

Εργαστήριο Μικροϋπολογιστών

Έκθεση 2ης Εργαστηριακής Άσκησης

Στοιχεία:

Ομάδα: **39**

Μέλη: Ευάγγελος Μυργιώτης, Αριστοτέλης Γρίβας

Ζήτημα 2.1 :

Ο κώδικας τρέχει περιμένει στην main μέχρι να δεχτεί interrupt. Όταν γίνει διακοπή διαχειρίζεται το Σπινθηρισμό με τον εξής κώδικα σύμφωνα με τον διάγραμμα του σχήματος 2.4:

```
ldi r24, (1 << INTF1)          ;EIFR <- 1
out EIFR, r24

ldi r24, low(16*5)              ;wait 5ms
ldi r25, high(16*5)
rcall delay_ms

in r24, EIFR                    ;check if EIFR.1 = 0
lsr r24                         ;if it is continue to subroutine
lsr r24                         ;else go back to ISR1(button was pressed multiple times)
brcs ISR1
```

Θα χρησιμοποιήσουμε την r27 (τον οποίον μηδενίζουμε στην αρχή) για να μετράμε τον αριθμό των interrupt. Για αυτό τον λόγο όταν μπαίνουμε στην ρουτίνα διακοπής δεν θα βάλουμε το περιεχόμενο του r27 στο stack καθώς θέλουμε το περιεχόμενο του να μην χάνεται μεταξύ των διακοπών.

Κώδικας :

```
.include "m328PBdef.inc"
.equ FOSC_MHZ=16          ;
.equ DEL_ms=600
.equ Del_NU=FOSC_MHZ*DEL_ms
```

```
.org 0x0
clr r27
rjmp reset
.org 0x4
rjmp ISR1
```

reset:

```
ldi r24,(1 << ISC11) | (1 << ISC10) ;Interrupt on rising edge of INT1
sts EICRA, r24
```

```
ldi r24, (1 << INT1) ;enable Interrupt INT1
out EIMSK, r24
```

```

sei                                ;enable interrupts

ldi r24, LOW(RAMEND)
out SPL, r24
ldi r24, HIGH(RAMEND)
out SPH, r24

clr r30                            ;PORTD as input
out DDRD, r30
ser r30                            ;PORTC as output
out DDRC, r30

main:
    rjmp main

delay_ms:                          ;delay routine used in ISR1

ldi r23, 249

loop_inn:

dec r23
nop
brne loop_inn
sbiw r24, 1
brne delay_ms
ret

ISR1:                              ;INT1`subroutine
    push r24
    push r25
    in r24, SREG
    push r24

    ldi r24, (1 << INTF1)          ;EIFR <- 1
    out EIFR, r24

    ldi r24, low(16*5)             ;wait 5ms
    ldi r25, high(16*5)
    rcall delay_ms

    in r24, EIFR                   ;check if EIFR.1 = 0
    lsr r24                        ;if it is continue to subroutine
    lsr r24                        ;else go back to ISR1(button was pressed multiple times)
    brcs ISR1

    in r25, PIND                   ;check PIND
    com r25                        ;negative logic
    lsl r25                        ;if we press button PD7,print the same number and stop
counting
    brcs done
    subi r27, -1                   ;else increase r27 by one
    cpi r27, 32                    ;if it reaches 32,clear r27(r27 =0)
    brne done                      ;else continue and print it
    clr r27

done:
    out PORTC, r27                 ;print r27

```

```

pop r24
out SREG, r24
pop r25
pop r24
reti

```

Ζήτημα 2.2 :

Ο κώδικας κάνει καθυστερήσεις των 600 ms και αυξάνει το r26 από το 0 έως το 31. Αποθηκεύουμε στο r24 το περιεχόμενο του PORTB, και το αντιστρέφουμε (λόγω αντίστροφης λογικής). Ύστερα κάνουμε shift ένα ένα τα bit και αποθηκεύουμε ποσά 1 υπήρχαν στο r26. Μετά, βάζουμε τόσα 1 στο r27 (ξεκινώντας από το lsb) σύμφωνα με το r26 και το εμφανίζουμε στο PORTC για μισό δευτερόλεπτο και έπειτα συνεχίζεται η κανονική λειτουργία του μετρητή από τον αριθμό που είχε μείνει.

Κώδικας :

```

.include "m328PBdef.inc"
.equ FOSC_MHZ=16          ;operating frequency of microcontroller
.equ DEL_ms=600           ;delay in ms(600 ms for this exercise)
.equ Del_NU=FOSC_MHZ*DEL_ms ;input for delay_ms routine

.org 0x0
rjmp reset
.org 0x2
rjmp ISR0

reset:

ldi r24,(1 << ISC01) | (1 << ISC00)      ;interrupt on rising edge of INT0 pin
sts EICRA, r24

ldi r24, (1 << INT0)                      ;enable INT0 interrupt = PD2
out EIMSK, r24
sei                                       ;enable interrupts

ldi r24, LOW(RAMEND)
out SPL, r24
ldi r24, HIGH(RAMEND)
out SPH, r24

```

```

clr r26                                ;PORTB as input
out DDRB, r26
ser r26                                ;PORTC as output
out DDRC, r26

loop1:
clr r26

loop2:
out PORTC, r26                        ;print number

ldi r24, low(DEL_NU)
ldi r25, high(DEL_NU)                ;set delay(number of cycles)
rcall delay_ms
inc r26                                ;increase r26 and check if it is 32
cpi r26, 32
breq loop1                            ;if it is 32 clear it
rjmp loop2                            ;else move on to the next number

delay_ms:                             ;total delay of 1000*DEL_NU + 6 cycles
ldi r23, 249                          ;1 cycle

loop_inn:                             ;total delay(1 + 249*4 - 1 = 996 cycles)
dec r23                                ;1 cycle
nop                                    ;1 cycle
brne loop_inn                         ;1 or 2 cycles
sbiw r24, 1                           ;2 cycles
brne delay_ms                         ;1 or 2 cycles
ret                                    ;4 cycles

ISR0:                                  ;INT0 subroutine
push r26
push r24
push r25

ldi r27, 1                            ;register for interrupt output
clr r26                                ;register where we store number of buttons pressed
ldi r25, 7                            ;number of loops needed(7-1=6 to check all the buttons)

in r24, PINB                          ;Buttons pressed
com r24                                ;complementary due to negative logic

loop:
dec r25                                ;decrease number of loops left
cpi r25, 0
breq number                            ;after 6 loops we have the number in r26
lsr r24                                ;else rotate input register right and check carry
brcc loop                              ;if carry is 0 loop again
inc r26                                ;else if carry is 1 increase r26 as we found button pressed
rjmp loop                              ;and loop again

```

number:

```
cpi r26, 0      ;if r26 = 0,we've pressed 0 buttons and we clear output register
breq zero
cpi r26, 1      ;if r26 = 1,1 button pressed and we print r27 which has initial value 1
breq done
lsl r27         ;else we open one more led from lsb to msb by shifting left and
subi r27, -1    ;adding 1(we move all the leds left once and open the LSB by
dec r26         ; adding 1)
rjmp number    ;and loop again
```

zero:

```
clr r27
```

done:

```
out PORTC, r27 ;r27 output
```

```
pop r25        ;restore stack
```

```
pop r24
```

```
pop r26
```

```
push r25       ;and wait extra 500 ms
```

```
push r24
```

```
in r24, SREG
```

```
push r24
```

```
ldi r24, low(16*500)
```

```
ldi r25, high(16*500)
```

```
rcall delay_ms
```

```
pop r24
```

```
out SREG, r24
```

```
pop r24
```

```
pop r25
```

```
reti
```

Ζήτημα 2.3 :

Περιγραφή υλοποίησης σε Assembly :

Ο r27 καθορίζει τον κώδικα που θα τρέξει το πρόγραμμα στην main.

Όσο το r27 = 00000000, η main θα κάνει συνέχεια loop με κλειστά τα λαμπάκια.

Όταν κάνουμε ένα interrupt θα αλλάξουμε την κατάσταση του r27 με τον εξής τρόπο: Θα κάνουμε το πρώτο bit του r27 1 και αν υπήρχε λαμπάκι ανοικτό θα κάνουμε και το δεύτερο bit του r27 1.

Επιστρέφοντας στην main με την **rjmp main αντί για reti** (έχοντας ενεργοποιήσει τα global interrupt ξανά πρώτα) θα τσεκάρουμε τα δυο πρώτα bit του r27. Αν r27 = 00000001 θα ανάψουμε το πρώτο λαμπάκι για 4 δεύτερα, ενώ αν το r27 = 00000011, θα ανάψουμε όλα τα λαμπάκια για 0.5 δεύτερα ενώ το πρώτο θα παραμείνει ανοιχτό για άλλα 3.5 δεύτερα.

Σε κάθε περίπτωση αν περάσουν 4 δευτερόλεπτα και δεν υπάρξουν interrupt θα κλείσουμε τα λαμπάκι και θα κάνουμε το r27 = 0 και θα συνεχίζουμε να περιμένουμε για το επόμενο interrupt.

Αν εντός των 4 δευτερολέπτων υπάρξει interrupt θα ενημερώσουμε το r27 εντός της ρουτίνας κάνοντας τα δυο πρώτα bit ίσα με 1.

Για κάθε interrupt εξασφαλίζουμε την ορθή ενημέρωση καθώς όταν βγαίνουμε από την ρουτίνα δεν επιστρέφουμε στο σημείο του κώδικα όπου έγινε κλήση της interrupt αλλά πηγαίνουμε στην αρχή της main με την **rjmp main**.

Κώδικας Assembly :

```
.include "m328PBdef.inc"
.equ FOSC_MHZ=16
.equ DEL_ms=600
.equ Del_NU=FOSC_MHZ*DEL_ms

.org 0x0
rjmp reset
.org 0x4
rjmp ISR1

reset:

ldi r24,(1 << ISC11) | (1 << ISC10)      ;enable interrupt on rising edge of INT1
sts EICRA, r24

ldi r24, (1 << INT1)                      ;enable INT1 interrupt
out EIMSK, r24
clr r27
sei                                       ;enable interrupts

ldi r24, LOW(RAMEND)
out SPL, r24
ldi r24, HIGH(RAMEND)
out SPH, r24

clr r30                                  ;PORTD input and PORTb output
out DDRD, r30
ser r30
out DDRB, r30

main:
lsr r27                                ;if LSB of r27 is 0 then do nothing
brcc again
lsr r27                                ;else check second LSB
brcs refresh                            ;if it is 1 then we need to open all leds for 500ms
```

```

ldi r28, 0x01      ;else we need to open LSB led of portB for 4s
out PORTB, r28     ;r28 = 1 as output
ldi r24, low(16*4000) ;delay 4s
ldi r25, high(16*4000)
rcall delay_ms
ldi r28, 0x00      ;close LEDS if 4s passed
out PORTB, r28
rjmp again        ;clear r27 and continue

```

```

refresh:
ldi r28, 0xFF      ;if refreshed,open all leds for 500ms
out PORTB, r28     ;r28 = 0xFF as output
ldi r24, low(16*500) ;500ms delay
ldi r25, high(16*500)
rcall delay_ms
ldi r28, 1         ;now open LSB led for 3.5s more
out PORTB, r28
ldi r24, low(16*3500) ;delay 3.5s
ldi r25, high(16*3500)
rcall delay_ms
ldi r28, 0x00      ;close all leds if 3.5ms passed and continue
out PORTB, r28

```

```

again:
clr r27
rjmp main

```

delay_ms: ;delay routine used in previous exercises too

```
ldi r23, 249
```

```
loop_inn:
```

```

dec r23
nop
brne loop_inn
sbiw r24, 1
brne delay_ms
ret

```

ISR1:

```

push r24
push r25
in r24, SREG
push r24

```

```

ldi r24, (1 << INTF1)
out EIFR, r24

```

```

ldi r24, low(16*5)      ;start spin8
ldi r25, high(16*5)
rcall delay_ms

```

```

in r24, EIFR
lsr r24
lsr r24

```

```

brcs ISR1                ;end spin8

ldi r27, 0x01            ;r27 = 00000001
in r25, PORTB            ;store input in r25
lsr r25                  ;check LSB of input
brcc done                ;if MSB LED is closed then continue to main
ldi r27, 0x03            ;else r27 = 00000011 and continue to main

done:
pop r24
out SREG, r24
pop r25
pop r24
sei
rjmp main

```

Περιγραφή υλοποίησης σε C :

Στο πρόγραμμα αυτό θα περιμένουμε στην main και θα διαχειριστούμε την κατάσταση των led αποκλειστικά μέσα στην interrupt.

Συγκεκριμένα, μέσα στην ρουτίνα διακοπής θα ανοίγουμε το πρώτο led και θα τσεκάρουμε κάθε 1ms αν κάποιος έχει πατήσει το PD3. Η διαδικασία αυτή θα επαναληφθεί 4000 φορές, σύνολο 4000ms (= 1s) όπου μετά θα ξαναπάμε στην main. Αντί να επιτρέπουμε τις διακοπές μέσα στην διακοπή, θα βλέπουμε αν υπάρχει νέο αίτημα διακοπής κάθε ms. Αν υπάρξει θα ανάψουμε όλα τα λαμπάκια για μισό δευτερόλεπτο και θα ανανεώσουμε την λούπα των 4000 φορών, ώστε να μείνουν άλλες 3500 επαναλήψεις όπου μόνο το 1 ένα λαμπάκι είναι ανοικτό. Όσο όλα τα λαμπάκια είναι ανοιχτά θα συνεχίζουμε να κοιτάμε κάθε ms αν έχει υπάρξει και άλλη διακοπή και απλά για κάθε ερχόμενη διακοπή, θα ξεκινάμε από την αρχή να μετράμε τα 500 ms όπου όλα τα λαμπάκια θα είναι ανοιχτά.

Να σημειωθεί ότι στην εξής υλοποίηση τα interrupt εκτελούνται με την λογική όταν υπάρχει λογικό 1 στο pd3 και όχι όταν εντοπίσουμε θετικό μοναδιαίο βήμα σε αντίθεση με την υλοποίηση της assembly.

Λόγω του ότι όλα τα interrupt διαχειρίζονται εντός μιας ρουτίνας, οπότε στο τέλος της θα μηδενίσουμε το EIFR.1 για να μην γίνει και άλλη κλήση ρουτίνας αμέσως μετά.

Κώδικας C :

```

#define F_CPU 16000000UL
#include<avr/io.h>
#include<avr/interrupt.h>
#include<util/delay.h>

ISR(INT1_vect)
{
for(int i = 0; i < 4000; i++){
    if(PIND & 0x08 == 1){
        //for checking every 1 ms if we have new interrupt
        //if new interrupt is detected
    }
}

```


