

Du C au langage d'assemblage

- C (ou Ada, Java, C++, ...)
 - Langage de haut niveau d'abstraction
 - Permet de s'abstraire des détails techniques du processeur
- Langage machine
 - Format des instructions qui seront combinées selon des règles imposées par le processeur
- Entre les deux : langage d'assemblage
 - •Les mêmes instructions décrites sous une forme plus compréhensible pour un humain



Assembleur

- Programme qui traduit un code du langage d'assemblage au langage machine
- Code source (langage de haut niveau ou d'assemblage)
 - Instructions d'un programme écrit dans 1 langage non directement exécutable par le processeur
 - Peut être interprété ou compilé
- Code objet (langage machine)
 - Suite de bits, peu lisible (impression en hexadécimal sur les listings), difficile à utiliser



Interprétation

- Un programme appelé interprète[ur] lit le programme source et exécute ses instructions au fur et à mesure
- Caractéristiques :
 - Facile à réaliser
 - Lent
 - Bien adapté à l'interactivité (débogage)



Compilation

- Un programme appelé compilateur traduit le programme source en un programme objet exécutable sur une machine donnée
- Caractéristiques :
 - Complexe à réaliser
 - Exécution beaucoup plus rapide
 - Les programmes exécutés fréquemment sont stockés sous format objet (bibliothèques)



Exemples

- Langages interprétés :
 - Langages shell
 - PostScript
 - •SQL, HTML, XML, JavaScript (quoique ...), PERL, ...
- Langages compilés :
 - Ada
 - •C et C++
- Langage semi-interprété :
 - Java



Logiciel de base

- Regroupe ces programmes (interpréteurs + compilateurs) permettant d'exécuter un programme source
 - A mi-chemin entre les aspects matériel et logiciel
 - Architecture
 - Algorithmique et programmation



Le reste de la séance

- Quelques mots sur les entrées/sorties
- Gestion de la mémoire
- Exécution des instructions (langage d'assemblage)
- Exemple : traduction de quelques structures de C en langage d'assemblage



Entrées-sorties

- Échange de données et programmes depuis l'extérieur vers le couple processeur-mémoire
- Réalisées par :
 - Le processeur lui-même
 - Un processeur auxiliaire (processeur vidéo par ex.)
- Accès à deux types de support :
 - Mémoire secondaire (disque)
 - Périphériques : clavier, écran, support amovible (disquette, bande), imprimante, ...



Mémorisation (1)

Distinction entre emplacements et adresses :

- Adresse d'un emplacement:
 - Accès et manipulation de son contenu
 - Lui est attachée une fois pour toutes
- Contenu d'un emplacement :
 - Modifiable
 - Suite de bits sans signification intrinsèque
 - Sens donné par l'instruction qui le manipule



Mémorisation (2)

Taille d'un emplacement :

- Le plus souvent multiple de 8 bits (8 bits = 1 octet (byte en anglais))
- Octet : suffixe b dans les instructions (movb, addb)
- Mot = 2 octets : suffixe w dans les instructions (movw, addw)
- Double mot = 4 octets : suffixe / dans les instructions (movl, addl)



Mémorisation (3)

Exemple Intel (> 80386)

- Deux espaces mémoires séparés : données et programmes
- Espace ~ tableau de 4Goctets (4 x 2^30) indexés de 0 à 2^32 - 1
- Index dans le tableau = adresse = entier non signé sur 32 bits
- Emplacements adressables: octets, mots (16 bits), double mots (32 bits)

 $2^{32} - 1$



Mémorisation (4)

ad

Exemple Intel (> 80386):

- Adresse d'un mot ou double mot = octet de poids faible (little endian)
- Contenus du :
 - mot d'adresse ad : ??
 - double mot d'adresse ad : ??

Octet 1	Octet C	ctet 3
34	56	78
	1	1 2



Mémorisation (4)

ad

Exemple Intel (> 80386):

- Adresse d'un mot ou double mot = octet de poids faible (little endian)
- Contenus du :
 - mot d'adresse ad : 3412
 - double mot d'adresse ad : 78563412
 - Rq : gdb présente les données de façon plus intelligible

Attention: signification du contenu dépend du contexte: instruction, donnée (de quel type?)

Octet 1	Octet C	ctet 3
34	56	78
<u> </u>		
	1	1 2



Séquencement et exécution des instructions

- Exécution d'une instruction :
 - Chargement du Registre Instruction (RI)
 - Contient l'instruction en cours
 - Décodage et exécution de l'instruction :
 - Détermination de l'adresse des opérandes (si nécessaire)
 - Chargement des opérandes depuis la mémoire (si...)
 - Exécution de l'instruction
 - Rangement du résultat en mémoire (si...)
 - Incrémentation du pointeur d'instructions (EIP)
- Exécution simultanée possible (mode pipeline)



Séquencement et exécution des instructions

Exemple :

- Ici: movl \$Ici, %eax
- # copie l'adresse d'Ici dans le registre EAX
- Détermination de l'adresse des opérandes (si nécessaire)
- Chargement des opérandes depuis la mémoire (si...)
- Exécution de l'instruction
- Rangement du résultat en mémoire (si...)
- Incrémentation du pointeur d'instructions (EIP)



Registres des processeurs Intel

Sur 8, 16 ou 32 bits

Notation 31	16 15	0	Nom usuel
EAX		AX	
	AH	AL	
EBX		BX	
	ВН	BL	
ECX		CX	
	СН	CL	
EDX		DX	Data
	DH	DL	
ESP	•	•	Stack Pt.
EBP			Base Pt.
EDI		DI	
ESI		SI	
EIP			Instruction Pt.
EFLAGS	F	LAGS	Flag



Registres spécialisés

- EIP (Extended Instruction Pointer): @ de l'instruction suivante
 - Sauts, appels/retours de sous-programmes
- ESP (Extended Stack Pointer) : @ de la pile (mémoire données)
- EFLAGS : registre d'état
 - Bit 0 : retenue (C : carry)
 - Bit 6 : zéro (Z)
 - Bit 7 : signe (S)
 - Bit 11 : débordement (O : overflow)



Les autres registres

- Fonctions multiples :
 - Adressage de données en mémoire données
 - @ d'un emplacement en mémoire programme
 - Spécialisation pour certaines instructions ou modes d'adressage
- Voir cours suivants EnsiWiki



Traduction C -> langage d'assemblage (1)

$$x = x + 42;$$



Traduction C -> langage d'assemblage (1)

$$x = x + 42;$$

- Charger x dans un registre
- Ajouter 42 au registre
- Stocker le résultat en mémoire



Traduction C -> langage d'assemblage (1)

```
x = x + 42;
```

- Charger x dans un registre
- Ajouter 42 au registre
- Stocker le résultat en mémoire

```
movl x, %eax
addl $42, %eax
movl %eax, x
```



Traduction C -> langage d'assemblage (2)

```
if (<expression>) { <instr1> } else { <instr2> }
```



Traduction C -> langage d'assemblage (2)

```
if (<expression>) { <instr1> } else { <instr2> }
   <calcul valeur expression, res dans %eax>
   cmpl $0,%eax
   je else
   <instr1>
   imp finsi
else:
   <instr2>
finsi:
```



Traduction C -> langage d'assemblage (3)

```
while (<expression>) { <instructions> }
```



Traduction C -> langage d'assemblage (3)



Traduction C -> langage d'assemblage (4)

```
for (<instr1>; <expr>; <instr2>) { <instrs> }
```



Traduction C -> langage d'assemblage (4)

```
for (<instr1>; <expr>; <instr2>) { <instrs> }
   <instr1>
iter: <calcul valeur de l'expression, res dans %eax>
   cmpl $0,%eax
   je finfor
   <instrs>
   <instr2>
   jmp iter
finfor:
```