HE²B

MICL: TD03: Instructions de saut jf / jnf et alternatives

Année académique 2021 – 2022

Ce troisième TD commence par la présentation de l'instruction cmp. La notion de label est ensuite abordée. L'instruction permettant de faire un saut sans condition, jmp, suit. Finalement, les instructions de saut conditionnel dépendant de la valeur de flags, jf et jnf, sont montrées, ainsi que l'implémentation des alternatives si et si-sinon.

1 Comparaison cmp

L'instruction cmp¹ a deux opérandes de même taille. Ils peuvent être des registres ou des variables de 8, 16, 32 ou 64 bits. Ils ne peuvent cependant pas être tous les deux des variables. L'opérande de droite peut être un immédiat.

Cette instruction compare l'opérande de gauche à celui de droite. Elle positionne les flags du registre rflags comme le ferait une soustraction de ceux-ci. Notez bien qu'elle ne modifie aucun de ses opérandes.

La Table 1 donne un résumé de l'instruction cmp.

En voici un exemple d'utilisation:

```
mov rax, 4

cmp rax, 4 ; ZF : 1 (4 - 4 == 0), SF : 0 (4 - 4 >= 0)

cmp rax, 5 ; ZF : 0 (4 - 5 != 0), SF : 1 (4 - 5 < 0)

cmp rax, 2 ; ZF : 0 (4 - 2 != 0), SF : 0 (4 - 2 >= 0)
```

^{*}Et aussi, lors des années passées : DHA – DWI – EGR – ELV – FPL – JDS – MBA – MCD – MHI – MWA.

^{1.} https://www.felixcloutier.com/x86/cmp (consulté le 7 février 2020).

Instruction	Effet	Contraintes	Flags affectés
cmp X, Y	$\texttt{temp} \leftarrow \texttt{X - Y}$	Registres ou variables de 8, 16, 32 ou 64 bits, pas deux variables à la fois, Y peut être un immédiat (8, 16 ou 32 bits)	OF, CF selon arithmétique ^a X - Y ZF ← 1 si temp = 0 (X = Y), 0 sinon SF ← bit de signe de temp: 1 si X < Y, 0 sinon

Table 1 - Instruction cmp.

```
; ZF : 0 (4 - -3 != 0), SF : 0 (4 - -3 >= 0)
       cmp rax, -3
6
                       ; ZF : 0 (4 - -10 != 0), SF : 0 (4 - -10 >= 0)
       cmp rax, -10
       mov rax, -3
10
                       ; ZF : 0 (-3 - 4 != 0), SF : 1 (-3 - 4 < 0)
       cmp rax, 4
11
                       ; ZF : 0 (-3 - 5 != 0), SF : 1 (-3 - 5 < 0)
       cmp rax, 5
12
                       ; ZF : 0 (-3 - 2 != 0), SF : 1 (-3 - 2 < 0)
       cmp rax, 2
13
                       ; ZF : 1 (-3 - -3 == 0), SF : 0 (-3 - -3 >= 0)
       cmp rax, -3
14
                       ; ZF : 0 (-3 - -10 != 0), SF : 0 (-3 - -10 >= 0)
       cmp rax, -10
16
       mov ebx, 42
17
       ; cmp rax, ebx
                          ; compile pas : tailles différentes
18
```

Remarque Comme pour ce qui concerne les instructions and, or et xor étudiée lors du TD02, la taille de l'immédiat est limitée à 32 bits. Dans le cas où l'opérande de gauche fait 64 bits, l'immédiat sur 32 bits est étendu à 64 bits par extension de signe. L'extrait de code suivant l'illustre :

```
mov rax, 0x80
                     ; rax : 0x00_00_00_00_00_00_00_80
      cmp rax, 0x80
                     ; ZF : 1, SF : 0 car extension de signe donne
2
       ; cmp 0x00_00_00_00_00_00_00_80, 0x00_00_00_00_00_00_80
3
4
      mov rax, 0x80808080 ; rax : 0x00_00_00_00_80_80_80_80
5
      cmp rax, 0x80808080 ; ZF : 0, SF : 0 car extension de signe donne
       ; cmp 0x00_00_00_00_80_80_80_80, 0xFF_FF_FF_FF_80_80_80_80
       ; à comparer à
9
      mov rax, 0x80808080 ; rax : 0x00_00_00_00_80_80_80_80
10
```

a. OF est levé s'il y a un débordement considérant que X et Y représentent des entiers codés en complément à deux, tandis que CF est levé s'il y a une retenue considérant que X et Y représentent des entiers codés en représentation par position simple. Pour un rappel et des informations complémentaires sur ces représentations, consultez la Table 2(c) et les liens qui y figurent.

```
mov ebx, 0x80808080; rbx: 0x00_00_00_80_80_80_80

; mov rbx, 0x80808080 donne idem car pas

; d'extension de signe avec mov!

cmp rax, rbx; ZF: 1, SF: 0 car

; cmp 0x00_00_00_80_80_80_80, 0x00_00_00_80_80_80_80

16
```

2 Label

Un label² (« étiquette » en français) est un repère que le programmeur met dans le code afin de donner un nom à une ligne du programme. Lors du premier TD, nous avons déjà employé un label (main) pour signaler la ligne de début du programme.

La définition d'un *label* se termine par le caractère « : », qui ne fait pas partie du nom du *label*. Celui-ci peut contenir des chiffres, des lettres ou le caractère « _ », mais doit commencer par une lettre, un blanc souligné (*underscore*) « _ » ou un point « . ³ ».

3 Branchement

Les instructions d'un programme sont exécutées par le microprocesseur les unes à la suite des autres, dans l'ordre où elles se trouvent en mémoire centrale. Cet ordre est fixé par celui des instructions du code source en langage d'assemblage. On parle d'exécution séquentielle. On appelle saut (ou branchement 4) le fait de passer à une instruction autre que celle qui suit en mémoire celle en cours d'exécution.

De tels cas se rencontrent notamment dans les alternatives ⁵ (si, si-sinon, selon que, etc.) et les boucles ⁶ (tant que, pour, faire jusqu'à ce que, etc.).

Nous abordons deux types d'instructions de rupture de séquence dans ce TD : les sauts inconditionnels 7 (jmp) et les sauts conditionnels 8 jf et jnf.

3.1 Saut inconditionnel jmp

L'instruction jmp ⁹ (aller au label) permet d'effectuer un saut vers un certain label. Ce saut est appelé *inconditionnel* car le saut a lieu dans tous les cas, donc sans aucune

```
2. https://en.wikipedia.org/wiki/Label_(computer_science) (consulté le 7 février 2020).
```

^{3.} https://www.nasm.us/doc/nasmdoc3.html#section-3.9 (consulté le 7 février 2020).

^{4.} https://fr.wikipedia.org/wiki/Branchement (consulté le 7 février 2020).

^{5.} https://fr.wikipedia.org/wiki/Structure_de_contr%C3%B4le#Alternatives (consulté le 7 février 2020).

^{6.} https://fr.wikipedia.org/wiki/Structure_de_contr%C3%B4le#Boucles (consulté le 7 février 2020).

^{7.} https://fr.wikipedia.org/wiki/Structure_de_contr%C3%B4le#Sauts_inconditionnels (consulté le 7 février 2020).

^{8.} https://fr.wikipedia.org/wiki/Structure_de_contr%C3%B4le#Sauts_conditionnels (consulté le 7 février 2020).

^{9.} https://www.felixcloutier.com/x86/jmp (consulté le 7 février 2020).

condition. Cette instruction ne nécessite qu'un seul opérande : le label de la position vers laquelle on veut sauter ¹⁰. Elle ne modifie aucun *flag*.

Voyons cela sur l'extrait de programme suivant :

```
mov rax, 123
                        ; rax <-- 123
                        ; rbx <-- 150
       mov rbx, 150
2
3
       jmp fin
                         ; saut inconditionnel vers le label fin
4
       mov rax, 0
                        ; ces instructions
       mov rbx, 0
                        ; ne sont pas exécutées
                        ; label fin
   fin:
9
       mov rax, 60
10
       mov rdi, 0
11
       syscall
12
```

Les instructions situées entre l'instruction jmp fin et le label fin (lignes 6 et 7) ne sont jamais exécutées ¹¹.

Nous voyons dans la section 4.2 que l'instruction jmp est indispensable pour programmer l'alternative si-sinon en assembleur.

3.2 Sauts conditionnels jf et jnf

Les instructions de saut conditionnel ¹² permettent d'effectuer un saut si une certaine condition est vraie.

Pour les sauts conditionnels jf, cette condition consiste à vérifier si un flag donné, f, est à 1. La TABLE 2(a) montre certaines des instructions jf^{13} .

Pour les sauts conditionnels jnf, cette condition consiste à vérifier si un flag donné, f, est à 0. La Table 2(b) montre certaines des instructions jnf^{14} .

3.3 Applications

Les instructions jf et jnf permettent d'implémenter diverses conditions de saut, à l'aide d'instructions bien choisies. La Table 2(c) en montre quelques exemples, dont l'imparité, l'infériorité et l'inégalité.

^{10.} En mémoire, l'instruction jmp est traduite par l'ajout à rip d'un déplacement (offset) d'un certain nombre d'octets (déplacement relatif, c'est-à-dire signé, codé en complément à deux) qui séparent l'instruction suivante de l'instruction où l'on veut aller.

^{11.} À moins d'y arriver par une instruction située avant l'extrait ;-).

^{12.} https://www.felixcloutier.com/x86/jcc (consulté le 7 février 2020).

^{13.} Nous nous limitons ici au carry flag (CF), au zero flag (ZF) et au sign flag (SF), même si des sauts jf existent aussi pour d'autres flags.

^{14.} Nous nous limitons ici à CF, ZF et SF, mais des sauts jnf existent également pour d'autres flags.

Instruction	Nom	Effet	
jc label	jump carry	Si $CF = 1$, on effectue le saut vers le label,	
		sinon on passe à l'instruction suivante	
jz label	jump zero	Si $\mathbf{ZF} = 1$, on effectue le saut vers le label,	
		sinon on passe à l'instruction suivante	
js label	jump sign	Si $SF = 1$, on effectue le saut vers le label,	
		sinon on passe à l'instruction suivante	

(a) Instructions jc, jz et js.

Instruction	Nom	Effet
jnc label	jump not carry	Si $CF = 0$, on effectue le saut vers le label,
		sinon on passe à l'instruction suivante
jnz label	jump not zero	Si $ZF = 0$, on effectue le saut vers le label,
		sinon on passe à l'instruction suivante
jns label	jump not sign	Si $SF = 0$, on effectue le saut vers le label,
		sinon on passe à l'instruction suivante

(b) Instructions jnc, jnz et jns.

Instructions	Effet	Note	
bt rax, 0	Saut si rax est impair	rax : représentation par position ^a	
jc label	Saut St Lax est impair	ou complément à 2 b	
cmp rax, rbx	Saut si rax < rbx	rax et rbx : cpt. à 2	
js label	Dadi Si Tax < Tbx	Tax et Tbx . cpt. a 2	
cmp rax, rbx	Saut si $rax \neq rbx$	rax et rbx : rep. / position	
jnz label	Saut Strax + IDX	ou cpt. à 2	

(c) Exemples d'applications des sauts ${\tt j}f$ et ${\tt jn}f.$

TABLE 2 – Instructions jc, jz, js, jnc, jnz et jns et exemples d'applications.

a. https://fr.wikipedia.org/wiki/Syst%C3%A8me_binaire#D%C3%A9finition (consulté le 7 février 2020).

 $b.\ {\tt https://en.wikipedia.org/wiki/Two's_complement\#Explanation}$ (consulté le 7 février 2020).

si condition alors		mettre à jour les <i>flags</i> sauter vers _fin_si si condition <i>fausse</i>
instructions diverses		instructions diverses
fin si	_fin_si:	
suite du code		suite du code

(a) Schéma de programmation d'un si en assembleur.

(b) Test de parité.

(c) Test d'infériorité.

(d) Test d'inégalité.

Table 3 – Exécution conditionnelle sans alternative et exemples.

4 Alternative

4.1 Alternative si

La Table 3(a) illustre comment programmer l'alternative si^{15} en assembleur. Les Tables 3(b), 3(c), 3(d) illustrent l'implémentation d'un test de parité, d'infériorité et d'inégalité, respectivement.

^{15.} https://fr.wikipedia.org/wiki/Structure_de_contr%C3%B4le#Test_si (consulté le 7 février 2020).



```
si condition alors
si condition alors
instructions diverses
instructions diverses
instructions diverses
sauter inconditionnellement vers _fin_si
sinon
autres instructions
finsi
suite du code

mettre à jour les flags
sauter localition fausse
instructions diverses
sauter inconditionnellement vers _fin_si
suite du code
suite du code
```

(a) Schéma de programmation d'un si-sinon en assembleur.

(b) Test de parité avec sinon.

(c) Test d'infériorité avec sinon.

(d) Test d'inégalité avec sinon.

Table 4 – Exécution conditionnelle avec alternative et exemples.

4.2 Alternative si-sinon

La Table 4(a) illustre comment programmer l'alternative si-sinon ¹⁶ en assembleur. Les Tables 4(b), 4(c), 4(d) illustrent des si-sinon implémentant un test de parité, d'infériorité et d'inégalité, respectivement.

5 Exercices

Pour réaliser les exercices qui suivent, vous ne pouvez utiliser que les instructions étudiées au long des TD précédents ainsi que celui-ci. Lorsque le contenu d'un registre est un nombre, considérez que le codage utilisé est la représentation en complément à deux.

Ex. 1 Écrivez un code source complet qui :

- 1. initialise rax à la valeur de votre choix;
- 2. met rbx à 1 si le contenu de rax est non nul.

Par exemple, si le contenu de rax vaut -478, le registre rbx est mis à 1.

Ex. 2 Écrivez un code source complet qui :

- 1. initialise rax à la valeur de votre choix;
- 2. met **r8**:
 - à 1 si le contenu de rax est impair;
 - à 0 si le contenu de rax est pair.

Par exemple, si le contenu de rax vaut -478, le registre r8 est mis à 0.

Ex. 3 Écrivez un code source complet qui :

- 1. initialise r14 et r15 aux valeurs de votre choix;
- 2. réalise les traitements suivants :
 - assigne la valeur 0 aux registres r14 et r15 si leurs contenus sont égaux;
 - échange les contenus des registres r14 et r15 si ils sont différents.

Par exemple, si initialement les contenus de r14 et r15 vallent -478 et 147, respectivement, alors le contenu final de r14 égale 147 et celui de r15 est -478.



^{16.} https://fr.wikipedia.org/wiki/Instruction_conditionnelle_(programmation)#Si%E2%80%93alors(%E2%80%93sinon) (consulté le 7 février 2020).

Notez qu'en utilisant **xor**, il est possible de permuter les contenus ¹⁷ d'une paire de registres de tailles identiques, sans recourir à un registre tiers. Il est *possible* de le faire. Cela ne vous est pas imposé.

Ex. 4 Écrivez un code source complet qui :

- 1. initialise rax et rbx aux valeurs de votre choix;
- 2. copie:
 - dans r8 le maximum des valeurs contenues dans rax et rbx;
 - dans r9 le minimum des valeurs de rax et rbx.

Par exemple, si \mathbf{rax} contient la valeur -78 et \mathbf{rbx} la valeur -15, alors le contenu final de $\mathbf{r8}$ (maximum) est -15 et celui de $\mathbf{r9}$ (minimum) vaut -78.

Ex. 5 Écrivez un code source complet qui :

- 1. initialise rdi à la valeur de votre choix;
- 2. met **rsi**:
 - à 0 si le contenu de rdi est impair;
 - à 1 si le contenu de **rdi** est multiple de 2, sans être multiple d'une plus grande puissance de 2;
 - à 2 si le contenu de **rdi** est multiple de 4, sans être multiple d'une plus grande puissance de 2;
 - à 3 si le contenu de rdi est multiple de 8 ou d'une plus grande puissance de 2.

Par exemple:

- si rdi vaut 5, rsi est mis à 0;
- si rdi vaut 2, 6, 10, 14, 18 ou 22, rsi est mis à 1;
- si **rdi** vaut 4, 12 ou 20, **rsi** est mis à 2;
- si rdi vaut 0, 8, 16 ou 24, rsi est mis à 3.

Notions à retenir

Notion de *label* (étiquette), instruction de comparaison arithmétique cmp, saut inconditionnel jmp, sauts conditionnels jf, alternatives si et si-sinon.

^{17.} https://en.wikipedia.org/wiki/XOR_swap_algorithm (consulté le 7 février 2020).

Références

- [1] Intel® 64 and IA-32 Architectures Software Developer's Manual, Combined Volumes: 1, 2A, 2B, 2C, 2D, 3A, 3B, 3C, 3D and 4, octobre 2017. https://software.intel.com/sites/default/files/managed/39/c5/325462-sdm-vol-1-2abcd-3abcd.pdf.
- [2] Igor Zhirkov. Low-Level Programming. Apress, 2017. https://www.apress.com/gp/book/9781484224021.