



Programování mikrokontrolérů pomocí vyšších jazyků

Mikroprocesorová technika a embedded systémy

Přednáška 5

doc. Ing. Tomáš Frýza, Ph.D.

říjen 2012

Obsah přednášky

Programování mikrokontrolérů pomocí vyšších jazyků

- Překlad aplikace z jazyka C

- Programování v jazyce C

Řízení překladač zdrojových modulů (souborů)

Knihovna avr-libc

- Specifika překladače AVR-GCC a knihovny avr-libc

- Kombinace jazyka symbolických adres a C

Vývoj aplikací pro mikrokontroléry

Ukázka programu v JSA a v C pro ATmega16

- Kombinace JSA a C

- Podmíněné větvení programu

Obsah přednášky

Programování mikrokontrolérů pomocí vyšších jazyků

- Překlad aplikace z jazyka C

- Programování v jazyce C

Řízení překladu zdrojových modulů (souborů)

Knihovna avr-libc

- Specifika překladače AVR-GCC a knihovny avr-libc

- Kombinace jazyka symbolických adres a C

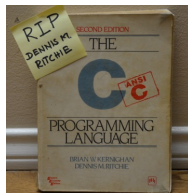
Vývoj aplikací pro mikrokontroléry

Ukázka programu v JSA a v C pro ATmega16

- Kombinace JSA a C

- Podmíněné větvení programu

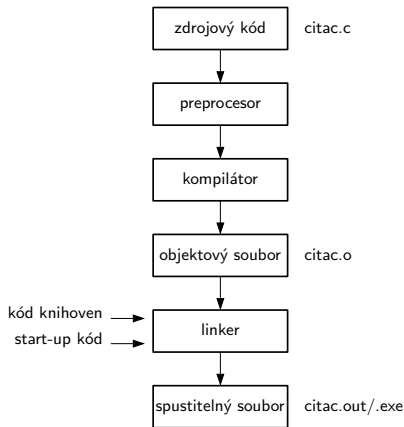
Jazyk C



Obrázek: Dennis MacAlistair Ritchie (1941–2011); D.M.Ritchie, Brian Kernighan. *The C Programming Language*. 1978.

- C89** Programovací jazyk C byl poprvé standardizován americkou společností ANSI (American National Standards Institute) v roce 1989 – ANSI C – označení C89.
 - ▶ ANSI C definuje strukturu/syntaxi jazyka i standardní knihovny.
- C90** Standard byl v roce 1990 převzat také mezinárodní společností ISO (International Organization for Standardization) – označení C90.
- C99** V roce 1994 započala práce na revizi standardu, která vyústila ve standard C99.
 - ▶ V současné době (říjen 2012) je platná verze s označením ISO/IEC 9899:2011; poslední korekce ISO/IEC 9899:2011/Cor 1:2012 z 2012-07-13.

Kompilace a linkování



Obrázek: Postup překladač aplikace v jazyce C.

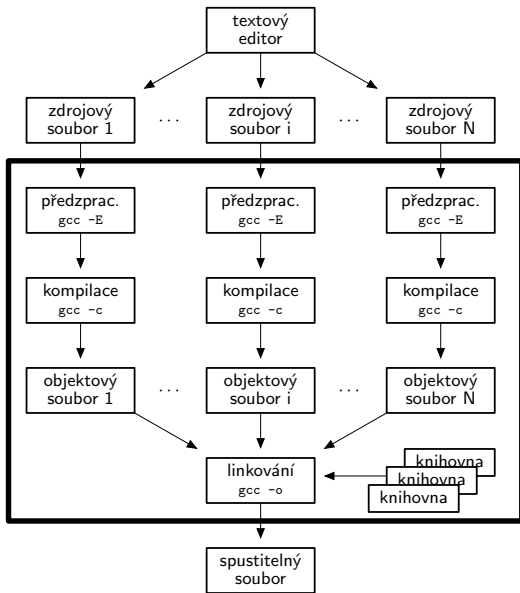
- ▶ Podstatou programování v jazyce C je využití programů ke konverzi zdrojových souborů na spustitelné, které obsahují strojový kód aplikace pro cílový procesor.
- ▶ Implementace se skládá ze dvou kroků: kompilace, linkování.

Kompilátor konvertuje zdrojový kód do přechodného kódu (objektový soubor).

Linker kombinuje všechny potřebné objektové soubory a vytváří spustitelný kód. – není tak nutné při tvorbě kódu vždy kompilovat všechny soubory.

- ▶ Objektový soubor obsahuje přeložený zdrojový kód, není to však kompletní program.
- ▶ Kromě přeložených částí použitých knihoven (pouze ty rutiny, které kód využívá) linker vkládá do výsledného programu také *start-up* kód – funguje jako mezičlánek mezi programem a použitým operačním systémem. (Stejný objektový soubor na stejném hardwaru (např. PC) nejde spustit stejně pod Linuxe i Windows.)

Kompilace a linkování

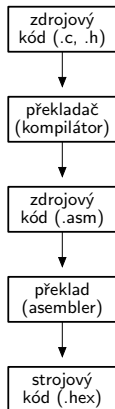


Obrázek: Postup překladač aplikace s více zdroji v jazyce C.

Softwarové prostředky

- ▶ Windows – obecně:
 - ▶ Microsoft Visual Studio
<http://www.microsoft.com/cze/msdn/vstudio/>,
 - ▶ C++ Builder
<http://www.embarcadero.com/products/application-development>,
 - ▶ Dev-C++; využívá volný překladač GCC – GNU Compiler Collection
<http://www.bloodshed.net/devcpp.html>,
 - ▶ ...
- ▶ Windows – AVR:
 - ▶ AVR Studio + WinAVR
www.atmel.com/microsite/avr_studio_5/ + <http://winavr.sourceforge.net/>,
 - ▶ CodeVisionAVR
<http://www.hpinfotech.ro/html/cvavr.htm>,
 - ▶ IAR Embedded Workbench
<http://www.iar.com/>,
 - ▶ Keil
<http://www.keil.com/>,
 - ▶ ...
- ▶ Linux:
 - ▶ gcc-avr, binutils-avr, avr-libc, avrdude, ...
 - ▶ Eclipse (IDE), eclipse-cdt (C/C++ plugin)
<http://www.eclipse.org/cdt/>,
 - ▶ ...

Proces překladač do strojového jazyka u AVR



```
1          LDI R28, 0x5F // (!)
2          LDI R29, 0x04 // (!)
3          OUT 0x3E, R29 // (!)
4          ... OUT 0x3D, R28 // (!)
5  DDRB = 0xFF ; SER R24 SER R24
6          OUT 0x17, R24 OUT 0x17, R24
7  temp = 0x03 ; LDI R24, 0x03 LDI R24, 0x03
8          STS 0x0060, R24 // (!)
9  PORTB = temp ; OUT 0x18, R24 OUT 0x18, R24
10 while( 1 ) IN R24, 0x18 // (!)
11     PORTB— ; SUBI R24, 0x01 DEC R24
12             RJMP PC-0x0003 RJMP PC-0x0002
```

Pozn.: STS *k*, *Rr* – přímé uložení hodnoty registru do datové paměti SRAM ($0 \leq r \leq 31$, $0 \leq k \leq 65535$). Store Direct to Data Space.

Obrázek: Zjednodušený překlad zdrojového kódu z jazyka C.

Proces překladu do strojového jazyka u AVR – pokračování

	Adresa	Stroj. kod	Instrukce	Popis funkce
1	;			
2	;			
3	0x0047	E5CF	LDI R28, 0x5F	; load immediate
4	0x0048	E0D4	LDI R29, 0x04	; load immediate
5	0x0049	BFDE	OUT 0x3E, R29	; out to I/O location
6	0x004A	BFCD	OUT 0x3D, R28	; out to I/O location
7	0x004B	EF8F	SER R24	; set register
8	0x004C	BB87	OUT 0x17, R24	; out to I/O location
9	0x004D	E083	LDI R24, 0x03	; load immediate
10	0x004E	93800060	STS 0x0060, R24	; store direct to data space
11	0x0050	BB88	OUT 0x18, R24	; out to I/O location
12	0x0051	B388	IN R24, 0x18	; in from I/O location
13	0x0052	5081	SUBI R24, 0x01	; subtract immediate
14	0x0053	CFFC	RJMP PC-0x0003	; relative jump

Tabulka: Zápis ve formátu Intel HEX.

```
...  
:10009000D4E0DEBFCDBF8FEF87BB83E080936000ED  
:0800A00088BB88B38150FCCF3E
```

Formát Intel HEX

Tabulka: Zápis strojového kódu ve formátu Intel HEX.

...												
:10	0090	00	D4E0	DEBF	CDBF	8FEF	87BB	83E0	8093	6000	ED	
:08	00A0	00	88BB	88B3	8150	FCCF	3E					

► Význam jednotlivých bytů ve formátu Intel HEX:

: Symbol identifikující začátek řádku.

10 Počet datových bytů v jednom řádku v šestnáctkové soustavě, tj. $0 \times 10 = 16$.

0090 Adresa ve Flash pro uložení prvního datového bytu; pozor, indexováno po bytech, tj. $0 \times 48 \cdot 2 = 0 \times 90$.

00 Typ kódu; hodnota 00 až 05. U AVR odpovídá 00 identifikátoru 64 kB paměť. str.

... Strojový kód instrukcí v pořadí little-endian (LSB byte uložen dříve).

ED Kontrolní součet jednoho řádku bez symbolu ":". Jednotlivé byty se sečtou; z výsledku se použije jen LSB a k němu se dopočítá dvojkový doplněk.

Kontrola: $08 + 00 + A0 + 00 + 88 + BB + 88 + B3 + 81 + 50 + FC + CF = \$5C2 \Rightarrow C2 \Rightarrow 3E$.

Pozn.: Dvojkový doplněk, viz reprezentace záporných hodnot v mikroprocesorové technice.

Otázka

Jak souvisí velikost souboru .hex s velikostí přeložené aplikace?

Elementární zásady jazyka C

- ▶ Příkaz končí středníkem.
- ▶ Těla funkcí, posloupnosti příkazů u podmínek, cyklů, apod. se sdružují do složených závorek.
- ▶ Řetězce se uvozují uvozovkami.
- ▶ Komentáře se píší do bloku uvozeném `/* ... */`. Většina překladačů podporují též řádkové komentáře `//`.
- ▶ Rezervovaná slova nelze použít k jinému účelu než je určeno: `for`, `return`, `switch`, `case`, `if`, `else`, `char`, `int`, `float`, `unsigned`, `void`, ...
- ▶ Aplikace se skládá z funkcí. Funkce `main()` vždy.
- ▶ Deklarace funkce:

```
1  výstupní_hodnota  název_funkce(  vst_param_0 ,  vst_param_1 ,  ...  ){  
2  ...              //  tělo  funkce  
3  }
```

- ▶ Prototyp funkce deklaruje název funkce, typ výstupní hodnoty, počet vstupních operandů, typ jednotlivých vstupních operandů.

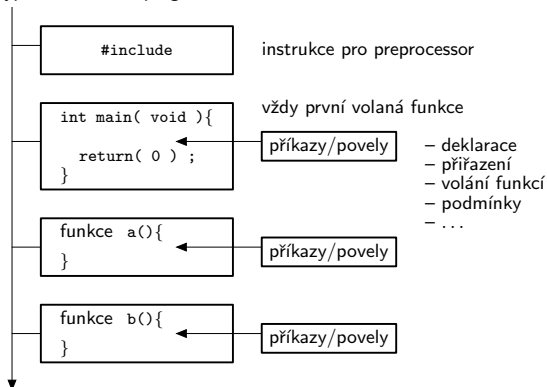
```
1  int  imax(  float*,  int  )  ;
```

Prototyp funkce

```
1  /* Hlavičkové soubory */
2  #include <avr\io.h>           // hlavičkový soubor mikrokontroléru
3
4
5  /* Prototypy funkcí */
6  void setup( void ) ;          // prototyp funkce setup
7  int key_pressed( void ) ;     // prototyp funkce key_pressed
8
9
10 /* Globální proměnné */
11 char temp = 0 ;               // deklarace 8bitové proměnné temp
12
13
14 /* Hlavní funkce */
15 int main( void ){
16     setup() ;                  // volání funkce setup
17     for( ;; ) {                // nekonečná smyčka
18         if( key_pressed() ){
19             ...                 // tělo podmínky
20         }
21     }
22     return( 1 ) ;              // výstupní hodnota funkce = 1
23 }
24
25
26 /* Funkce pro nastavení kontrolních registrů */
27 void setup( void ){            // nastavení I/O portů
28     ...                         // tělo funkce
29 }
30
31
32 /* Funkce pro zjištění stisknutého tlačítka */
33 int key_pressed( void ) {      // vrací kód stisknutého tlačítka
34     char key ;                 // deklarace lokální proměnné
35     ...                         // tělo funkce
```

Struktura zdrojového kódu v jazyce C

Typická struktura programu v C



Obrázek: Anatomie programu v jazyce C.

Tvorba "čitelného" kódu – dobrá programátorská praxe

- ▶ Používání smysluplných názvů proměnných/funkcí.
- ▶ Psaní výstižných komentářů. Používání prázdných řádků pro oddělení deklarační a výkonné části funkce, jeden řádek=jeden příkaz.
- ▶ C je *free-form* formát.

```
1  int main( void ) { int rank; rank
2  =
3  1
4  ;printf(
5  "BMPT is #0%d for me\n",
6  rank);return( 0 );}
```

```
1  int main( void ){           // hlavní funkce
2  int rank = 1 ;             // deklarace lokální proměnné
3
4  printf( "BMPT is #0%d for me\n", rank ) ;    // tisk textu
5
6  return( 0 ) ;              // návrat z funkce
7  }
```

Pozn. Funkce main vrací hodnotu int a zpravidla nemá vstupní parametry, tj. void. Pokud má vstupní parametry, zápis je následující:

```
1  int main( void ){           // hlavní funkce bez parametrů
2  ...
3  }
4
5  int main( int argc, char *argv[] ){ // hlavní funkce s parametry
6  ...                               // argc — počet vstupních parametrů
7  }                               // argv — pole vstupních parametrů
```

Deklarace proměnných

- Proměnná je identifikována názvem a typem:

```
1  char temp ;           // znaménkové číslo , 8 bitů
2  unsigned int ii,jj ;  // neznaménková/kladná čísla , 16 bitů
3  float f = 3.14 ;      // reálné číslo s plovoucí řádovou čárkou , 32 bitů
```

- Před použitím je nutné proměnnou deklarovat. Podle dostupnosti se jedná o:
 - globální – alokována při překladu mimo funkce, platí stále, dostupná pro všechny funkce,
 - lokální – alokována ve stacku (zásobník) nebo heap (hromada) při spuštění funkce; dostupná uvnitř funkce, po opuštění funkce ztrácí hodnotu (uvolní paměť), neplatí pro static.

```
1  int productSum( int a, int b ){
2      static int sum = 0 ;           // inicializace proměnné při prvním volání
3      int product ;                 // lokální proměnná
4
5      product = a * b ;
6      sum = sum + product ;
7
8      return( sum ) ;               // proměnná (i hodnota) zůstane zachována pro
9                                     // další volání
10 }
```

Typy proměnných v jazyce C

Tabulka: Vybrané typy a velikosti proměnných v jazyce C.

Typ proměnné	Velikost [b]	Číselný rozsah
char	8	−128 až 127
unsigned char	8	0 až 255
signed char	8	−128 až 127
int	16	−32 768 až 32 767
unsigned int	16	0 až 65 535
float	32	$\pm 1,175 \cdot 10^{-38}$ až $\pm 3,402 \cdot 10^{38}$

Aritmetické a bitové operandy

Tabulka: Aritmetické operace v jazyce C.

Operace	Operand
Násobení	*
Dělení	/
Dělení modulo (celočíslné)	%
Sčítání	+
Odečítání	-
Inkrementace	++
Dekrementace	--

► Zkrácený zápis:

- `a+=3 ; // a=a+3`
- `b-=2 ; // b=b-2`
- `c*=5 ; // c=c*5`
- `d/=a ; // d=d/a`

Tabulka: Bitové operace v jazyce C.

Operace	Operand
Jednotkový doplněk	~
Bitový posuv doleva	<<
Bitový posuv doprava	>>
Logický součin AND	&
Exkluzivní součet EX-OR	^
Logický součet OR	

► Zkrácený zápis:

- `a|=3 ;`
- `b&=2 ;`
- `c^=5 ;`
- `d<<=2 ;`

Podmínky v jazyce C

- Syntaxe podmínky pomocí if:

```
1  if( a == N ){           // je-li a = N, vykonej následující kód
2      ;                   // podmíněná část kódu
3  }
4  else{                   // je-li a různé od N, vykonej následující kód
5      ;                   // podmíněná část kódu
6  }
7
8  ...
9
10 if( a == 10 && b <= 5 ){
11     ...                 // vykonej pokud a = 10 a současně b < 6
12 }
13 else if( a > 15 || b > 15 ){
14     ...                 // vykonej pokud a > 15 nebo b > 6
15 }
```

Tabulka: Relační operandy v jazyce C.

Operace	Operand
Rovno	==
Je různý od	!=
Menší než	<
Menší nebo rovno	<=
Větší než	>
Větší nebo rovno	>=
Logické AND	&&
Logické OR	

Podmínky v jazyce C

- Syntaxe podmínky pomocí switch:

```
1  switch( key ){           // testování hodnoty key
2      case 65:              // key = 65 (ASCII kód "A")
3          ...               // kód vykoněj pouze je-li key = 65
4          break ;          // konec switch
5      case 72:              // key = 72 (ASCII kód "H")
6          ...               // kód vykoněj pouze je-li key = 72
7          break ;          // konec switch
8      default:              // key = libovolná jiná hodnota
9          ...               // tělo podmínky
10 }
```

Cyklus

► Syntaxe cyklu for:

```
1  for( počáteční_hodnota; podmínka_opakování; změna ){
2      ...           // opakuj od "počáteční_podmínka" pokud
3      ...           // platí "podmínka_opakování"; s každým
4      ...           // opakováním změň hodnotu o "změna"
5  }
6
7  ...
8
9  for( i = 0; i < 8; i++ ){           // opakuj 8krát
10     ...                           // i = 0, 1, 2, ..., 6, 7
11 }
12
13 for( i = 80; i >= 10; ii = i-10 ){ // opakuj 8krát
14     ...                           // i = 80, 70, ..., 20, 10
15 }
```

► Syntaxe cyklu while:

```
1  while( podmínka ){
2      ...           // opakuj dokud je podmínka splněna
3  }
4
5  ...
6
7  a = 10 ;           // opakuj 10krát
8  while( a > 0 ){    // opakuj dokud je podmínka splněna
9      ...           // tělo cyklu
10     a— ;           // a = a - 1
11 }
```

Nekonečný cyklus – podmínka vždy splněna

► Nekonečná smyčka:

```
1  while( 1 ){           // podmínka opakování je vždy splněna; je rovna 1
2      ...               // tělo cyklu
3  }
4  for( ;; ) {           // podmínka opakování je vždy splněna
5      ...               // tělo cyklu
6  }
```

► Prázdná nekonečná smyčka – např. aplikace s přerušením:

```
1  while( 1 ) ;          // prázdná nekonečná smyčka
2  for( ;; ) ;           // prázdná nekonečná smyčka
```

Ukazatele, nepřímé adresování

- ▶ Ukazatel (pointer) je proměnná, jejíž hodnota je adresa paměti.

Např. `ptr = &temp ;`

- ▶ `ptr` "ukazuje" na hodnotu proměnné `temp`,
- ▶ `ptr` je proměnná, `&temp` je konstanta (adresa).
- ▶ Operátor nepřímého adresování `*`:
 - ▶ Operátor `*` zpřístupňuje hodnotu, na kterou ukazuje ukazatel. (Hodnota uložená na adrese ukazatele.)

Např. `val = *ptr ;`

- ▶ Zápis `val = temp ;` je tedy totožný s posloupností dvou příkazů:
`ptr = &temp ;`
`val = *ptr ;`
- ▶ Deklarace ukazatele obsahuje typ proměnné, na kterou ukazuje:

Např. `int *pi ; // ukazatel na proměnnou typu int`

Pole

- ▶ Pole umožňují uchování několika prvků stejného typu v přehledném tvaru.
- ▶ Deklarace obsahuje typ prvků, název pole a počet prvků:

Např. `float debts[20] ;` // proměnná `debts` obsahuje 20 prvků typu `float`

- ▶ První prvek: `debts[0]` – poslední prvek: `debts[19]`
- ▶ Příklad naplnění při deklaraci:

```
float temp[N] = {3.14, 5.2, -1.3} ;
```

- ▶ Přístup k prvkům pole pomocí cyklu:

```
1  #define N 3      // bez středníku
2                      // VŽDY používat symbolické jméno, konstantu
3  float temp[N] = {3.14, 5.2, -1.3} ; // deklarace jednorozměrného pole
4
5  ...
6  for( i = 0; i < N; i++ )
7      printf( "%d: %5.2f\n", i, temp[i] ) ;
8  ...
9  // 0:  3.14
10 // 1:  5.20
11 // 2: -1.30
```

- Přístup k prvkům pole pomocí ukazatele:

```
1  #define N 3                                // počet prvků pole
2  float temp[N] = {3.14, 5.2, -1.3} ;        // deklarace + naplnění pole
3  float *ptr ;                                // deklarace ukazatele
4  ...
5  ptr = temp ;                                // ekvivalent ptr = &temp[0] ;
6  for( i = 0; i < N; i++ )
7      printf( "%d: %5.2f\n", i,*ptr++ ) ;
8  ...
9  // 0:  3.14
10 // 1:  5.20
11 // 2: -1.30
```

Obsah přednášky

Programování mikrokontrolérů pomocí vyšších jazyků

- Překlad aplikace z jazyka C

- Programování v jazyce C

Řízení překladu zdrojových modulů (souborů)

Knihovna avr-libc

- Specifika překladače AVR-GCC a knihovny avr-libc

- Kombinace jazyka symbolických adres a C

Vývoj aplikací pro mikrokontroléry

Ukázka programu v JSA a v C pro ATmega16

- Kombinace JSA a C

- Podmíněné větvení programu

Překlad zdrojových modulů

Pozn.: Popisuje překlad v prostředí Linux – obdobně též ve Windows.

- Nechť aplikace obsahuje dva zdrojové soubory f1.c a f2.c:

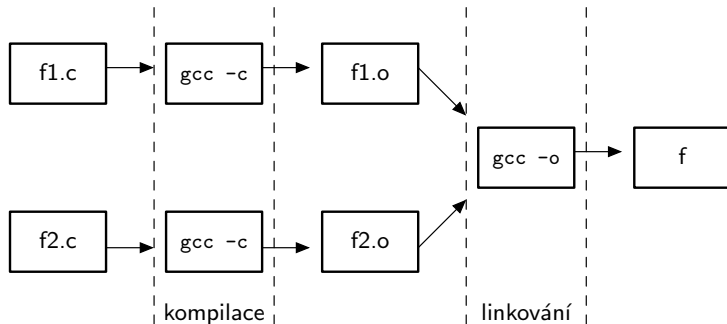
```
1  int main( void ){                               // zdrojový soubor f1.c
2      int i ;
3
4      i = square( 10 ) ;
5      printf( " i = %d\n", i ) ;
6
7      return( 0 ) ;
8  }
```

```
1  double square( double f ){                     // zdrojový soubor f2.c
2
3      return( f*f ) ;
4  }
```

Tabulka: Základní přepínače překladače gcc.

Přepínač	Funkce
gcc -c	Kompilace a vytvoření objektového souboru.
gcc -S	Kompilace a vytvoření souboru v assembleru.
gcc -o run	Kompilace a vytvoření spustitelného souboru run.
gcc -E	Spuštění pouze preprocesoru – zpracovává pouze řádky s #.
gcc -g	Generuje ladící informace pro použití s GDB debuggerem.

Překlad závislých souborů



Obrázek: Postup překlada aplikace v jazyce C pomocí gcc.

Překlad zdrojových modulů

- ▶ Oddělený překlad souborů f1.c a f2.c:
 - ▶ gcc -c f1.c
Upozornění při překladu: warning: incompatible implicit declaration of built-in function 'printf'
 - ▶ Špatný (resp. chybějící) prototyp funkce printf – knihovna stdio.h.
- Pozn.:** Užitečný přepínač -Wall – zobrazí veškeré upozornění při překladu.
 - ▶ gcc -c -Wall f2.c
- ▶ Následné linkování objektových souborů:
 - ▶ gcc f1.o -o f
Chyba překladu: undefined reference to 'square'
- ▶ Zdrojové soubory musí mít definované prototypy všech používaných funkcí:

```
1 #include <stdio.h>           // PŘIDÁNO; zdrojový soubor f1.c
2 #include "f2.h"              // PŘIDÁNO
3
4 int main( void ){
5     int i ;
6
7     i = square( 10 ) ;
8     printf( " i = %d\n", i ) ;
9
10    return( 0 ) ;
11 }
```

```
1 extern double square( double f ) ; // VYTVOŘENO; hlavičkový soubor f2.h
```

Překlad zdrojových modulů

- ▶ Správný překlad a linkování souborů f1.c a f2.c:
 - ▶ `gcc -c -Wall f1.c`
 - ▶ `gcc -c -Wall f2.c`
 - ▶ `gcc f1.o f2.o -o f`
Vytvoření spustitelného souboru f.
- ▶ Spuštění vytvořeného programu: `./f`
`i = 100`

Překlad zdrojových modulů

- Ukázka přidání matematické knihovny – výpočet druhé odmocniny:

```
1  #include <stdio.h>           // zdrojový soubor f1.c
2  #include <math.h>            // PŘIDÁNO; knihovna pro sqrt
3  #include "f2.h"
4
5  int main( void ){
6      int i ;
7
8      i = square( 10 ) ;
9      printf( " i = %d\n", i ) ;
10
11     i = sqrt( i ) ;           // PŘIDÁNO
12     printf( " i = %d\n", i ) ; // PŘIDÁNO
13
14     return( 0 ) ;
15 }
```

- Nutný přepínač pro knihovnu -l a označení knihovny; v tomto případě -lm:
 - gcc -c -Wall f1.c
 - gcc -c -Wall f2.c
 - gcc f1.o f2.o -o f -lm
- Spuštění vytvořeného programu: ./f
 - i = 100
 - i = 10

Překlad zdrojových modulů s pomocí souboru Makefile

- Pro efektivní překlad vzájemně závislých souborů se standardně využívá soubor s názvem Makefile. Překlad se spustí příkazem `make`, který využívá právě tohoto souboru v aktuálním adresáři.

Syntaxe `cíl : závislost1 závislost2 ...`

Pozn.: Cíl nemusí být jen název souboru, ale také příkaz – viz níže.

- Jednotlivé příkazy MUSÍ být uvozeny tabulátorem!

```
1  ### f závisí na f1.o f2.o           skriptový soubor Makefile
2  f : f1.o f2.o
3      → gcc f1.o f2.o -o f -lm
4
5  ### f1.o závisí na f1.c f2.h
6  f1.o: f1.c f2.h
7      → gcc -c -Wall f1.c
8
9  ### f2.o závisí na f2.c
10 f2.o: f2.c
11 → gcc -c -Wall f2.c
```

- Spuštění překladu: `make` (použije první cíl ze souboru) nebo `make f` (zde je ekvivalentní)

```
gcc -c -Wall f1.c
gcc -c -Wall f2.c
gcc f1.o f2.o -o f -lm
```

- Spuštění vytvořeného programu: `./f`

```
i = 100
i = 10
```

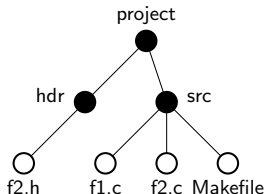
Využívání maker v souboru Makefile

```
1 #####
2 #
3 BINDIR    = /usr/bin
4 CFLAGS    = -c -Wall
5 LDFLAGS    = -lm
6 OFILES     = f1.o f2.o
7 CC        = $(BINDIR)/gcc
8 LD        = $(BINDIR)/gcc
9 RM        = rm -f
10 PROG      = f
11
12 #####
13 #
14 f : $(OFILES)
15     $(LD) $(LDFLAGS) $(OFILES) -o $(PROG)
16
17 f1.o : f1.c f2.h
18     $(CC) $(CFLAGS) f1.c
19
20 f2.o : f1.c
21     $(CC) $(CFLAGS) f2.c
22
23 #####
24 #
25 clean:
26     $(RM) $(OFILES)
```

- ▶ Spuštění překladač: `make` (použije první cíl ze souboru) nebo `make f`
`gcc -c -Wall f1.c`
`gcc -c -Wall f2.c`
`gcc f1.o f2.o -o f -lm`
- ▶ Odstranění objektových souborů: `make clean`
`rm -f f1.o f2.o`

Organizace zdrojových souborů

- ▶ Vzhledem k tomu, že aplikace zpravidla obsahuje větší množství zdrojových souborů, je vhodné je organizovat od odlišných adresářů.
- ▶ Separujeme zdrojové soubory a soubory, které vkládáme pomocí `#include`:
 - src/** zdrojové a objektové soubory, Makefile,
 - hdr/** hlavičkové soubory. Pro překlad přidat přepínač `-I.`



Obrázek: Organizace souborů v projektu.

```
1 #####
2 #
3 BINDIR = /usr/bin
4 CFLAGS = -c -g -Wall -I../hdr # PŘIDÁNO
5 LDFLAGS = -g -lm
6 OFILES = f1.o f2.o
7 CC = $(BINDIR)/gcc
8 LD = $(BINDIR)/gcc
9 RM = rm -f
10 PROG = f
11 ...
```

Obsah přednášky

Programování mikrokontrolérů pomocí vyšších jazyků

- Překlad aplikace z jazyka C

- Programování v jazyce C

Řízení překladu zdrojových modulů (souborů)

Knihovna avr-libc

- Specifika překladače AVR-GCC a knihovny avr-libc

- Kombinace jazyka symbolických adres a C

Vývoj aplikací pro mikrokontroléry

Ukázka programu v JSA a v C pro ATmega16

- Kombinace JSA a C

- Podmíněné větvení programu

Specifika překladače AVR-GCC a knihovny avr-libc

- ▶ Volný překladač GCC (GNU Compiler Collection), uzpůsobený pro aplikace s AVR.
- ▶ AVR Studio: konkrétní typ mikrokontroléru (např. ATmega16) je definován při vytvoření projektu – překladači předán jako parametr. Do kódu se tak vkládá vždy stejný hlavičkový soubor `io.h`, který následně odkáže na konkrétní definiční soubor.
- ▶ V definičním souboru jsou jména registrů definovány VELKÝMI písmeny (pozor, jazyk C je case sensitive).
- ▶ Plnění kontrolních registrů:

```
1 #include <avr\io.h> // hlavičkový soubor mikrokontroléru
2 ...
3 DDRD = 0xF0 ; // směrový registr portu B: polovina výst., polovina vst.
4
5 // nastavení předděličky 1024 pro časovač 0
6 TCCR0 |= ( 1<<CS02 ) | ( 1<<CS00 ) ;
7 /*
8  * |-----|-----|-----|
9  * | fcpu | N: CS02:0 | tovf | tovf = 1/fcpu * N * (256-default value)
10 * |-----|-----|-----|
11 * | 120k | 0: 000 | — |
12 * | | 1: 001 | 2.1m |
13 * | | 8: 010 | 17.1m |
14 * | | 64: 011 | 136.5m |
15 * | | 256: 100 | 546.1m |
16 * | | 1024: 101 | 2.185s |
17 * |-----|-----|-----|
18 */
19 }
```

Vybrané funkce AVR-GCC a knihovny avr-libc

- Testování hodnoty bitu v KONTROLNÍM registru (obdoba instrukcí SBIS, SBIC):

```
1 // je-li bit "b" v registru "reg" roven 1, vykoněj následující kód
2 // reg – libovolný řídící registr
3 if( bit_is_set( reg, b )){
4     ...
5 }
6
7 // je-li bit "b" v registru "reg" roven 0, vykoněj následující kód
8 // reg – libovolný řídící registr
9 if( bit_is_clear( reg, b )){
10     ...
11 }
```

- Cyklus s testováním bitu v KONTROLNÍM registru:

```
1 // opakuj, pokud je bit "b" v registru "reg" roven 1
2 // reg – libovolný řídící registr
3 loop_until_bit_is_set( reg, b ){
4     ...
5 }
6
7 // opakuj, pokud je bit "b" v registru "reg" roven 0
8 // reg – libovolný řídící registr
9 loop_until_bit_is_clear( reg, b ){
10     ...
11 }
```

Obsluha přerušení

- Pro využití přerušení v jazyce C je nutné vložit hlavičkový soubor `interrupt.h`.
- Není nutné definovat zásobník; respektive udělá to překladač. Rovněž není nutné znát konkrétní adresy vektorů přerušení.
- Obsluhy přerušení představují vždy makra ISR (anglicky: Interrupt Service Routine) se vstupním parametrem, který identifikuje zdroj přerušení:

```
1  #include <avr\io.h>           // hlavičkový soubor mikrokontroléru
2  #include <avr\interrupt.h>    // hlavičkový soubor pro přerušení
3
4  ISR( INTO_vect ) {           // obsluha externího přerušení INTO
5      ...                      // kód obsluhy přerušení
6  }
7
8  ISR( ADC_vect ) {            // obsluha přerušení A/D převodníku
9      ...                      // kód obsluhy přerušení
10 }
11
12 int main( void ) {
13     ...                      // kód hlavní funkce
14     sei() ;                  // globální povolení přerušení
15     ...
16 }
```

Parametry makra obsluhy přerušení ISR(.) pro ATmega16

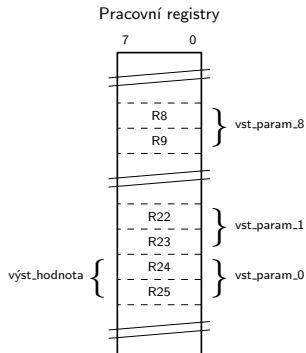
Č.	Adresa	Parametr v C (GCC)	Popis přerušení
1	0x0000		Externí reset, připojení napájení, ...
2	0x0002	INT0_vect	Externí požadavek na přerušení 0.
3	0x0004	INT1_vect	Externí požadavek na přerušení 1.
4	0x0006	TIMER2_COMP_vect	Časovač/čítač 2 – shoda komparace.
5	0x0008	TIMER2_OVF_vect	Časovač/čítač 2 – přetečení.
6	0x000A	TIMER1_CAPT_vect	Časovač/čítač 1 – zachycení.
7	0x000C	TIMER1_COMPA_vect	Časovač/čítač 1 – shoda s komparátorem A.
8	0x000E	TIMER1_COMPB_vect	Časovač/čítač 1 – shoda s komparátorem B.
9	0x0010	TIMER1_OVF_vect	Časovač/čítač 1 – přetečení.
10	0x0012	TIMER0_OVF_vect	Časovač/čítač 0 – přetečení.
11	0x0014	SPI_STC_vect	Dokončení sériového přenosu SPI.
12	0x0016	USART_RXC_vect	USART – kompletní příjem dat.
13	0x0018	USART_UDRE_vect	USART – prázdný datový registr.
14	0x001A	USART_TXC_vect	USART – kompletní vyslání dat.
15	0x001C	ADC_vect	ADC – dokončení A/D převodu.
16	0x001E	EE_RDY_vect	EEPROM – komunikace připravena.
17	0x0020	ANA_COMP_vect	Změna výstupu analogového komparátoru.
18	0x0022	TWI_vect	Událost na sériové sběrnici I2C.
19	0x0024	INT2_vect	Externí požadavek na přerušení 2.
20	0x0026	TIMER0_COMP_vect	Časovač/čítač 0 – shoda komparace.
21	0x0028	SPM_RDY_vect	Uložení do programové paměti připraveno.

Kombinace jazyka symbolických adres a C

- ▶ Programování ve vyšším jazyce je pohodlnější, rychlejší, kód je snáze přenositelný mezi platformami; zpravidla zabírá více místa v paměti, proto je i jeho výkon pomalejší.
- ▶ Běžná praxe je tvorba aplikace v jazyce C (platí bezvýtku u více-bitových procesorů), pouze exponované části programu, kde je nutné mít přehled o počtu instrukcí, rychlosti výkonu, či konkrétní funkci se tvoří v JSA.
- ▶ Proto lze zdrojové kódy kombinovat:
 - (1) překladač vloží konkrétní instrukce pomocí funkce `asm()`

```
1  asm( "LDI R16, 255\n DEC R16\n BRNE PC-1\n" ) ;  
2  asm( "SEI" ) ;  
3  // při kompilaci zdrojového kódu se vloží následující instrukce:  
4  // LDI R16, 255  
5  // DEC R16  
6  // BRNE PC-1  
7  // SEI
```

Kombinace jazyka symbolických adres a C



Obrázek: Předávání vstupních parametrů/výstupní hodnoty mezi kódem v jazyce C a JSA.

(2) předávání parametrů mezi funkcí v JSA a hlavní aplikací v C pomocí předem určených registrů. Překopírování hodnot parametrů/návratové hodnoty do/z registrů zajišťuje překladač:

- ▶ možnost použít až devět vstupních parametrů funkce,
- ▶ první vstupní parametr vždy v registrovém páru R25:R24,
- ▶ ...
- ▶ devátý vstupní parametr: R9:R8,
- ▶ návratovou hodnotu funkce musí programátor před ukončením rutiny uložit do registrového páru R25:R24.

Prototyp `extern int add_compl( int, int ) ;`

Volání `c = add_compl( a, b ) ;`

- ▶ 16bitová hodnota proměnné a je dostupná v registrech R25:R24,
- ▶ b @ R23:R22,
- ▶ výstupní hodnotu musíme uložit do registrů R25:R24 @ c.

Obsah přednášky

Programování mikrokontrolérů pomocí vyšších jazyků

- Překlad aplikace z jazyka C

- Programování v jazyce C

Řízení překladač zdrojových modulů (souborů)

Knihovna avr-libc

- Specifika překladače AVR-GCC a knihovny avr-libc

- Kombinace jazyka symbolických adres a C

Vývoj aplikací pro mikrokontroléry

Ukázka programu v JSA a v C pro ATmega16

- Kombinace JSA a C

- Podmíněné větvení programu

Vývoj aplikací, simulátory, emulátory

- ▶ Postup při vývoji aplikací: vytvoření zdrojového kódu aplikace a její odladění v simulátoru, příp. emulátoru; hardwarovou část je vhodné vyzkoušet na vývojové desce.
- ▶ Simulátor:
 - ▶ simulace chování mikrokontroléru na odlišném zařízení (typ. PC),
 - ▶ simulátor musí obsahovat převod zdrojového kódu do strojového jazyka požadovaného mikrokontroléru,
 - ▶ spouštěcí a ladící programy: krokování programu, breakpointy, . . . ,
 - ▶ omezené možnosti simulace okolního prostředí (tlačítka, přerušení, . . .),
 - ▶ nepracuje v reálném čase: je možné získat informaci o době výkonu programu v počtech cyklů hodinového signálu.
- ▶ Emulátor:
 - ▶ propojení PC + emulační koncovka s cílovým mikrokontrolérem,
 - ▶ obslužný software (na PC) obsahuje stejné náležitosti jako u simulátoru + odlišné spouštěcí a ladící nástroje,
 - ▶ umožňuje monitorování cílového mikrokontroléru během ladění (obsah registrů, zásobníku, . . .),
 - ▶ je možné plně odladit novou aplikaci včetně např. vazby na okolí,
 - ▶ pracuje v reálném čase.

Vývoj aplikací, vývojové desky

► Vývojová deska:

- např.: STK500, Arduino, . . .
- hardwarové zařízení umožňující odladění aplikace včetně připojení základních periférií (LED, tlačítka, LCD, relé, . . .),
- může obsahovat patice pro odlišné mikrokontroléry, pájivé pole, . . . ,
- v závislosti na aplikaci, není potřeba vytvářet finální zapojení před odladěním – univerzální deska usnadňuje/urychluje vývoj nové aplikace.



(a)



(b)



(c)

Obrázek: Vývojové desky: (a) STK500, (b) Arduino+Ethernet shield, (c) ATmega16 Development Board.

Obsah přednášky

Programování mikrokontrolérů pomocí vyšších jazyků

- Překlad aplikace z jazyka C

- Programování v jazyce C

Řízení překladač zdrojových modulů (souborů)

Knihovna avr-libc

- Specifika překladače AVR-GCC a knihovny avr-libc

- Kombinace jazyka symbolických adres a C

Vývoj aplikací pro mikrokontroléry

Ukázka programu v JSA a v C pro ATmega16

- Kombinace JSA a C

- Podmíněné větvení programu

Kombinace JSA a C

- ▶ Pevně definované pozice pro vstupní parametry (16bit.) a návratovou hodnotu (jediná).
- ▶ Pokud 8bitové operandy – využije se jen jeden registr; druhý – prázdný.
- ▶ Před ukončení funkce v JSA MUSÍ programátor uložit návratovou hodnotu do určených registrů, tj. R25:24.

Otázka

Co dělat, potřebujeme-li více návratových hodnot (příp. více bitových)?

- ▶ Návrat pomocí RET.
- ▶ Nutné direktivy v JSA:
 - ▶ `.global`
 - ▶ `.func`, `.endfunc`

Kombinace JSA a C

```
1 #include <avr\io.h>           // hlavičkový soubor mikrokontroléru; soubor f1.c
2
3 extern int add_compl( int , int ) ; // prototyp funkce z jiného souboru
4
5 int main( void ){
6     int a = 0x0A05 ;           // a_r = 10, a_i = 5
7     int b = 0x1403 ;           // b_r = 20, b_i = 3
8     int c ;
9
10    c = add_compl( a, b ) ;     // volání funkce v JSA
11    while( 1 ) ;               // nekonečná smyčka
12
13    return( 1 ) ;              // výstupní hodnota funkce = 1
14 }
```

```
1 /*                                     soubor f1.sa
2 * extern int add_compl( int x, int y ) ;
3 *     a = R25:R24 (= 0x0A05 : a_r = 10, a_i = 5)
4 *     b = R23:R22 (= 0x1403 : b_r = 20, b_i = 3)
5 * return = R25:R24 (= 0x1E08 : c_r = 30, c_i = 8)
6 */
7
8 #include <avr\io.h>           // hlavičkový soubor mikrokontroléru
9
10 .global add_compl           // definování globálního parametru
11 .func add_compl             // začátek funkce
12 add_compl:
13     ADD R25, R23             // tělo funkce (součet komplexních čísel)
14     ADD R24, R22
15
16     RET                     // návrat z funkce/podprogramu; výsledek v R25:24
17 .endfunc                    // konec funkce
```

Podmíněné větvení programu v JSA a v C

- ▶ Podmíněné větvení programu slouží k řízení běhu programu. "Pokud je splněna podmínka něco vykonej."
- ▶ Mikrokontroléry AVR obsahují 25 různých instrukcí pro podmíněné větvení programu.
- ▶ Použité instrukce:
 - ▶ `SBIS PIND, 0x00` – přeskoč následující instrukci, pokud je pin č. 0 na portu D roven hodnotě 1.
- ▶ Ukázka jiné instrukce podmíněného skoku:
 - ▶ `DEC const`
 - ▶ `BRNE loop` – pokud je `const` různé od nuly skoč na návěští `loop` (využívá nulový příznakový bit).
- ▶ Použití podmínek pro překladač AVR-GCC:
 - ▶ `if( bit_is_set( PINA, 0 ))` jestliže pin č. 0 na portu A je roven 1,
 - ▶ `if( bit_is_clear( PINC, 1 ))` jestliže pin č. 1 na portu C = 0.

Podmíněné větvení programu v JSA a v C

```
1  .include <m16def.inc>      ; definiční soubor mikrokontroléru ATmega16
2  .def temp = R16           ; temp = registr R16
3
4  reset:
5      CLR    temp           ; nuluj všechny bity v registru temp
6      OUT    DDRD, temp     ; port D = vstupní
7      SER    temp           ; nastav všechny bity v registru temp
8      OUT    DDRB, temp     ; port B = výstupní
9  loop:
10     SBIS    PIND, 0x00     ; pokud pin 0 na portu D = 1 přeskoč násled. instr.
11     INC     temp           ; inkrementuj obsah registru temp
12     SBIS    PIND, 0x01     ; pokud pin 1 na portu D = 1 přeskoč násled. instr.
13     DEC     temp           ; dekrementuj obsah registru temp
14     OUT     PORTB, temp    ; pošli obsah temp na port B
15     RJMP    loop          ; skok na návěští loop
```

```
1  #include <avr\io.h>      // hlavičkový soubor mikrokontroléru
2
3  int main( void ){        // hlavní funkce aplikace
4      char temp = 0 ;      // deklarace lokální 8bitové proměnné temp = 0
5      DDRD = 0x00 ;        // port D = vstupní
6      DDRB = 0xFF ;        // port B = výstupní
7
8      while( 1 ){          // nekonečná smyčka
9          // pokud pin 0 na portu D = 0, inkrementuj temp
10         if( bit_is_clear( PIND, 0 )) temp++ ;
11         // pokud pin 1 na portu D = 0, dekrementuj temp
12         if( bit_is_clear( PIND, 1 )) temp-- ;
13         PORTB = temp ;    // pošli obsah proměnné temp na výstupní port B
14     }
15     return( 1 ) ;
16 }
```