

Institute of Electrical and Microengineering

Biomedical and neuromorphic microelectronic systems

Microcontrôleurs 2023, MT-BA4, Microcontrôleurs et systèmes numériques 2023, EL-BA4. TP04-2023-v5.5.fm v5.5 A. Schmid 2022, May 23

MICROCONTRÔLEURS MICROCONTRÔLEURS ET SYSTÈMES NUMÉRIQUES **TRAVAIL PRATIQUE NO 4**

MT GROUP	PE A MT Groupe B		EL			
No du Groupe	Premier Etudiant	Second Etudiant	Evaluation	Visa Correcteur		
093	Nathann Morand	Felipe Ramirez				

UTILISATION DES SOUS-ROUTINES, INTRODUCTION À L'AFFICHAGE 4. **LCD**

Ce travail pratique voit dans une première partie l'étude des sous-routines, et leur comparaison avec les macros. Le fonctionnement de la pile est également abordé.

Dans une deuxième partie, une introduction au fonctionnement du module LCD est présentée. L'accès à un contrôleur de LCD standard, ainsi que les opérations de base sont abordés.

4.1 LA PILE

La pile (stack) est une zone mémoire utilisée pour la sauvegarde de variables temporaires et des adresses de retour lors des appels de sous-routines. Le SP signifiant stack pointer est un pointeur sur une zone en mémoire SRAM. Le ATmega128 possède deux registres spéciaux SPL et SPH qui stockent cette valeur.

•	L'instruction push	r0 place	la valeur sto	ocké dans r0	à l'endroité poin	té par SP		
							puis, le	SP est
	decrementé		Tk.					
•	L'instruction pop ro	incrém	ente	1	e SP, puis place	la valeu	res pointé	par SP
	dans R0				j.			

Simulez en pas-à-pas le code donné en Figure 4.1 et observez les registres et pointeurs (SP) par Debug→Window→Registers...

```
ldi r16,0xff
     ldi r17,0x10
     out
         SPL, r16
         SPH,r17
     011
loop:
     inc r16
     push r16
     rjmp loop
```

Figure 4.1: Traitement avec la pile (1).

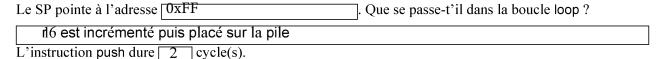
École polytechnique fédérale de Lausanne

School of Engineering Institute of Electrical and Microengineering

EPFL SCI-STI-AXS BNMS Station N° 11

CH - 1015 Lausanne

https://bnms.epfl.ch



Les instructions push et pop sont toujours utilisées en paire. L'instruction push est utilisée pour la sauvegarde temporaire du contenu de registres qui doivent être mis à disposition d'une macro ou routine par exemple. L'instruction pop restitue la valeur stockée.

Complétez, et simulez en pas-à-pas le code donné en Figure 4.2.

```
ldi
         r16,0xff
    out
         SPL, r16
    ldi r17,0x10
    out SPH, r17
    ldi r16,0x0a
    ldi
        r17,0x0b
                   ; save r17, r16
loop:push r16
    push r17
                   ; do other stuff with r16,r17
    clr r17
     clr
        r16
                    ; restore r16, r17
    pop
          r17
         r16
     rjmp loop
```

Figure 4.2: Traitement avec la pile (2).

Quelle valeur est restituée par l'instruction pop dans le cas où l'instruction push a été précédemment utilisée plusieurs fois ? <u>l'insctruction pop retourne la derniere valeur de la pile</u>. Ce principe de mémoire s'appelle LIFO, signifiant <u>Last In First Out</u>, en opposition avec <u>FIFO</u> signifiant <u>First In First Out</u>.

Il convient toutefois de travailler avec la pile et les instructions push et pop de façon très rigoureuse. Voici trois cas dans lesquels des erreurs on été commises et qui conduisent à différent comportements erronnés. Identifiez les erreurs, leurs sources et conséquences. Pour vous aider dans cette tâche, affichez les fenêtres "Processor status," "Registers" et "Memory: dataIRAM" à l'adresse de la pile, et simulez en pas-à-pas.

• Simulez le code donné en Figure 4.3, puis répondez aux questions.

```
target ATmega128L-4MHz-STK300
; file
         failure01.asm
; purpose study incorrect code operation
.include "macros.asm"
.include "definitions.asm"
reset:
    LDSP RAMEND
                 ;set up stack pointer (SP)
    ldi r16, 0x11
    ldi r17, 0xaa
main:
    ldi xl, 0xff
    ldi xh, 0x10
    push r16
    st
         x, r17
    pop r16
    rjmp reset
```

Figure 4.3: Erreur type No. 1, failure01.asm.

- après l'exécution du pop r16, le contenu de r16 n'est pas la valeur attribuée dans le reset. Quelle est la valeur placée dans r16 ? r17;
- la pile est-elle une zone mémoire protégée ? non ;
- que s'est-il donc passé ? r16 à été écraser par r17
- quel comportement erronné a ainsi été la source de l'erreur ? st mets r17 sur le stack a l'adresse x mais celle-ci n'as pas été incrémenter donc contient toujours l'adresse de r16

• Simulez le code donné en Figure 4.4, puis répondez aux questions.

```
target ATmega128L-4MHz-STK300
; file
        failure02.asm
; purpose study incorrect code operation
.include "macros.asm"
.include "definitions.asm"
; this stands for a big macro, over which a
; programer may have lost control
.macro DISTRACT ; void
    ; several instructions ...
    push r18
    push r17
    ;several instructions ...
    pop r17
    ; several instructions ...
.endmacro
reset:
    LDSP RAMEND ; set up stack pointer (SP)
    ldi r16, 0x11
    ldi r17, 0xaa
    ldi r18, 0x55
main:
    push r16
    DISTRACT
    pop r16
    rjmp reset
```

Figure 4.4: Erreur type No. 2, failure02.asm.

- après l'exécution du pop, r16 ne retrouve pas la valeur attribuée dans le reset, quelle valeur retrouve-t'il à la place ? 0x55 qui est le contenu de r18
- quel comportement erronné a ainsi été la source de l'erreur? il y as une "fuite" de mémoire dans DISTRACT. en effet on push 2 valeurs mais on ne récupère que r17 ce qui fait que quand on pop 116, on obtient r18

• Simulez le code donné en Figure 4.5, puis répondez aux questions. Affichez le code désassemblé et suivez en pas-à-pas.

```
; file
        failure03.asm
                       target ATmega128L-4MHz-STK300
; purpose study incorrect code operation
.include "macros.asm"
.include "definitions.asm"
reset:
    LDSP RAMEND ; set up stack pointer (SP)
    ldi r16, 0x11
    ldi r17, 0xaa
    ldi r18, 0x55
main:
    push r16
    rcall distract
    pop r16
; this stands for a big subroutine, where a
; programmer may have lost control
distract:
    ; several instructions ...
    push r17
    push r18
    ;several instructions ...
    pop r18
    ;several instructions ...
```

Figure 4.5: Erreur type No. 3, failure 03.asm.

-	quelle est l'adresse à laquelle le PC saute à l'exécution de l'instruction ret ? 0x11aa ;
-	qu'est-ce que cela signifie du point de vue de l'exécution ? on sors en dehors du flot
	d'execution prevu par l'utilisateur, faire des nop jusqua redémmarer (ou autre si autre chose
-	d'où cette adresse a-t'elle été copiée vers le PC ? de la pile que 0xFF en mémoire)
-	comment ces deux octets sont-ils parvenu (par "qui" ont-ils été placés) à cet endroit ?
	par r16 et r17 quand ils ont été push
	;
-	quel comportement erronné a ainsi été la source de l'erreur ? ne pas avoir correctemetn vidé
	la pile avant la fin de la routine
-	quelle est/serait l'instruction exécutée immédiatement après l'exécution du pop r16 ? push r17
-	expliquez ce qui est anormal dans le comportement observé après l'exécution du pop r16, la raison
	et comment il faut y remédier. il faut mettre un jump pour retourner au début du programme
	sinon on rentre dans la sous routine et on as une execution erroné

4.2 COMPARAISON ENTRE MACRO ET SOUS-ROUTINE

4.2.1 SOUS-ROUTINE

Une sous-routine est un morceau de code dont le début est marqué par une étiquette, et qui se termine par l'instruction ret. Complétez la sous-routine mul5 donnée en Figure 4.6, qui multiplie l'argument r16 par cinq, assumant que l'instruction de multiplication ne soit pas disponible sur ATmega128.

```
_____
 this subroutine multiplies a register by 5
 in: r16
 out: r16
; mod: r17
            r17, r16
mul5: mov
                            (bit shift 2 fois -> multiplie par 4
    lsl
             r16
                            ajoute encore une fois pour avec
    Isl
             r16
                            5 fois
    add
             r16, r17
    ret
```

Figure 4.6: Sous-routine mul5.

A l'exécution de l'appel à une sous-routine, l'adresse de retour est stocké sur la pile, et l'adresse de la première instruction de la sous-routine à exécuter est placée dans le PC. Le SP est décrémenté afin de pointer vers la prochaine adresse libre. Simulez le code donné en Figure 4.7 basé sur la sous-routine mul5 développée précédemment. La sous-routine mul5 est appelée trois fois. Indiquez les éléments suivants: l'adresse courante du PC (PC=0x...), l'adresse de retour courante de la sous-routine (ret-addr=0x...), l'argument courant d'entrée (in=0x...), et l'argument courant de sortie (out=0x...).

```
.include "macros.asm"
reset: LDSP
           RAMEND
   nop
   ldi
         r16,5
   rcall mul5; PC=0x00000005, ret-addr=0x06
                                             ,in=0x 05
   rcall mul5; PC=0x 00000006, ret-addr=0x 07
                                             ,in=0x 19
                                                          ,out=0x <sub>7D</sub>
   ldi
         r16,14
   rcall mul5; PC=0x00000008, ret-addr=0x09
                                             ], in=0x _{06}
   rjmp
         reset
    _____
 this sub-routine multiplies a register by 5
      r16
 in:
 out: r16
; mod:
      r17
mul5:
    ret
```

Figure 4.7: Utilisation d'appels aux sous-routines.

A quel endroit/adresse(s) peut-on observer l'adresse de retour de sous-routine ? dans le PC quand on a fait l'instruction ret

4.2.2 MACRO

Ecrivez en Figure 4.8 la macro MUL5 qui multiplie le contenu d'un registre par cinq, en appliquant la même structure et les mêmes instructions que dans le cas de la sous-routine mul5.



Figure 4.8: Macro MUL5.

La macro MUL5 peut être appliquée à tous les registres, sauf r17. Dans ce cas ce ne serait pas une multiplication par cinq qui serait effectuée, mais par 8.

4.2.3 COMPARAISON

Réécrivez le programme donné en Figure 4.7 en remplaçant les appels aux sous-routines par des invocations des macros.

Assemblez, puis comparez les codes désassemblés obtenus.

Comment se manifeste l'appel à une sous-routine dans le code désassemblé ?

le programme utilise rcall pour modifier le PC et acceder a la fonction							
Comment se manifeste l'invocation d'une macro dans le code désassemblé ?							

le compilateur rempalce chaque instance de la macro par sa série d'insctruction.

La macro MUL5 regxx est remplacée par 4 instruction(s) qui durent 4 cycles(s) ou 1 µs. L'appel de fonction mul5 introduit 7 cycles supplémentaires (3 cycles pour l'instruction reall et 4 cycles pour l'instruction ret).

Placez un point d'arrêt sur l'instruction rjmp reset. Comparez les temps d'exécution. Attention, le simulateur ne calcule pas correctement si le stopwatch ou le cycle counter sont à zéro; il est préférable (mais peu pratique) de s'assurer que ces deux systèmes ne soient pas à zéro et d'effectuer la soustraction. Vérifiez votre résultat en le confrontant au résultat théorique obtenu par comptage du nombre de cycles.

Le code faisant appel à des sous-routines nécessite us.

Le code faisant appel à des macros nécessite _____us.

4.3 INTRODUCTION AU LCD

4.3.1 INITIALISATION DU LCD

Le LCD est accédé par un circuit de contrôle comprenant deux registres:

•	IR	signifie	instruction register	,	et	reçoit	et	stocke	des	informations	de	type
instruction qui controle le comportement du LCD												

• DR signifiant data register et reçoit et stocke des informations de type donné a afficher telle que les caractère à afficher

Ces deux registres sont adressés par le MCU comme la mémoire externe. Le registre IR est situé à l'adresse $0x|_{8000}$ et le registre DR à l'adresse $0x|_{c000}$.

Pour accéder à la mémoire externe, il faut activer deux bits du registre de configuration MCUCR, signifiant MCU general control register. Complétez et commentez en Figure 4.9 la suite de trois instructions nécessaires à activer la mémoire externe.

```
in r16, MCUCR ; copy MCUCR dans r16
sbr r16, (1<<SRE)+(1<<SRW10) MCUCR, r16 ; set des bits SRE et SRW10
out MCUCR, r16 ; mets a jour MCUCR avec les valeurs changé
```

Figure 4.9: Instructions d'activation de la mémoire externe.

Chargez le programme lcd1.asm donné en Figure 4.10, qui réalise une initialisation de LCD.

```
; file lcd1.asm
                  target ATmega128L-4MHz-STK300
; purpose LCD HD44780U initialization
.equ LCD IR= 0x8000; address LCD instruction reg
.equ LCD DR= 0xc000; address LCD data register
.macroLD IR
    lds r16,LCD IR
                        ; read the SRAM (LCD IR) into r16
                          check the busy flag (bit7)
    sbrc r16,7
    rjmp a
                          jump back if busy flag set
     ldi r16,00
                        ; load value into r16
    sts LCD IR, r16
                        ; store value to SRAM (LCD IR)
     .endmacro
reset:
         r16, MCUCR
                        ; enable ext. SRAM access
    sbr r16, (1 << SRE) + (1 << SRW10)
    out MCUCR, r16
main:
    LD IR 0b00000001
                        ; clear display
    LD IR 0b0000010
                        ; return home
    LD IR 0b00000110
                        ; entry mode set
    LD IR 0b00001111
                        ; display on/off control
loop:
     rjmp loop
                        ; infinite loop
```

Figure 4.10: lcd1.asm.

Ajoutez dans la partie main une ligne de code qui initialise le LCD pour un affichage de deux lignes.

LD_IR 0b00111000

Ajoutez une ligne qui initialise le LCD pour une ligne, mais utilise de grands caractères de 5x10 pixels.

LD_IR 0b00110100