1 Assembleur AQA

Présentation du simulateur https://www.peterhigginson.co.uk/AQA/. Voir le document annexe pour connaître le jeu d'instructions.

2 Exercices

2.1 Addition (23 + 31)

- 1. Étudier avec le professeur ce 1er exemple commenté (voir version prof).
- 2. Écrire et exécuter le programme.
- 3. Charger le programme somme_labels.txt. Découvrir l'utilité des labels.
- 4. Charger le programme somme_out.txt. Découvrir la fonctionnalité d'affichage.

	langage machine	langage assembleur	
langage haut niveau	111001011001111110000000000001100	0. LDR RO, 5	
	111001011001111110001000000001100	1. LDR R1, 6	
a = 23	1110000010000000010000000000001	2. ADD R2, R0, R1	
b = 31	11100101100011110010000000001000	3. STR R2, 7	
s = a + b	111011110000000000000000000000000000000	4. HALT	
	000000000000000000000000000010111	5. 23	
	00000000000000000000000000011111	6. 31	

Les variables a et b sont mémorisées aux adresses 5 et 6. Le résultat est écrit à l'adresse 7.

2.2 Branchement

Les instructions de branchement permettent de modifier la valeur du registre PC, qui contient l'adresse de la prochaine instruction à réaliser, en fonction du contenu du registre STATUS (drapeaux NZCV). Les adresses de branchement sont identifiées aisément à l'aide des labels.

	langage machine	
langage haut niveau	langage machine	0.1
	111000111010000000000000000000000000000	1. N
a = 1	11100011101000000001000000000101	2. (
 b = 5	111000010101000000000000000000000000000	3. I
if a > b:	101110100000000000000000000000000000000	infe
print(a)	111011110000001000010000000000000000000	4. 0
else:	111011110000000000000000000000000000000	5. I
print(b)	111011110000001000000000000000000000000	supe
	111011110000000000000000000000000000000	6. 0

langage assembleur

0.	${\tt MOV}$	RO,	#1		
1.	\mathtt{MOV}	R1,	#5		
2.	\mathtt{CMP}	RO,	R1		
3.	${\tt BGT}$	supe	erieur		
inferieur:					
4.	OUT	R1,	4		
5.	HALT				
superieur:					
6.	OUT	RO,	4		
7.	HAL	Γ			

Questions:

- 1. Charger et exécuter le programme branchement.txt.
- 2. Quelle instruction modifie le registre STATUS?
- 3. Modifier le programme en donnant la valeur 8 à la variable a.

2.3 Boucle for

langage machine

langage haut niveau

```
a = 100
n = 5
for i in range(n):
    a = a + 4
print(a)
```

langage assembleur

- O. MOV R10, #100
- 1. MOV R1, #5
- 2. MOV RO, #0

boucle:

- 3. ADD RO, RO, #1
- 4. ADD R10, R10, #4
- 5. CMP RO, R1
- 6. BLT boucle
- 7. STR R10, resultat
- 8. OUT R10, 4
- 9. HALT

resultat:

10.0

Questions:

- 1. Charger, exécuter et analyser le programme boucle_for.txt.
- 2. Quel registre mémorise la valeur de a? Quel registre mémorise la valeur de n?
- 3. Quel registre mémorise la valeur de i?
- 4. À quelle adresse mémoire est enregistré le contenu de a en fin de boucle?
- 5. Modifier le programme pour réaliser l'instruction suivante écrite en Python : for i in range(3, 12, 5)

2.4 Boucle while

On propose un programme mystère en assembleur et 3 programmes en Python:

- 0. MOV R10, #1
- 1. MOV R1, #1000

boucle:

- 2. LSL R10, R10, #3
- 3. CMP R10, R1
- BLT boucle
- 5. OUT R10, 4
- 6. HALT

Prog Python 1

Prog Python 2

Prog Python 3

```
a = 1
n = 1000
    n = 1000
while a < n:
    a = a * 8
print(a)

a = 1
n = 1000
n = 1000
while a < n:
    a = a * 3
print(a)

a = 1
n = 1000
n = 1000
n = 1000
pn = 1000
print(a)
print(a)
print(a)</pre>
```

Questions:

- 1. Charger, exécuter et analyser le programme boucle_while.txt.
- 2. Expliquer ce que fait l'instruction LSL R10, R10, #3
- 3. Quel programme Python correspond au programme mystère?

2.5 Dépassement de capacité

Questions:

- 1. Charger et exécuter les programmes soustraction.txt et depassement.txt.
- 2. Expliquer pour quoi 23 - 31 = 4294967288 en mode « non signé ».
- 3. Expliquer pourquoi 2147483647 + 1 = -2147483648 en mode « signé ».

3 Un programme réel : division euclidienne (pour les plus rapides)

Pour réaliser une division euclidienne (a = $q \times b + r$), on propose l'algorithme suivant :

Compléter le programme suivant pour réaliser une implémentation en langage assembleur de l'algorithme précédent.

```
// division euclidienne : calcule q, r = a//b, a%b
// a et b sont lus en mémoire (labélisés)
// q et r sont enregistrés en mémoire (labélisés)
// r : défini en R9
// q : défini en R10
// a : chargé initialement en R9
// b : chargé en R1
      LDR R9, a
      LDR R1, b
      CMP R9, R1
      BLT fin
      MOV R10, #0
boucle:
      SUB ...
      ADD ...
      CMP ...
      BEQ ...
      BGT ...
fin:
      STR R10, q
      STR R9, r
      OUT R10, 4
      OUT R9, 4
      HALT
a:
      27
      6
b:
      0
q:
      0
```

Charger, compléter et exécuter le programme div_euclide_trou.txt.

Dichotomie (très facultatif)

Ce programme donné ici de façon anticipée sera étudié de manière plus approfondie après avoir vu le chap. sur le tri et la recherche dichotomique dans un tableau trié.

Il permet d'illustrer la pénibilité d'écrire en langage machine!

langage haut niveau

```
tab = [3, 6, 7, 15, 22, 24, 31, 000010100000000000000000011100
50, 79, 94]
cible = int(input())
print(cible)
while cible != 0:
   debut = 0
   fin = len(tab) - 1
   while debut <= fin:</pre>
          print(code OK)
          fin = milieu - 1
       else:
          debut = milieu + 1
   if debut > fin:
       print(code_erreur)
   cible = int(input())
```

print(cible)

```
langage machine
                       11100011101000000101000011001000
                       11100011101000000110111101100101
                       11100011101000000001000000011011
                       11100011101000000011000000100100
                       11100000100000010010000000000011
                       11100001101000000010000010100010
                       000010100000000000000000000001011
                       11100001101000000001000000000010
                       111000101000000100010000000000001
                       milieu = (debut+fin)//2 1110000110100000001100000000010
if tab[milieu] == cible: 11100010010000110011000000000001
                       111010101111111q11111111111111111
                       11100001010100010000000000000011
                       elif tab[milieu] > cible1110101011111111111111111111110000
                       111011110000001001100000000000100
                       11101010111111111111111111111101000\\
                       1110111100000010010100000000000100
                       11101010111111111111111111111100110 pasTrouve:
                       0000000000000000000000000000011
                       0000000000000000000000000000000110
                       0000000000000000000000000000111
                       00000000000000000000000000001111
                       000000000000000000000000000010110
                       00000000000000000000000000011000
                       00000000000000000000000000011111
                       0000000000000000000000000110010
                       00000000000000000000000001001111
                       00000000000000000000000001011110
```

```
langage assembleur
MOV R5, #200
MOV R6, #404
initialisation:
  MOV R1, #premier
  MOV R3, #dernier
  INP RO, 2
  OUT RO, 4
  CMP RO, #0
  BEQ fin
boucle:
  ADD R2, R1, R3
  LSR R2, R2, #1
  LDR R4, [R2]
  CMP RO, R4
  BEQ trouve
  BLT chercherAGauche
chercherADroite:
  MOV R1, R2
  ADD R1, R1, #1
  B verifierIntervalleNul
chercherAGauche:
  MOV R3, R2
  SUB R3, R3, #1
  B verifierIntervalleNul
verifierIntervalleNul:
  CMP R1, R3
  BGT pasTrouve
  B boucle
  OUT R6, 4
  B initialisation
trouve:
  OUT R5, 4
  B initialisation
premier:
          3
          6
          7
         15
         22
         24
```

31 50 79

dernier: 94 fin: HALT