

Instytut Informatyki  
ZMiTAC

## **LABORATORIUM SMIW**

Laboratorium 20,21

**Temat: Mikrokontrolery AVR**

Mgr inż. Jarosław Paduch

## Cel ćwiczenia:

Celem ćwiczenia jest:

1. Zapoznanie się architekturą mikrokontrolerów AVR.
2. Zapoznanie się z instalacją i używaniem narzędzi programowych (bezpłatnych) dla mikrokontrolerów AVR, t.j. AVR Studio 4.12 i WinAVR.
3. Nauka programowania w asemblerze mikrokontrolera AVR.
4. Nauka programowania w języku C dla mikrokontroler AVR.

## Wymagania sprzętowe:

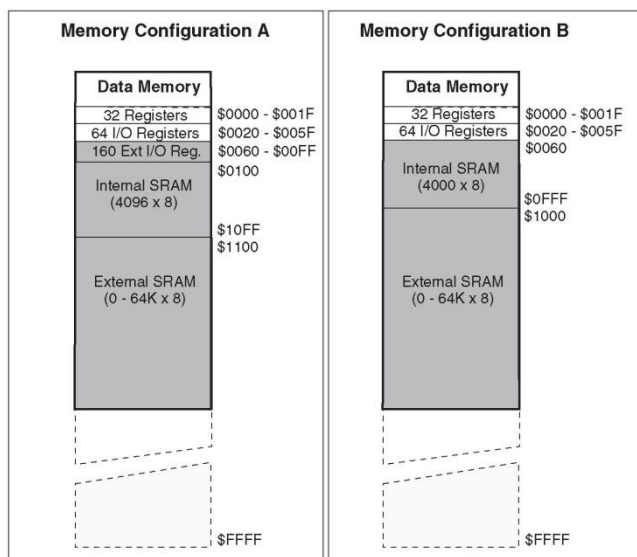
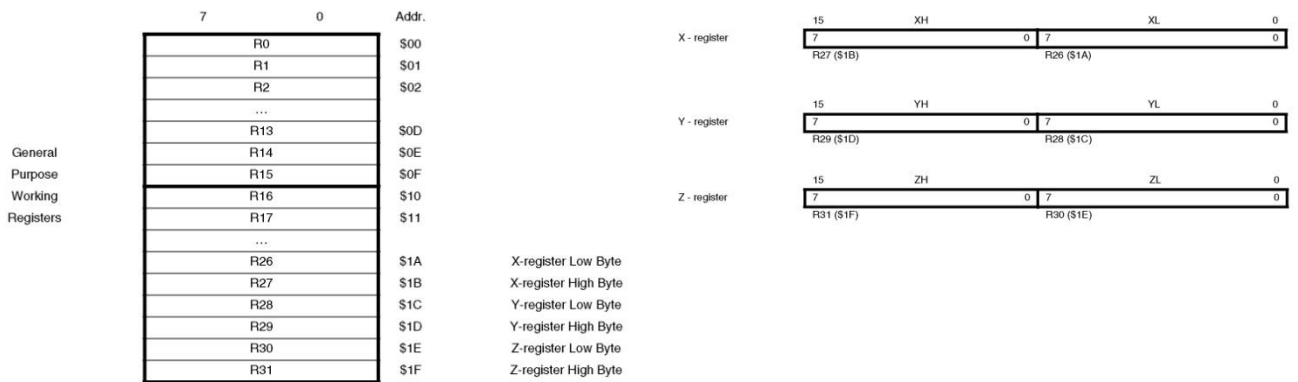
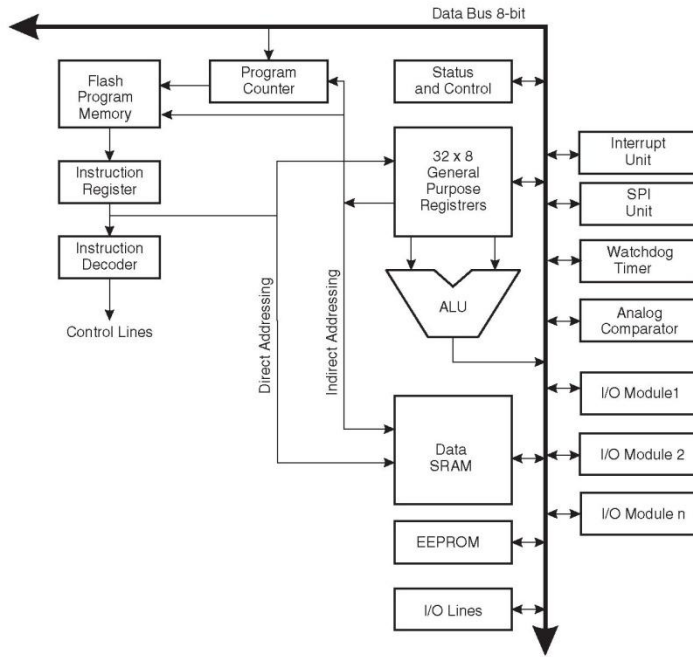
Jedno stanowisko mikrokomputer klasy IBM PC

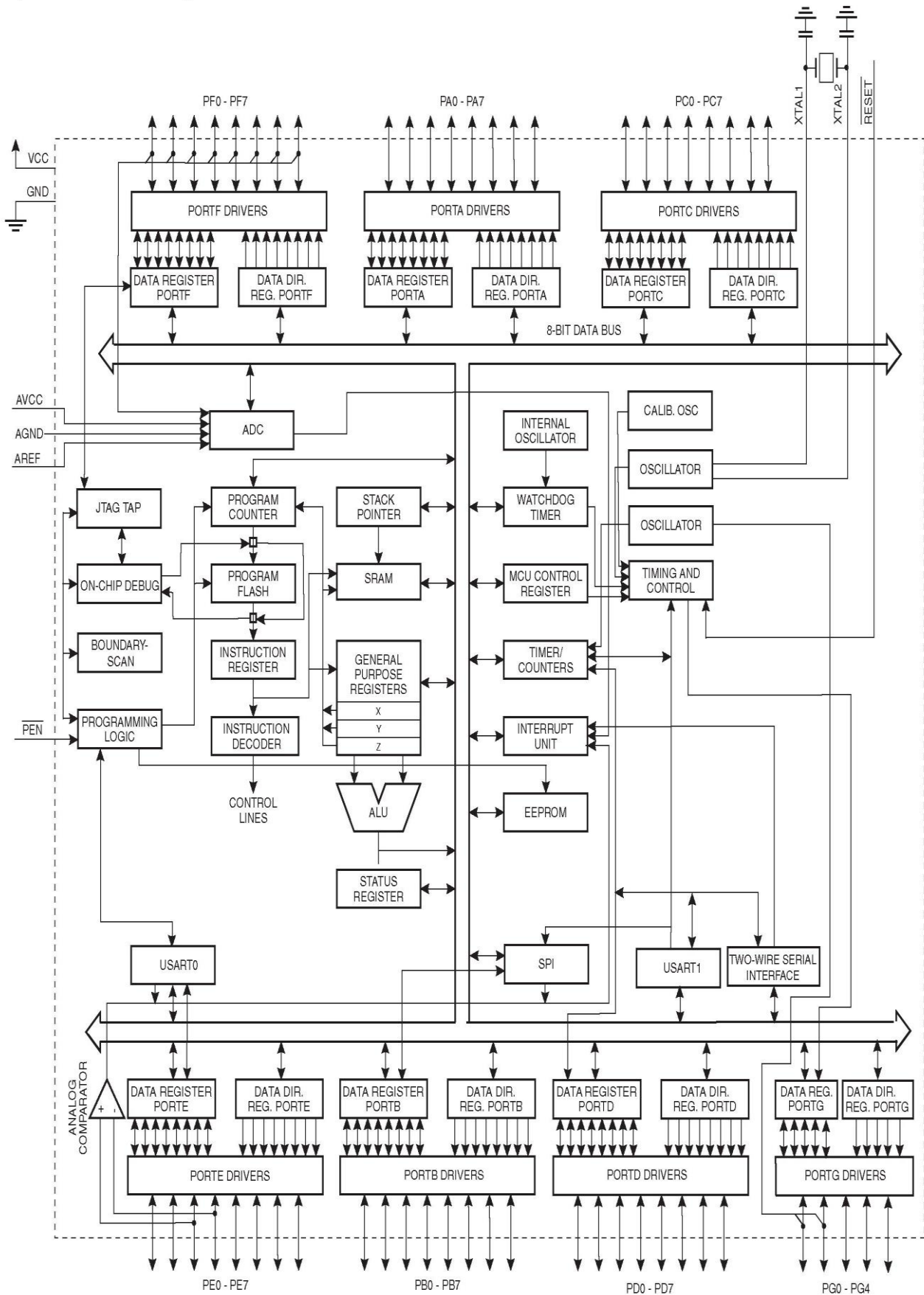
## Wymagania programowe:

Mikrokomputer klasy IBM PC z zainstalowanym oprogramowaniem AvrStudio w wersji 4.12 oraz WinAVR 1.0 .

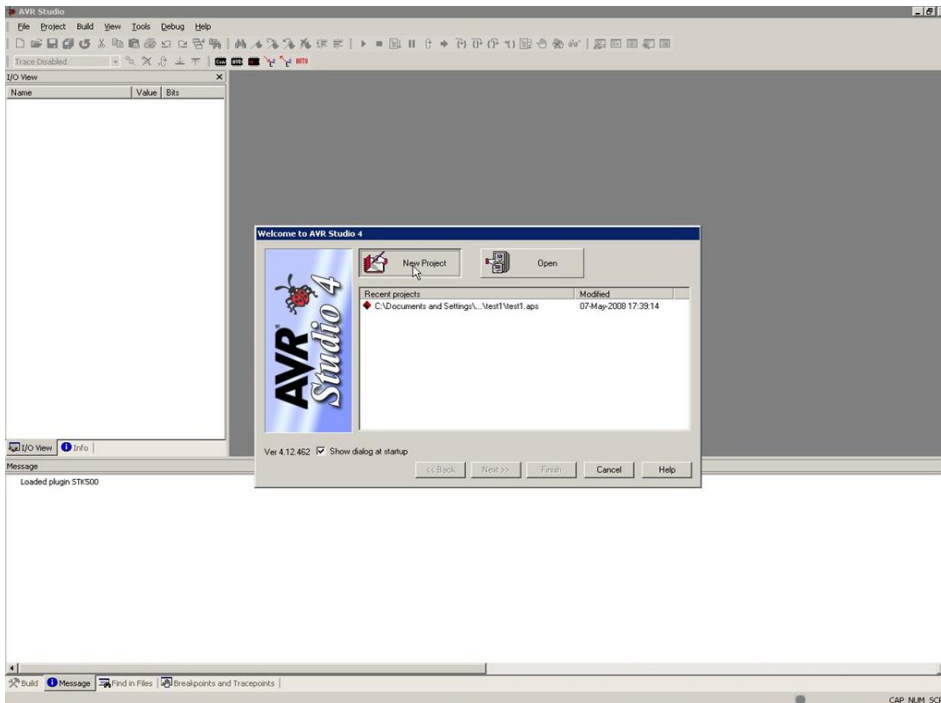
## Wprowadzenie:

Mikrokontroler z serii AVR jest to 8 bitowy mikrokontroler typu RISC. Budowa jego opiera się o architekturę harwardzką, czyli w mikrokontrolerze są rozdzielone magistrale do pamięci programu (16bitów) i do pamięci danych (8bitów). Odpowiednia konfiguracja zewnętrzna mikrokontrolerów umożliwia dołączenie zewnętrznej pamięci danych o rozmiarze do 64 KB. Niestety brak jest możliwości dołożenia zewnętrznej pamięci programu. Dużą szybkość mikrokontrolera zapewnia przetwarzanie potokowe, powodujące wykonywanie większości rozkazów mieszczących się w jednym cyklu zegarowym, oraz 32 bajtowy obszar rejestrów roboczych, o natychmiastowym dostępie. Ich dodatkową zaletą jest brak ścisłego określenia akumulatora. Tę funkcję może pełnić dowolnie wybrany rejestr, spośród 32-bajtowego banku rejestrów roboczych. Zastosowanie szeregowego algorytmu programowania oraz pamięć programu typu "Flash", umożliwia programowanie i przeprogramowanie mikrokontrolera po umieszczeniu go w układzie. Konstruktorzy uwzględnili również układ Watchdog, jak i tryb pracy z obniżonym poborem mocy, które w obecnej chwili stają się standardem w budowie mikrokontrolerów. Rysunki przedstawiają architekturę jednostki centralnej; mapę pamięci i zestaw rejestrów mikrokontrolera.

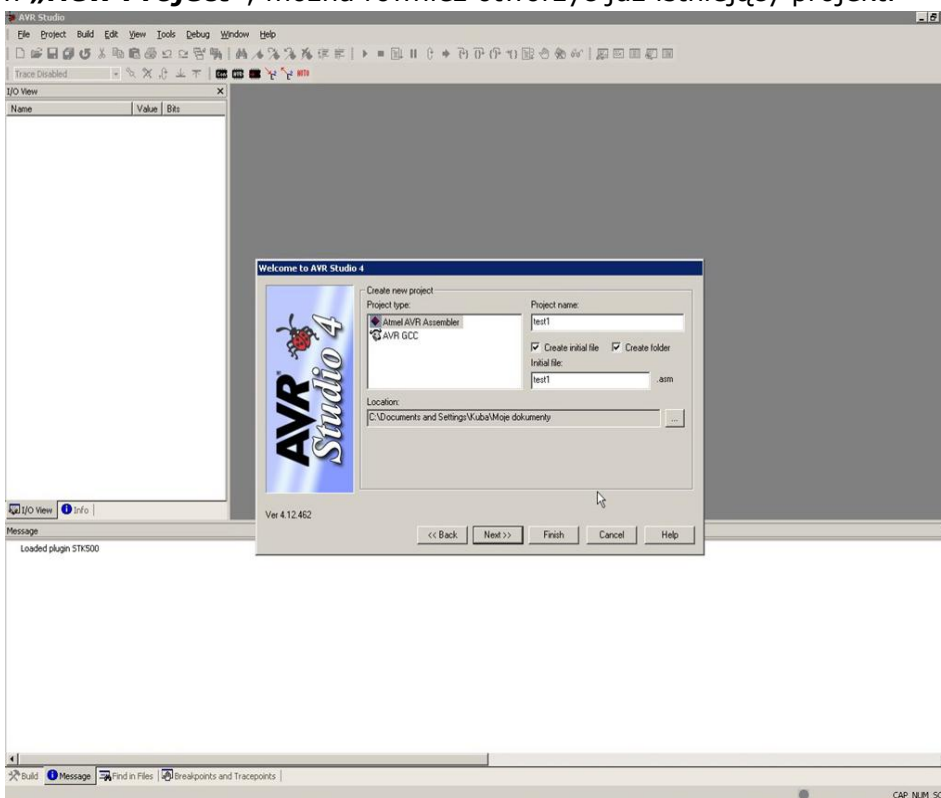




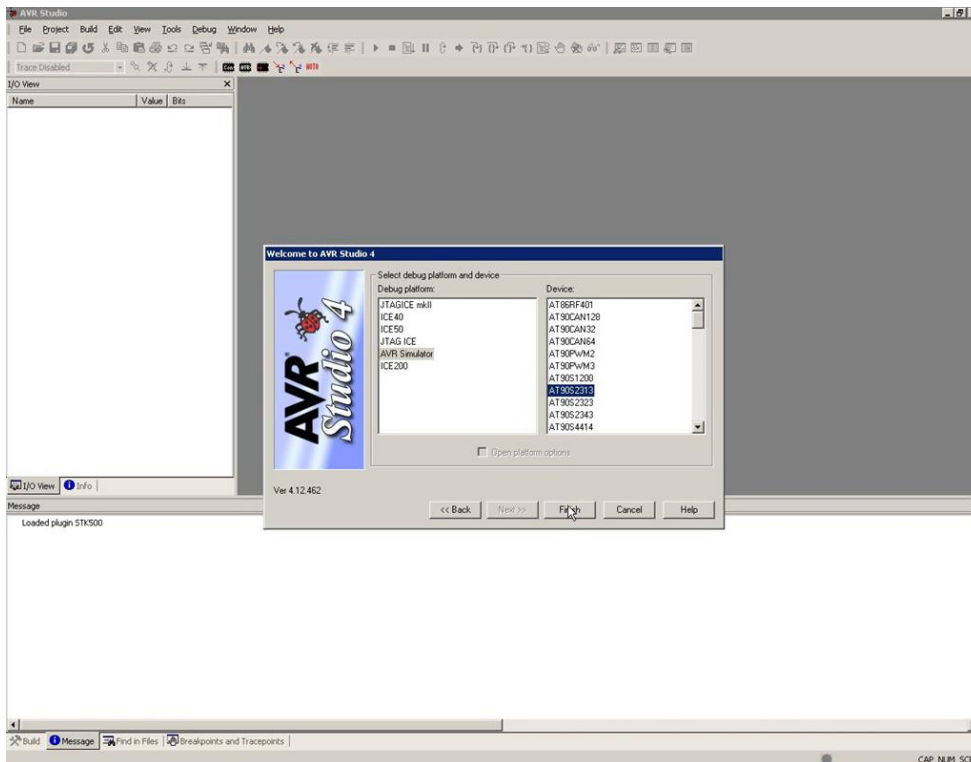
## TWORZENIE PROJEKTU



Po uruchomieniu programu, pojawia się następujące okienko. Aby stworzyć projekt należy kliknąć w „**New Project**”, można również otworzyć już istniejący projekt.



Wybranie odpowiedniego projektu i jego nazwy

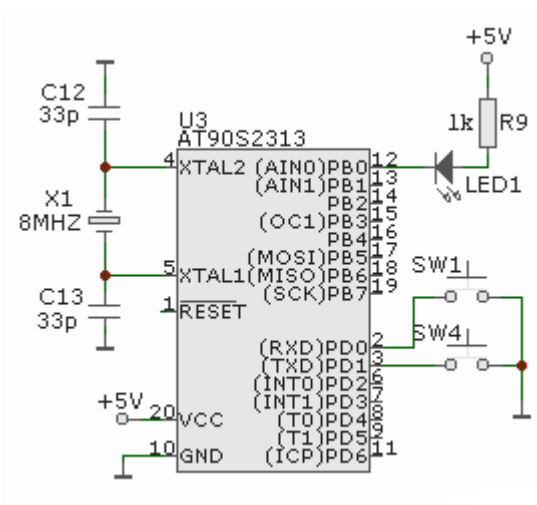


Wybór platformy do debugowania oraz urządzenia. Aby utworzyć pusty projekt należy kliknąć w „Finish”.

Zobrazowanie chronologii tworzenia projektu przeprowadzimy na przykładzie zadania 1.

## Zadanie 1 Zapalanie i gaszenie diody LED.

Diody LED podłączone będzie do wyprowadzenia PB0 portu B. Do wyprowadzeń PD0 i PD1 portu D podłączone będą przełączniki, których zadaniem będzie odpowiednio włączanie i wyłączenie świecenia diody LED. Naciśnięcie przełącznika podłączonego do PD0 powinno spowodować zaświecenie diody, natomiast naciśnięcie przełącznika podłączonego do PD1 powinno spowodować zgaszenie diody.



Dioda LED1 zaświeci się gdy PB0 (pin12) będzie skonfigurowany jako wyjście i jego stan przyjmie wartość "0", to umożliwi przepływ prądu przez diodę LED1, prąd ten ograniczony jest rezystorem R9 do wartości ok. 3,5mA (zależy to również od wartości spadku napięcia na diodzie LED). Aby świecenie diody uzależnić od stanu przełączników SW1 i SW4 to PD0 (pin 2) i PD1 (pin 3) muszą być skonfigurowane jako wejścia z wejściem typu *pull-up* wymuszającym początkowy stan 1. W takim przypadku naciśnięcie jednego z przełączników spowoduje, że na odpowiednim wejściu pojawi się stan "0". Pozostałe nie wykorzystywane wyprowadzenia zarówno portu B jak i D mogą być skonfigurowane dowolnie, można je więc ustawić np. jako wyjścia.

Mikrokontroler realizując swój program zawarty w pamięci programu (pamięci FLASH) operuje na zasobach zawartych wewnątrz (czasami na zewnątrz – zewnętrzna pamięć RAM, zewnętrzne porty i kontrolery) układu scalonego. Do tych zasobów zaliczamy pamięć statyczną SRAM, pamięć nieulotną EEPROM, zbiór rejestrów roboczych od R0 do R31 oraz zbiór rejestrów w przestrzeni I/O. W najprostszym wariantcie *"łącność ze światem zewnętrznym"* realizowana jest poprzez dostępne porty. Zbiór możliwych do użycia portów jest zależny od modelu mikrokontrolera.

## KOD ZRÓDŁOWY:

```
*****
; Pierwszy program - zapalanie i gaszenie diody LED
;*****
; Dioda LED podłączona będzie do wyprowadzenia PB0 portu B.
; Do wyprowadzen PD0 i PD1 portu D podłączone będą przełączniki,
; których zadaniem będzie odpowiednio włączanie i wyłączanie
; świecenia diody LED. Nacisnięcie przełącznika podłączonego do
; PD0 powinno spowodować zaświecenie diody, natomiast nacisnięcie
; przełącznika podłączonego do PD1 powinno spowodować zgaszenie
; diody.
;*****
;*****

.nolist
.include "2313def.inc"
.list
.listmac

.cseg

.org 0
rjmp ResetProcessor ;
.org INT0addr ;External Interrupt0 Vector Address
reti ;
.org INT1addr ;External Interrupt1 Vector Address
reti ;
.org ICP1addr ;Input Capture1 Interrupt Vector Address
reti ;
.org OC1addr ;Output Compare1A Interrupt Vector Address
reti ;
.org OVFladdr ;Overflow1 Interrupt Vector Address
reti ;
.org OVf0addr ;Overflow0 Interrupt Vector Address
reti ;
```

```

.org URXCaddr      ;UART Receive Complete Interrupt Vector Address
reti              ;
.org UDREaddr     ;UART Data Register Empty Interrupt Vector Address
reti              ;
.org UTXCaddr     ;UART Transmit Complete Interrupt Vector Address
reti              ;
.org ACIaddr      ;Analog Comparator Interrupt Vector Address
reti              ;

ResetProcessor   :
cli              ;
ldi r16,LOW(RAMEND) ;
out SPL,r16      ;
ldi r16,0x00     ;
out DDRD,r16     ; PORTD - jako wejsciuowy
ldi r16,0xFF     ;
out PORTD,r16    ; PORTD - wejścia PULL-UP
ldi r16,0xFF     ;
out PORTB,r16    ; PORTB - jako wyjście
out DDRB,r16     ; PORTB - wyjście w stanie wysokim

Main_0           : ; poczatek petli
in r16,PIND      ; czy jest przycisnięty przycisk
andi r16,0x03    ; na pinie PD0
cpi r16,0x02     ;
breq Main_1      ; tak: skok do Main_1
cpi r16,0x01    ; czy na pinie PD1
breq Main_2      ; tak: skok do Main_2
rjmp Main_0      ; powrot do petli

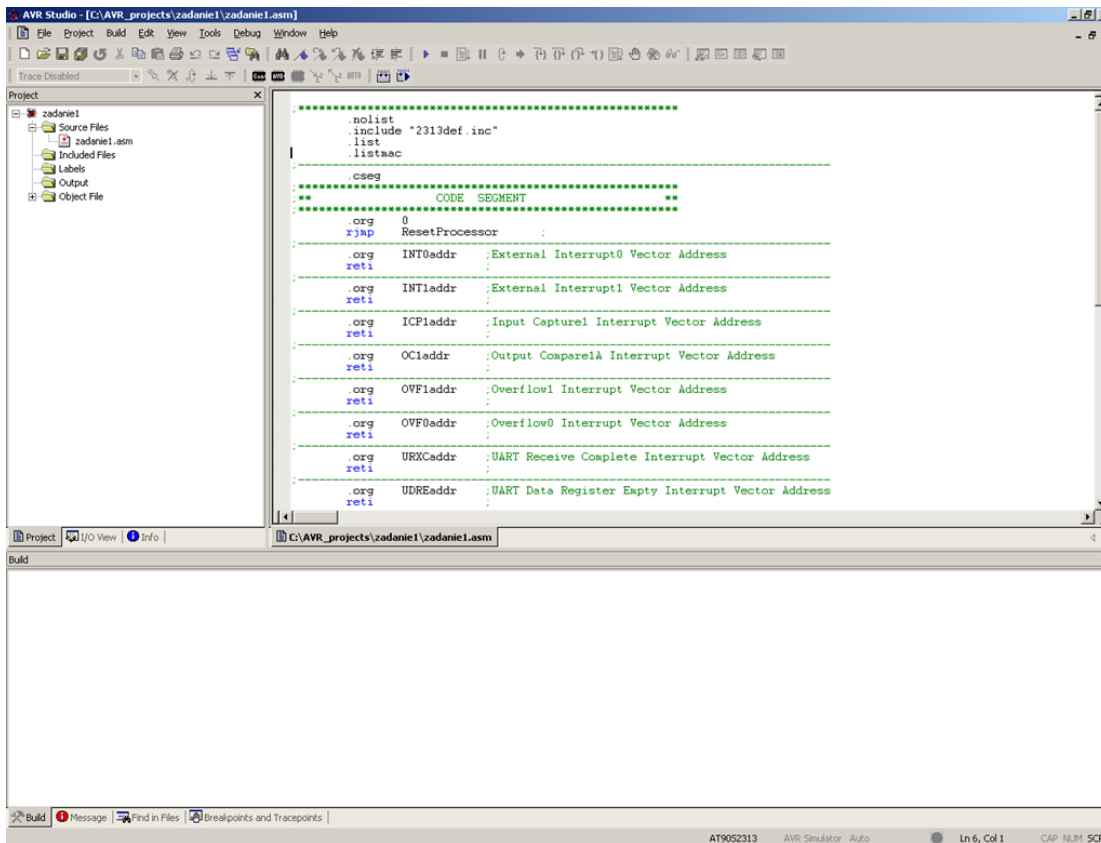
Main_1           : ;
cbi PORTB,0      ; PORTB.0 = 0 ==> LED swieci
rjmp Main_0      ;

Main_2           : ;
sbi PORTB,0      ; PORTB.0 = 1 ==> LED nie swieci
rjmp Main_0      ;
; koniec petli
;-----
.exit

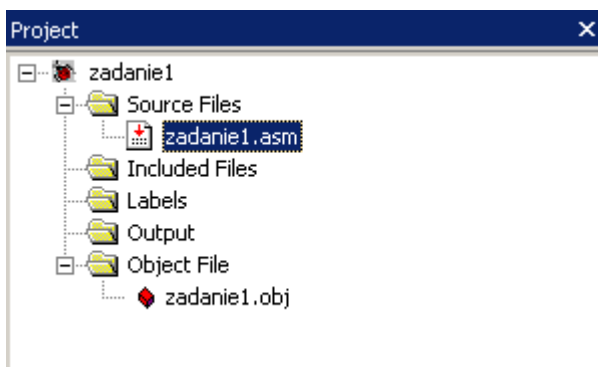
```

Aby skompilować taki kod w AVRStudio należy stworzyć nowy projekt

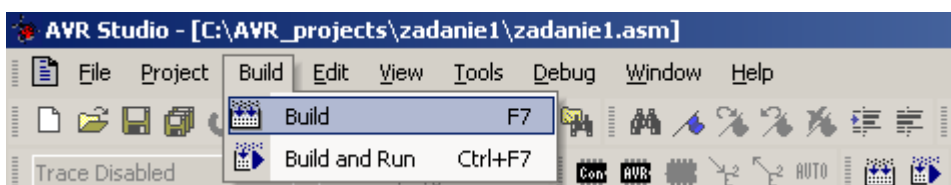




Po wpisaniu kodu w okno edycji kodu.



W początkowej fazie pisania programu nasz projekt składa się jedynie z pliku z kodem źródłowym oraz plik \*.obj.



Aby zasemblować kod należy wybrać z menu głównego Build->Build. Opcjonalnie można użyć skrótu F7.



```
*****Assemble (F7)*****
.nolist
;----- "00000000 00000000"
```

Można również użyć ikony na pasku narzędzi.

```
Build
AVRASM: AVR macro assembler 2.1.2 (build 99 Nov  4 2005 09:35:05)
Copyright (C) 1995-2005 ATMEL Corporation

C:\AVR_projects\zadaniel\zadaniel.asm(4): Including file 'C:\Program Files\Atmel\AVR Tools\AvrAssembler2\Appnotes\2313def.inc'
C:\AVR_projects\zadaniel\zadaniel.asm(72): No EEPROM data, deleting C:\AVR_projects\zadaniel\zadaniel.eep

AT90S2313 memory use summary [bytes]:
Segment  Begin    End      Code  Data  Used   Size  Use%
-----
[.cseg]  0x000000  0x000040    64    0    64   2048  3.1%
[.dseg]  0x000060  0x000060     0    0     0    128  0.0%
[.eseg]  0x000000  0x000000     0    0     0    128  0.0%

● Assembly complete, 0 errors. 0 warnings

Build | Message | Find in Files | Breakpoints and Tracepoints
```

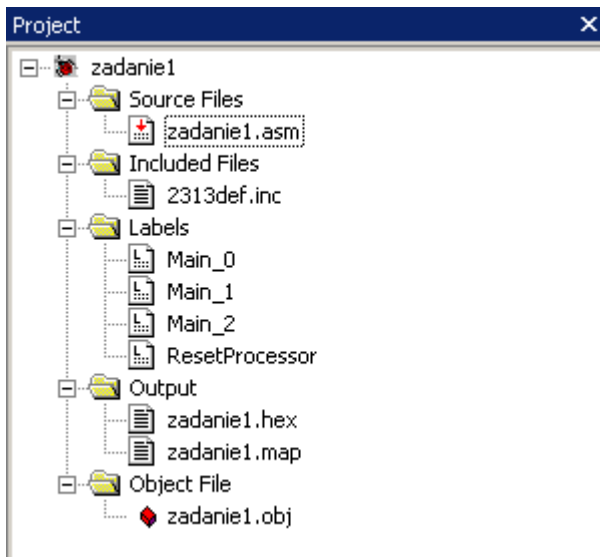
Po poprawnej asemblacji w oknie Build wyświetli się log z procesu. Jeżeli wszystko się udało zostaniemy i tym poinformowani stosownym komunikatem.

```
Build
AVRASM: AVR macro assembler 2.1.2 (build 99 Nov  4 2005 09:35:05)
Copyright (C) 1995-2005 ATMEL Corporation

C:\AVR_projects\zadaniel\zadaniel.asm(4): Including file 'C:\Program Files\Atmel\AVR Tools\AvrAssembler2\Appnotes\2313def.inc'
● C:\AVR_projects\zadaniel\zadaniel.asm(46): error: Undefined symbol: fasd
● C:\AVR_projects\zadaniel\zadaniel.asm(46): error: Wrong number of operands
● C:\AVR_projects\zadaniel\zadaniel.asm(56): error: Label 'Main_0' changed between pass 1->2 (0x0015->0x0014): Check use of forward references
● C:\AVR_projects\zadaniel\zadaniel.asm(64): error: Label 'Main_1' changed between pass 1->2 (0x001c->0x001b): Check use of forward references
● C:\AVR_projects\zadaniel\zadaniel.asm(67): error: Label 'Main_2' changed between pass 1->2 (0x001e->0x001d): Check use of forward references
C:\AVR_projects\zadaniel\zadaniel.asm(72): No EEPROM data, deleting C:\AVR_projects\zadaniel\zadaniel.eep

Assembly failed, 5 errors, 0 warnings
```

W przypadku błędów w kodzie programu, w okienku Build pojawią się informacje na ich temat pomagając w lokalizacji błędów. Po dwukrotnym kliknięciu na daną pozycję w liście błędów kursor zostanie automatycznie przeniesiony w miejsce wystąpienia błędu.

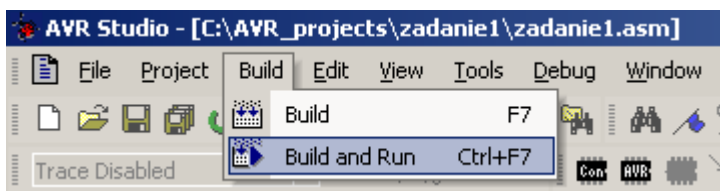


Po zbudowaniu programu do naszego projektu zostaną dodane dodatkowe pozycje:

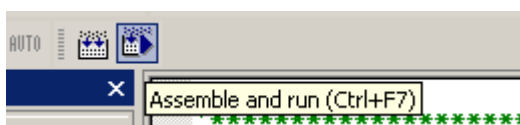
lista zaincludowanych plików

lista etykiet w programie

lista plików wynikowych powstałych w skutek asemblacji.



Aby zasemblować i uruchomić program należy wybrać menu Build-> Build and Run. Jak poprzednio można posłużyć się skrótem klawiszowym Ctrl+F7



Program można również zasemblować i uruchomić klikając w odpowiednią pozycję w pasku narzędzi.

## URUCHAMIANIE PROGRAMU

Proces uruchamiania programu zostanie pokazany z użyciem programu przykładowego nr 2.

**Zadanie 2**

Zadaniem programu jest zapalenie po naciśnięciu przycisku diody LED na określony czas trwania . Przycisk SW1 jest przyłączony do portu D (pin PD0), dioda LED jest podłączone do portu B (pin PB0). Mikrokontroler będzie po naciśnięciu przycisku zapalać diodę LED na określony czas, po upływie którego dioda zostanie zgaszona. Drganie zestyków nie jest eliminowane drogą programową ani sprzętową, gdyż jego wpływ na działanie programu jest nieznaczący. Dioda LED1 zaświeci się gdy PB0 (pin12 AT90S2313) będzie skonfigurowany jako wyjście i jego stan przyjmie wartość "0", to umożliwi przepływ prądu przez diodę LED. Aby zaświecenie diody uzależnić od stanu przełącznika SW1 to PD0 (pin 2) musi być skonfigurowany jako wejście z wejściem typu pull-up wymuszającym początkowy stan 1. W takim przypadku naciśnięcie przełącznika spowoduje, że na wejściu PD0 pojawi się stan "0". Pozostałe nie wykorzystywane wyprowadzenia zarówno portu B jak i D mogą być skonfigurowane dowolnie, można je więc ustawić np. jako wyjścia.

**Kod programu:**

```

;-----
;Zadaniem programu jest zapalenie po naciśnięciu przycisku diody LED
;na okreslony czas trwania. Przycisk SW1 jest przylaczony
;do portu D (pin PD0), dioda LED jest podlaczone do portu B (pin PB0).
;Mikrokontroler bedzie po naciśnięciu przycisku zapalac diode LED
;na okreslony czas, po uplywie ktorego dioda zostanie zgaszona.
;-----

.nolist
.include "2313def.inc"
.list
.listmac
;-----
.def  acc  =    r16
.def  acc2 =    r17
;-----
.equ  KeyPort    =    PORTD
.equ  LEDPort    =    PORTB
.equ  KeyPin     =    0
.equ  LEDPin     =    0
;-----
.equ  KeyPDirection=    KeyPort - 1
.equ  LedPDirection=    LEDPort - 1
.equ  KeyPInput    =    KeyPort - 2
;-----
.cseg

.org  0
rjmp  ResetProcessor    ;
;-----

```

```

.org INT0addr          ;External Interrupt0 Vector Address
reti                  ;
;-----
.org INT1addr          ;External Interrupt1 Vector Address
reti                  ;
;-----
.org ICP1addr          ;Input Capture1 Interrupt Vector Address
reti                  ;
;-----
.org OCF1addr          ;Output Compare1A Interrupt Vector Address
reti                  ;
;-----
.org OVFladdr         ;Overflow1 Interrupt Vector Address
reti                  ;
;-----
.org OVFOaddr         ;Overflow0 Interrupt Vector Address
reti                  ;
;-----
.org URXCaddr         ;UART Receive Complete Interrupt Vector Address
reti                  ;
;-----
.org UDREaddr         ;UART Data Register Empty Interrupt Vector Address
reti                  ;
;-----
.org UTXCaddr         ;UART Transmit Complete Interrupt Vector Address
reti                  ;
;-----
.org ACIaddr          ;Analog Comparator Interrupt Vector Address
reti                  ;
;-----
Delay:                ;odczekanie pewnego czasu
;*****
                ldi    acc2,0          ;
                ldi    acc,0           ;
Del_0           :                ;
                inc    acc              ;
                brne   Del_0            ;
                inc    acc2            ;
                brne   Del_0            ;
                ret                    ;
;-----
ResetProcessor     :                ;
                cli    ;
                ldi    acc,LOW(RAMEND) ;
                out    SPL,acc         ;
                cbi    KeyPDirection,KeyPin ; KeyPin - jako wejscia z PULL=UP
                sbi    KeyPort,KeyPin  ;
                sbi    LedPDirection,LEDPin ; LEDPin - jako wyjście
                sbi    LEDPort,LEDPin  ; LEDPin - wyjście w stanie wysokim
Main_0            :                ; poczatek petli
                in     acc,KeyPInput   ; acc = stan portu KeyPort
                andi   acc,1<<KeyPin   ; pozostawienie w acc stanu
                ;                ; jednego wybranego bitu
                ;                ; w wyniku opeacji AND rejestr acc
                ;                ; bedzie zawieral na pozycji KeyPin
                ;                ; bit=1 jezeli nie jest naciśniety
                ;                ; przycisk oraz caly rejestr bedzie
                ;                ; wyzerowany jezeli przycisk jest
                ;                ; naciśniety
                ;                ; wskaźnik Z=1 jezeli acc=0 => przycisk naciśniety
                ;                ; wskaźnik Z=0 jezeli acc <> 0 => przycisk nie ;
                ;                ; naciśniety
                brne   Main_0          ; skok do Main_0 (Z=0)
                cbi    LEDPort,LEDPin ; LEDPin = 0 ==> LED swieci
                rcall  Delay           ; odczekanie pewnego czasu
                rcall  Delay           ; odczekanie pewnego czasu
                rcall  Delay           ; odczekanie pewnego czasu
                rcall  Delay           ; odczekanie pewnego czasu

```

```

rcall Delay          ; odczekanie pewnego czasu
rcall Delay          ; odczekanie pewnego czasu
rcall Delay          ; odczekanie pewnego czasu
rcall Delay          ; odczekanie pewnego czasu
rcall Delay          ; odczekanie pewnego czasu
rcall Delay          ; odczekanie pewnego czasu
rcall Delay          ; odczekanie pewnego czasu
rcall Delay          ; odczekanie pewnego czasu
rcall Delay          ; odczekanie pewnego czasu
rcall Delay          ; odczekanie pewnego czasu
rcall Delay          ; odczekanie pewnego czasu
sbi LEDPort,LEDPin  ; LEDPin = 1 ==> LED nie swieci
Main_1
:
in acc,KeyPInput    ; analogicznie jak wyzej odczekanie
andi acc,1<<KeyPin  ; na puszczenie klawisza
breq Main_1         ;
rjmp Main_0         ;
                    ; koniec petli
;-----
.exit

```

Okno główne programu:

The screenshot displays the AVR Studio interface. The top window shows the assembly code for 'dioda.asm'. The code includes a list of delay instructions, a loop structure, and interrupt vector addresses. The bottom window shows the build output, including the AVRASM version (2.1.2), copyright information, and a memory use summary table.

**Build Output:**

```

AVRASM: AVR macro assembler 2.1.2 (build 99 Nov 4 2005 09:35:05)
Copyright (C) 1995-2005 ATMEL Corporation

C:\Documents and Settings\Marcin\Moje dokumenty\dioda\dioda.asm(2): Including file 'C:\Program Files\Atmel\AVR Tools\AvrAssembler2\Appnotes\2313def.inc'
C:\Documents and Settings\Marcin\Moje dokumenty\dioda\dioda.asm(114): No EEPROM data, deleting C:\Documents and Settings\Marcin\Moje dokumenty\dioda\dioda.eep

AT90S2313 memory use summary [bytes]:
Segment  Begin  End    Code  Data  Used  Size  Use%
-----
[.cseg]  0x000000  0x000060  96    0    96   2048  4.7%
[.dseg]  0x000060  0x000060  0     0    0    128   0.0%
[.eseg]  0x000000  0x000000  0     0    0    128   0.0%

Assembly complete, 0 errors, 0 warnings

```

Po pomyślnej asemblacji programu można przystąpić do debugowania. AVR Studio posiada bardzo wygodny i łatwy w obsłudze debugger.

Debugowanie rozpoczynamy przyciskiem



Debugger zatrzymuje się na pierwszej instrukcji:



```
.org 0
rjmp ResetProcessor
```

W procesie debugowania bardzo przydatny jest I/O View , który pozwala na sprawdzenie stanów poszczególnych rejestrów procesora w dowolnym momencie:

Name	Value
Register 0-15	
0	0x00
1	0x00
2	0x00
3	0x00
4	0x00
5	0x00
6	0x00
7	0x00
8	0x00
9	0x00
10	0x00
11	0x00
12	0x00
13	0x00
14	0x00
15	0x00
Register 16-31	

Możemy również sprawdzić stan procesora poprzez podejrzenie licznika rozkazów, czy wskaźnika stosu:

Processor	
Program Counter	0x00000D
Stack Pointer	0x00DD
Cycle Counter	146
X-register	0x0000
Y-register	0x0000
Z-register	0x0000
Frequency	1000.0000 MHz
Stop Watch	0.15 us

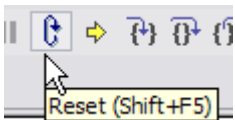
Dysponujemy także podglądem stosu:

Stack Monitor	
Program Stack	
Program Stack Top	Disabled
Program Stack Bottom	abled
Program Stack Size	Disabled
Data Stack	
Used Program Stack	Disabled
Used Data Stack	Disabled

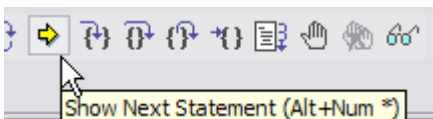
Najbardziej przydatnym elementem debugger jest podgląd portów wejścia / wyjścia. Pozwala on po wstrzymaniu wykonania programu, obejrzeć zawartość lub dowolnie zmienić zawartość rejestrów (np. portu A lub D).

I/O AT90S2313			
ANALOG_COMPARATOR			
CPU			
SREG	0x00	□□□□□□□□	3F (5F)
SPL	0xDD	■□□■□□□□	3D (5D)
MCUCR	0x00	■□□□□□□□	35 (55)
EEPROM			
EXTERNAL_INTERRUPT			
PORTB			
PORTB	0x00	□□□□□□□□	18 (38)
DDRB	0x01	□□□□□□□■	17 (37)
PINB	0x00	□□□□□□□□	16 (36)
PORTD			
PORTD	0x01	■□□□□□□■	12 (32)
DDRD	0x00	■□□□□□□□	11 (31)
PIND	0x00	■□□□□□□□	10 (30)
TIMER_COUNTER_0			
TIMSK	0x00	■□□□□□□□	39 (59)
TIFR	0x00	■□□□□□□□	38 (58)
TCCR0	0x00	■□□□□□□□	33 (53)
TCNT0	0x00	□□□□□□□□	32 (52)
TIMER_COUNTER_1			
UART			
UDR	0x00	□□□□□□□□	0C (2C)
USR	0x20	□□■□□□□□	0B (2B)
UCR	0x00	□□□□□□□□	0A (2A)
UBRR	0x00	□□□□□□□□	09 (29)
WATCHDOG			
WDTCR	0x00	■□□□□□□□	21 (41)

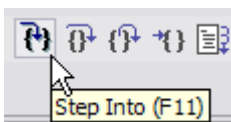
Do manipulowania procesem debugowania służą następujące przyciski:



Reset służy do przerywania programu i uruchomienia go od nowa w dowolnym momencie.



Przycisk Show Next Statement służy do przeniesienia kursora do aktualnie wykonywanej instrukcji programu.



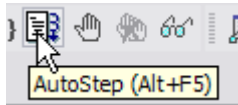
Step Into, Step Over, Step Out oraz Run To Cursor służą kolejno do:

- przejścia do następnej instrukcji wraz z ewentualnym wejściem do podprogramu
- przejścia do następnej instrukcji bez wchodzenia do podprogramu



-wyjścia z podprogramu

-uruchomienia programu i zatrzymaniu go w miejscu, w którym znajduje się kursor



Auto Step automatycznie przechodzi do kolejnych instrukcji aż do zakończenia programu

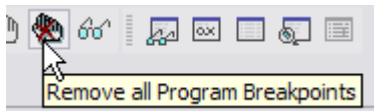


Toggle Breakpoint umożliwia wstawienie BreakPointa:

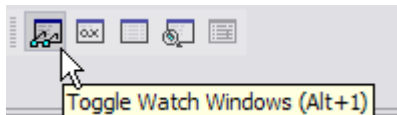


```
out SPL,acc ;
cbi KeyPDirection,KeyPin ; KeyPin - jako wejścia z PULL=UP
sbi KeyPort,KeyPin ;
```

Mamy możliwość usunięcia wszystkich breakpointów w programie:



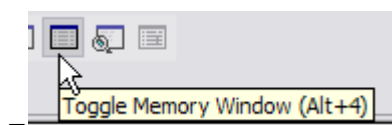
Przyciskiem Toggle Watch Windows włączamy okno umożliwiające śledzenie wartości poszczególnych zmiennych, których nazwy wpisujemy do niego.

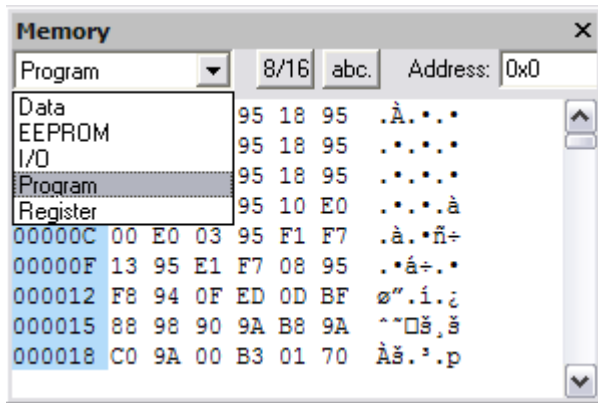


Name	Value	Type	Location
acc	0 ''	Register	R16

Watch 1 Watch 2 Watch 3 Watch 4

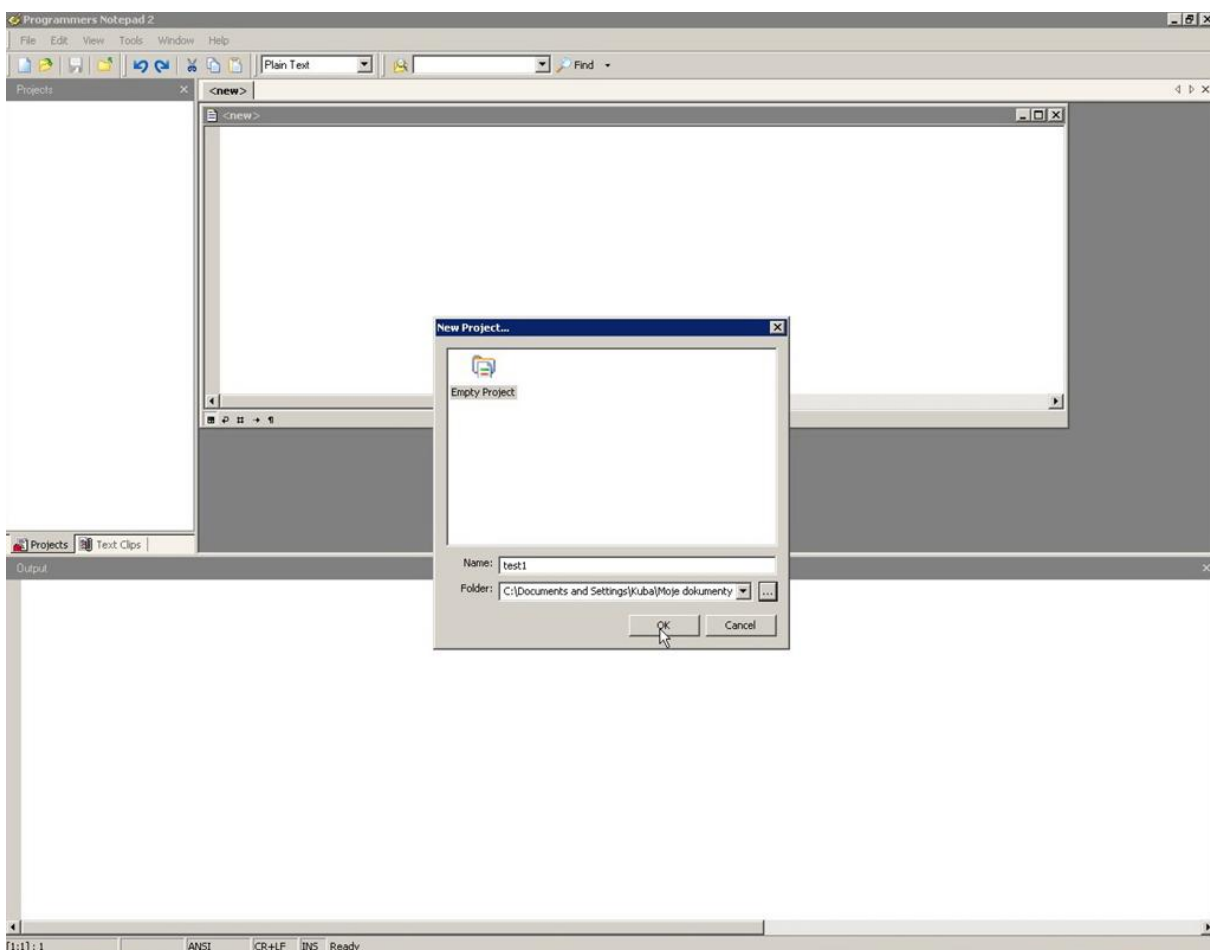
Przydatną opcją jest również memory window umożliwiające podgląd zawartości pamięci (Programu, ROM, I/O itp.)



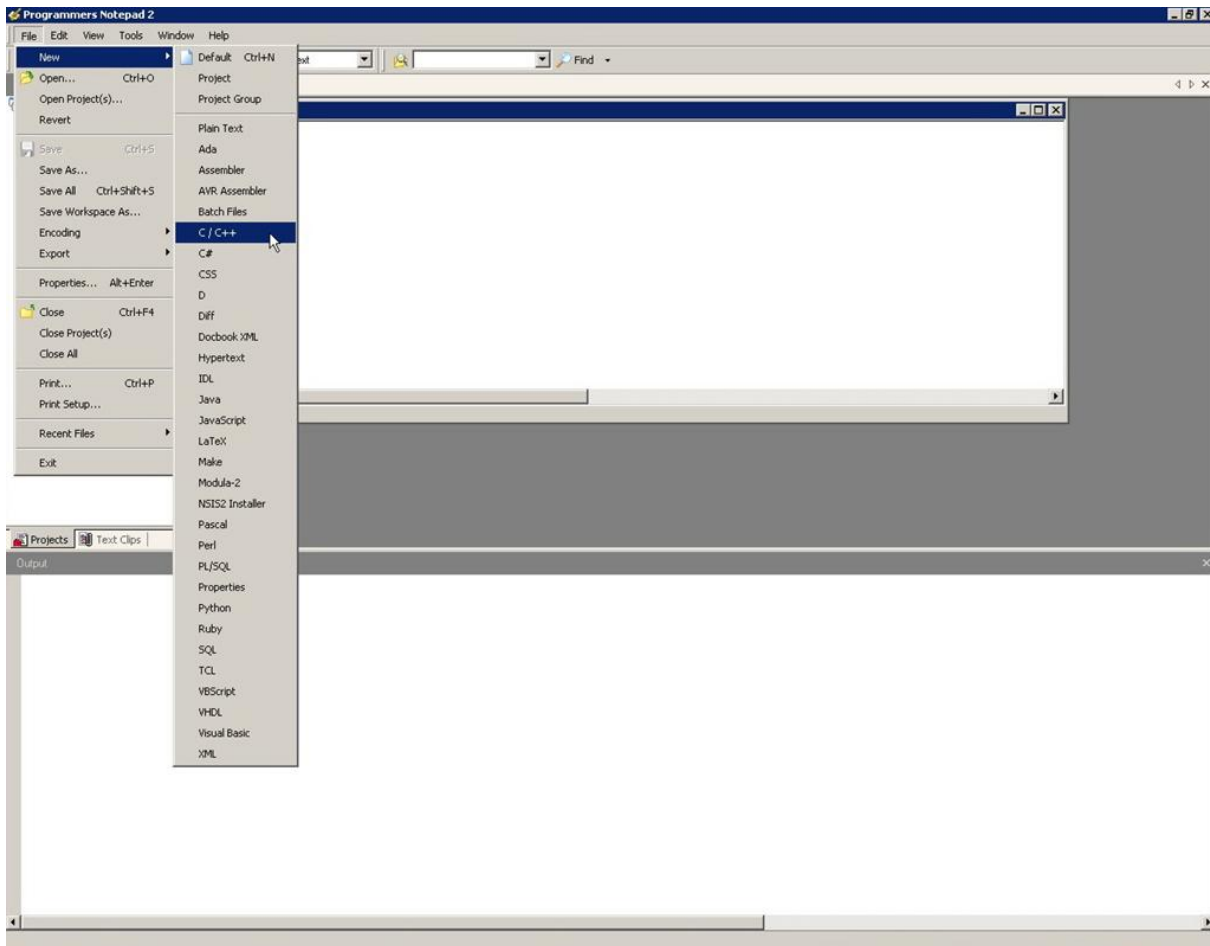


## TWORZENIE PROJEKTU

Po pomyślnej instalacji możemy sprawdzić zainstalowane składniki. Jednym z nich jest Programmers Notepad, który jest edytorem, w którym będziemy pisać i kompilować nasze programy. Jego wygląd jest przedstawiony na poniższym zdjęciu:

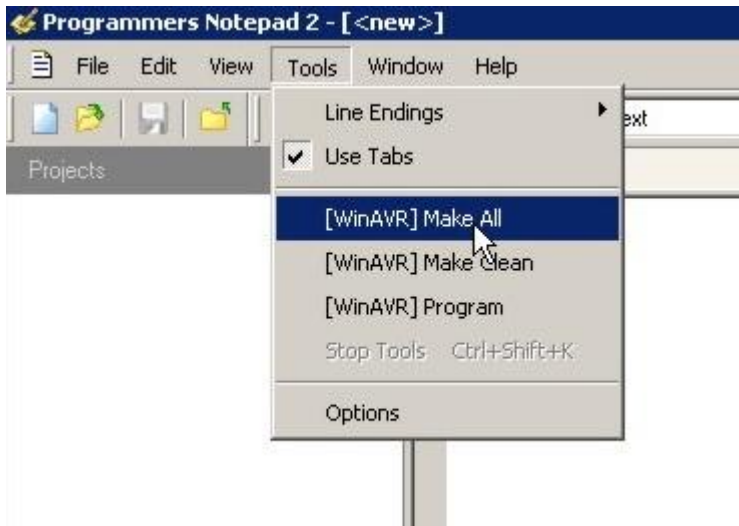


Aby utworzyć nowy projekt, należy kliknąć w: „**File->New->Project**” powinno pojawić się powyższe okienko. Trzeba wpisać nazwę projektu i folder w którym będzie się on znajdował. Następnie należy kliknąć w „**OK**”.



Wybranie kolorowania składni dla języka C/C++.

Jeżeli masz jakieś podstawy języka C to nie powinno być problemów w pisaniu programów i ich kompilacją. Po napisaniu przykładowego kompilujemy go wybierając z menu „**Tools >MakeAll**”.



Musimy pamiętać, aby w katalogu w którym zapisujemy nasz plik z kodem źródłowym (rozszerzenie \*.c) umieścić plik makefile. Jeżeli w kodzie nie było błędów i plik makefile został skonfigurowany prawidłowo w dolnym okienku „**Output**” pojawi się informacja, że kompilacja przebiegła prawidłowo, oraz inne dodatkowe informacje. Jeżeli kompilacja przebiegła pomyślnie, i w pliku makefile wybraliśmy odpowiedni programator to możemy bezpośrednio z programu zaprogramować nasz mikrokontroler wybierając z menu „**Tools >Program**”. Automatycznie zostaje wykasowana cała zawartość pamięci Flash i EEPROM i wgrany nasz plik \*.hex wygenerowany podczas kompilacji.

## MAKEFILE

Kompilacja programu w języku C składa się z kilku faz. Pierwszą z nich jest wygenerowanie tzw. pliku pośredniego (object file), zazwyczaj z rozszerzeniem ".o". Następnie pliki pośrednie modułów i głównego programu są łączone za pomocą konsolidatora (linker) w plik wykonywalny (.elf). Dla prostych programów te dwie operacje mogą być wykonane w jednym kroku. Jednak plik .elf nie nadaje się do bezpośredniego zaprogramowania mikrokontrolera (na dzień dzisiejszy nie są znane programatory mikrokontrolerów "rozumiejące" ten format plików) dlatego należy jeszcze z niego "wydobyć" dane w formacie obsługiwanym przez popularne programatory np. Intel HEX. *Make* jest programem podejmującym decyzję, które części dużego programu muszą zostać zrekompilowane i wywołującym polecenia służące do tego. Aby korzystać z programu *make* potrzebujemy pliku zawierającego informacje o tym jak należy postępować w przypadku zmian w plikach źródłowych i zależnościach między nimi. Domyślnie ten plik nosi nazwę *makefile*. Gdy zmieni się zawartość któregoś z plików źródłowych musi on zostać zrekompilowany, jeżeli zmieni się zawartość któregoś z plików nagłówkowych bezpiecznie jest zrekompilować wszystkie źródła zawierające ten plik. Kiedy którykolwiek z plików wynikowych (ang. object files; np. .o) się zmieni wtedy trzeba ponownie skonsolidować całość. Korzystanie z *make* sprowadza się więc do stworzenia pliku *makefile*, który pokieruje procesem kompilacji naszego programu.

Najczęściej używane opcje programu make:

- d włącza tryb szczegółowego śledzenia
- f plik\_sterujacy umożliwia stosowanie innych niż standardowe nazw plików sterujących
- i powoduje ignorowanie błędów kompilacji (stosować z ostrożnością!)

-n powoduje wypisanie poleceń na ekran zamiast ich wykonania  
-p powoduje wypisanie makrodefinicji i reguł transformacji  
-s wyłącza wypisywanie treści polecenia przed jego wykonaniem

Opcje można ze sobą łączyć. Np.: polecenie `{make -np}` powoduje wypisanie wszystkich reguł i makrodefinicji oraz ciągu poleceń jakie powinny być wykonane, aby uzyskać żądany cel. Jest to pomocne w sytuacji, gdy chcemy sprawdzić poprawność definicji zawartych w pliku sterującym bez uruchamiania długotrwałej kompilacji wielu plików.

## Plik sterujący (makefile)

Plik sterujący zawiera definicje relacji zależności, które mówią w jaki sposób i z jakich elementów należy stworzyć cel (program, bibliotekę, lub plik obiektowy) i wskazują pliki, których zmiany implikują wykonanie powtórnej kompilacji poszczególnych celów. Plik sterujący może również zawierać zdefiniowane przez programistę reguły transformacji. W pliku makefile znakiem komentarza jest znak # (hash) umieszczony na początku linii.

## PROJEKTY W C

### Zadanie 3

```
#include <avr/io.h>
#define PORTK PORTB
#define PINK PINB
#define DDRK DDRB
int test()
{
    if(bit_is_clear(PINK,0)) return 0;
    if(bit_is_clear(PINK,1)) return 1;
    if(bit_is_clear(PINK,2)) return 2;
    if(bit_is_clear(PINK,3)) return 3;
    return 5;
}

int main(void)
{
    DDRK=0xF0;
    while(1)
    {
        PORTK=0xF0;
        switch(test())
        {
            case 0: PORTK&= ~0x10; break;
            case 1: PORTK&= ~0x20; break;
            case 2: PORTK&= ~0x40; break;
            case 3: PORTK&= ~0x80; break;
            default: PORTK&= ~0x00; break;
        }
    }
}
```

Powyższy program prezentuje klawiaturę zbudowaną na jednym z portów poprzez przypięcie do jego 4 najmłodszych bitów przycisków, które po wciśnięciu zwierają do masy, a do 4 starszych

bitów diod podpiętych przez opornik do zasilania. Na samym początku następuje definicja portu dla klawiatury, czyni to kod podatniejszym na zmiany, jeśli zechcemy przenieść klawiaturę na inny port np. D wystarczy zmienić zapis na początku programu. Następnie zdefiniowana jest funkcja test która testuje poszczególne piny portu klawiatury i zwraca odpowiednią liczbę w zależności od tego który został naciśnięty. W funkcji main ustawiamy wartość rejestru DDRK na 0xF0 co definiuje nam końcówki 4-7 jako wyjście a 0-3 jako wejścia. Po tej operacji rozpoczyna się pętla programu. Realizuje ona operację zapalania poszczególnych diod w zależności od wartości zwróconej przez funkcję test. Następuje to poprzez przypisanie odpowiedniej wartości do portu klawiatury. Podczas działania programu tylko jedna dioda na raz może świecić, dzieje się tak przez funkcję test która po znalezieniu naciśniętego przycisku zwraca jego numer i kończy swe działanie.

Najwyższy priorytet mają bity najmłodsze.

## Zadanie 4

```
// Wyświetlenie prostej animacji przy pomocy 8 diod LED podłączonych do
// portu B procesora

#include <avr/io.h> // dostęp do rejestrów

int main( void )
{
    DDRB=0xFF; // użyj wszystkich linii PB jako wyjścia
    PORTB=0xF8;

    TCNT0 = 0; // wartość początkowa zegara
    TCCR0 = _BV(CS00)|_BV(CS02); // czestotliwosc dzielimy przez 1024

    int anim=0x07; //00000111 zapalamy 3 ostatnie diody
    while(1)
    {
        while(bit_is_set(PORTB,7)) //ruch w lewo
        {
            while(TCNT0!=0xFF);
            anim*=2;
            PORTB= ~anim;

        }

        while(bit_is_set(PORTB,0)) //ruch w prawo
        {
            while(TCNT0!=0xFF);
            anim/=2;
            PORTB= ~anim;

        }
    }
}
```

Program wyświetla prostą animację trzech przesuwających się punktów, do wyświetlania użyjemy portu B. Na początek za pomocą portu DDRB ustawiamy wszystkie linie na wyjścia a potem przypisujemy początkową wartość do portu B. Inicjalizujemy również zegar, który posłuży nam do opóźniania animacji, za pomocą portu TCNT0. Ustawiamy częstotliwość z jaką będziemy dzielić taktowanie procesora portem TCCR0. Następnie deklarujemy zmienną pomocniczą anim i nadajemy jej początkową wartość. W pętli programu znajdują się dwie inne pętle realizujące

przesuwanie animacji w lewo oraz w prawo. Dopóki animacja nie dotarła do końca linii czekają na przepełnienie zegara zmieniają zmienną pomocniczą i wyświetlają ją. Następnie przechodzą do ruchu w przeciwną stronę.

## Zadanie 5

```
#include <avr/io.h>

#include <avr/interrupt.h>
#include <avr/eeprom.h>

uint8_t zmienna __attribute__((section(".eeprom"))) = 0;
uint8_t wartosc;

SIGNAL (SIG_INTERRUPT0)
{
    wartosc = PINB;
    eeprom_write_byte(&zmienna, wartosc);
}

SIGNAL (SIG_INTERRUPT1)
{
    wartosc=eeprom_read_byte(&zmienna);
    PORTD = wartosc;
}

int main(void)                // program główny
{
    DDRD = 0xFF;
    DDRB = 0x00;

    GIMSK = _BV(INT0) | _BV(INT1);
    MCUCR = _BV(ISC01) | _BV(ISC11);

    sei();                    // włącz obsługę przerw

    while(1);                // pętla nieskończona
}
```

Powyższy program ilustruje użycie przerw oraz dostępu do pamięci eeprom. Załóżmy że mamy dwa urządzenia. Pierwsze urządzenie podpięte do portu B oraz końcówki int0 generuje daną i wysyła przerwanie gdy dana ma zostać zapisana w pamięci. Urządzenie drugie przypięte jest do portu D i końcówki int1 wysyła przerwanie gdy chce odczytać daną z pamięci. Wracając do programu... po załączeniu odpowiednich plików potrzebnych do skompilowania projektu, następuje deklaracja dwóch zmiennych typu int 8 bitowych, pierwsza dostępna w sekcji eepromu druga pomocnicza. Następnie widzimy definicję dwóch procedur wykonywanych gdy pojawi się przerwanie na danej końcówce. Dla int0 odczytujemy wartość z portu B i zapisujemy ją do pamięci eeprom. Dla int1 odczytujemy wartość z eepromu i wysyłamy ją na portD. W procedurze main ustawiamy odpowiednio wyjścia portów; port D jako wyjście, port B jako wejście. Następnie za pomocą rejestru GIMSK włączamy obsługę przerw int0 oraz int1, a przy pomocy MCUCR

ustawiamy generowanie przerwain opadającym zboczem. Po włączeniu obsługi przerwain za pomocą procedury sei następuje nieskończona pętla programu oczekująca na ich nadejście.

## Zadanie 6

```
#include <avr/io.h>
#include <avr/interrupt.h>
#include <avr/signal.h>

uint8_t led;

SIGNAL (SIG_OVERFLOW1)
{
    PORTB = ~led++;
    TCNT1 = 0xFF00;
}

int main(void)
{
    DDRB = 0xFF;
    TIMSK = _BV(TOIE1);
    TCNT1 = 0xFF00;
    TCCR1A = 0x00;
    TCCR1B = _BV(CS10) | _BV(CS12);

    sei();
    while(1);
}
```

Powyższy prosty program ilustruje użycie zegara, będziemy wyświetlać ilość przepełnień zegara na diodach podpiętych do portu B. W tym celu deklarujemy 8 bitową zmienną typu **int** która będzie przechowywać nam ilość przepełnień a następnie definiujemy procedurę obsługującą przerwanie przepełnienia. Zwiększa ona naszą zmienną neguje ją by dało się wyświetlać, oraz ustawia początkowy stan zegara (bo nie chce nam się tak długo czekać ;). W procedurze main ustawiamy linie portu B jako wyjścia a następnie zajmujemy się rejestrami zegara. Za pomocą TIMSK włączamy obsługę przerwain zegara, TCNT1 ustawia nam wartość początkową, trzeba jeszcze włączyć zegar w tryb czasomierza za pomocą rejestru TCCR1A i ustawić ilość taktów która będzie powodować inkrementację licznika. Po włączeniu przerwain za pomocą procedury sei następuje pętla programu.



## Treść ćwiczenia:

1. Napisanie prostego programu zadanego przez prowadzącego w asemblerze i jego uruchomienie w symulatorze AVR Studio.
2. Napisanie prostego programu w C i jego uruchomienie w symulatorze.
3. Porównanie obydwu programów.

## BIBLIOGRAFIA

1. Jarosław Doliński - "Mikrokontrolery AVR w praktyce"
2. Andrzej Pawluczuk - "Sztuka programowania mikrokontrolerów. AVR - podstawy"
3. Piotr Górecki - "Mikrokontrolery dla początkujących"
4. [http://www.itee.uq.edu.au/~cse/\\_atmel/AVR\\_Studio\\_Tutorial/](http://www.itee.uq.edu.au/~cse/_atmel/AVR_Studio_Tutorial/)
5. <http://winavr.scienceprog.com/avr-gcc-tutorial/>
6. <http://imakeprojects.com/Projects/avr-tutorial/>
7. <http://www.atmel.com/products/avr/>
8. <http://www.avrfreaks.net/>
9. [http://pl.wikipedia.org/wiki/Atmel\\_AVR](http://pl.wikipedia.org/wiki/Atmel_AVR)
10. [http://www.elportal.pl/ea/asm\\_avr.html](http://www.elportal.pl/ea/asm_avr.html)
11. Jakub Jankowski, Marcin Kania, Mariusz Macheta, Łukasz Strzelecki – Opracowanie na temat mikrokontrolery AVR"

## Załącznik

## 1. Lista rozkazów AVR

Mnemonic	Operandy	Opis	Operacja	Rejestr statusu SREG							Liczba	
				I	T	H	S	V	N	Z	C	cykl i

## Operacje arytmetyczne i logiczne

ADD	Rd, Rs	Dodaj zawartość dwóch rejestrów	$Rd \leftarrow Rd + Rs$			†	†	†	†	†	†	1	1
ADC	Rd, Rs	Dodaj zawartość dwóch rejestrów z C	$Rd \leftarrow Rd + Rs + C$			†	†	†	†	†	†	1	1
ADIW	RR, K6	Dodaj bezpośrednio stałą do słowa	$RRh: RR1 \leftarrow RRh:RR1 + K6$				†	†	†	†	†	2	1
SUB	Rd, Rs	Odejmij zawartość dwóch rejestrów	$Rd \leftarrow Rd - Rs$			†	†	†	†	†	†	1	1
SUBI	Rh, K8	Odejmij stałą od rejestru	$Rh \leftarrow Rh - K8$			†	†	†	†	†	†	1	1
SBIW	RR, K6	Odejmij bezpośrednio stałą do słowa	$RRh: RR1 \leftarrow RRh:RR1 - K6$				†	†	†	†	†	1	1
SBC	Rd, Rs	Odejmij zawartość dwóch rejestrów z C	$Rd \leftarrow Rd - Rs - C$			†	†	†	†	†	†	1	1
SBCI	Rh, K8	Odejmij stałą wraz z C od rejestru	$Rh \leftarrow Rh - K8 - C$			†	†	†	†	†	†	1	1
AND	Rd, Rs	Iloczyn logiczny rejestrów	$Rd \leftarrow Rd \wedge Rs$				†	0	†	†		1	1
ANDI	Rh, K8	Iloczyn logiczny rejestru ze stałą	$Rh \leftarrow Rh \wedge K8$				†	0	†	†		1	1
OR	Rd, Rs	Suma logiczna rejestrów	$Rd \leftarrow Rd \vee Rs$				†	0	†	†		1	1
ORI	Rh, K8	Suma logiczna rejestru ze stałą	$Rh \leftarrow Rh \vee K8$				†	0	†	†		1	1
EOR	Rd, Rs	Suma modulo 2 dwóch rejestrów	$Rd \leftarrow Rd \oplus Rs$				†	0	†	†		1	1
COM	Rd	Uzupełnienie do jedności (UI)	$Rd \leftarrow \sim Rd$				†	0	†	†	1	1	1

NEG	Rd	Uzupełnienie do dwóch (U2)	$Rd \leftarrow \sim Rd$				†	†	†	†	†	†	1	1
SBR	Rh, K8	Ustaw bit(y) w rejestrze	$Rh \leftarrow Rh \vee K8$					†	0	†	†		1	1
CBR	Rh, K8	Skasuj bit(y) w rejestrze	$Rh \leftarrow Rh \wedge (\sim K8)$					†	0	†	†		1	1
INC	Rd	Inkrementuj rejestr	$Rd \leftarrow Rd + 1$					†	2	†	†		1	1
DEC	Rd	Dekrementuj rejestr	$Rd \leftarrow Rd - 1$					†	2	†	†		1	1
TST	Rd	Sprawdź czy zero lub minus	$Rd \wedge ARd$					†	0	†	†		1	1
CLR	Rd	Zeruj rejestr	$Rd \leftarrow Rd \wedge 0$					0	0	0	1		1	1
SER	Rh	Ustaw rejestr	$Rh \leftarrow \$FF$										1	1

## Operacje skoków

RJMP	al2	Skok względny	$PC \leftarrow PC + al2 + 1$										2	1
IJMP		Skok względny określony zawartością Z	$PC \leftarrow Z$										2	1
RCALL	al2	Względne wywołanie podprogramu	$PC \leftarrow PC + al2 + 1; (SP) \leftarrow PC + 1$										3,4	1
ICALL		Pośrednie wywołanie podprogramu	$PC \leftarrow Z; (SP) \leftarrow PC + 1$										3,4	1
RET		Powrót z podprogramu	$PC \leftarrow (SP)$										4,5	1
RETI		Powrót z przerwania	$PC \leftarrow (SP)$	1									4,5	1
CPSE	Rd, Rs	Porównaj i skok, jeśli równe	$(Rd = Rs) \rightarrow PC \leftarrow PC + (2/3)$										1,2,3	1
CP	Rd, Rs	Porównaj rejestry	$Rd - Rs$				†	†	†	†	†	†	1	1
CPC	Rd, Rs	Porównaj rejestry wraz z C	$Rd - Rs - C$				†	†	†	†	†	†	1	1
CPI	Rh, K8	Porównaj rejestr ze stałą	$Rh - K8$				†	†	†	†	†	†	1	1
SBRC	Rs, b	Pomiń, gdy bit w rejestrze wyzerowany	$(Rs.b=0) \rightarrow PC \leftarrow PC + 1 \hookrightarrow PC \leftarrow PC + 2$										1,2,3	1
SBRS	Rs, b	Pomiń, gdy bit w rejestrze ustawiony	$(Rs.b=1) \rightarrow PC \leftarrow PC + 1 \hookrightarrow PC \leftarrow PC + 2$										1,2,3	1
SBIC	Pl, b	Pomiń, gdy bit w rejestrze IO wyzerowany	$(Pl.b=0) \rightarrow PC \leftarrow PC + 1 \hookrightarrow PC \leftarrow PC + 2$										1,2,3	1
SBIS	Pl, b	Pomiń, gdy bit w rejestrze IO ustawiony	$(Pl.b=1) \rightarrow PC \leftarrow PC + 1 \hookrightarrow PC \leftarrow PC + 2$										1,2,3	1
BRBS	b,k7	Skok, gdy flaga w SREG ustawiona	$(SREG.b=1) \rightarrow PC \leftarrow PC + k7 + 1 \hookrightarrow PC \leftarrow PC + 1$										1,2	1
BRBC	b,k7	Skok, gdy flaga w SREG skasowana	$(SREG.b=0) \rightarrow PC \leftarrow PC + k7 + 1 \hookrightarrow PC \leftarrow PC + 1$										1,2	1
BREQ	k7	Skok względny, gdy równe	$(Z=1) \rightarrow PC \leftarrow PC + k7 + 1 \hookrightarrow PC \leftarrow PC + 1$										1,2	1

BRNE	k7	Skok względny, gdy różne	$(Z=0) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$															1,2	1	
BRCS	k7	Skok względny, gdy C=1	$(C=1) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRCC	k7	Skok względny, gdy C=0	$(C=0) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRSH	k7	Skok względny, gdy większy lub równy	$(C=0) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRLO	k7	Skok względny, gdy mniejszy (1)	$(C=1) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRMI	k7	Skok względny, gdy ujemny	$(N=1) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRPL	k7	Skok względny, gdy dodatni	$(N=0) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRGE	k7	Skok względny, gdy większy lub równy (2)	$(S=0) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRLT	k7	Skok względny, gdy mniejszy od zera (2)	$(S=1) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRHS	k7	Skok względny, gdy H=1	$(H=1) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRHC	k7	Skok względny, gdy H=0	$(H=0) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRTS	k7	Skok względny, gdy T=1	$(T=1) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRTC	k7	Skok względny, gdy T=0	$(T=0) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRVS	k7	Skok względny, gdy V=1	$(V=1) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRVC	k7	Skok względny, gdy V=0	$(V=0) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRIE	k7	Skok względny, gdy I=1	$(I=1) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
BRID	k7	Skok względny, gdy I=0	$(I=0) \rightarrow PC \leftarrow PC+k7+1 \leftarrow PC \leftarrow PC+1$																1,2	1
Mnemonic	Operandy	Opis	Operacja	Rejestr statusu SREG								Liczba								
				I	T	H	S	V	N	Z	C	cykli	słów							

## Operacje bitowe

LSL	Rd	Przesuń logicznie w lewo Rd	$C \leftarrow Rd \ll 0$																	1	1
LSR	Rd	Przesuń logicznie w prawo Rd	$0 \rightarrow Rd \rightarrow C$																	1	1
ROL	Rd	Obróć w lewo z przeniesieniem Rd	$\nabla Rd \leftarrow C \leftarrow Rd$																	1	1
ROR	Rd	Obróć w prawo z przeniesieniem Rd	$\nabla C \rightarrow Rd \rightarrow \nabla$																	1	1
ASR	Rd	Przesuń arytmetycznie w prawo Rd	$\nabla Rd \rightarrow$																	1	1
SWAP	Rd	Zamień tetrazy w rejestrze Rd	$Rd[3:0] \leftrightarrow Rd[7:4]$																	1	1

BSET	b	Ustaw znacznik w SREG	SREG.b<-1	†	†	†	†	†	†	†	†	1	1
BCLR	b	Zeruj znacznik w SREG	SREG.b<-0	†	†	†	†	†	†	†	†	1	1
SBI	PI, b	Ustaw bit w rejestrze IO	P.b<-1									2	1
CBI	PI, b	Zeruj bit w rejestrze IO	P.b<-0									2	1
BST	Rs, b	Zachowaj bit rejestru Rs w znaczniku T	T<-Rs.b		†							1	1
BLD	Rd, b	Ładuj znacznik T do bitu rejestru Rd	Rd.b<-T									1	1
SEC		Ustaw znacznik przeniesienia C	C<-1									1	1
CLC		Zeruj znacznik przeniesienia C	C<-0									0	1
SEN		Ustaw znacznik wartości ujemnej N	N<-1						1			1	1
CLN		Zeruj znacznik wartości ujemnej N	N<-0						0			1	1
SEZ		Ustaw znacznik zera Z	Z<-1							1		1	1
CLZ		Zeruj znacznik zera Z	z<-0							0		1	1
SEI		Odblokuj przerwania	I<-1	1								1	1
CLI		Zablokuj przerwania	I<-0	0								1	1
SES		Ustaw znacznik znaku S	S<-1					1				1	1
CLS		Zeruj znacznik znaku S	S<-0					0				1	1
SEV		Ustaw znacznik pożyczki V	V<-1						1			1	1
CLV		Zeruj znacznik pożyczki V	V<-0						0			1	1
SET		Ustaw znacznik T	T<-1		1							1	1
CLT		Zeruj znacznik T	T<-0		0							1	1

SEH		Ustaw znacznik przeniesienia H	H<-1															1	1	
CLH		Zeruj znacznik przeniesienia H	H<-0																1	1

## Inne rozkazy

NOP		Nic nie rób																	1	1	
SLEEP		Przejdź w tryb uśpienia																		1	1
WDR		Zeruj licznik Watchdog																		1	1

## Rozkazy przesyłania danych

MOV	Rd, Rs	Kopiuje zawartość Rs do Rd	Rd<-Rs																		1	1	
LDI	Rh, K8	Ładuj rejestr stałą bezpośrednią	Rh<-K8																			1	1
LDS	Rd, A16	Ładuj rejestr bezpośrednio daną z SRAM	Rd<-(A16)																			2	2
LD	Rd, X	Ładuj rejestr pośrednio daną z SRAM	Rd<-(X)																			2	1
LD	Rd, X+	Ładuj rejestr pośrednio daną z SRAM	Rd<-(X); X<-X+1																			2	1
LD	Rd,-X	Ładuj rejestr pośrednio daną z SRAM	X<-X-1; Rd<-(X)																			2	1
LD	Rd, Y	Ładuj rejestr pośrednio daną z SRAM	Rd<-(Y)																			2	1
LD	Rd, Y+	Ładuj rejestr pośrednio daną z SRAM	Rd<-(Y); Y<-Y+1																			2	1
LD	Rd,-Y	Ładuj rejestr pośrednio daną z SRAM	Y<-Y-1; Rd<-(Y)																			2	1
LDD	Rd, Y+K6	Ładuj rejestr pośrednio daną z SRAM	Rd<-(Y+K6)																			2	1
LD	Rd, Z	Ładuj rejestr pośrednio daną z SRAM	Rd<-(Z)																			2	1
LD	Rd, Z+	Ładuj rejestr pośrednio daną z SRAM	Rd<-(Z); Z<-Z+1																			2	1
LD	Rd,-Z	Ładuj rejestr pośrednio daną z SRAM	Z<-Z-1; Rd<-(Z)																			2	1
LDD	Rd, Z+K6	Ładuj rejestr pośrednio daną z SRAM	Rd<-(Z+K6)																			2	1
STS	A16, Rs	Zachowaj bezpośrednio rejestr w SRAM	(A16)<-Rs																			2	2
ST	X, Rs	Zachowaj pośrednio rejestr w SRAM	(X)<-Rs																			2	1
ST	X+, Rs	Zachowaj pośrednio rejestr w SRAM	(X)<-Rs; X<-X+1																			2	1
ST	-X, Rs	Zachowaj pośrednio rejestr w SRAM	X<-X-1; (X)<-Rs																			2	1
ST	Y, Rs	Zachowaj pośrednio rejestr w SRAM	(Y)<-Rs																			2	1

ST	Y+, Rs	Zachowaj pośrednio rejestr w SRAM	$(Y) \leftarrow -Rs; Y \leftarrow Y+1$															2	1
ST	-Y, Rs	Zachowaj pośrednio rejestr w SRAM	$Y \leftarrow Y-1; (Y) \leftarrow -Rs$															2	1
STD	Y+K6, Rs	Zachowaj pośrednio rejestr w SRAM	$(Y+K6) \leftarrow -Rs$															2	1
ST	Z, Rs	Zachowaj pośrednio rejestr w SRAM	$(Z) \leftarrow -Rs$															2	1
ST	Z+, Rs	Zachowaj pośrednio rejestr w SRAM	$(Z) \leftarrow -Rs; Z \leftarrow Z+1$															2	1
ST	-Z, Rs	Zachowaj pośrednio rejestr w SRAM	$Z \leftarrow Z-1; (Z) \leftarrow -Rs$															2	1
STD	Z+K6, Rs	Zachowaj pośrednio rejestr w SRAM	$(Z+K6) \leftarrow -Rs$															2	1
LPM		Ładuj bajt pamięci programu do RO	$R0 \leftarrow FLASH(Z)$															3	1
IN	Rd, P	Odczyt rejestru IO	$Rd \leftarrow P$															2	1
OUT	P, Rs	Zapis rejestru IO	$P \leftarrow Rs$															2	1
PUSH	Rs	Odłóż rejestr na stos	$(SP) \leftarrow -Rs$															2	1
POP	Rd	Pobierz rejestr ze stosu	$Rd \leftarrow -(SP)$															2	1

## 2.Template programu w assemblerze.

```
; code example for lab 20
.nolist ;quartz assumption 4Mhz
.include "m128def.inc"
.list
.ESEG ; EEPROM memory segment

.DSEG ; SRAM memory.segment
.ORG 0x100; may be omitted this is default value
RAMTAB: .BYTE xlengthxx ; Destination table (xlengthx bytes).

.CSEG ; CODE Program memory. Remember that it is "word" address space
.org 0x0000
jmp RESET ; Reset Handler

; Interrupts vector table / use only when needed
jmp EXT_INT0 ; IRQ0 Handler
jmp EXT_INT1 ; IRQ1 Handler
jmp EXT_INT2 ; IRQ2 Handler
jmp EXT_INT3 ; IRQ3 Handler
jmp EXT_INT4 ; IRQ4 Handler
jmp EXT_INT5 ; IRQ5 Handler
jmp EXT_INT6 ; IRQ6 Handler
jmp EXT_INT7 ; IRQ7 Handler
jmp TIM2_COMP ; Timer2 Compare Handler
jmp TIM2_OVF ;Timer2 Overflow Handler
jmp TIM1_CAPT ;Timer1 Capture Handler
jmp TIM1_COMPA;Timer1 CompareA Handler
jmp TIM1_COMPB;Timer1 CompareB Handler
jmp TIM1_OVF ;Timer1 Overflow Handler
jmp TIM0_COMP ;Timer0 Compare Handler
jmp TIM0_OVF ;Timer0 Overflow Handler
jmp SPI_STC ;SPI Transfer Complete Handler
jmp USART0_RXC;USART0 RX Complete Handler
```



```

jmp USART0_DRE;USART0,UDR Empty Handler
jmp USART0_TXC;USART0 TX Complete Handler
jmp ADC      ;ADC Conversion Complete Handler
jmp EE_RDY   ;EEPROM Ready Handler
jmp ANA_COMP ;Analog Comparator Handler
jmp TIM1_C0MPC;Timer1 CompareC Handler
jmp TIM3_CAPT ;Timer3 Capture Handler
jmp TIM3_COMPA;Timer3 CompareA Handler
jmp TIM3_COMPB; Timer3 CompareB Handler
jmp TIM3_COMPC;Timer3 CompareC Handler
jmp TIM3_OVF ;Timer3 Overflow Handler
jmp USART1_RXC;USART1 RX Complete Handler
jmp USART1_DRE;USART1,UDR Empty Handler
jmp USART1_TXC;USART1 TX Complete Handler
jmp TWI      ;Two-wire Serial Interface Interrupt Handler
jmp SPM_RDY  ;SPM Ready Handler

```

```

RESET:    ldi r16, high(RAMEND); Main program start
          out  SPH,r16  ; Set stack pointer to top of RAM
          ldi  r16, low(RAMEND)
          out  SPL,r16
          cli  ; Disable all interrupts
;
; place here code related to initialization of ports and interrupts
;;  <instr> xxx
; End of port initialization
          sei   ; Enable interrupts
;
; Main program code place here
;  <instr> xxx
; First load initial values of index registers
; Z, X, Y
;
;-----

```

```

; Ending loop
;-----
End:
rjmp END
; place here test values
; Test with value 0x8000 also
;
ROMTAB: .db 0x01, 0x00 , 0xffff
.EXIT

```

### 3. Template programu w C.

```

// Code example for Lab 21
//
//
#include <avr/interrupt.h>
#include <avr/eeprom.h>
#include <avr/io.h>
#include <avr/iom16.h>

// ***** zmienne globalne *****

#define TABLE_LENGTH ????????set proper value ?????!!! // remember to set proper value here

volatile unsigned char tab_ram[TABLE_LENGTH]; // Table in RAM
static unsigned char tab_rom[] PROGMEM = {0x20,0x15, 0x10, 0x43, 0x20, 0x02, 0x00};

// ***** main *****

void main(void) {

// -----

// I/O configuration
// for instancje port A

```

```
// PORTA=0x00;  
// DDRA=0xFF; // output  
//enable interrupts  
sei();  
// place main code here  
  
// end of programm  
}
```