INF1600

Travail pratique 2

Périphériques et architecture

Travail réalisé par :

El Harami, Mehdi (2113402)

Ouazani Chahdi, Rita (2178393)

Groupe Laboratoire: 02

Architecture des micro-ordinateurs (INF1600)

Département de Génie Informatique et Génie Logiciel

Polytechnique Montréal

1.2 BARÈME

TP 2			/4,00
Partie 2			/1,75
	Q 2.2.1	/0,50	
	Q 2.3.1	/0,50	
	Q 2.3.2	/0,25	
	Q 2.4.1	/0,50	
Partie 3			/2,25
	Q 3.2.1	/1,00	
	Q 3.2.2	/0,25	
	Q 3.3.1	/1,00	

2.3:

```
je printDeuxiemeLettre # print le 2eme mot considere dans cette exercice le dernier mot
div1 %ecx  # premier division a 10 pour recevoir le 1 nombre
add %edx, %ebx # on l ajoute dans le registre ebx
mov1 $0, %edx  # pour s assurer que edx est null
div1 %ecx  # on redivise par 10 au cas ou si le asci est de 3 nombre dans le cas de lettre min
add %edx, %ebx # on l ajoute dans le registre ebx
add %eax, %ebx # on ajoute la quotient
mov1 $0, %edx # pour s assurer que edx est null
jmp iteration # on relance la boucle

printPremierLettre:
push1 %ebx
call printf # affiche le 1 mot
add $4,%esp
popl %ecx
mov1 $0, %ebx # rend la valeur de ebx = 0 pour continuer le prochain mot
```

Q2.3.1) Le programme passe par chaque caractère de "AazZWgFh tuvJKLYZHj". Pour chaque lettre nous faisons une division par 10 et on ajoute le reste de la division euclidienne dans un registre puis on fait une 2eme division par 10 sur le quotient au cas ou si le nombre ascii contient 3 chiffres. Enfin, on fait la somme des 2 divisions + le quotient. J'ai changé la valeur de string 1 a la valeur écrit dans l'exemple "ABCDX ABCDX " et j'ai bien reçu la même chose que l'exemple "BB".

2.4:

Q2.4.1) On parle de l'opérande XOR dans ce cas-là.

On ne peut pas utiliser la clé une 2 eme fois car une fois le message est décrypté on pourrait plus utiliser le masque.

Le range de la table ASCII, que ca soit maj ou minuscule, changera donc on aura une limitation.

3:

Q3.2.1)

```
addl $0x01, %eax
   mov1 $0x02, %ebx
23 mull %ebx
24 subl $0x2, %eax
25 movl %eax, %ebx
26 movl $0x04, %eax
27 divl %ebx
28 pushl %eax
     movl %ecx, %eax
30 movl $0x00, %edx
31 movl $0x02, %ebx
32 divl %ebx
   cmp $0x00, %edx
jnz soustraction
35 jz addition
    addition:
38 popl %eax
39 addl %eax, valeur
40 jmp verification
    soustraction:
     popl %eax
    subl %eax, valeur
```

En utilisant Euclere on peut arriver a approximer la valeur de pi grâce a la formule fournit dans l'énonce (formule de Leibniz). Ce qu'on a fait dans notre code c'est d'additionner puis soustracter puis refaire cela en boucle jusqu'à finir toutes les itérations demandés.