

INF1600

Travail pratique 1

Périphériques et architecture

Département de Génie Informatique et Génie Logiciel
Polytechnique Montréal

1 Introduction et sommaire

Ce travail pratique a pour but de vous familiariser avec un processeur accumulateur disposant de fonctionnalités additionnelles. Les nouvelles instructions facilitent l'écriture de programmes concis et efficaces. Il sera question dans ce TP d'utiliser les instructions de branchements (permettant des boucles) mais aussi d'exploiter le registre MA pour faciliter les accès en mémoire.

1.1 Remise

Voici les détails concernant la remise de ce travail pratique :

- Méthode : sur Moodle, une seule remise par équipe, incluant un rapport PDF et les fichiers sources des exercices.
- Format: un rapport PDF. Incluez une page titre où doivent figurer les noms et matricules des deux membres de l'équipe, votre groupe de laboratoire, le nom et le sigle du cours, la date de remise et le nom de l'École. Dans une seconde page, incluez le barème de la section 1.2. Finalement, pensez à incluez les réponses aux questions et des captures d'écran si requis.
- Copiez les programmes en assembleur dans des fichiers `.<ext>` sous la forme `<matricule1>-<matricule2>-<tp1_section_X_partie_Y >.<ext>`
 - X vaut 2 ou 3 selon que le programme soit demandé à la section 2 ou 3
 - Y vaut 1, 2 ou 3 selon que le programme soit demandé à la partie 1, 2 ou 3 de la section X
 - ext vaut py si votre programme est en Python, asm si c'est de l'assembleur.

Attention : L'équipe de deux que vous formez pour ce TP sera définitive jusqu'au TP5. Il ne sera pas possible de changer d'équipe au cours de la session.

1.2 Barème

Le travaux pratiques 1 à 5 sont notés sur 4 points chacun, pour un total de 20/20 Le TP1 est noté selon le barème suivant. Reproduisez ce tableau dans le document PDF que vous remettrez.

Le TP1 comprend une question bonus de 0.25. Il est donc possible d'obtenir 4.25 pour ce premier travail pratique. Notez cependant que la note totale des travaux pratiques ne peut pas dépasser 20/20.

TP 1		/4,00
Section 2		
Partie 1		/1,00
	Q1	/0,25
	Q2	/0,25
	Q2	/0,25
	Q3	/0,25
Partie 2		/1,00
	Q1	/0,25
	Q2	/0,25
	Q3	/0,25
	Q4	/0,25
Partie 3		/0,50
	Q1	/0,25
	Q2	/0,25
Section 3		
Partie 1		/0,75
	Q1	/0,25
	Q2	/0,25
	Q2	/0,25
Partie 2		/0,75
	Q1 — <i>bon fonctionnement</i>	/0,25
	Q1 — <i>facilement modifiable</i>	/0,50
Bonus		/0,25

2 Utilisation des instructions de branchement

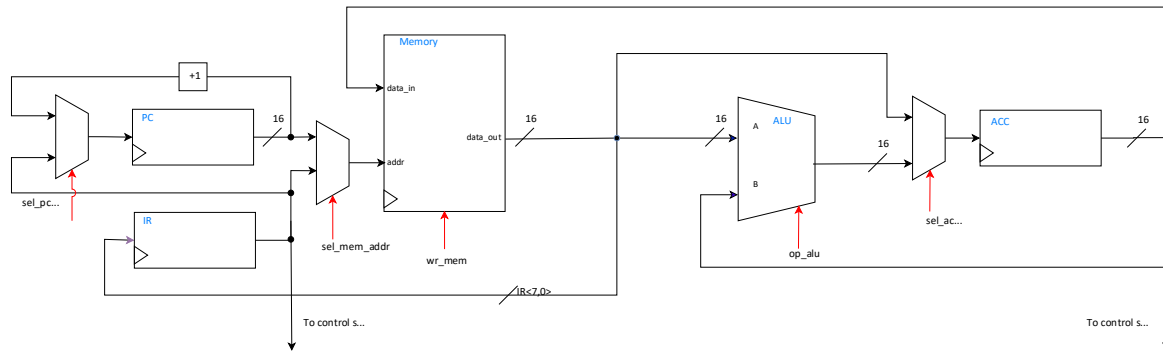


Figure 1 Architecture du processeur à accumulateur simple

Soit l'architecture du processeur accumulateur étudiée au TP0. Dans ce travail pratique, nous allons étendre le jeu d'instructions du processeur pour permettre des branchements avec et sans condition. Pour ce faire, le chemin de données entre le registre IR et le registre PC permet de modifier ce dernier au travers d'une adresse contenue dans l'adresse IR.ADR. Lorsqu'un branchement survient, PC prend la valeur précisée par IR.ADR.

Tableau 1 Jeu d'instructions du processeur à accumulateur

Instruction	Description
add ADR	$ACC \leftarrow ACC + \text{Mémoire}[ADR]$
sub ADR	$ACC \leftarrow ACC - \text{Mémoire}[ADR]$
mul ADR	$ACC \leftarrow ACC \times \text{Mémoire}[ADR]$
st ADR	$\text{Mémoire}[ADR] \leftarrow ACC$
ld ADR	$ACC \leftarrow \text{Mémoire}[ADR]$
stop	Arrêt du programme
br ADR	$PC \leftarrow ADR$
brz ADR	$ACC = 0 ? PC \leftarrow ADR : PC \leftarrow PC + 1$
brnz ADR	$ACC \neq 0 ? PC \leftarrow ADR : PC \leftarrow PC + 1$

Le **Tableau 1** donne la liste des instructions acceptées par ce processeur. Les branchements conditionnels (brz et brnz) dépendent de la valeur courante dans l'accumulateur. Le branchement br, quant à lui, effectue un branchement incondionnel, de sorte que PC prend toujours l'adresse contenue dans IR lors de l'exécution de cette instruction.

2.1 Partie 1 :

Copiez ce code et collez le dans l'éditeur d'Assembleur de Code Machine. Suivez les instructions décrites en commentaires dans le programme pour initialiser les valeurs correspondantes à `valeur`, `seuil` et `constante`.

```
.text
main:
    ld  valeur
    sub seuil
    brz brancheA
    br  brancheB
brancheA:
    ld  valeur
    mul constante
    st  resultat
    br  fin
brancheB:
    ld  valeur
    sub constante
    st  resultat
fin:
    stop
.data
valeur:  0 // Remplacez 0 par la valeur de (MATR ETU 1 + MATR ETU 2) % 2021
seuil:    0 // Remplacez 0 par la valeur de (MATR ETU 1 + MATR ETU 2) % 2022
constante: 0 // Remplacez 0 par la valeur de MAX(MATR ETU 1, MATR ETU 2) % 10
resultat: 0
```

Q1/ Que fait ce programme ? Répondez à la question en décrivant le principe de fonctionnement du programme en évitant de référer à son contenu ligne par ligne.

Q2/ Quelles sont les structures de contrôle (`while`, `if/else`, `for...`) que ce programme fait intervenir ?

Q3/ Écrivez une version en **Python** du programme. Le code en Python devrait pouvoir être exécuté sans erreur et donner le même résultat que le code Assembleur.

Q4/ Quelle valeur se retrouve à l'emplacement mémoire `0x000F` à la fin de l'exécution de ce programme?

2.2 Partie 2 :

Copiez ce code et collez le dans l'éditeur d'Assembleur de Code Machine.

```
.text
l1:
    ld  valeur
    sub constante
    st  valeur
    ld  iteration
    sub constante
    st  iteration
    brz fin
    br  l1
fin:
    stop
.data
iteration:  8
valeur:    10
constante: 1
```

Q1/ Que fait ce programme ? Répondez à la question en décrivant le principe de fonctionnement du programme en évitant de référer à son contenu ligne par ligne.

Q2/ Quelles sont les structures de contrôle (while, if/else, for...) que ce programme fait intervenir ?

Q3/ Écrivez une version en **Python** du programme. Le code en Python devrait pouvoir être exécuté sans erreur et donner le même résultat que le code assembleur.

Q4/ Quelle valeur se retrouve à l'emplacement mémoire 0x000A à la fin de l'exécution de ce programme ?

2.3 Partie 3 :

Q1/ À l'aide du jeu d'instructions étendu du processeur à accumulateur et des connaissances acquises grâce aux questions précédentes (structures de contrôle), écrivez un **programme assembleur** qui permet de calculer les 7 termes de la suite de Fibonacci : F_2, F_3, \dots, F_8 . Votre programme devrait être plus concis que celui écrit au TP0.

Q2/ Est-il possible de produire pour ce processeur un programme qui soit à la fois plus concis que celui du TP0 et qui permette d'écrire en mémoire chacun des termes calculés de la suite de Fibonacci ? Justifiez clairement votre réponse.

3 Ajout du registre MA au processeur à accumulateur

Le processeur accumulateur a été enrichi d'un registre supplémentaire, le registre MA. Ce registre facilite les accès en mémoire. Il sert à garder l'adresse de l'espace en mémoire que le programme désire accéder.

Soit la nouvelle architecture du processeur à accumulateur avec registre MA:

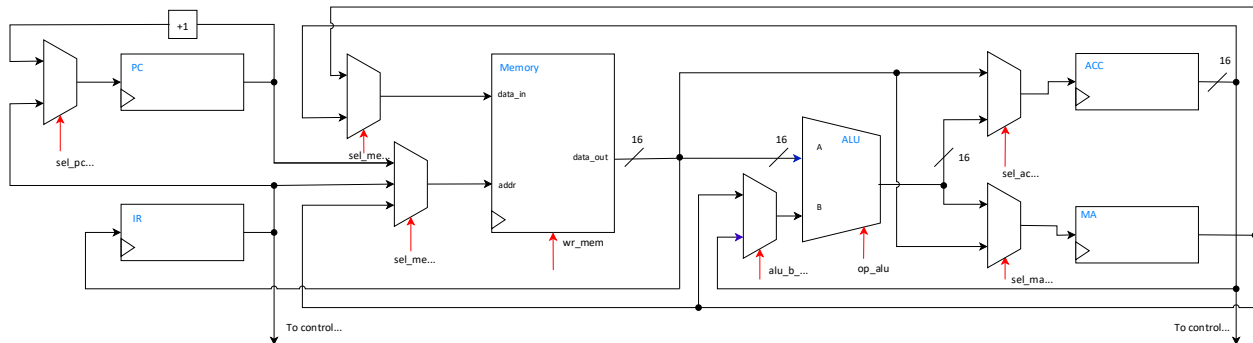
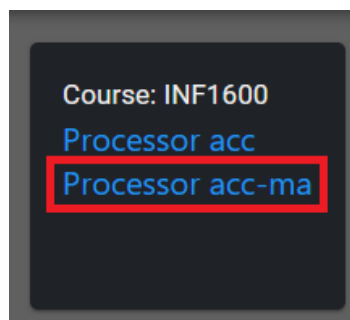


Figure 2 Processeur à accumulateur avec registre MA

La valeur du registre MA peut être enregistrée en mémoire, mais elle peut aussi être utilisée pour préciser une adresse en mémoire que le processeur peut accéder en lecture ou en écriture. Le registre MA sert à implémenter l'adressage indirect puisqu'il permet d'écrire un programme où les adresses espaces mémoires ne sont plus donnés en absolu dans les instructions, mais sont évalués dynamiquement durant l'exécution de celui-ci.

Le processeur à accumulateur avec registre MA est accessible sur Code machine. Sur la fenêtre d'accueil de l'outil, sélectionnez l'option « Processor acc-ma » :



Le lien mène à la nouvelle architecture du processeur accumulateur, telle qu'illustrée à la **Figure 2**. La syntaxe de programmation de ce processeur est identique à celle du processeur à accumulateur simple et le jeu d'instructions présenté à la **Section 2** demeure valide pour cette architecture. Ainsi, ce processeur peut exécuter n'importe quel programme compatible avec la première version du processeur à accumulateur. De plus, le jeu d'instructions de ce processeur est étendu aux instructions données au **Tableau 2**. L'instruction sub permet de soustraire à la valeur présente dans l'accumulateur une valeur en mémoire. Les instructions shl et shr implémentent un décalage à gauche et à droite, respectivement. Finalement, le reste des instructions données au **Tableau 2** permettent de manipuler le registre MA de différentes façons.

Tableau 2 - Jeu d'instructions étendu du processeur à accumulateur

Instruction	Description
sub ADR	$ACC \leftarrow ACC - \text{Mémoire}[ADR]$
shl	$ACC \leftarrow ACC \ll 1$
shr	$ACC \leftarrow ACC \gg 1$
adda ADR	$MA \leftarrow MA + \text{Mémoire}[ADR]$
suba ADR	$MA \leftarrow MA - \text{Mémoire}[ADR]$
addx	$ACC \leftarrow ACC + \text{Mémoire}[MA]$
subx	$ACC \leftarrow ACC - \text{Mémoire}[MA]$
lda ADR	$MA \leftarrow \text{Mémoire}[ADR]$
sta ADR	$\text{Mémoire}[ADR] \leftarrow MA$
ldi	$ACC \leftarrow \text{Mémoire}[MA]$
sti	$\text{Mémoire}[MA] \leftarrow ACC$

3.1 Partie 1

Copiez ce code et collez le dans l'éditeur d'assembleur Code machine du processeur à accumulateur avec registre MA. Exécutez le code pour répondre aux questions suivantes.

```
.text
main:
    lda adr_tableau
    ldi
    add constante
    sti
11:
    ldi
    adda constante
    add constante
    sti
    ld iteration
    sub constante
    st iteration
    brnz 11
fin:
    stop
.data
constante: 1
iteration: 6
adr_tableau: tableau + 0
tableau: 0
```

Q1/ Que fait ce programme ? Répondez à la question en décrivant le principe de fonctionnement du programme en évitant de référer à son contenu ligne par ligne.

Q2/ Que se passe-t-il si on remplace iteration par 1000 ?

Q3/ Pourquoi est-il important que tableau soit déclaré en dernier dans ce programme ?

3.2 Partie 2

Q1/ À l'aide du jeu d'instructions étendu du processeur à accumulateur avec registre MA et des connaissances acquises grâce aux questions précédentes, écrivez un **programme assembleur** qui permet de calculer les 7 termes de la suite de Fibonacci : $F_2, F_3, \dots F_8$. Le programme doit être le plus court possible et il doit écrire en mémoire l'ensemble des termes calculés. Un 0.5 point est accordé à cette question si le code fourni peut être facilement modifié pour calculer les M termes de la suite de Fibonacci F_2 à F_M , et ce en changeant simplement la valeur d'une variable dans la partie `.data` du programme.

3.3 Partie 3 : Bonus

Soit la *suite de Syracuse* d'un nombre N est définie comme :

$$u_0 = N$$
$$u_{k+1} = \begin{cases} \frac{u_k}{2}, & \text{si } u_k \text{ est pair} \\ 3u_k + 1, & \text{si } u_k \text{ est impair} \end{cases}$$

La conjecture de Syracuse affirme que, pour tout entier $N > 0$, il existe un indice $k = K$ pour lequel $u_K = 1$.

À l'aide du jeu d'instruction étendu et des connaissances acquises grâce aux questions précédentes, écrivez un **programme assembleur** qui détermine la valeur de K de la [*suite de Syracuse*](#) du nombre N suivant :

$$N = (\text{MATR ETU 1} + \text{MATR ETU 2}) \% 100.$$

Dans votre rapport, indiquez les valeurs de N et de K trouvées.