

## Exercices reliés au chapitre 8

### Exercices

Voici les exercices que je recommande de faire :

— **Exercice 8.2.1.** (Dans la 1ère édition, les exercices 9.1, 9.2 sont similaires.)

*Note : Supposez que les variables sont aux positions suivantes en mémoire :*

Variable	Adresse
$x$	128
$y$	132
$a$	104
$b$	108
$c$	112

— **Exercices 8.2.2, 8.2.3, 8.2.4 et 8.2.5.**

— **Exercice 8.3.1.**

— **Exercice 8.3.2.**

*Note : Supposez que les variables sont aux positions suivantes par rapport au pointeur de pile SP :*

Variable	Adresse
$x$	28
$y$	24
$a$	4
$b$	8
$c$	12

— **Exercice 8.4.1**

*Note : le manuel mentionne que la matrice contient des éléments de 8 octets, mais cette information nous sera de peu d'utilité car la dimension de la matrice ( $n$ ) n'est pas connue.*

- **Exercice supplémentaire 1.** Générer le code pour la machine de la section 8.3 (9.2 dans la 1ère édition) pour le programme suivant :

```
/* Code du programme principal */  
call f  
call g  
halt  
  
/* Code de f */  
x ++  
return  
  
/* Code de g */  
x --  
call f  
return
```

# Réponses

*Notez que pour améliorer la lisibilité, nous utiliserons ‘mov’ à la place de ‘ld’ afin d’être plus près de la syntaxe d’assembleur la plus connue. De façon générale, notez que le but de l’exercice est de comprendre la logique et pas de respecter à la lettre la syntaxe du langage machine imaginaire qui est sommairement présenté dans le manuel.*

## Exercice 8.2.1

— (a)

```
MOV 128, #1
```

— (b)

```
MOV 128, 104
```

— (c)

```
MOV R1, 104
```

```
ADD R1, #1
```

```
MOV 128, R1
```

— (d)

```
MOV R1, 104
```

```
ADD R1, 108
```

```
MOV 128, R1
```

— (e)

```
MOV R1, 108
```

```
MUL R1, 112
```

```
MOV 128, R1
```

```
ADD R1, 104
```

```
MOV 132, R1
```

## Exercice 8.2.2

— (a)

```
MOV R1, i
MUL R1, #4
MOV x, a(R1)
MOV R2, j
MUL R2, #4
MOV y, b(R2)
MOV a(R1), y
MOV b(R2), x
```

— (b)

```
MOV R1, i
MUL R1, #4
MOV x, a(R1)
MOV R1, i ← Éliminable!
MUL R1, #4 ← Éliminable!
MOV y, b(R1)
MOV R1, x
MOV R2, y
MUL R1, R2
MOV z, R1
```

— (c)

```
MOV R1, i
MUL R1, #4
MOV x, a(R1)
MOV R2, j
MUL R2, #4
MOV y, b(R2)
MOV a(R1), y
```

### Exercice 8.2.3

```
MOV R1,    &q
MOV y,     0(R1)
ADD q,     #4
MOV R1,    &p
MOV 0(R1), y
ADD p,     #4
```

### Exercice 8.2.4

```
MOV R1, x
SUB R1, y
BLTZ R1, L1
MOV z, #0
BR L2
L1 : MOV z, #1
```

### Exercice 8.2.5

```
MOV s, #0
MOV i, #0
L1 : MOV R1, i
SUB R1, n
BGTZ R1, L2
ADD s, i
ADD i, #1
BR L1
L2 :
```

### Exercice 8.3.1

```
ADD SP,          SP,          #caller.recordSize
MOV 0(SP),       #here + 16
BR  procP.codeArea
SUB SP,          SP,          #caller.recordSize
ADD SP,          SP,          #caller.recordSize
MOV 0(SP),       #here + 16
BR  procQ.codeArea
SUB SP,          SP,          #caller.recordSize
BR  0(SP)
ADD SP,          SP,          #caller.recordSize
MOV 0(SP),       #here + 16
BR  procR.codeArea
SUB SP,          SP,          #caller.recordSize
BR  0(SP)
BR  0(SP)
```

### Exercice 8.3.2

— (a)

```
MOV 28(SP), #1
```

— (b)

```
MOV R1, 4(SP)
MOV 28(SP), R1
```

— (c)

```
MOV R1, 4(SP)
ADD R1, #1
MOV 28(SP), R1
```

— (d)

```
MOV R1, 4(SP)
ADD R1, 8(SP)
MOV 28(SP), R1
```

— (e)

```
MOV R1, 8(SP)
MUL R1, 12(SP)
MOV 28(SP), R1
MOV R1, 4(SP)
ADD R1, 28(SP)
MOV 24(SP), R1
```

## 8.4.1

— (a) Génération de code :

```
t1 = 0

// For i ...
goto lcheck_i_loop
lstart_i_loop:

    // For j...
    t2 = 0
    goto lcheck_j_loop
    lstart_j_loop:
    // c[i][j] = 0.0
    t3 = t1 * c.type.elem.width
    t4 = t2 * c.type.elem.elem.width
    t5 = c.base + t4
    t6 = t5 + t3
    c[t6] = 0.0

    // j++
    t2 = t2 + 1
    lcheck_j_loop:
    if (t2 < n) goto lstart_j_loop

// i++
t1 = t1 + 1
lcheck_i_loop:
if (t1 < n) goto lstart_i_loop
```

```

t1 = 0
goto lcheck_i_loop
lstart_i_loop:
    t2 = 0
    goto lcheck_j_loop
lstart_j_loop:
    t7 = 0
    goto lcheck_k_loop
lstart_k_loop:
    // c[i][j]
    t8 = t1 * c.type.elem.width
    t9 = t2 * c.type.elem.elem.width
    t10 = c.base + t9
    t11 = t10 + t8

    // a[i][k]
    t12 = t1 * a.type.elem.width
    t13 = t7 * a.type.elem.elem.width
    t14 = a.base + t12
    t15 = t14 + t12

    // b[k][j]
    t16 = t7 * b.type.elem.width
    t17 = t2 * b.type.elem.elem.width
    t18 = b.base + t16
    t19 = t18 + t17

    // a[i][k] * b[k][j]
    t20 = a[t15] * b[t19]

    // c[i][j] = c[i][j] + a[i][k]*b[k][j]
    c[t11] = c[t11] + t20

    // k++
    t7 = t7 + 1
    lcheck_k_loop:
    if (t7 < n) goto lstart_k_loop

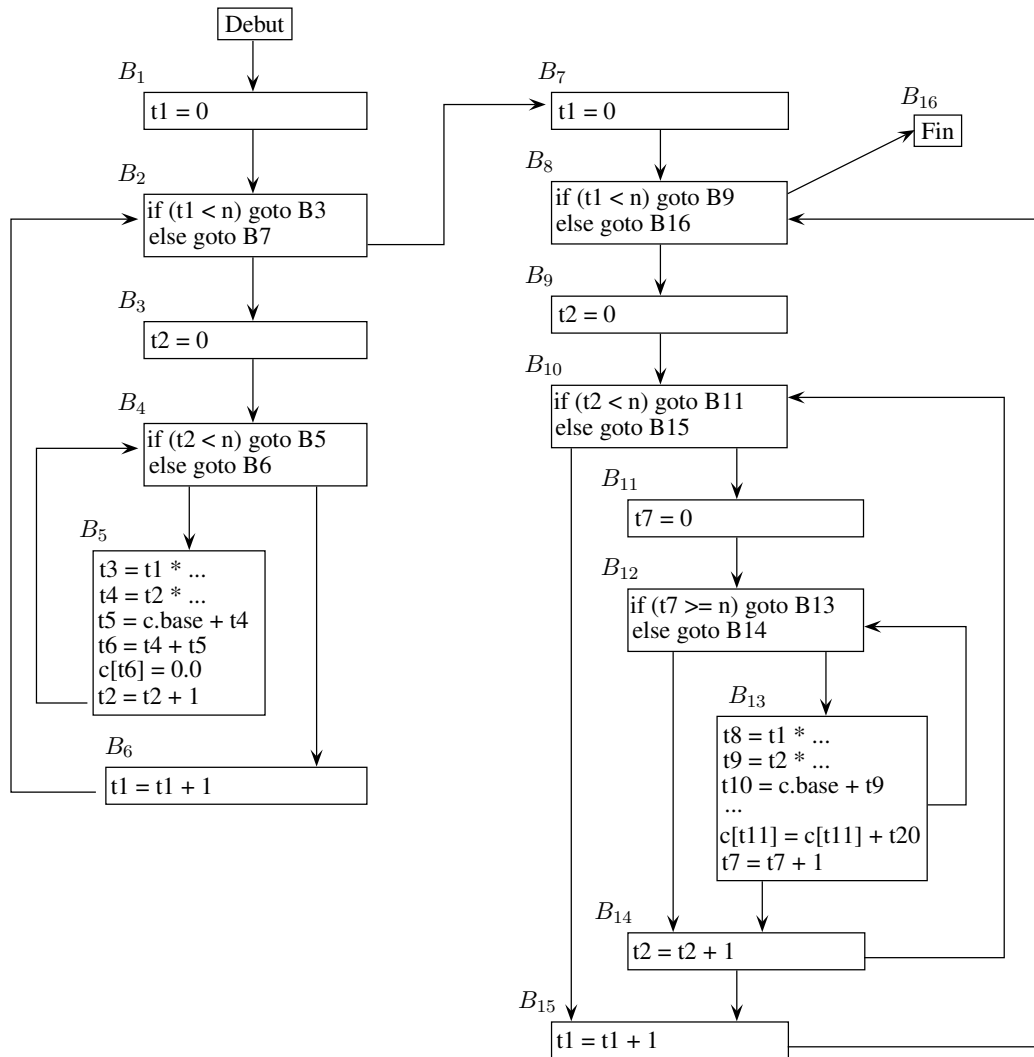
    // j++
    t2 = t2 + 1
    lcheck_j_loop:
    if (t2 < n) goto lstart_j_loop

    // i++
    t1 = t1 + 1
    lcheck_i_loop:
    if (t1 < n) goto lstart_i_loop

```



— (b) Diagramme de flot de contrôle



Notez que selon la technique utilisée pour générer le code des boucles, le résultat peut varier quelque peu.

— (c) Boucles

—  $B_4, B_5$

—  $B_2, B_3, B_4, B_5, B_6$

—  $B_{12}, B_{13}$

—  $B_{10}, B_{11}, B_{12}, B_{13}, B_{14}$

—  $B_8, B_9, B_{10}, B_{11}, B_{12}, B_{13}, B_{14}, B_{15}$

## Exercice supplémentaire 1

Supposons que la fonction principale s'appelle 'main'; que `#StackStart` représente l'adresse où la pile commence; que `#p.length` donne la taille sur la pile de la procédure `p`; et que `&L` retourne l'adresse de l'étiquette 'L'.

```
MOV SP, #StackStart    // Initialiser le pointeur de pile

// call f
ADD SP, #main.length  // Déplacer le pointeur de pile après le bloc de 'main'
MOV *SP, &Lretourmain // Empiler l'adresse de retour
BR Lf                 // Aller au début de la procédure 'f'
Lretourmain:
SUB SP, #main.length  // Replacer le pointeur de pile au début du bloc de 'main'

// call g
ADD SP, #main.length  // Déplacer le pointeur de pile après le bloc de 'main'
MOV *SP, &Lretourmain2 // Empiler l'adresse de retour
BR Lg                 // Aller au début de la procédure 'g'
Lretourmain2:
SUB SP, #main.length  // Replacer le pointeur de pile au début du bloc de 'main'

halt

// Corps de 'f'
Lf:
ADD x, #1             // x++
BR *0(SP)            // Lire l'adresse de retour sur la pile

// Corps de 'g'
Lg:
SUB x, #1             // x--

// call f
ADD SP, #g.length    // Déplacer le pointeur de pile après le bloc de 'g'
MOV *SP, &Lretourg    // Empiler l'adresse de retour
BR Lf                 // Aller au début de la procédure 'f'
Lretourg:
SUB SP, #g.length    // Replacer le pointeur de pile au début du bloc de 'g'

// return
BR *0(SP)            // Lire l'adresse de retour sur la pile
```