Σχολή Ηλεκτρολόγων Μηχανικών και Μηχανικών Ηλεκτρονικών Υπολογιστών Εργαστήριο Μικροϋπολογιστών

Έκθεση 3ης Εργαστηριακής Άσκησης

Στοιχεία: Ομάδα: **39**

Μέλη: Ευάγγελος Μυργιώτης, Αριστοτέλης Γρίβας

Ζήτημα 3.1:

Ο κώδικας χρησιμοποιεί την ρουτίνα εξυπηρέτησης του INT για να ενημερώσει τον r27 (ανάλογα αν πρέπει να γίνει ανανέωση ή όχι). Εντός της main, γίνεται έλεγχος του r27 και του PC5, και ανάβει τα λαμπάκια ανάλογα αν πρέπει να γίνει ανανέωση ή όχι. Το αν πρέπει να γίνει ανανέωση ή όχι εξαρτάται από το αν εντοπίσουμε το PB0 αναμμένο.

Τα λαμπάκια σβήνουν αυτόματα μέσω της ρουτίνας διακοπής όταν ο Timer κάνει overflow που γίνεται μετά από 4 δευτερόλεπτα όταν το θέσουμε στο 3036 και με την ταχύτητα που αυξάνεται.

Κώδικας σε 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
rimp ISR1
.org 0x1A
rjmp ISR_TIMER1_OVF
sei ; timer1
reset:
Idi 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
ldi r24, (1<<TOIE1)
                                    :TCNT1
sts TIMSK1, r24
                           timer:
ldi r24 ,(1<<CS12) | (0<<CS11) | (1<<CS10) ; CK/1024
sts TCCR1B, r24
```

```
clr r27
                                       ;enable interrupts
sei
Idi r24, LOW(RAMEND)
out SPL, r24
ldi r24, HIGH(RAMEND)
out SPH, r24
clr r30
                                      ;PORTD input and PORTb output
out DDRD, r30
out DDRC,r30
ser r30
out DDRB, r30
main:
  Isr r27
                         ;if LSB of r27 is 0 then do nothing
  brcs start
  in r21,PINC
  Isl r21
  Isl r21
  Isl r21
  brcs again
check:
  in r21,PINC
  Isl r21
  Isl r21
  Isl r21
  brcc check
start:
  Idi r24, HIGH(3036); TCNT1
  sts TCNT1H, r24
                      ; will overflow after 4 secs and turn leds off
  ldi r24, LOW(3036)
  sts TCNT1L, r24
  in r25, PORTB
                               ;store input in r25
  Isr r25
                               ;check LSB of input
                        ;if it is 1 then we need to open all leds for 500ms
  brcc no_refresh
  ldi r28, 0xFF ;if refreshed,open all leds for 500ms
                        ;r28 = 0xFF as output
  out PORTB, r28
  ldi r24, low(16*500) ;500ms delay
  ldi r25, high(16*500)
```

rcall delay_ms

```
no_refresh:
  ldi r28, 0x01 ;else we need to open LSB led of portB for 4s
  out PORTB, r28
                    ;r28 = 1 as output
   again:
   brcs main
   clr r27
   rjmp main
                       ;delay routine used in previous exercises too
delay_ms:
ldi r23, 249
loop_inn:
dec r23
nop
brne loop_inn
sbiw r24, 1
brne delay_ms
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
  Isr r24
  Isr r24
  brcs ISR1
                               ;end spin8
  ldi r24, HIGH(3036); TCNT1
  sts TCNT1H, r24
                      ; 3 sec
  ldi r24, LOW(3036)
  sts TCNT1L, r24
```

```
ldi r27, 0x01 ;r27 = 00000001
  in r25, PORTB
                             ;store input in r25
  lsr r25
                             ;check LSB of input
                             ;if MSB LED is closed then continue to main
  brcc done
  ldi r27, 0x03 :else r27 = 00000011 and continue to main
done:
  pop r24
  out SREG, r24
  pop r25
  pop r24
  sei
  rimp main
ISR_TIMER1_OVF:
  push r24
  push r25
  in r24, SREG
  push r24
  ldi r24, 0x00 ;turn off leds
  out PORTB, r24
  pop r24
  out SREG, r24
  pop r25
  pop r24
```

Υλοποίηση σε C:

reti

Η βασική διαφορά είναι ότι μέσα στην ρουτίνα διακοπής του INT1 διαχειριζόμαστε το άνοιγμα των led.

Έχουμε ενεργοποιήσει τα global interrupt εντός της ρουτίνας, οπότε υπάρχει ενδεχόμενο να ξανακάνουμε interrrupt ενώ ήμαστε εντός της ρουτίνας. Για να μπορέσουμε να διαχειριστούμε τις αναδρομικές κλήσεις έχουμε μια global μεταβλητή check, η οποία ενημερώνεται σε 1 στην αρχή κάθε διακοπής ενώ ενημερώνεται σε 0 στην έξοδο κάθε κλήσης. Ο έλεγχος του check γίνεται εντός ενός loop, το οποίο είναι υπεύθυνο για την ένδειξη της ανανέωσης ανάβοντας τα led για 0.5s. Στην τελευταία κλήση interrupt το loop θα ολοκληρωθεί και μετά από 0.5s θα σβήσουν τα led και θα ενημερωθεί το check. Επιστρέφοντας λοιπόν στην προηγούμενες interrupt, αφού το check θα είναι μηδέν θα τελειώσουν κατευθείαν χωρίς να περιμένουν ms παραπάνω.

Να σημειωθεί ότι χρησιμοποιούμε την sei μόνο όταν το check έχει ενημερωθεί κατάλληλα και λάβουμε υπόψη τον σπινθηρισμό.

Κώδικας σε C:

```
#define F CPU 16000000UL
#include<avr/io.h>
#include<avr/interrupt.h>
#include<util/delay.h>
unsigned char check = 0;
unsigned char check2 = 0;
ISR(TIMER1_OVF_vect){
    PORTB = 0x00;
    sei();
ISR(INT1_vect) {
TCNT1 = 3036;
while(1){
  EIFR = (1 << INTF0);
  _delay_ms(5);
 // int a = EIFR \&0x02;
  if(!(EIFR &0x01)) break;
}
check = 1; //ENTERED INTERR
sei();
TCNT1 = 3036;
  if((PINB & 0x01)){
    PORTB = 0b001111111;
    for(int i = 0; i < 500; i++){
       if(check == 0){
         break;
      }
       _delay_ms(1);
    }
  }
    PORTB = 0x01; //close leds
    check = 0;
    check2 = 0;
        //EIFR.1 = 0
```

}

```
int main()
  EICRA=(1 << ISC11) |(1 << ISC10);
  EIMSK= (1 << INT1);
  TIMSK1 = (1 << TOIE1);
  TCCR1B = (1 << CS12) | (0 << CS11) | (1 << CS10);
                       //PORTB output
  DDRB |= 0xFF;
  DDRD \mid = 0x00;
                      //PORTD input
  DDRC \mid= 0x00;
  while(1){
    sei();
              //enable interrupts
    check2 = 1;
    if(!(PINC & 0x20)){
       while(!(PINC & 0x20)){
     _delay_ms(5);
       if((PINB & 0x01)){
         while(!(PINC & 0x20)){
         //PORTB = 0b00111111;
         _delay_ms(5);
         TCNT1 = 3036;
         }
         PORTB = 0b001111111;
         for(int i = 0; i < 500; i++){
           if( (!(PINC & 0x20)) || (check2 == 0) ){
           break;
           _delay_ms(1);
    }
  }
       PORTB = 0x01;
       TCNT1 = 3036;
    }
    sei();
  }
  sei();
```

Ζήτημα 3.2:

Στο mode που είμαστε λόγω των TTCR1A, TCCR1B το Top είναι default 256. Υπολογίζοντας λοιπόν τα κατάλληλα ποσοστά του 256, τα αποθηκεύουμε στο table, για γρήγορη πρόσβαση. Στην assembly κάνουμε πρόσβαση του πίνακα μέσω του r24, που λειτουργεί ως pointer στον πίνακα, όπου επειδή οι τιμές του table είναι αποθηκευμένες σε 16-bit λέξεις του προσθαφαιρούμε ανά 2 για την πρόσβαση του πίνακα.

Κώδικας σε Assembly:

```
ser r24
out DDRB, r24
ldi r29, 0x0C
clr r24
out DDRD, r24
ldi Zh, high(Table*2)
ldi ZI, low(Table*2+12)
clr r18
 ; add ZI, r29
  ; adc Zh, r18
  lpm
  mov r20, r0
  ; ldi r20, 128
  sts OCR1AL, r20
  clr r20
  sts OCR1AH, r20
main:
   Idi Zh, high(Table * 2)
   ldi ZI, low(Table * 2 )
  in r24, PIND
  com r24
  cpi r24, 0x02
  breq increase
  cpi r24, 0x04
  breq decrease
  rjmp main
increase:
  checki:
  ldi r24, low(16*5) ;500ms delay
  ldi r25, high(16*5)
  rcall delay_ms
  in r24, PIND
  com r24
  cpi r24, 0x02
  breq checki
  cpi r29, 24
  breq no_increase
  subi r29, -2
no_increase:
  clr r18
  add ZI, r29
```

```
adc Zh, r18
  lpm
  mov r20, r0
  sts OCR1AL, r20
  clr r20
  sts OCR1AH, r20
  rjmp main
decrease:
  checkd:
  ldi r24, low(16*5) ;500ms delay
  ldi r25, high(16*5)
  rcall delay_ms
  in r24, PIND
  com r24
  cpi r24, 0x04
  breq checkd
   cpi r29, 0
  breq no_decrease
  subi r29, 2
no_decrease:
  clr r18
  add ZI, r29
  adc Zh, r18
  lpm
  mov r20, r0
  sts OCR1AL, r20
  clr r20
  sts OCR1AH, r20
  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
.org 0x2000
Table:
```

.DW 0x0006, 0x001A,0x002E, 0x0043 ,0x0057 ,0x006C,0x0080, 0x0094 , 0x00A9 , 0x00BD , 0x00D2 , 0x00E6 ,0x00FA

```
;.DW 0x06, 0x1A,0x2E, 0x43 ,0x57 ,0x6C,0x80, 0x94 , 0xA9 , 0xBD , 0xD2 , 0xE6 ,0xFA ;.DW 0x1A06, 0x432E,0x6C57, 0x9480 ,0xBDA9 ,0xE6D2,0x00FA
```

Κώδικας σε C:

```
#define F_CPU 1600000UL
#include "avr/io.h"
#include "util/delay.h"
int main(){
unsigned char duty;
unsigned char i;
unsigned char x, y;
unsigned char a[13] = \{5,26,46,67,87,108,128,148,169,190,210,230,251\};
TCCR1A = (1 << WGM10) | (1 << COM1A1);
TCCR1B = (1 << WGM12) | (1 << CS11);
DDRB |= 0b00111111;
DDRD |= 0b00000000;
duty = 128;
i = 6;
OCR1AL = duty;
while(1){
  x = \sim PIND;
  if((x \& 0x02)){
    if(i!=12){
      i +=1;
    duty = a[i];
    OCR1AL = duty;
    while(1){
      y = PIND;
       OCR1AL = duty;
       if(y & 0x02) break;
    }
  }
  if((x \& 0x04)){
    if(i != 0){
       i = 1;
```

```
}
duty = a[i];
OCR1AL = duty;
while(1){
    y = PIND;
    OCR1AL = duty;
    if(y & 0x04) break;
}
}
else {
    duty = a[i];
    OCR1AL = duty;
}
```

<u>Zήτημα 3.3</u>:

Στους παρακάτω κώδικες ελέγχουμε εντός της main πιο κουμπί έχουμε πατήσει και κάνουμε συνέχει loop μέχρι να αφήσουμε το κουμπί.

Ανάλογα πιο κουμπί έχουμε πατημένο θέτουμε την τιμή του ICR1 για να έχουμε την συχνότητα που θέλουμε καθώς σε αυτό το mode το ICR1 είναι το TOP. Επίσης βάζουμε το OCR1A στην μισή τιμή του ICR1 καθώς θέλουμε το Duty cycle να είναι 50%.

Να σημειωθεί ότι θέτουμε και τον TIMER στο 0 κάθε φορά που αλλάζουμε κουμπί. Καθώς αφού αλλάζουμε το top υπάρχει ενδεχόμενο ο Timer να έχει ήδη ξεπεράσει το νέο Top, οπότε αν δεν το κάνουμε μηδέν θα πρέπει να περιμένουμε να κάνει overflow o timer που είναι ιδιαίτερα χρονοβόρο.

Κώδικας:

```
.include "m328PBdef.inc"
```

reset:

```
ldi r24 ,(1<<WGM11) | (0<<WGM10) | (1<<COM1A1) ;COM1A overrides PORTx sts TCCR1A, r24
ldi r24 ,(1<<WGM12) | (1<<WGM13) | (1<< CS12) |(1<< CS10) sts TCCR1B, r24
```

```
ldi r24, 0x80
                      ;DUty cycle 50%,TOP = 0x80
sts OCR1AL, r24
                  ; Bottom = 0
clr r24
sts OCR1AH, r24
sts ICR1L, r24
sts ICR1H, r24
clr r24
out DDRD, r24
ser r24
out DDRB,r24
main:
  Idi r24, LOW(RAMEND)
  out SPL, r24
  Idi r24, HIGH(RAMEND)
  out SPH, r24
 ldi r24, HIGH(0); TCNT1
  sts TCNT1H, r24
  ldi r24, LOW(0)
  sts TCNT1L, r24
  in r24, PIND
  com r24
  cpi r24, 0x01
  breq Button0
  cpi r24, 0x02
  breq Button1
  cpi r24, 0x04
  breq Button2
  cpi r24, 0x08
  breq Button3
  rjmp main
Button0:
ldi r24, 62
sts OCR1AL, r24
clr r24
sts OCR1AH, r24
ldi r24, 124
                      ;TOP
sts ICR1L, r24
clr r24
sts ICR1H, r24
in r24, PIND
com r24
```

cpi r24, 0x01

breq Button0 rjmp exit Button1: ldi r24, 31 sts OCR1AL, r24 clr r24 sts OCR1AH, r24 ldi r24, 62 ;TOP sts ICR1L, r24 clr r24 sts ICR1H, r24 in r24, PIND com r24 cpi r24, 0x02 breq Button1 rjmp exit rjmp exit Button2: ldi r24, 16 sts OCR1AL, r24 clr r24 sts OCR1AH, r24 ldi r24, 31 ;TOP sts ICR1L, r24 clr r24 sts ICR1H, r24 in r24, PIND com r24 cpi r24, 0x04 breq Button2 rjmp exit rjmp exit Button3: ldi r24, 8 sts OCR1AL, r24 clr r24 sts OCR1AH, r24 ldi r24, 15 ;TOP sts ICR1L, r24 clr r24 sts ICR1H, r24 in r24, PIND com r24 cpi r24, 0x08 breq Button3 rjmp exit

exit:

Κώδικας C:

```
#define F_CPU 1600000UL
#include "avr/io.h"
#include "util/delay.h"
int main(){
unsigned char duty;
//unsigned char i;
unsigned char x;
TCCR1A = (1 << WGM11) | (0 << WGM10)| (1 << COM1A1);
TCCR1B = (1 << WGM12) | (1 << WGM13) | (1 << CS12) |(1<< CS10);
DDRB |= 0b00111111;
DDRD |= 0b00000000;
duty = 128;
OCR1AL = duty;
while(1){
  x = \sim PIND;
  if( x \& 0x01){
    TCNT1=0;
    while( x & 0x01){
    OCR1AL = 62;
    ICR1 = 124;
    x = \sim PIND;
    }
  }
  else if( x & 0x02){
    TCNT1=0;
    while( x & 0x02){
```

```
OCR1AL = 31;
  ICR1 = 62;
  x = \sim PIND;
}
else if( x & 0x04 ){
  TCNT1=0;
 while( x & 0x04){
 OCR1AL = 15;
  ICR1 = 31;
 x = \sim PIND;
}
else if( x & 0x08){
  TCNT1=0;
 while( x & 0x08){
  OCR1AL = 7;
 ICR1 = 15;
  x = \sim PIND;
}
else{
OCR1AL = 0;
ICR1 = 0;
TCNT1 = 0;
}
}
```

}