

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, 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 :
 - » E/S : clavier-écran, support amovible (disquette, bande)
 - » Sortie seule : imprimante
 - » Entrée seule : CD-ROM



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



Mémorisation (4)

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 0	Octet 1	Octet C	ctet 3
ad	12	34	56	78



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 0	Octet 1	Octet C	ctet 3
12	34	56	78



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 1	15	0	Nom usuel
EAX		AX		Accumulator
		AH	AL	
EBX		BX		Base Index
		ВН	BL	
ECX		CX		Count
		СН	CL	
EDX		DX		Data
		DH	DL	
ESP				Stack Pt.
EBP				Base Pt.
EDI		DI		Dest. Index
ESI		SI		Source Index
EIP				Instruction Pt.
EFLAGS		FLA	AGS	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 et poly
 - Distribué à la fin de la séance



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 >
- jmp finsi
- else:
 - <instr2>
- finsi:



Traduction C -> langage d'assemblage (3)

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



Traduction C -> langage d'assemblage (3)

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

- while:
 - <calcul valeur de l'expression, res dans %eax>
 - cmpl \$0,%eax
 - je finwhile
 - <instructions>
 - jmp while
- finwhile:



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: