ec 10
                                    rsp,0x10
                                   DWORD PTR [rbp-0x4],edi
       89 7d fc
      48 89 75 f0
                                    QWORD PTR [rbp-0x10], rsi
                             mov
       48 8d 3d 00 00 00 00
                             lea
                                   rdi.[rip+0x0]
                                                        # 16 <main+0x16>
                                   1b <main+0x1b>
      e8 00 00 00 00
                             call
      b8 00 00 00 00
                                    eax,0x0
                             mov
 20:
      c9
                             ιeave
 21:
      c3
                             ret
```

03/12/2024 B. AIT SALEM

Edition de lien



Edition de lien → Statique

gcc -static compilation_example.c -o compilation_example.o

Il combine tous les fichiers objets et toutes les bibliothèques requises en un seul exécutable :

- Le linker résout les **références de symboles** (noms de fonctions et de variables) qui sont utilisées dans un fichier objet mais définies dans un autre.
- Le linker intègre tout le code nécessaire des bibliothèques externes directement dans le fichier exécutable.

Utilisation de la fonction printf définie dans la librairie STDIO

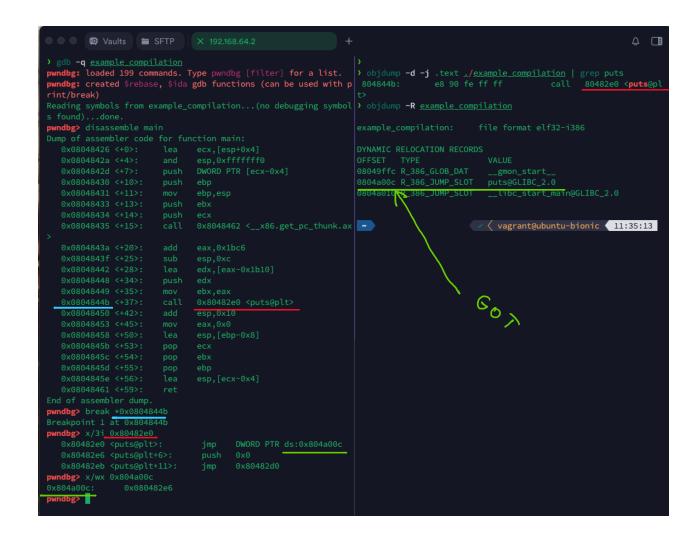
```
edx,0x1$
                               > mov
                               > imp
                                         4095e0 < fopen internal>$
4096da:> 66 0f 1f 44 00 00
                                        WORD PTR [rax+rax*1+0x0]$
                              > nop
 00000004096e0 < IO puts>:$
4096e0:> 41 55
                                 push
                                        r13$
4096e2:> 41 54
                                 push
                                        r12$
4096e4:> 49 89 fc
                                         r12, rdi$
                               > mov
4096e7:> 55
                                         rbp$
                                 push
4096e8:> 53
                                 push
                                         rbx$
4096e9:> 48 83 ec 08
                               > sub
                                        rsp,0x8$
                               > call
                                        4010c8 <.plt+0xb0>$
                                         rbp, QWORD PTR [rip+0xa2fd7]
                                                                            # 4ac6d0 <stdout>9
4096f2:> 48 8b 2d d7 2f 0a 00 > mov
4096f9:> 48 89 c3
                               > mov
                                         rbx, rax$
4096fc:> 8b 55 00
                                        edx, DWORD PTR [rbp+0x0]$
                               > mov
4096ff:> 81 e2 00 80 00 00
                              > and
                                         edx,0x8000$
                                         409770 < IO puts+0x90>$
409707:> 4c 8b 85 88 00 00 00 > mov
                                         r8,QWORD PTR [rbp+0x88]$
                                        r13.0WORD PTR fs:0x10s
40970e:> 64 4c 8b 2c 25 10 00 > mov
```

Edition de lien → dynamique

GOT (Global Offset Table)

C'est une structure de données utilisée dans les programmes utilisant l'édition de lien dynamique. Elle stocke les adresses des variables globales et des fonctions qui sont importées à partir de bibliothèques partagées. Lorsqu'un programme est compilé, les adresses réelles de ces fonctions et variables ne sont pas connues, car elles seront résolues au moment de l'exécution.

PLT (Procedure LinkageTable)

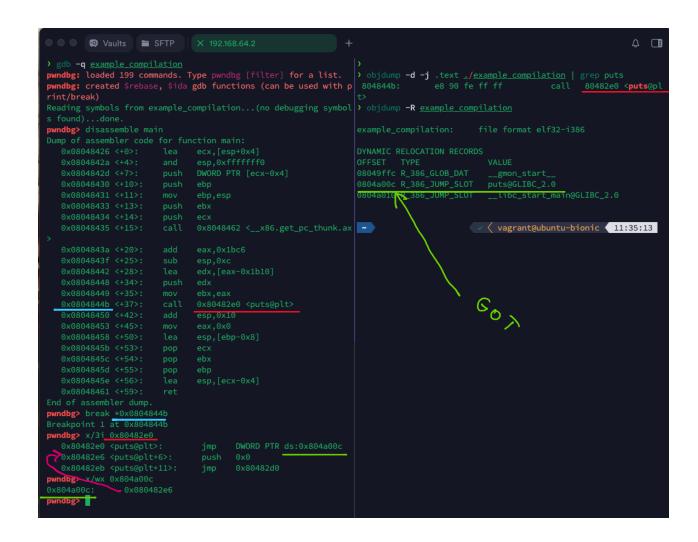


Edition de lien → dynamique

GOT (Global Offset Table)

C'est une structure de données utilisée dans les programmes utilisant l'édition de lien dynamique. Elle stocke les adresses des variables globales et des fonctions qui sont importées à partir de bibliothèques partagées. Lorsqu'un programme est compilé, les adresses réelles de ces fonctions et variables ne sont pas connues, car elles seront résolues au moment de l'exécution.

PLT (Procedure LinkageTable)

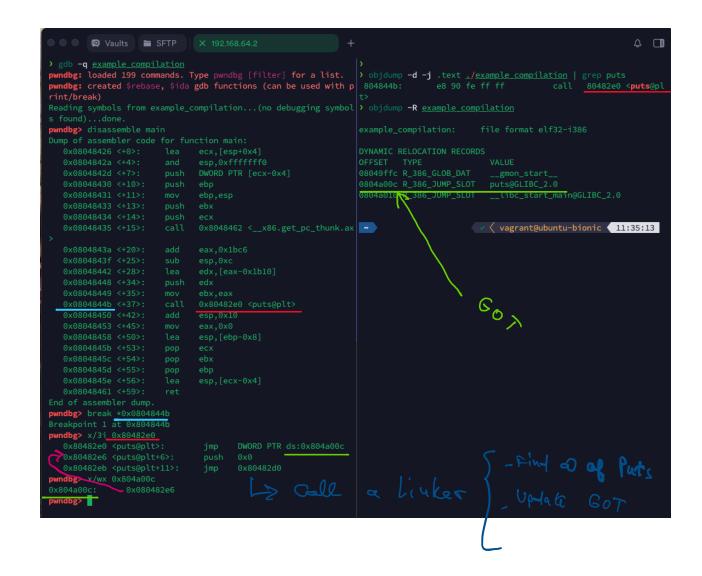


Edition de lien → dynamique

GOT (Global Offset Table)

C'est une structure de données utilisée dans les programmes utilisant l'édition de lien dynamique. Elle stocke les adresses des variables globales et des fonctions qui sont importées à partir de bibliothèques partagées. Lorsqu'un programme est compilé, les adresses réelles de ces fonctions et variables ne sont pas connues, car elles seront résolues au moment de l'exécution.

PLT (Procedure LinkageTable)



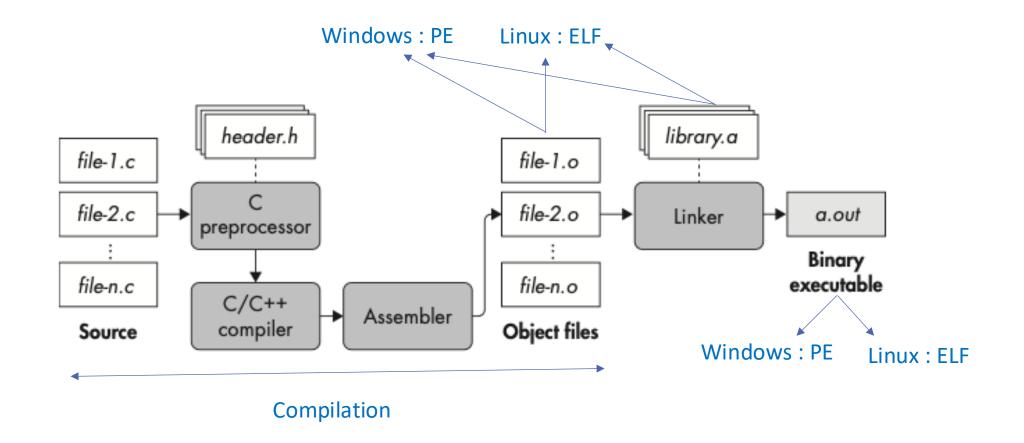
Edition de lien → dynamique

GOT (Global Offset Table)

C'est une structure de données utilisée dans les programmes utilisant l'édition de lien dynamique. Elle stocke les adresses des variables globales et des fonctions qui sont importées à partir de bibliothèques partagées. Lorsqu'un programme est compilé, les adresses réelles de ces fonctions et variables ne sont pas connues, car elles seront résolues au moment de l'exécution.

PLT (Procedure LinkageTable)

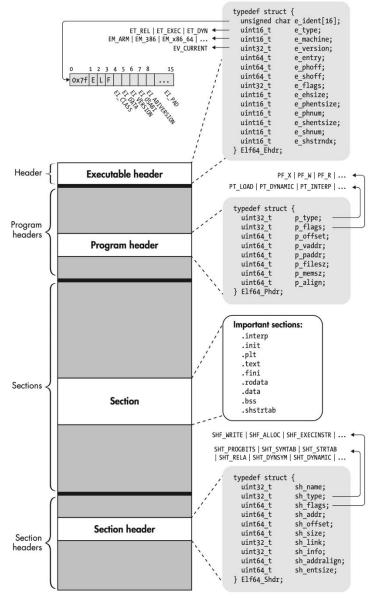
```
pwndbg> x/3i 0x80482e0
  0x80482e0 <puts@plt>:
                                jmp
                                        DWORD PTR ds:0x804a00c
  0x80482e6 <puts@plt+6>:
                                push
                                        0x0
  0x80482eb <puts@plt+11>:
                                        0x80482d0
                                jmp
pwndbg> x/wx 0x804a00c
x804a00c:
                0xf7e4fca0
pwndbg> x/5i 0xf7e4fca0
  0xf7e4fca0 <_I0_puts>:
                                        ebp
                                push
  0xf7e4fca1 <_I0_puts+1>:
                                        ebp,esp
                                mov
  0xf7e4fca3 <_I0_puts+3>:
                                        edi
                                push
  0xf7e4fca4 <_I0_puts+4>:
                                 push
                                        esi
  0xf7e4fca5 <_I0_puts+5>:
                                push
                                        ebx
```



Format ELF

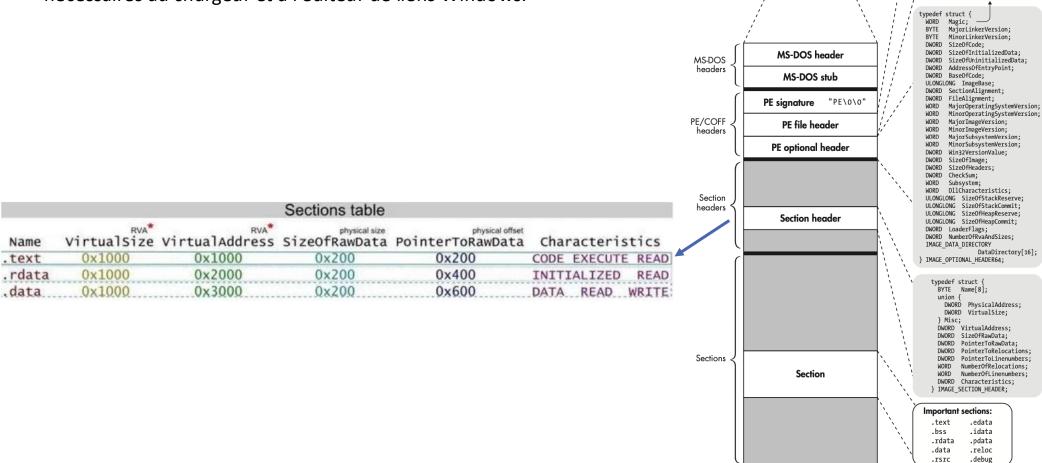
Un programme ELF est composé:

- D'un entête général
- D'entêtes de sections
- De sections:
 - .init contient du code exécutable réalisant certaines initialisations et s'exécutant avant tout autre code
 - .fini est analogue à .init mais s'exécute après le main
 - .text section de code où le main et les fonctions du programme résident
 - .rodata section de données qui est en lecture seule et destinée au stockage des constantes du programme
 - .data section de données en écriture et contient les variables initialisées
 - .bss section de données en écriture et contient les variables non initialisées
 - .interp : Contient le chemin vers l'éditeur de lien
 - rel.* et .rela.*: tables de relocation de symboles
 - .got et .got.plt : On reparlera dans la section librairies partagées
 - .plt : On reparlera dans la section librairies partagées
- D'entêtes de programmes



PE (Portable Executable) - Format

- Format Windows pour les fichiers exécutables, codes objets, DLLs, les dumps du noyau Windows
 - C'est une structure de données contenant les informations nécessaires au chargeur et à l'éditeur de liens Windows.



Type du processeur

typedef struct {

typedef struct {

To PE headers ←

WORD e_magic;

LONG e lfanew;

} IMAGE_DOS_HEADER;

WORD Machine; WORD NumberOfSections;

} IMAGE FILE HEADER;

x86 or x64 0x020B

DWORD TimeDateStamp;

DWORD NumberOfSymbols; WORD SizeOfOptionalHeader;

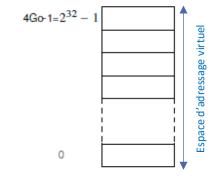
WORD Characteristics;

DWORD PointerToSymbolTable;

Flags: is it a program, a dynamic link (DLL) or maybe a driver, endianness, striped or not, ...

Chargement du programme en mémoire

Un programme sur un adressage sur 32 bits voit la mémoire de l'adresse 0 à $2^{32} - 1$, c-à-d 4Go:



Environment		
Arguments		
Interpreter	$-2^{32}-1$	Pile ou Stack
lib1.so		
lib2.so		bibliothèques parta-
Header	·	gées
Data section 1		
5		Tas ou <i>Heap</i>
Data section 2		BSS
Code section 1	``	Données ou <i>Data</i>
Code section 2	0	Code

Les segments:

- * chaque section possède des droits d'accès différents: read/write/execute
- * Code: les instructions du programme (appelé parfois «Text»);
- * Data: les variables globales initialisées;
- * Bss: les variables globales non initialisées (elles seront initialisées à 0);
- * Heap: mémoire retournée lors d'allocation dynamique avec les fonctions «malloc/calloc/new»: elle croît vers le haut;
- * Stack: stocke les variables locales et les adresses de retour: elle croît vers le bas;
- Shared libraries: les bibliothèques partagées, c-à-d le code des fonctions partagées par plusieurs processus (fonctions d'entrée/sortie, mathématiques, etc.).

Exo

• Trouvez la section de chaque variable

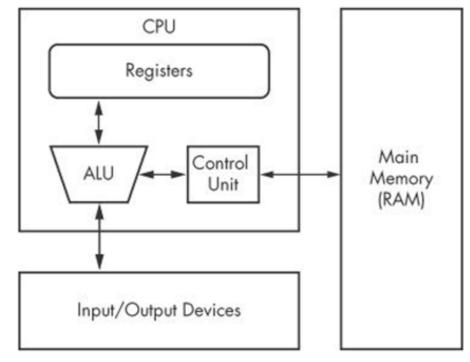
```
int index = 5;
char * str;
int nothing;

void funct1(int c){
        int i=c;
        str = (char*) malloc (10 * sizeof (char));
        strncpy(str, "abcde", 5);
}

void main (){
        funct1(1);
}
```

Architecture machine de base

- Unité de contrôle (Control unit)
 - Recherche une instruction dont l'adresse se trouve dans le compteur ordinal (program counter) à partir de la RAM en utilisant un registre appelé instruction pointer (le registre EIP dans les architecture intel), la décode puis l'envoie à l'UAL pour l'exécuter.
- Registres
 - Mémoire au niveau de la CPU
 - Plus petite, mais plus rapide que la RAM
- UAL (ALU (Arithmetic Logic Unit))
 - Exécute une opération arithmétique et logique et place le résultat dans un registre ou dans la RAM



Architecture de Von Neumann

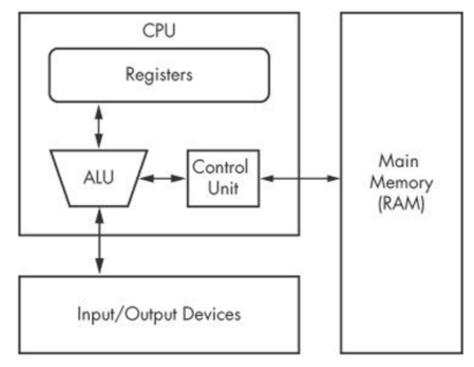
- CPU (Central Processing Unit) exécute des instructions machines
- RAM sauvegarde les données et le code
- I/O interface avec les périphériques

Instructions machines

Mnemonic suivi d'un ou plusieurs opérandes "operands"

Exemple: mov ecx 0x42

- Charger dans le registre **ecx** la valeur **42** (hex)
- En langage binaire cette instruction devient:
 - 0xB942000000
 - mov ecx est la représentation de 0xB9 (en hexadecimal)



Architecture de Von Neumann

Registres

REGISTER	PURPOSE
ECX	Counter in loops
ESI	Source in string/memory operations
EDI	Destination in string/memory operations
EBP	Base frame pointer
ESP	Stack pointer



EAX contient souvent la valeur de retour lors d'un appel de fonction

La Multiplication et la division utilisent EAX et EDX





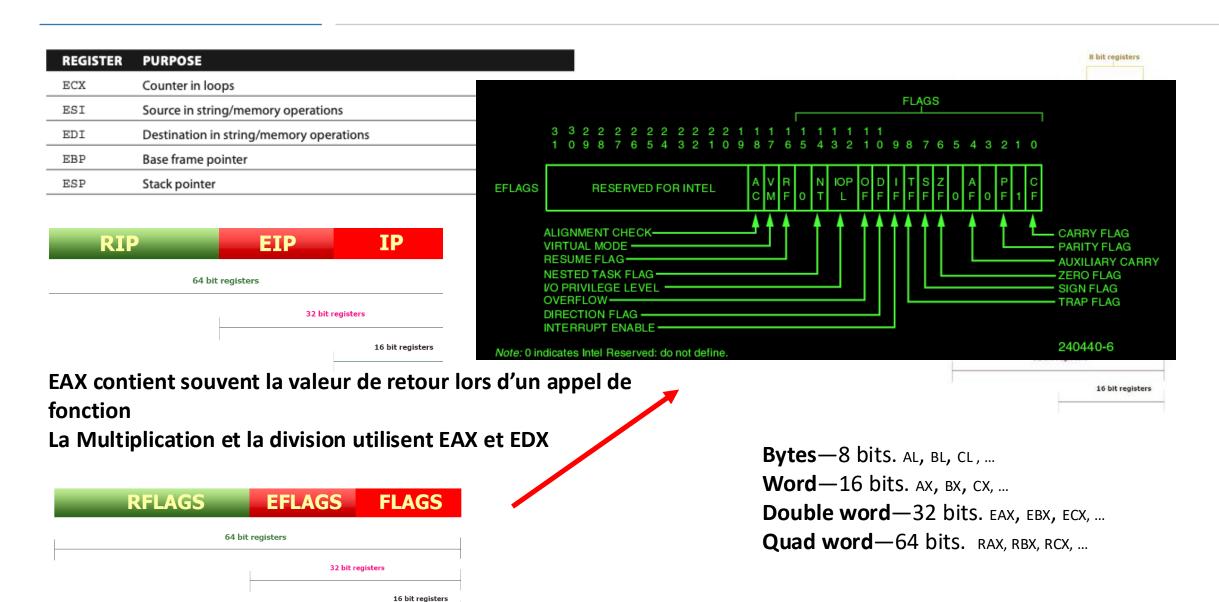
Bytes—8 bits. AL, BL, CL, ...

Word—16 bits. AX, BX, CX, ...

Double word—32 bits. EAX, EBX, ECX, ...

Quad word—64 bits. RAX, RBX, RCX, ...

Registres



03/12/2027 B. AIT SALEM 25

Registres

- **ZF** Zero flag
 - Activé lorsque le résultat d'une opération est égal à zéro
- **CF** Carry flag
 - Activé lorsque le résultat d'une opération est plus grand ou plus petit que la destination
- **SF** Sign Flag
 - Activé lorsque le résultat est négatif ou lorsque le bit de poids fort est mis à 1 après une opération arithmétique
- **TF** Trap Flag
 - Utilisé pour le débogage. Lorsqu'il est activé, le processeur exécute une seule instruction à la fois.
- **DF** Direction Flag
 - A voir ci-dessous avec l'instruction **rep**

fonction

La Multiplication et la division utilisent EAX et EDX

RFLAGS EFLAGS FLAGS

64 bit registers

16 bit registers

Bytes—8 bits. AL, BL, CL, ...

Word—16 bits. AX, BX, CX, ...

Double word—32 bits. EAX, EBX, ECX, ...

Quad word—64 bits. RAX, RBX, RCX, ...

03/12/2027 B. AIT SALEM 26

Mouvement de données

Addressing Mode	Description	NASM Examples
Register	Registers hold the data to be manipulated. No memory interaction. Both registers must be the same size.	mov ebx, edx add al, ch
Immediate	The source operand is a numerical value. Decimal is assumed; use h for hex.	mov eax, 1234h mov dx, 301
Direct	The first operand is the address of memory to manipulate. It's marked with brackets.	mov bh, 100 mov[4321h], bh
Register Indirect	The first operand is a register in brackets that holds the address to be manipulated.	mov [di], ecx
Based Relative	The effective address to be manipulated is calculated by using ebx or ebp plus an offset value.	mov edx, 20[ebx]
Indexed Relative	Same as Based Relative, but edi and esi are used to hold the offset.	mov ecx,20[esi]
Based Indexed-Relative	The effective address is found by combining Based and Indexed Relative modes.	mov ax, [bx][si]+1

Endianness

Quelle est la plus petite unité de données adressable ?

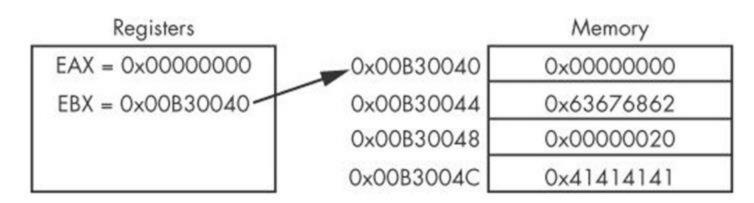
- Big-Endian
 - Placer les octets de poids forts en premier
 - 0x42 comme valeur de 64-bits sera sauvegardée en mémoire ainsi 0x00000042
- Little-Endian
 - Placer les octets de poids faibles en premier
 - 0x42 comme valeur de 64-bit sera sauvegardée en mémoire ainsi 0x42000000
- Les protocoles réseaux utilisent le format big-endian
- Les programmes x86 utilisent le format little-endian

Endianness Exemple d'une adresses IP

- 127.0.0.1 qui vaut **7F 00 00 01** en hex
- Elle est envoyée sur le réseau comme **0x7F000001**
- Elle sera par contre sauvegardée comme **0x0100007F** en mémoire centrale

Mov vs lea (Load Effective Address)

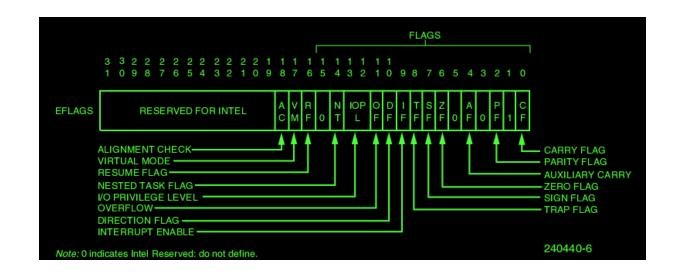
- lea destination, source
- lea eax, [ebx+8]
 - mettre ebx + 8 dans eax
- Vs mov
 - mov eax, [ebx+8]
 - Copie la donnée se trouvant à l'adresse ebx+8 dans eax



mov eax, [ebx+8] \rightarrow place **0x20** dans eax Lea eax, [ebx + 8] \rightarrow place la valeur **0xB30048** dans eax

Instructions Arithmétiques

- **sub** Subtracts
- add Adds
- inc Increments
- dec Decrements
- mul Multiplies
- **div** Divides
- Shr



- → Ces opérations modifient le registre d'état
- → Le résultat de l'opération est sauvegardé dans le premier opérande

Exemple:

Après une instruction **sub**, le flag **ZF** est mis à **1** si le résultat est égal à zéro et le flag **CF** est positionné à **1** si la destination est plus petite que la valeur soustraite.

NOP

- Ne fait rien et EIP est incrémenté (la CPU passe à l'instruction suivante)
- Son opcode = 0x90
- Permet à un attaquant d'exécuter un code malveillant (shellcode) même en étant imprécis dans l'adresse du saut vers ce code.

Instructions de comparaison

- test
 - Compare deux valeurs en réalisant un AND des deux valeurs, mais ne modifie pas les deux valeurs
 - test eax, eax
 - Active le drapeau Zéro (**ZF**) si eax est égale à zéro
- cmp eax, ebx
 - Ressemble à l'instruction sub, mais ne modifie pas la valeur des deux opérandes
 - Le drapeau **ZF** est mis à **1 si les deux opérandes sont égaux**

cmp dst, src	ZF	CF
dst = src	1	0
dst < src	0	1
dst > src	0	0

Branchements conditionnels

- Elle suivent toujours une instruction arithmétique ou souvent une instruction de comparaison
- jz loc
 - Se brancher à l'adresse loc si le drapeau Zéro ZF est activé (1)
- jnz loc
 - Se brancher à l'adresse loc si le drapeau Zéro ZF est désactivé (0)

jz loc	Jump to specified location if ZF = 1.
jnz loc	Jump to specified location if $ZF = 0$.
je loc	Same as jz, but commonly used after a cmp instruction. Jump will occur if the destination operand equals the source operand.
jne loc	Same as jnz, but commonly used after a cmp. Jump will occur if the destination operand is not equal to the source operand.
jg loc	Performs signed comparison jump after a cmp if the destination operand is greater than the source operand.
jge loc	Performs signed comparison jump after a cmp if the destination operand is greater than or equal to the source operand.
ja loc	Same as jg, but an unsigned comparison is performed.
jae loc	Same as jge, but an unsigned comparison is performed.
jl loc	Performs signed comparison jump after a cmp if the destination operand is less than the source operand.
jle loc	Performs signed comparison jump after a cmp if the destination operand is less than or equal to the source operand.
jb loc	Same as j1, but an unsigned comparison is performed.
jbe loc	Same as jle, but an unsigned comparison is performed.
jo loc	Jump if the previous instruction set the overflow flag ($OF = 1$).
js loc	Jump if the sign flag is set $(SF = 1)$.
jecxz loc	Jump to location if $ECX = 0$.

Quelques opérateurs

- L'operateur offset : nous donne le déplacement d'une variable ou un label par rapport au début de son segment
 - Mov BX, OFFSET VAR1
- L'operateur PTR: peut être utilisé pour forcer la taille d'un opérande
- DB, DW, DD, servent à définir resp. un byte, un word et double word dans le segment data

```
ByteVal DB 05h, 06h, 08h, 09h, 0Ah, 0Dh, '$'
WordVal DW 5510h, 6620h, 0A0Dh, '$'
     AX, WORD PTR ByteVal + 2 ; AX = 0908h
MOV
      BL, BYTE PTR WordVal + 4; BL = 0Dh
MOV
MOV
      BX, OFFSET WordVal ; BX pointe vers WordVal
INC
    [BX]
                    ; ambigu – la taille n'est pas spécifiée
    BYTE PTR [BX]
                        ; modifie la valeur en mémoire en 11h
INC
    WORD PTR [BX]; modifie la valeur en mémoire en 5511h
INC
```

La pile

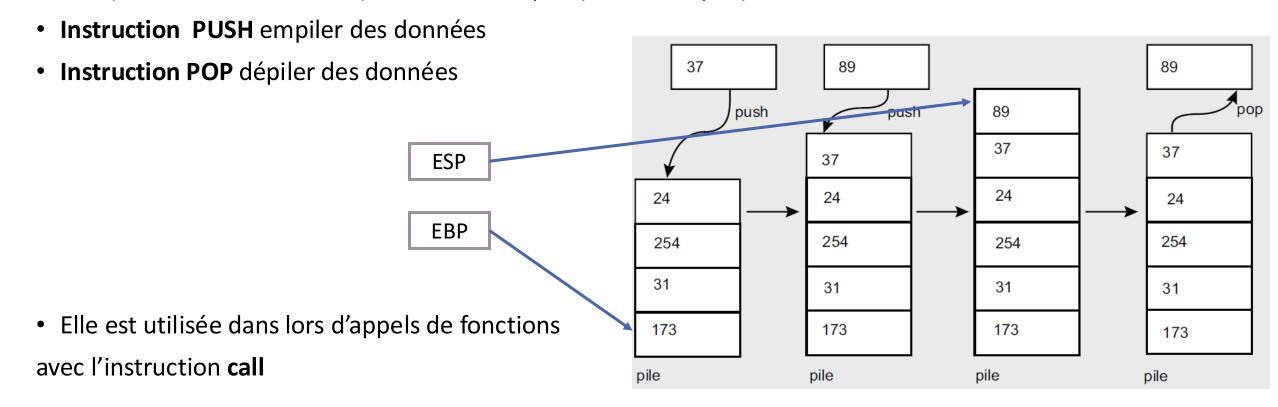
- Last in, First out
- La pile d'un programme en exécution est partagée par toutes les fonctions du programme
- **ESP** (Extended Stack Pointer) sommet de la pile
- EBP (Extended Base Pointer) Botton de la pile (base de la pile)

- Last in, First out
- La pile d'un programme en exécution est partagée par toutes les fonctions du programme
- **ESP** (Extended Stack Pointer) sommet de la pile
- EBP (Extended Base Pointer) Botton de la pile (base de la pile)

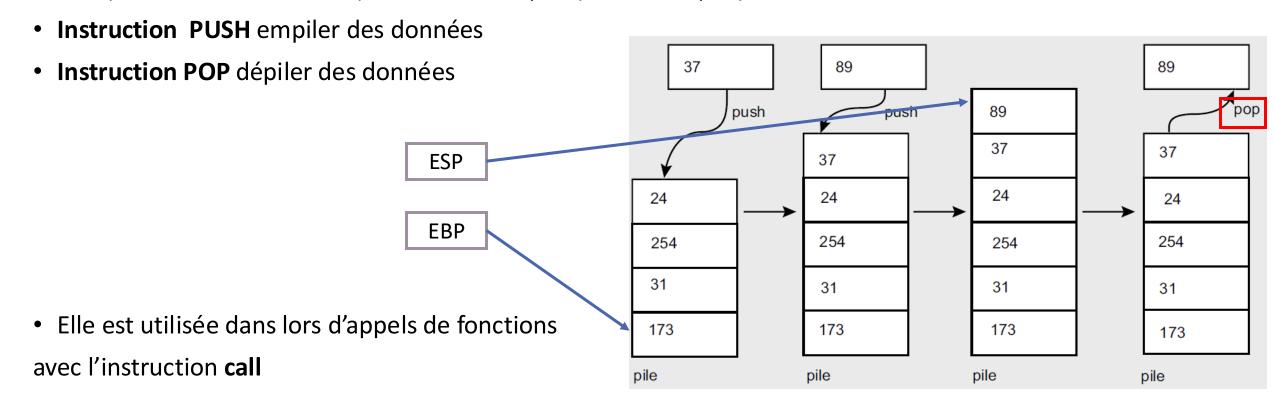
- Last in, First out
- La pile d'un programme en exécution est partagée par toutes les fonctions du programme
- **ESP** (Extended Stack Pointer) sommet de la pile
- EBP (Extended Base Pointer) Botton de la pile (base de la pile)

- Last in, First out
- La pile d'un programme en exécution est partagée par toutes les fonctions du programme
- **ESP** (Extended Stack Pointer) sommet de la pile
- EBP (Extended Base Pointer) Botton de la pile (base de la pile)

- Last in, First out
- La pile d'un programme en exécution est partagée par toutes les fonctions du programme
- **ESP** (Extended Stack Pointer) sommet de la pile
- EBP (Extended Base Pointer) Botton de la pile (base de la pile)



- Last in, First out
- La pile d'un programme en exécution est partagée par toutes les fonctions du programme
- **ESP** (Extended Stack Pointer) sommet de la pile
- EBP (Extended Base Pointer) Botton de la pile (base de la pile)



- Last in, First out
- La pile d'un programme en exécution est partagée par toutes les fonctions du programme
- **ESP** (Extended Stack Pointer) sommet de la pile
- EBP (Extended Base Pointer) Botton de la pile (base de la pile)

Pile – Appel de fonction

A suivre ici

Le résumé Vidéo

Vidéo à regarder

Convention d'appel de fonction

- cdecl: les paramètres sont mis dans la pile de la droite vers la gauche et c'est à la fonction appelante de nettoyer la pile à la fin de la fonction appelée. La valeur de retour est sauvegardée dans le registre EAX
- stdcall: Même fonctionnement que
 cdecl sauf qu'ici c'est à la fonction appelée de nettoyer la pile à la fin de son exécution
- C'est ce qui est utilisé par défaut par l'API Windows

```
fastcall: Les premiers paramètres
(souvent deux) sont passés à la
fonction appelée via les registres
(EDX et ECX dans Windows) et le
reste obéit aux mêmes règles que la
convention cdecl.
```

```
int test(int x, int y, int z);
int a, b, c, ret;
ret = test(a, b, c);
```

```
push c
push b
push a
call test
add esp, 12
mov ret, eax
```

```
int test(int x, int y, int z);
int a, b, c, ret;

ret = test(a, b, c);

push c
push b
push a
call test
mov ret, eax
```