Langage assembleur sous Windows

Structure d'un système informatique

- Système d'exploitation
- Processeur(s)
- Interface unifiée vers la mémoire
- Périphériques

Microprocesseur

- Microprocesseur
 - Circuit électronique complexe
 - Identifie et exécute des instructions
- Instruction
 - Code opérateur (opcode) : action à effectuer
 - Opérandes (s)
- Registre
 - Zone de mémoire à accès ultra rapide hébergée dans le microprocesseur

Code machine

- Suite d'octets interprétée par le processeur
- Langage natif du matériel
 - Composé d'instructions et de données
 - Chaque processeur possède son propre langage machine
- Du fait de posséder quasiment les mêmes instructions, le langage le plus facile à convertir en code machine est l'assembleur.

Langage assembleur

- Langage de bas niveau
- Permet de rendre le langage machine plus compréhensible.
- Différents « dialectes »
 - NASM
 - Gas: assembleur GNU utilisé notamment avec gcc
 - MASM: Assembleur Microsoft

Opcode

• Chaque instruction commence par un nombre appelé opcode (ou code opération) qui détermine la nature de l'instruction.

Exemples:

push	0x10	6A 10
mov	eax,0x4	B8 04000000
mov	ecx,0x12345678	B9 78563412
cmp	eax,0	83F8 00
cmp	ebx,0	83FB 00

Syntaxes

 Les 2 principales syntaxes de l'assembleur sont la syntaxe Intel et la syntaxe AT&T. Les deux varient en ce qui concerne l'emploi des préfixes, la direction des opérandes et la sémantique lié aux contenus mémoire.

Intel		AT&T	
mov	eax,1	movl	\$1,%eax
mov	ebx,0ffh	movl	\$0xff,%ebx
mov	eax,[ecx]	movl	(%ecx),%eax
mov	eax,[ebx+3]	movl	3(%ebx),%eax

RFLAGS

- Le registre rflags contient des informations d'états (masque binaire) mises à jour lors de l'exécution de la plupart des instructions de sorte à indiquer le résultat de l'instruction.
- Certains bits du registre (flags) ont une signification particulière.
- Seuls les 32 bits de la partie eflags sont utilisés.

Flags RFLAGS

- Indicateurs usuels
 - **CF** Carry Flag ou retenue
 - PF Parity Flag ou parité
 - AF Auxiliary Carry Flag ou retenue auxiliaire
 - **ZF** Zero Flag ou indicateur de zéro
 - **SF** Sign Flag, ou indicateur de signe
 - **DF** Direction Flag ou indicateur de direction
 - **OF** Overflow Flag ou indicateur de débordement de capacité
- Indicateurs de programmation système
 - **TF** Trap Flag ou indicateur de trappe
 - **IF** Interrupt Enable Flan ou indicateur d'autorisation d'interruption
 - ...

Registres

- Les données dont le processeur a besoin sont stockées des registres.
- Plusieurs types de registres, chacun disposant d'une utilité particulière.
- Registres généraux Servent à manipuler des données, à transférer des paramètres lors des appels de fonctions et à stocker des résultats intermédiaires.
- Registres d'offset ou pointeur Contiennent une valeur représentant un offset à combiner avec une adresse de segment.
- Registres de segment Utilisés pour stocker l'adresse de départ d'un segment. Il peut s'agir de l'adresse du début des instructions du programme, du début des données, du début de la pile. etc
- Registre de flags Masque binaire servant à décrire le comportement d'ensemble du processeur ainsi que le résultat des instructions exécutées par lui.

Registres généraux

- rax accumulateur sert à effectuer des calculs arithmétiques
- rbx registre auxiliaire de base sert à effectuer des calculs arithmétiques ou des calculs sur les adresses.
- rcx registre auxiliaire (compteur) sert généralement comme compteur dans des boucles.
- rdx registre auxiliaire (données) sert à stocker des données destinées à des routines.
- r8 registre général
- **r9** registre général
- ...
- r15 registre général

Registres d'offset

- RIP Pointeur d'instruction est associé au registre de segment CS (CS:IP) pour indiquer la prochaine instruction à exécuter.
- **RSI** Index de source est principalement utilisé lors d'opérations sur des chaînes de caractères ; il est associé au registre de segment DS.
- RDI Index de destination est principalement utilisé lors d'opérations sur des chaînes de caractères ; il est associé au registre de segment ES.
- RSP Pointeur de pile est associé au registre de segment SS (SS :SP) pour indiquer le dernier élément de la pile.
- **RBP** Pointeur de base est associé au registre de segment SS (SS :BP) pour accéder aux données de la pile lors d'appels de sous-routines.

Registres de segment

- **CS** segment de code indique l'adresse du début des instructions d'un programme ou d'une sous-routine
- DS segment de données contient l'adresse de début des données de programmes.
- SS segment de pile pointe sur la pile.
- ES segment supplémentaire est utilisé par certaines instructions de copie de bloc et de traitement de chaînes de caractères.
- FS segment supplémentaire réservé au système d'exploitation.
- GS segment supplémentaire réservé au système d'exploitation.

Registres généraux

- Structure imbriquée des registres
 - Uniquement les registres généraux : rax, rbx, rcx, rdx
 - Partie haute et partie basse
- Exemple avec l'accumulateur :

- **ah** 8 bits b15...b8
- **ax** 16 bits b15...b0
- eax 32 bits b31...b0
- rax 64 bits b63...b0

Accès à la mémoire

- Opérateur []
 - [cetteAdresse] représente la valeur stockée à l'adresse cetteAdresse.
 - [ceRegistre] représente la valeur stockée à l'adresse contenue dans le registre ceRegistre.
 - Il est possible d'associer une étiquette (label) ceLabel à une adresse mémoire et utiliser [ceLabel].

Directives

 Instructions qui s'adressent au programme d'assemblage et qui lui permettent de produire un code exécutable compatible avec le système d'exploitation ciblé.

data demande la création d'une zone de données

code demande la création d'une zone de code machine exécutable

Directives de données

- Permettent de réserver de l'espace de mémoire dans les segments de données
 - dx données initialisées
 - resx données non initialisées
 - La valeur du caractère x dépend de la taille des données.
 - **b** 1 octet (byte)
 - **w** 1 mot (word)
 - **d** 2 mots (double word)
 - q 4 mots (quadruple word)

db et directives affiliées

• Les directives db, dw, dd, et dq sont utilisées pour déclarer les données initialisées dans le fichier de sortie.

db	0x55	1 octet initialisé à la valeur 0x55
	0/100	i dotot ii iitiaiida a ia vaidai dhed

db 0x55,0x56 2 octets l'un à la suite de l'autre

db 'a',0x55 Caractère ascii 'a' (0x41) suivi de 0x55

db 'abc' Sequence de caracteres

dw 0x1234 0x34 0x12

dw 'a' 0x41 0x00

dw 'ab' 0x41 0x42

dw 'abc' 0x41 0x42 0x43 0x00

dq 0x1122334455667788 0x88 0x77 0x66 0x55 0x44 0x33 0x22 0x11

Définition de constantes

- La pseudo-directive EQU sert à associer un symbole à une valeur déterminée.
- Ces valeurs dépendent du compilateur et sont donc calculés lors de la compilation et non lors de l'exécution.

```
foo equ 1
mov eax,foo
← mov eax,1
```

message db 'hello world!'
msglen equ \$-message
mov eax,msglen
← mov eax,12

 Les constantes peuvent être testées à l'intérieur du programme pour permettre une compilation conditionnelle. (Attention, c'est une compilation et non une éxécution conditionnelle). Les tests se font par les pseudo-commandes IF - ENDIF. Une condition peut être égale (EQ), >= (GE), >(GT), <= (LE), <(LT), ou différente (NE).

Opérateurs et expressions

- Les opérateurs dans la plupart des assembleurs sont similaires au niveau de la forme et de la fonction à ceux utilisées en C.
- Opérateurs de calcul
 - + opérateur d'addition
 - - opérateur de soustraction
 - * opérateur de multiplication
 - / opérateur de division
 - % opérateur modulo
- Opérateurs bit-à-bit
 - & ET bit-à-bit
 - I OU bit-à-bit
 - ^ OU bit-à-bit exclusif
- Opérateurs de décalage de bit
 - << décalage à gauche
 - >> décalage à droite

Expressions spéciales

- Deux opérateurs spéciaux, \$ et \$\$, permettent des calculs à associer à la position des instructions dans le fichier de sortie.
 - \$ évalué à la position de la ligne contenant l'expression
 - \$\$ évalué au début de la section courante

Outils de programmation

- MASM Programme d'assemblage
- OllyDbg Outil d'analyse dynamique de binaires exécutés en mode utilisateur
- WinDbg Outil d'analyse dynamique de binaires mode utilisateur et mode noyau.

La pile

- La plupart des microprocesseurs gèrent nativement une pile. Elle correspond alors à une zone de la mémoire, et le processeur retient l'adresse du dernier élément.
- Fondée sur le principe « dernier entré, premier sorti » (LIFO, Last In, First Out).

Rôle de la pile

- Sauvegarde des registres
- Passage de paramètres auprès des sous-routines
- Stockage des variables locales
- Stockage des adresses de retour

Instructions de pile

- push ajoute une donnée sur la pile. L'élément se trouve au sommet de la pile.
- push met à jour automatiquement le registre pointeur de pile : rsp - 8 (64 bits), esp - 4 (32 bits).
- pop retire l'élément au sommet de la pile.
- Comme pour push, l'instruction pop actualise d'elle-même la valeur du registre pointeur de pile: rsp + 8 (64 bits), esp + 4 (32 bits).

Instructions arithmétiques

- add op1,op2 op1 <- op1 + op2
- **sub** op1,op2 op1 <- op1 op2
- neg regreg
- **inc** reg reg + 1
- dec reg reg <- reg 1

Opérations sur les bits

```
• and op1,op2 op1 ← op1 & op2
```

Branchements

- Lors d'une comparaison, par exemple cmp a,b, le processeur effectue la soustraction a – b et positionne les indicateurs en fonction du résultat de l'opération.
 - ZF = zero flag = 1 si le résultat est nul, sinon ZF = 0
 - CF = carry flag = 1 s'il y a une retenue, sinon CF = 0
 - SF = sign flag = 1 si le résultat est négatif, sinon SF = 0
 - OF = overflow flag = 1 si débordement de capacité, sinon OF = 0
- En assembleur standard, il n'y a pas de distinction entre un nombre signé ou non signé lors de sa déclaration. Ce n'est que l'instruction utilisée pour le branchement qui détermine si on le considère comme signé ou non.

Branchements inconditionnels

- call
- jmp
- ret,retn,retf (near, far)
- iret (interrupt return)

Branchements conditionnels simples

```
• je jump if equal (x = y) ZF = 1
```

- jne jump if not equal $(x \neq y)$ ZF = 0
- **jz** jump if zero ZF = 1
- **jnz** jump if not zero ZF = 0

Branchements conditionnels non signés

$$CF = 0 \& ZF = 0$$

• **jna** jump not above
$$(x \le y)$$

$$CF = 1 | ZF = 1$$

• jae jump above or equal
$$(x \ge y)$$
 $CF = 0$

$$CF = 0$$

$$CF = 1$$

• **jnb** jump not below
$$(x \ge y)$$

$$CF = 0$$

$$CF = 1 | ZF = 1$$

• **jnbe** jump not below or equal (x > y) CF = 0 & ZF = 0

Branchements conditionnels signés

• **jg** jump greater (x > y)

SF = OF & ZF = 0

• **jng** jump not greater $(x \le y)$

 $SF \neq OF \& ZF = 1$

• jge jump greater or equal $(x \ge y)$ SF = OF

inge jump not greater or equal (x < y) SF ≠ OF

• **jl** jump less (x < y)

SF ≠ OF

• **jnl** jump not less (op1 ≥ op2)

SF = OF

• **jle** jump less or equal $(x \le y)$

SF ≠ OF

• **jnle** jump not less or equal (x > y) SF = OF & ZF = 0

Branchements conditionnels sur indicateurs

• jc	jump if carry	CF = 1
------	---------------	--------

• **jnc** jump if not carry
$$CF = 0$$

• **jo** jump if overflow
$$OF = 1$$

• **jp** jump if parity
$$PF = 1$$

• **jnp** jump if not parity
$$PF = 0$$

• **jpo** jump if parity odd
$$PF = 0$$

• **js** jump if sign
$$SF = 1$$

• **jns** jump if no sign
$$SF = 0$$

Branchements conditionnels sur compteurs

- jcxz jump if <math>cx = 0
- jecxz jump if ecx = 0

Tableaux

- Collection d'octets contigus
- Réunit des données de même type et de même taille.
- L'adresse mémoire de chaque élément du tableau est calculée en fonction de
 - l'adresse du tableau (autrement dit du premier élément du tableau)
 - le nombre d'octets de chaque élément
 - l'indice de l'élément (sa position au sein du tableau)
- Chaîne de caractères : tableau d'octets dont le dernier élément est 0.

Exemples de définition de tableau

.data

; définit un tableau de 10 doubles mots initialisés

a1 **dd** 1,2,3,4,5,6,7,8,9,10

; définit un tableau de 10 quadruples mots initialisés

a1 **dq** 0,0,0,0,0,0,0,0,0,0

; idem que précédemment avec dup

a1 **dq** 10 **dup**(0)

Structures de controle

- if
- switch
- while
- do while
- for

if

switch

```
switch1:
                     cmp ecx,1
switch (i) {
                     jne case2
 case 1:
                     jmp endswitch1
 break;
                    case2:
 case 2:
                     cmp ecx,2
                     jne default1
 break;
 default:
                     amp endswitch1
                    default1:
                    endswitch1:
```

while, do while

```
while1:
while (x) {
                  cmp eax,0
                    jle endwhile1
x--;
                   dec eax
                    jmp while1
do {
                  do2:
                   dec eax
x--;
} while (x);
                  cmp eax,0
                    jg do2
```

for

Microsoft Windows

- A l'origine, un environnement graphique au dessus de MS-DOS.
 Par la suite, un système d'exploitation complet.
- Fonctionne à l'heure actuelle sur une large gamme de machines :
 - ordinateurs personnels
 - serveurs
 - tablettes
 - smartphones
 - consoles (version spécialisée pour Xbox)

API Windows

- Interface de programmation (API, Application Programming Interface)
- Ensemble normalisé de fonctions
- Permettent aux logiciels applicatifs de se servir des fonctionnalités de Microsoft Windows
- Appellables depuis le mode utilisateur
- Rendues visibles via diverses bibliothèques (DLL)

DLL fondamentales de Windows

- **Kernel32.dll** Met en oeuvre la plus grande partie de l'API Windows : gestion des processus et des threads, interactions de niveau fichier, etc.
- Kernelbase.dll Refactorisation de Kernel32 à partir de Windows Vista.
- **User32.dll** Fonctions d'interaction avec l'interface graphique mode utilisateur.
- **Gdi32.dll** Manipulation des dispositifs d'impression et d'affichage (écran).
- Ntdll.dll Bibliothèque générale de support ; contient les appels systèmes.

ABI Windows

- Interface binaire-programme
 - Convention d'appel
 - Format de fichier pour les exécutables et bibliothèques

Convention d'appel

- Définit la manière d'appeler une fonction.
- Varie selon le langage de programmation, le compilateur, et parfois l'architecture du processeur cible.
- Au niveau de l'assembleur, les conventions diffèrent d'un programme d'assemblage à l'autre.
- Pour s'interfacer avec un langage de plus haut niveau (par exemple C), l'assembleur doit suivre la convention d'appel associée à ce langage.

Contenu de la convention d'appel

- Méthode de récupération des paramètres Où le code appelant place-t-il les paramètres : sur la pile ou dans des registres ?
- Ordre d'empilage Quand les paramètres sont placés sur la pile, dans quel ordre y sont-ils placés : du premier au dernier ou du dernier au premier ?
- Procédure de nettoyage Quand les paramètres sont placés sur la pile, qui doit nettoyer la pile suite à l'appel : le code appelant ou le code du sous programme ?
- Registres préservées ou non Quels sont les registres préservés (callee save)
 que le sous programme doit mémoriser avant d'utiliser et restaurer à la fin ?
 Quels registres l'appelant (caller save) a sauvegardé et peuvent en
 l'occurence être utilisés par le sous programme à volonté?
- Méthode de récupération de la valeur retournée Où se trouve la valeur de retour d'une fonction ?

Conventions d'appel sous Windows

- cdecl Convention d'appel par défaut du C
- stdcall Utilisée dans les versions (32 bits) x86 de Windows
- fastcall Employée dans les déclinaisons 64 bits de Windows
- thiscall Fonctions membres C++

stdcall

- Les paramètres sont passés par la pile, de droite à gauche
- Les registres EAX, ECX et EDX sont réservés à l'usage de la fonction
- La valeur de retour se trouve dans le registre EAX
- Le sous programme doit retirer les paramètres de la pile.

Exemple d'appel stdcall

Appel de sous programme

- De façon générique, un **sous-programme** est un sous-ensemble du programme dans sa hiérarchie fonctionnelle.
- A la fin de l'exécution d'un sous programme, l'exécution doit se poursuivre avec l'instruction qui suit l'appel.
- Contrôle du flux d'exécution
 - call op Mémorisation de l'adresse de l'instruction suivante (par le biais de la pile) et saut inconditionnel à op
 - ret Retourne à l'adresse identifiée par le pointeur de pile courant et ajuste ce pointeur en conséquence
- Attention à la gestion de la pile!

CALL / JMP / RET

• Sur le plan fonctionnel, les instructions suivantes sont identiques.

```
push 11
jmp 12
l1:
ret
l2:
ret
ret
```

Variables locales

- On alloue l'espace requis par les variables locales en diminuant le registre pointeur de pile (rsp ou esp).
- Chaque emplacement de pile correspond alors potentiellement à la valeur d'une variable :
 - [rsp], [rsp+8], ...
 - [esp], [esp+4], ...
- A la fin du sous programme, on libère l'espace mémoire correspondant :
 - mov rsp,rbp
 - mov esp,ebp

Valeur de retour des fonctions

- Elles sont passées par des registres :
 - accumulateur (rax/eax) pour un pointeur ou un type entier
 - couple rdx:rax (edx:eax) dans le cas d'une valeur 128 bits
 - xmm0 pour une valeur flottante ou xmm1:xmm0 si besoin

Un programme MASM simple

```
; msqbox.asm
.386
.model flat, stdcall
option casemap:none
      include \masm32\include\windows.inc
      include \masm32\include\user32.inc
      include \masm32\include\kernel32.inc
      includelib \masm32\lib\user32.lib
      includelib \masm32\lib\kernel32.lib
.data
      szWndTitle db "Wnd Title",0
     szWndText db "Wnd Text",0
.code
start:
     push MB OK
     push offset szWndTitle
     push offset szWndText
     push 0
     call MessageBoxA
     push 0
     call ExitProcess
end
    start
```

Transformation asm vers exe

Assemblage

\masm32\bin\ml /c /coff /nologo msgbox.asm

Edition des liens

\masm32\bin\link /SUBSYSTEM:WINDOWS msgbox.obj

Attention aux permissions du fichier!