

Projet ARMA 2021/2022

Assim Delteil

Pour le 05/01/2022

Sommaire :

I)	Description des bits de contrôles	1
II)	Tableau des bits de contrôles	2
III)	Description de l'ALU	3
IV)	Réponse à chaque question	4

I) Description des bits de contrôles

- write_reg : est à 1 quand on écrit dans le registre
- res_imm : le résultat de l'instruction est un entier (opération add, sub, not,...)
- arg2_imm : le 2ème paramètre est un immédiat et non pas un registre (type 2 et 3)
- out et in : l'instruction est out ou in
- jmp_abs : l'instruction est un saut absolu
- jcc : l'instruction est un saut conditionnel (cela n'implique pas forcément un saut)
- jmp : la condition du saut conditionnel est vraie, le saut va être effectué
- src2_is_rd : la 2ème valeur à obtenir du registre est rd et non pas rt
- write_mem : on écrit dans la mémoire (st)
- mem_to_reg : on charge de la mémoire pour la stocker dans un registre (ld)
- not et or : l'instruction est not ou or
- ALU_* : tous les bits de contrôle de l'ALU seront détaillés dans la section dédiée.

II) Tableau des bits de contrôles

[illegible]

Les flags O, C, S, Z implémenté sont pour l'additionneur, ce sont les mêmes flags que vu en cours (Overflow, Carry, Sign, Zero). Ces flags sont pertinents uniquement dans le cas de $a+b$ ou $a-b$, leur valeur dans tous les autres cas ne sont pas interprétables.

IV) Réponses à chaque question

1.1) r1 : 42 et r0 : 59

1.2)

```
00001 001    00101010
01000 000    001 10001
111 0000     00000010
```

1.3) On obtient

```
09 2a
40 31
e0 02
```

Ce qui correspond à la conversion en hexadécimal du code de la 1.2)

1.4) res_imm=1 donc c'est IMM0-7 qui est transmis au registre. Et comme write_reg=1, ces valeurs sont écrites sur le registre correspondant à la valeur de RD0-2 (rd)

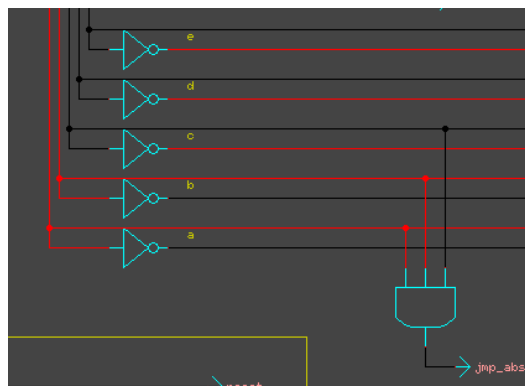
1.5) On récupère la valeur du registre IMM5-7 (rs), la valeur de IMM0-4 (imm5) est récupérée et transmise par le multiplexeur car arg2_imm=1. L'ALU additionne rs et imm5 et envoie le résultat au registre (car res_imm=0) qui l'écrit à l'emplacement de RD0-2 (rd) car write_reg=1.

1.6) Pour récupérer le numéro de la prochaine ligne on met à la suite IMM12, IMM11, RD2, RD1, RD0, IMM7, ..., IMM0, ce qui donne IMM13.

1.7)

instruction	jmp_abs	write_abs	arg2_imm	res_imm
ldi	0	0	1	0
addi	0	1	1	0
jmp	1	1	0	0

1.8) jmp_abs est récupérable comme cela :



Et mettre les fils IMM12-11, RD2-0, IMM7-0 à gauche des and1_8. (Cette partie-là du circuit ayant évolué, je ne peux pas montrer le résultat)

2.1) La liste des instructions dont l'exécution nécessite d'utiliser l'ALU en tant que soustracteur est :
sub, subi, jeq, jle, jlt et jne.

2.2) On met les portes or et and de telle sorte que sub vaille 1 quand la partie high de l'instruction vaut 110XX ou 0101X. Et on envoie sub dans le haut de l'alu8. (Cette partie là du circuit ayant évolué, je ne peux pas montrer le résultat)

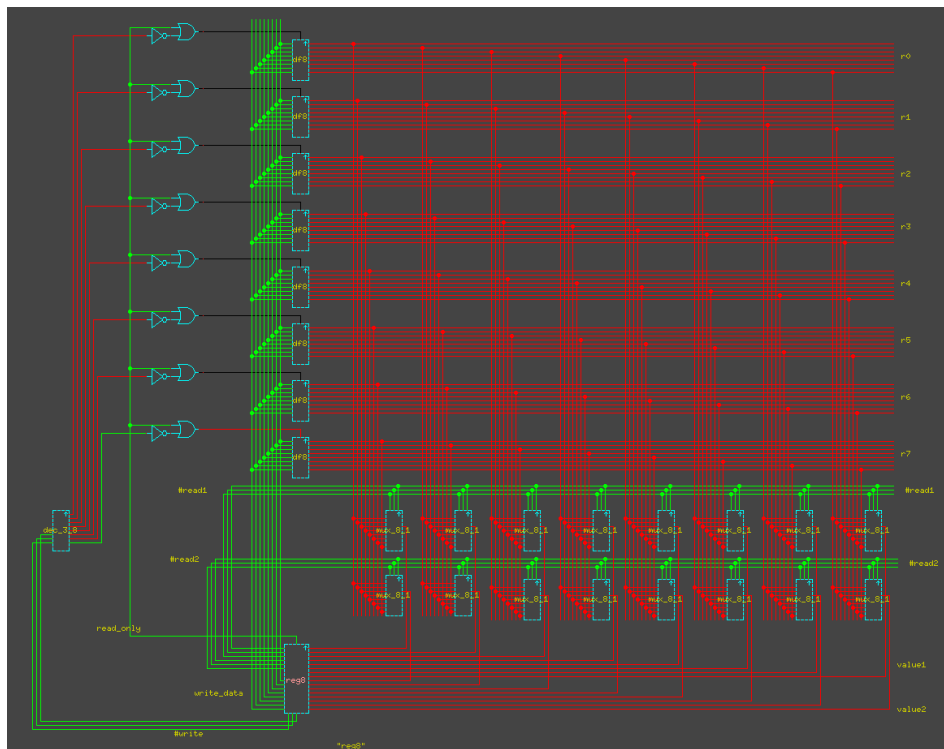
2.4)

2 lectures de registre :

-or, and, add, sub, mul : rs et rt sont à lire

-st, ld, jr, jeq, jle, jlt, jne : rs et rd sont à lire

2.3) On modifie le banc de registre comme ceci :



2.4)

2 lectures de registre :

-or, and, add, sub, mul : rs et rt sont à lire

-st, ld, jr, jeq, jle, jlt, jne : rs et rd sont à lire

1 lecture de registre :

-not, lsr, addi, subi, muli : rs est à lire

-out : rd est à lire

nop, ldi, in et jmp ne demandent pas de lire de registre.

2.5) On rajoute IMM4-2 à gauche de reg8 (en dessous de IMM7-5).

Le code de test est :

ldi r0, 31

ldi r1, 20

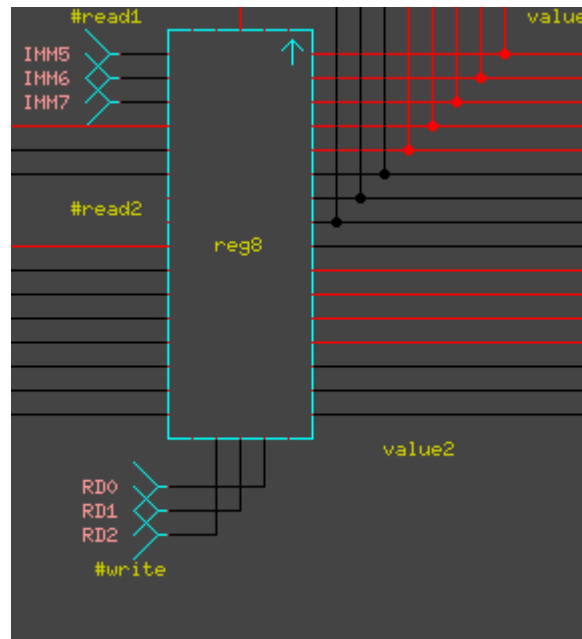
ldi r2, 10

add r1, r1, r2

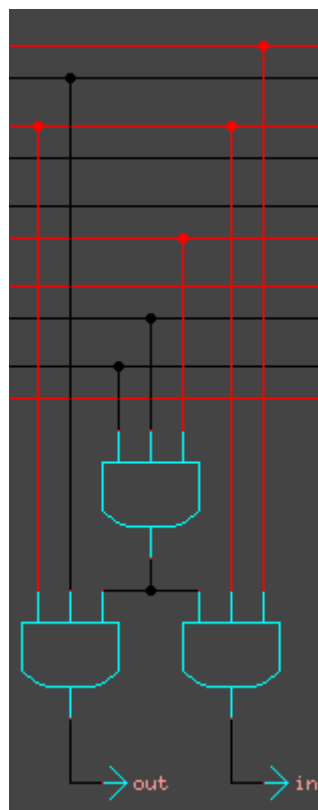
sub r0, r0, r1

end: jmp end

Et on voit bien 1 écrit dans le registre r0 :



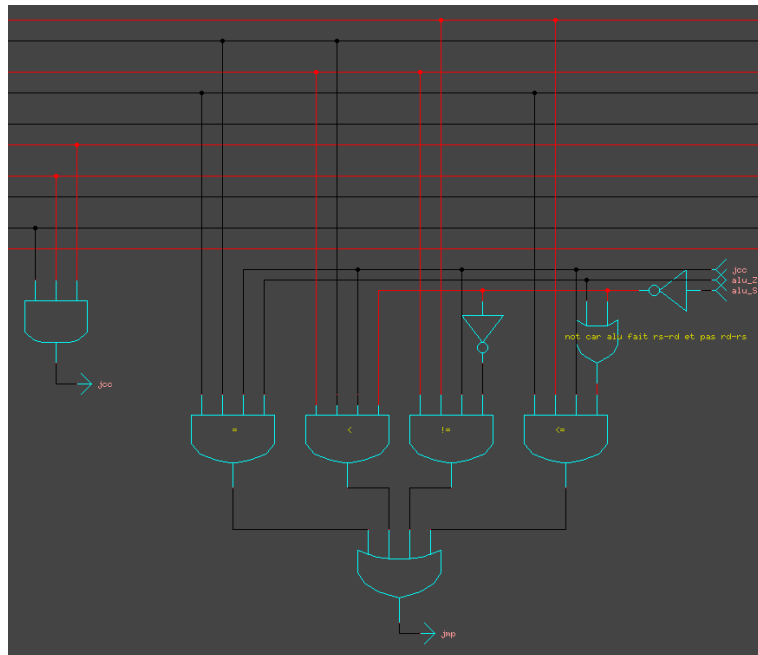
3.1) On récupère in et out comme cela :



3.2) Si aucune touche n'a été frappée, le clavier renvoie 255. Et si de nombreuses touches ont été frappées depuis la dernière récupération de touche, elles sont stockées et rendue dans l'ordre par le buffer.

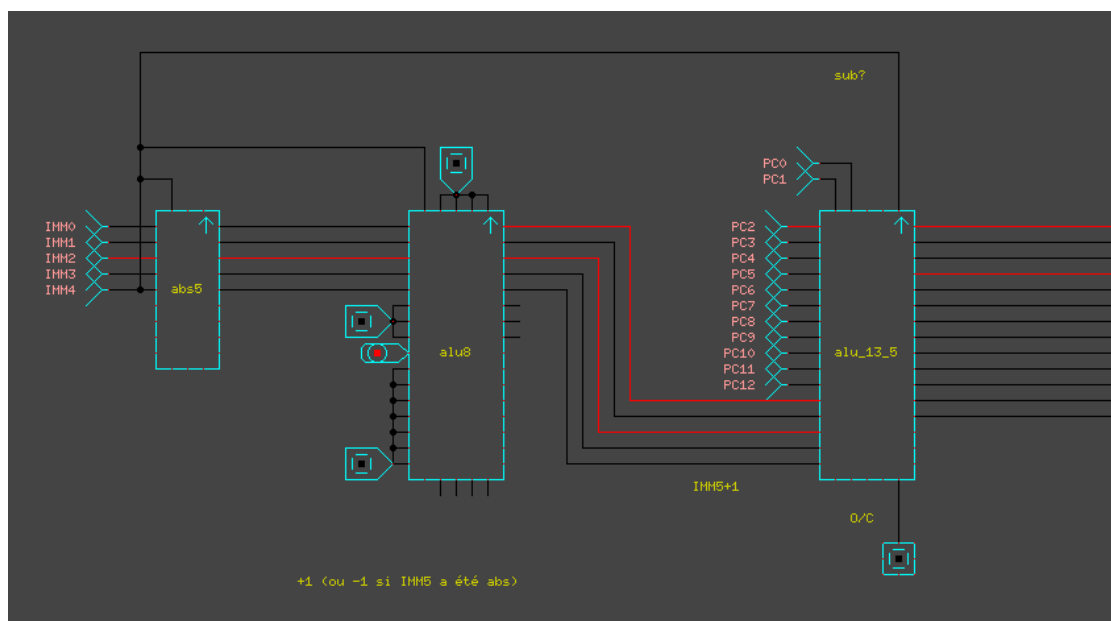
3.3) Deux valeurs sont égales si leur différence est égale à 0. On rajoute le flag Z, en vérifiant que la sortie vaut 0. (Cette partie là du circuit ayant évolué, je ne peut pas montrer le résultat)

3.4) On récupère jcc et jmp comme cela (le traitement de jlt, jle et jne n'est pas à prendre en compte)



Pour la gestion de PC il fallait additionner PC, un entier sur 13 bits et IMM5, un entier signé sur 5 bits.

Ce circuit permet cela :



On met IMM5 en valeur absolue (en gardant trace de son signe d'origine), on lui ajoute ou retire 1 en fonction de si IMM5 était positif ou non.

Ensuite avec un alu13_5 on additionne ou soustrait cela à PC.

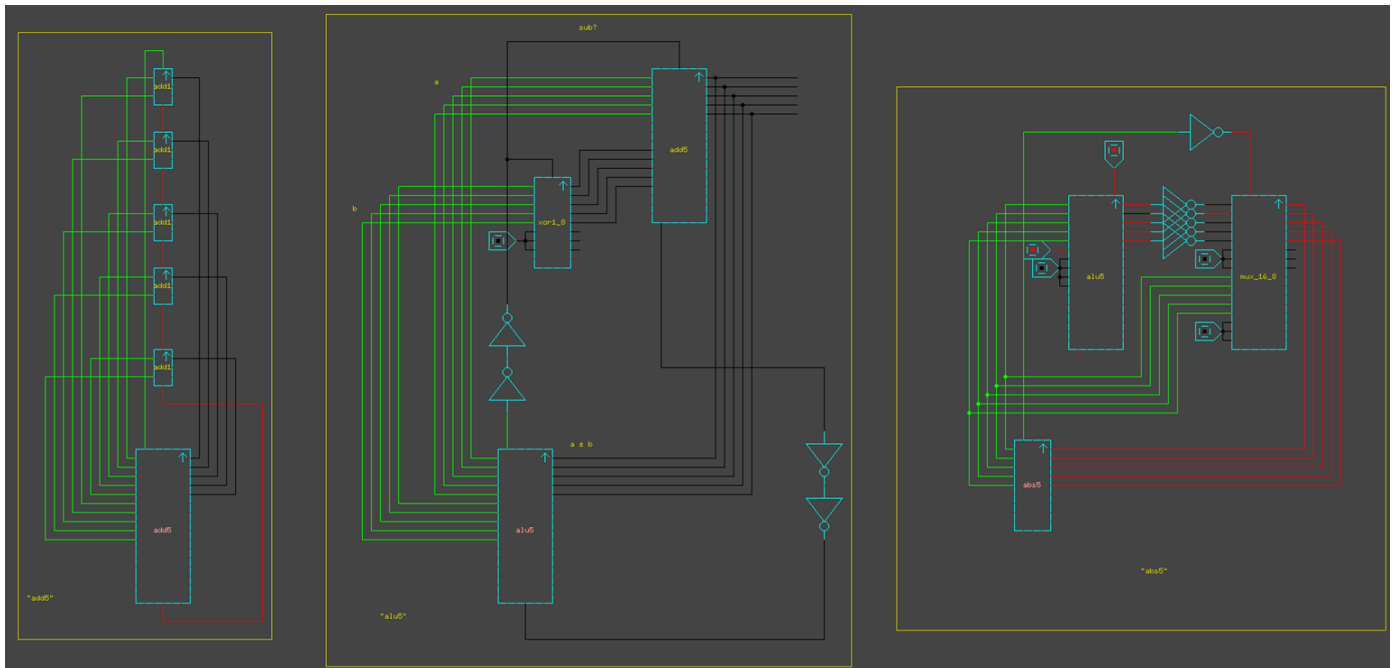
On à donc :

-Si $IMM5 \geq 0$: $PC \leftarrow PC + IMM5 + 1$

-Si $IMM5 < 0$: $PC \leftarrow PC - (IMM5 - 1)$

J'ai fait cela car mon alu13_5 seul ne me donnais pas le bon résultat. (Alors que pour une addition à bits égaux, que les entiers soit signé ou non n'as aucune importance).

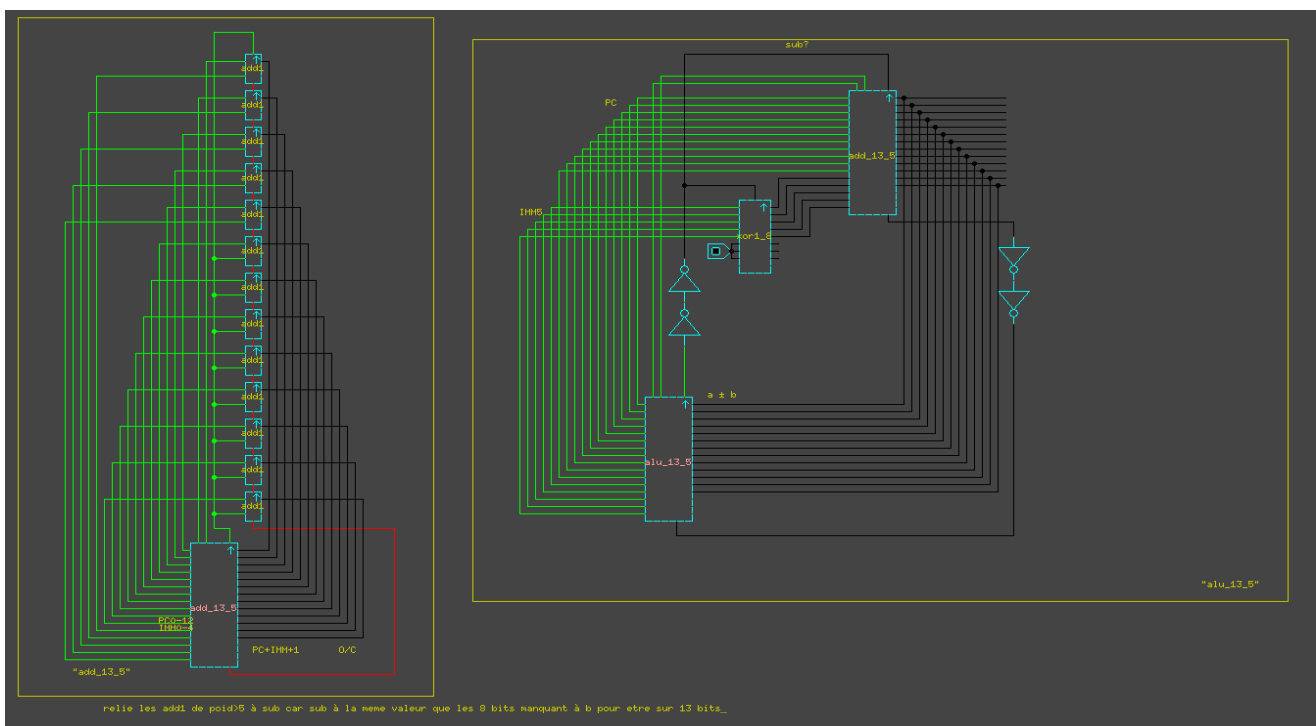
Voici les circuits pour mon abs5 :



J'ai fait l'opération inverse de passage d'entier non-signé à signé : pour représenter -x (avec $x \geq 0$) on le passe à son complément à 1 puis lui ajoute 1.

Alors pour avoir la valeur absolue de y on lui retire 1 et on passe à son complémentaire. J'ai défini un alu5 pour cela (on aurait pu utiliser l'alu8) et j'ai utilisé un mupliplexer car si y est positif, il ne faut pas changer sa valeur.

Pour add13_5 :



Le circuit est très similaire à alu8.

Dans cet alu, on fait comme si b était de la forme 0000 0000 IMM5. Et donc, dans le add13_5, on relie les add1 de poids >5 à sub car si sub=1, alors IMM5 est mis à son complémentaire et vaut donc 1111 1111 Complémentaire(IMM5) et si sub=0, ces bits restent à 0.

3.5) Le code est le suivant :

ldi r1, 13 #13 est la valeur en ASCII pour la touche entrée

**loop: in r0 #On récupère une valeur
jeq r0, r1, end #Si c'est entrée, on s'arrête
out r0 #Sinon on l'affiche
jmp loop #On recommence**

end: jmp end

Si l'utilisateur ne presse aucune touche, on récupère 255 mais rien ne s'affiche quand on le met sur l'écran donc cela n'a pas d'importance.



3.6) Le code est le suivant :

**ldi r1, 13 #ASCII pour la touche entrée
ldi r2, 47 #ASCII pour juste avant 0
ldi r3, 58 #ASCII pour juste après 9
ldi r4, 255 #ASCII pour entrée vide**

**#getn est la boucle pour obtenir n
getn: in r0
jeq r4, r0, getn #n ne peut pas être le caractère vide
#n doit être en entier, donc entre 48 et 57 compris
jlt r0, r2, getn
jlt r3, r0, getn**

**#getc est la boucle pour obtenir le caractère
getc: in r5
jeq r4, r5, getc #Le caractère ne peut pas être vide
jeq r4, r1, getc #Le caractère ne peut pas être la touche entrée**

**ldi r2, 1 #Constante utilisée pour les conditions de sortie de boucle
ldi r4, 48 #Permet d'obtenir la valeur entière de la valeur ASCII de n
ldi r6, 0
sub r0, r0, r4 #Passe de ASCII à entier, i<-n
jeq r0, r6, end
addi r4, r0, 0 #cst<-n, permet de remettre j à n, addi x,x,0 car mov provoque des erreurs**

**loop_ext:
addi r3, r4, 0 #j<-n**

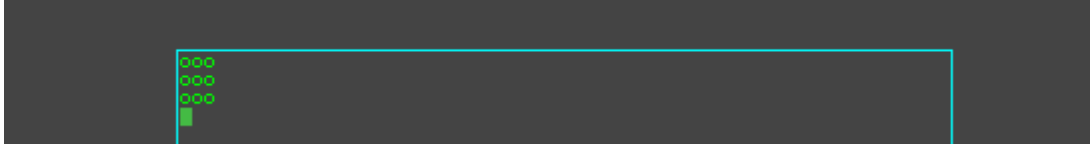
loop_int:

```
out r5
subi r3, r3, 1 #j-=1
jlt r2, r3, loop_int # Si j>=1
```

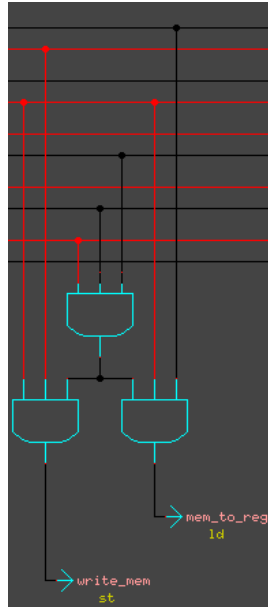
```
out r1 #out "\n"
subi r0, r0, 1 #i-=1
jlt r2, r0, loop_ext # Si i>=1
```

```
end: jmp end
```

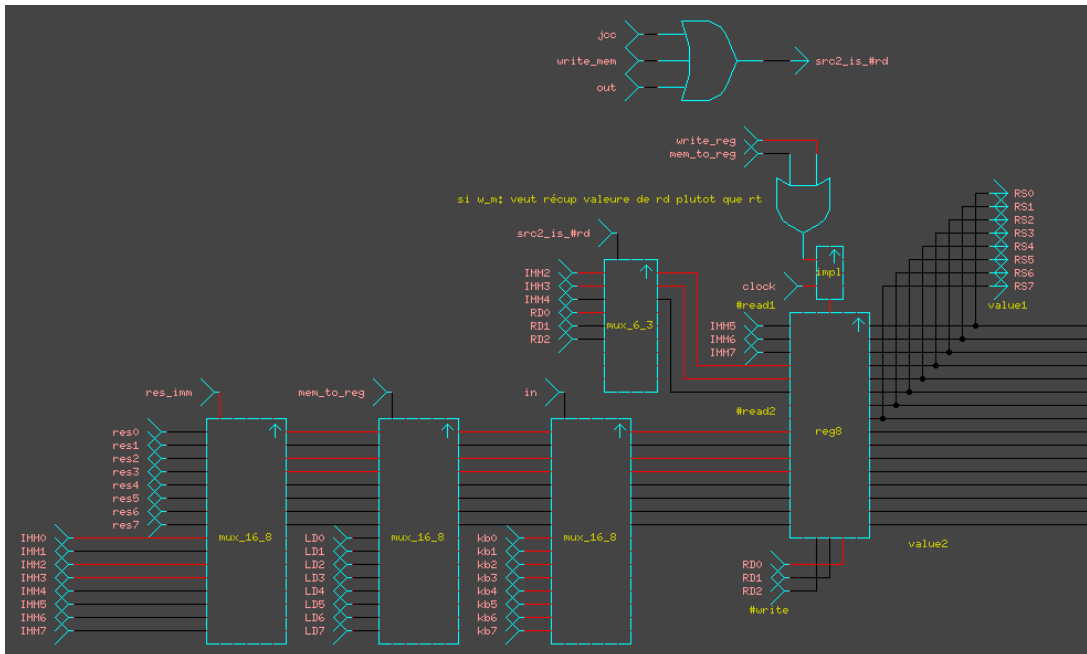
Et le résultat pour $n=3$ et $c=0$ est :



4.1) On récupère deux bits de contrôle (write_mem et mem_to_reg) :

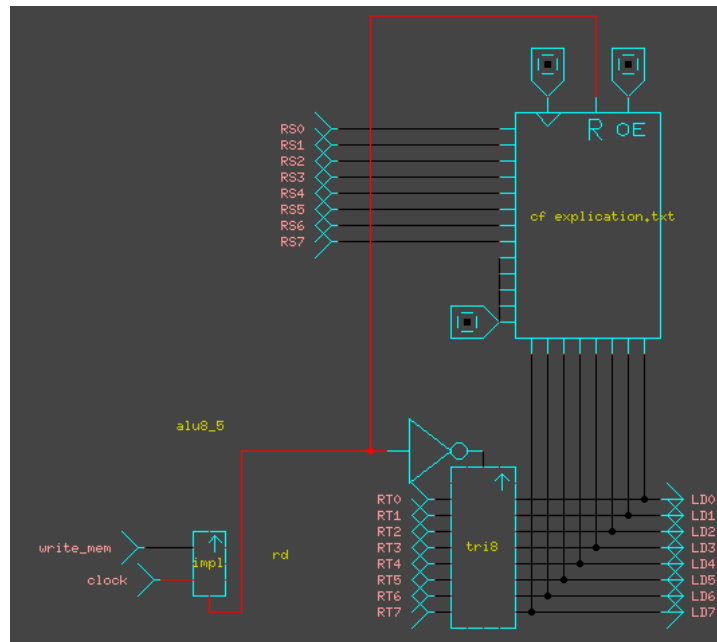


On modifie aussi l'accès au registre comme cela :



On récupère rd plutôt que rt quand on veut le stocker. Et on écrit dans le registre quand on récupère une valeur de la RAM.

La RAM donne cela :



4.2) Le code est :

ldi r6, 255 #ASCII pour entrée vide

ldi r7, 13 #ASCII pour la touche entrée

ldi r0, 0

#Boucle d'entrée

get: in r1

jeq r1, r6, get #Si r1=255 (<=> l'utilisateur n'as rien frappé) alors on rerécupère la touche présée

jeq r1, r7, print #Si l'utilisateur appuie sur entrée, on passe à la section d'affichage

st r1, r0

addi r0, r0, 8 # +8 car les caractères ASCII sont sur 8 bits

jmp get

#Boucle d'affichage

print: subi r0, r0, 8 # -8 car les caractères ASCII sont sur 8 bits

ld r1, r0

out r1

ldi r5, 0 #J'ai du le mettre ici car quand je le mettais en dehors de la boucle, j'obtenais r5!=0

jlt r5, r0, print #Si r0 > 0

end: jmp end

Et l'entrée 1 2 3 me donne :



4.3) On ajoute les drapeaux avec les conditions indiquées dans le cours
(Cette partie-là du circuit ayant évolué, je ne peux pas montrer le résultat)

4.4) On démontre que pour a et b deux entiers signés sur 8 bits différents, $a \leq b \Leftrightarrow S = O$, où S et O sont obtenus suite au calcul de $b - a$ par l'ALU.

\leq :

-Si $S=O=1$: alors $O=1 \Rightarrow$ le résultat de l'ALU est de même signe que a ET les signes de a et b sont opposés.

Comme $S=1 \Rightarrow$ résultat de l'ALU est négatif, on a : a négatif et b positif
Donc $a \leq b$

-Si $S=O=0$: alors $O=0 \Rightarrow$ le résultat de l'ALU est exactement $b-a$ est ce résultat est positif
Donc $a \leq b$

\Rightarrow :

On à $a \leq b$, étudions le flag S du résultat de $b-a$ en fonction de O

-Si $O=1$: Comme les signes de a et b sont opposés.

Et que $a \leq b$, alors on a négatif et b positif

Et comme le résultat de l'ALU est de même signe que a, on a $S=1$
Donc $S=O$

-Si $O=0$: alors le résultat de l'ALU est de signe opposé à a OU les signes de a et b sont les mêmes.

-Si les signes de a et b sont les mêmes, alors comme $a \leq b$ et $O=0$ (pas d'overflow) on à $b-a \geq 0$
Donc $S=0$

-Si le résultat de l'ALU est de signe opposé à a :

-Si $a \geq 0$ alors comme $a \leq b$, on a $b-a \geq 0$ donc le résultat de l'ALU à le même signe que a.

Contradiction !

Donc $a < 0$

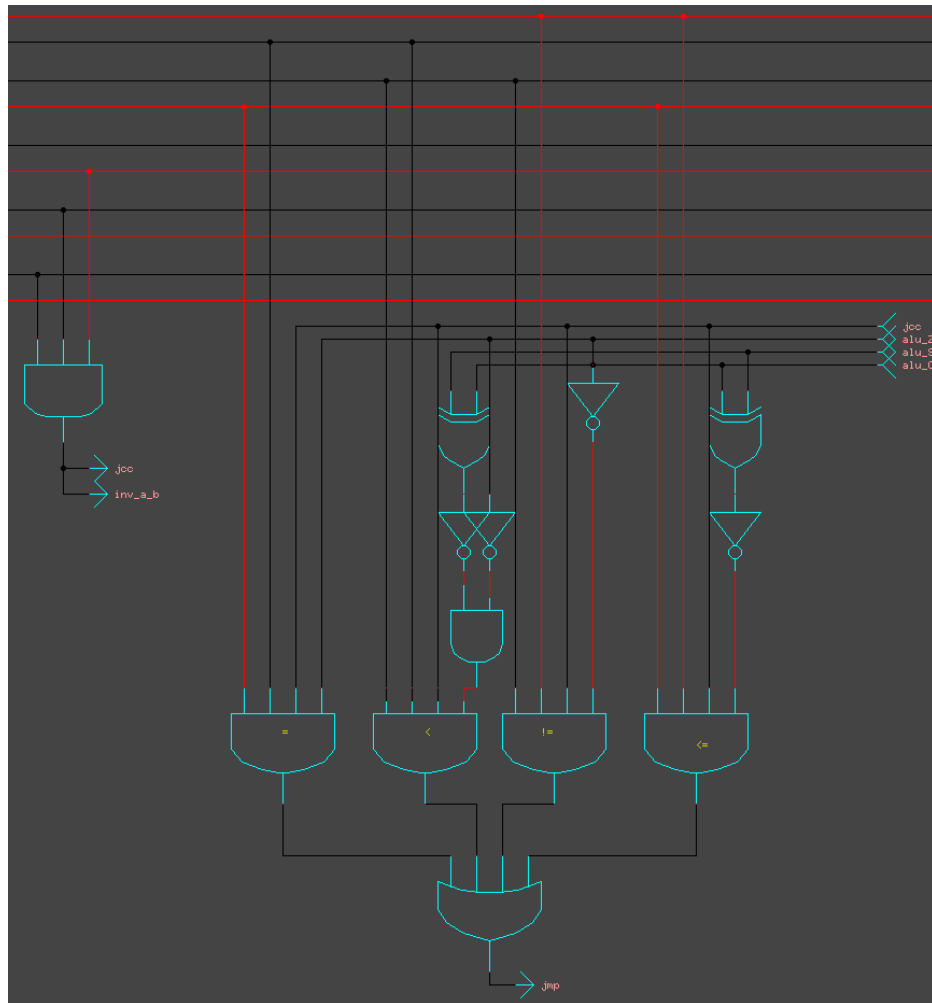
Donc le résultat de l'ALU est positif

Donc $S=0$

Donc $S=O$

Ainsi, $a \leq b \Leftrightarrow S = O$, où S et O sont obtenus suite au calcul de $b - a$ par l'ALU.

4.5) On ajoute cela au niveau du bit de contrôle jmp :



Sachant qu'on a : $a < b$ quand $a \leq b$ et $a \neq b$

4.6) Le code est :

```
ldi r0, 2 #Valeur de départ
ldi r4, 20 #Valeur attendue
```

```
ldi r1, 9 #Compteur
ldi r3, 0 #Constante
```

```
ldi r2, 0 #Valeur courrante
loop: add r2, r2, r0
subi r1, r1, 1 #i-=1
jlt r3, r1, loop #Si i>0
```

```
toto: jeq r0, r4, toto #Boucle sur cette ligne si la valeur est bien celle attendue
end: jmp end
```

Le circuit boucle bien à la ligne 8 (ligne 8 une fois compilée)

On pourrait faire ce calcul bien plus efficacement et décalant à droite r0 (x2) et en l'additionnant à lui-même que 5 fois.

4.7) Le code est :

ldi r6, 255 #ASCII pour entrée vide

ldi r7, 13 #ASCII pour la touche entrée

ldi r0, 0

#Boucle d'entrée

get: in r1

jeq r1, r6, get #Si r1=255 (<=> l'utilisateur n'as rien frappé) alors on rerécupère la touche présée

jeq r1, r7, print #Si l'utilisateur appuie sur entrée, on passe à la section d'affichage

st r1, r0

addi r0, r0, 8 # +8 car les caractères ASCII sont sur 8 bits

jmp get

ldi r2, 0 #Vas augmenter de 8 en 8 jusqu'à atteindre r0

jeq r0, r2, end #Si r0 = 0 (<=> aucune valeur stockée) on stop

ldi r6, 97 #ASCII pour "a"

ldi r7, 122 #ASCII pour "z"

ldi r5, 32 #32 est la différence entre min et maj en ASCII

#Boucle d'affichage

print: ld r1, r2

#Si r1 n'est pas une minuscule, pas besoin de le passer en majuscule

jlt r1, r6, pas_min

jlt r7, r1, pas_min

sub r1, r1, r5 #Passe de min à maj

pas_min: out r1

addi r2, r2, 8

jlt r2, r0, print #Si r2<r0, alors on print le caractère suivant

ldi r0, 13

out r0

end: jmp end

Mais je n'obtient pas le résultat voulu à l'écran.

5.1) L'alu obtenu est celui décrit dans la section III), pour plus de détails, s'y référer.

5.2) Le code est :

```
ldi r2, 48 #ASCII pour 0  
ldi r3, 57 #ASCII pour 9  
ldi r4, 255 #ASCII pour entrée vide
```

```
getn: in r0  
jeq r4, r0, getn #Si entrée vide, recommence  
#Si pas en entier, recommence  
jlt r0, r2, getn  
jlt r3, r0, getn
```

```
end: jmp end
```

Et r0 contient l'entier tapée

5.3) Le code est :

```
ldi r0, 42 #Valeur de départ  
ldi r7, 4 #Valeur attendue  
ldi r1, 10 #Constante  
ldi r2, 0 #Compteur
```

```
loop: jlt r0, r1, end_loop #Si valeur_courante<10  
sub r0, r0, r1 #valeur_courante-=10  
addi r2, r2, 1 #Compteur +=1  
jmp loop
```

```
end_loop: jeq r2, r7, end_loop #Si la valeur obtenue est la valeur attendue, on boucle sur cette  
ligne  
end: jmp end
```

Et le circuit boucle bien sur la ligne 8 (la ligne de end_loop une fois compilée)

5.4) Le code est :

```
ldi r5, 48 #ASCII pour 0
ldi r6, 57 #ASCII pour 9
ldi r7, 255 #ASCII pour entrée vide
```

#On récupère n1

```
getn1: in r0
jeq r7, r0, getn1
jlt r6, r0, getn1
jlt r0, r5, getn1
```

#On récupère n2

```
getn2: in r1
jeq r7, r1, getn2
jlt r6, r1, getn2
jlt r1, r5, getn2
```

ldi r2, 0 #Valeur courante

ldi r4, 0 #Constante

#Pour passer de ASCII à entier

```
ldi r3, 48
sub r1, r1, r3
sub r0, r0, r3
```

#On ajoute r1 dans r2, r0 fois

```
loop: jle r0, r4, print #Si r0 <= 0, on affiche le résultat
add r2, r2, r1 #valeur_courante += r1
subi r0, r0, 1 # r0 -= 1
jmp loop
```

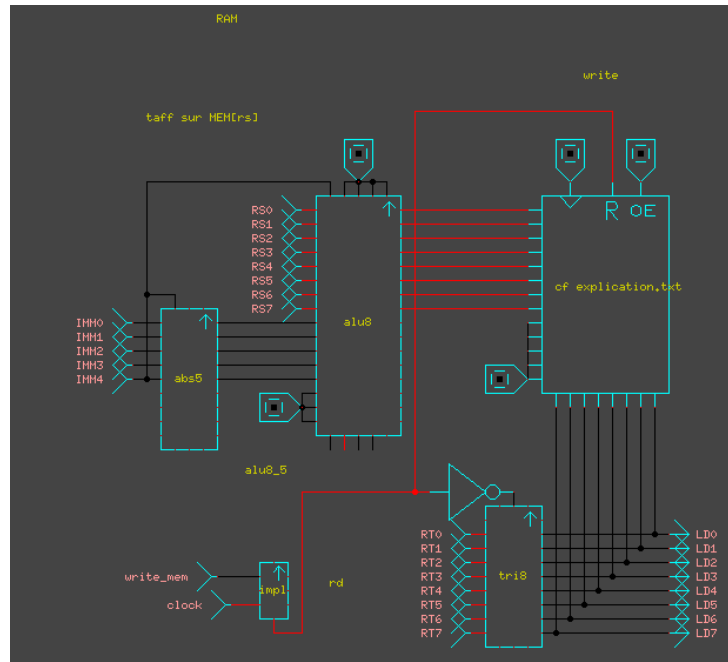
print: add r2, r2, r3

out r2

end: jmp end

Et permet de multiplier 2 entiers à 1 chiffre et de renvoyer le résultat si celui ci est inférieur à 9.

5.5) On ajoute tout simplement ce circuit à la RAM :



La problématique est la même que pour la gestion de jeq, comment additionner un entier signé sur 5 bits avec un entier sur 8 bits ?

Ma solution est de passer par la valeur absolue. Le circuit est très similaire à celui présenté à la question 3.4)