

طراحی سیستمهای ریزپردازنده برنامه نویسی اسمبلی

دانشکده مهندسی برق دانشگاه صنعتی شاهرود

حسین خسروی

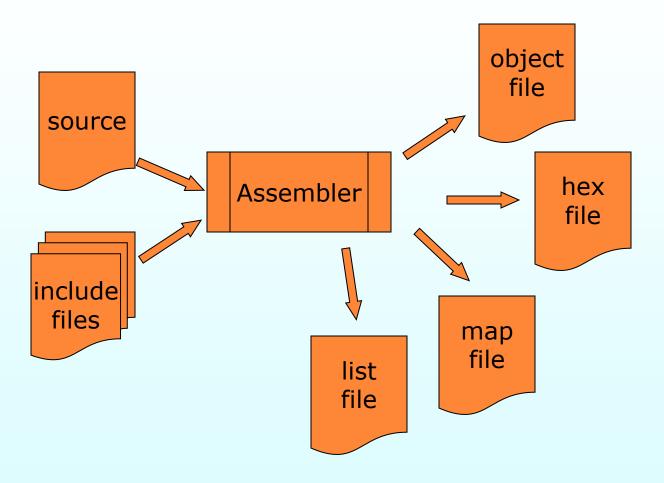
14..

Assembly introduction

- Low-level programming language
- Architecture dependent (e.g. x86, 8051, AVR...)
- Between C and machine code compact,
- Application: mainly small embedded systems (pl. PIC, AVR)
- For large projects: asm is expensive, inflexible, hard to manage; C compilers are well-optimized
 - Low-level routines
 - Computations intensive tasks (mathematics, graphics)
 - reverse engineering

Assemblers

ترجمه کد اسمبلی به کد ماشین



Source Files

- Usually a text file containing assembly language statements
- Include directives are used to insert text from other files as part of the source

```
.nolist
.include "m16def.inc"
.list

.equ leds =PORTB
.equ buttons =PIND

.cseg
.org 0

   rjmp reset ;reset vector

reset:
   ;setup stack for subroutine usage
   ldi r16,high(RAMEND)
```

Object File

Contains machine program and debugging information used by AVR Studio

| | 0001 | 0203 | 0405 | 0607 | 0809 | 0A0B | 0C0D | OEOF | 0123456789ABCDEF |
|-----|------|------|------|------|------|------|------|------|------------------|
| 000 | 0000 | 0440 | 0000 | 001a | 0902 | 4156 | 5220 | 4f62 | @AVR Ob |
| 010 | 6a65 | 6374 | 2046 | 696c | 6500 | 0000 | 00c0 | 0000 | ject FileÀ |
| 020 | 000e | 0000 | 0001 | e004 | 0000 | 1200 | 0000 | 02bf | à |
| 030 | 0e00 | 0013 | 0000 | 0003 | e50f | 0000 | 1400 | 0000 | å |
| 040 | 04bf | 0d00 | 0015 | 0000 | 0005 | ef0f | 0000 | 1800 | ï |
| 050 | 0000 | 06bb | 0700 | 0019 | 0000 | 0007 | 80dd | 0000 | »» |

Hex File

- Contains data for AVR Processor flash memory
- This is used by the programmer utility to download to AVR memory

:020000020000FC

- :10000000000004E00EBF0FE50DBF0FEF07BB08BB3C
- :1000100000E002BB01BB07D00E9462000E946800A2
- :10002000109418BAF8CF0F930E9433000430E0F711
- :10003000102E0E946800009508BB0E943300110C2E
- :10004000110C110C100E0E946800009508BB0E9454
- :100050003300110C110C110C100E0E946800009559
- :1000600008BB0F91089511D007FC07E006FC06E0DD

Map File

- ☐ A list of labels and symbols used in the program
- Serves as a reference to locate data in memory

| CSEG | reset | 00000001 |
|------|--------------|----------|
| CSEG | lp | d000000b |
| CSEG | getByte | 00000013 |
| CSEG | wait_1sec | 00000062 |
| CSEG | flash | 00000068 |
| CSEG | getByte_1 | 00000014 |
| CSEG | encode_key | 00000033 |
| CSEG | key_wait | 00000045 |
| CSEG | key debounce | 00000050 |
| | | |

Listing File

- A complete report of the assembly process
 - Includes error messages, address information, bytes generated, and statistics

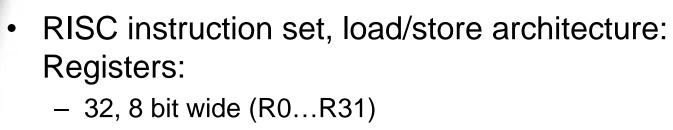
| 000000 c000 | rjmp reset ;reset vector |
|-------------|---|
| | reset: |
| | ;setup stack for subroutine usage |
| 000001 e004 | 'ldi r16,high(RAMEND) |
| 000002 bf0e | out SPH,r16 |
| 000003 e50f | ldi r16,low(RAMEND) |
| 000004 bf0d | out SPL,r16 |
| | |
| 000005 ef0f | ldi r16,0xFF ;configure PORTB as output |
| 000006 5507 | בייל אורט אוה |

ثباتهای همه منظوره در AVR

General Purpose Working Registers

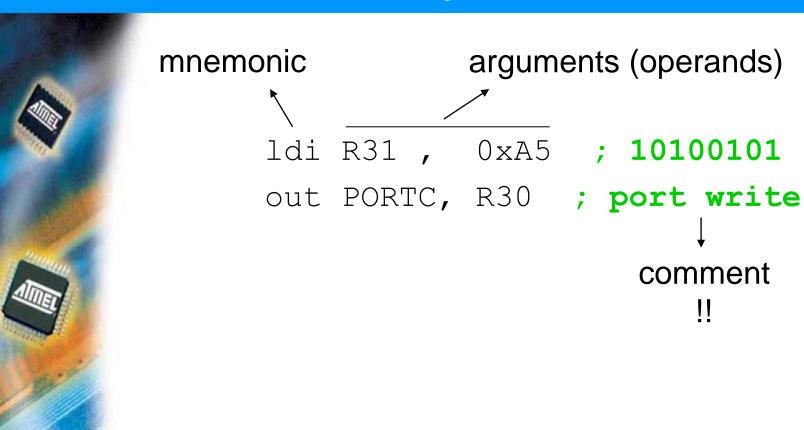
| R0 | \$00 | |
|-----|------|----------------------|
| R1 | \$01 | |
| R2 | \$02 | |
| | | |
| R13 | \$0D | |
| R14 | \$0E | |
| R15 | \$0F | |
| R16 | \$10 | |
| R17 | \$11 | |
| | | |
| R26 | \$1A | X-register Low Byte |
| R27 | \$1B | X-register High Byte |
| R28 | \$1C | Y-register Low Byte |
| R29 | \$1D | Y-register High Byte |
| R30 | \$1E | Z-register Low Byte |
| R31 | \$1F | Z-register High Byte |
| | | |

AVR assembly - registers

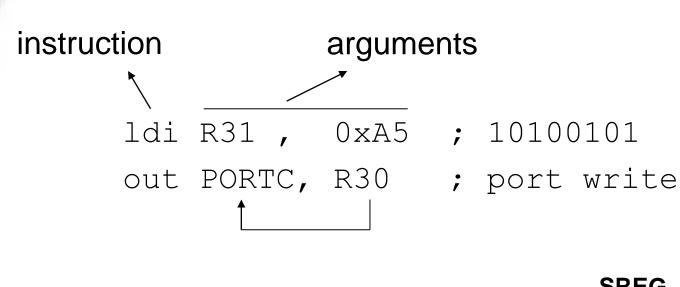


- Always at address 0x00 0x1F
- All operations are done through registers
- Last six serves as register pairs
 - Implement 3 16-bit registers (X, Y, Z)

AVR assembly - instructions



AVR assembly - instructions



SREG

| Mnemo. | Operands | Description | Operation | Flags | #Clk |
|--------|----------|------------------------|----------------------------------|-----------|------|
| ADD | Rd, Rr | Add without Carry | Rd ← Rd + Rr | Z,C,N,V,H | 1 |
| ADC | Rd, Rr | Add with Carry | $Rd \leftarrow Rd + Rr + C$ | Z,C,N,V,H | 1 |
| ADIW | Rd, K | Add Immediate to Word | $Rd+1:Rd \leftarrow Rd+1:Rd + K$ | Z,C,N,V | 2 |
| SUB | Rd, Rr | Subtract without Carry | Rd ← Rd - Rr | Z,C,N,V,H | 1 |

- □ کپی کردن یک داده ۸ بیتی درون یک ثبات همه منظوره
- □ LDI Rd, K ; Immediate load (16<d<32)
- \Box LDI R20,0x25 ;R20 = 0x25
- □ LDI R31, 0x87
- LDI R25, 0x123 ; invalid value
- □ LDI R10, 0x20 ; invalid register

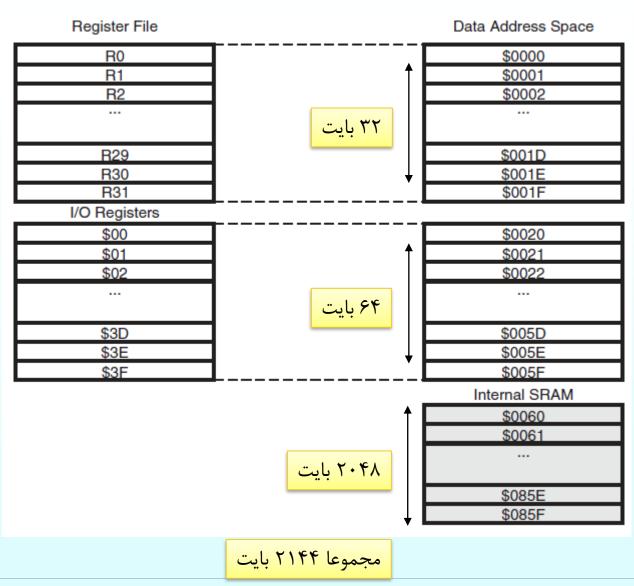
🗖 جمع کردن

ADD Rd, Rr ;Rd = Rd + Rr

- جمع دو عدد 0x25 و 0x34

- ☐ LDI R16,0x25
- □ LDI R17,0x34
- ADD R16,R17

- 🔲 ثباتهای با کارکرد خاص
 - تبات وضعیت
 - 🔳 تايمرها
 - ارتباط سريال
 - ا/0 پورتهای □
 - ADC
- □ هر AVR حداقل ۶۴ بایت فضای حافظه U/O دارد



دسترسی به محتوای حافظه RAM و SFR

- حو دستور LDS و STS برای کپی کردن اطلاعات از ابه RAM کاربرد دارند:
 - LDS (LoaD from data Space)
 - STS (Store to data Space)

```
LDS Rd, k; Rd = contents of location k (d: 0-31)
STS k, Rd; contents of location k = Rd (d: 0-31)
; k is an address between 0x000-0xffff
         مثال: جمع محتواي خانه هاي 0x300 و 0x302 حافظه و ذخيره در آدرس 0x38 (پورت B)
LDS R0.0x300
LDS R1,0x302
ADD R1, R0
STS 0x38,R1
                       مثال: محتوای ثباتهای R20 و R21 و خانه 0x120 بعد از اجرای برنامه؟
LDI R20, 50
LDI R21, 20
ADD R20, R21
ADD R21, R20
STS 0x120, R20
```

دسترسی به 10 با دستورات ۱۸ و OUT

```
خانه حافظه ١/٥ دو آدرس دارند: آدرس حافظه و آدرس ١/٥
I/O Address = Mem. Address - 0x20
                 برخلاف LDS و STS دستورات IN و OUT با آدرسهای I/O کار می کنند: \Box
IN Rd, k; Rd = contents of location k (d: 0-31)
STS k, Rd; contents of location k = Rd (d: 0-31)
; k is an address between 0x000-0xffff
      مثال: برای دسترسی به (داده های ورودی پورت f B) آدرس f 0x16 رابه جای f 0x36 استفاده می کنیم.
IN R0,0x16
                                مثال: دستور IN قابلیت کار کردن با اسامی ثباتهای I/O را دارد:
IN RO, PINB
                                                        🔲 سایر تفاوتهای IN و LDS
                                   دستور IN دو بایتی است ولی LDS چهار بایتی
                     دستور IN در یک سیکل ماشین اجرا می شود، LDS در دو سیکل
                               در دستور IN امکان استفاده از نام ثباتها وجود دارد
```

- IN در تمام AVRها وجود دارد اما LDS این طور نیست
- AVR Microcontroller H. Khosravi 17

IN تنها برای دسترسی به I/O است، LDS تمام حافظه را پوشش می دهد

AVR assembly – instr. types



- Arithmetic and logic
- Branch, jump
- Data movement
- Bit manipulation, bit test

AVR assembly – instructions

Arithmetic and logic

| a+b | ADD |
|-----|-----|
| a-b | SUB |
| a&b | AND |
| alb | OR |
| a++ | INC |
| a | DEC |
| -a | NEG |
| a=0 | CLR |
| | |

Move

| reg1=reg2 | MOV | | | |
|------------|------|--|--|--|
| reg=17 | LDI | | | |
| reg=mem | LDS | | | |
| reg=*mem | LD | | | |
| mem=reg | STS | | | |
| *mem=reg | ST | | | |
| periperal | IN | | | |
| peripheral | OUT | | | |
| heap | PUSH | | | |
| heap | POP | | | |
| | | | | |

Bit op., others

| a<<1 | LSL |
|------------------------|---------------------|
| a>>1 | LSR, |
| Ø C Not avail. in C | ROL, ROR |
| Status bits | SEI, CLI, CLZ |
| No op. | NOP |
| | |

Logical Shift Left

Rotate Left Through Carry

Set Interrupt

AVR assembly – special registers

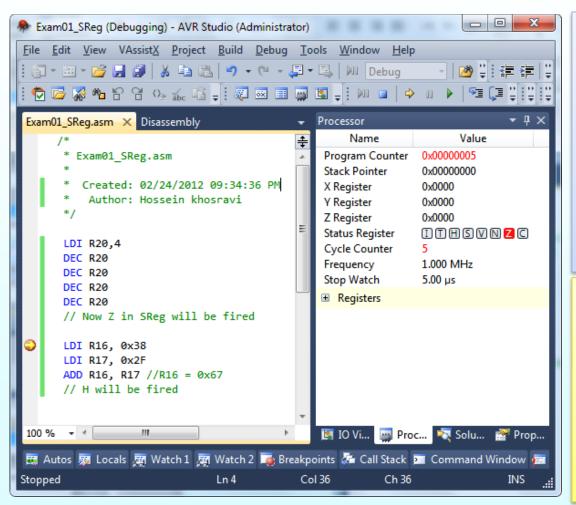


- C: Carry Flag (from D7)
- Z: Zero Flag (after a Math)
- N: Negative Flag (in signed digits)
- V: Two's complement overflow indicator
- S: N ⊕ V, For signed tests
- H: Half Carry Flag (from D3 to D4)
- T: Transfer bit used by BLD and BST instructions
 - Bit Copy instructions BLD (Bit LoaD) and BST (Bit STore) use the T-bit as source or destination for the operated bit.
- I: Global Interrupt Enable/Disable Flag (sei, cli)

| Bit | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 | . 0 | _ |
|---------------|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|------|
| | I | T | Н | S | V | N | Z | С | SREG |
| Read/Write | R/W | |
| Initial Value | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |



وضعیت پرچم های Z و H و C در طی اجرای برنامه؟



پس از اجرای خط پنجم پرچم Z یک می شود.

در پایان برنامه پرچم H یک می شود.

پرچم C در این برنامه همواره صفر است

هر دستوری روی SReg تاثیر نمی گذارد، برخی دستورات ریاضی و منطقی مثل ADD, الاریاضی و منطقی مثل INC, DEC, ROL, ROR, ... AND, OR, ... عدول ۲-۵ کتاب

AVR assembly - special registers

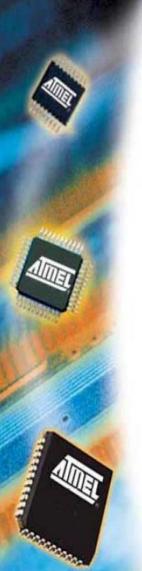


- To store return address of subroutines, or save/restore variables (push, pop)
- Grows from higher to lower addrress
- 2 byte register
- Stack stored in the data
 SRAM
- FILO

```
ldi temp, LOW(RAMEND)
out SPL, temp
ldi temp, HIGH(RAMEND)
out SPH, temp
```

- Program Counter
 - Address of the actual instruction
 - During CALL or IT it is saved to the heap;
 RET/RETI loads from heap at the end of a subroutine/IT routine





نکاتی در مورد شمارنده برنامه و حافظه کد و داده

- در خانواده AVR هر خانه حافظه flash، ۲ بایت پهنا دارد \Box
 - مثلا در ATmega32 ساختار حافظه 16k x 16 است.
 - لذا ۱۴ خط آدرس دهی دارد.
 - از این رو ثبات شمارنده برنامه هم ۱۶ بیتی است.
 - \square با اتصال برق، AVR از چه آدرسی شروع به کار می کند؟
 - آدرس 0x0000
- ست. کافظه داده (SRAM) λ بیتی بوده و بایت به بایت آدرس پذیر است.
 - با توجه به معماری هاروارد و مطالب فوق \Box
- در سمت داده ها، گذرگاه داده Λ بیت و گذرگاه آدرس ۱۶ بیت است که قابلیت پوشش ρ ۴ کیلوبایت RAM و ρ ۱/ را دارد.
 - در سمت کد، گذرگاه داده ۱۶ بیت و گذرگاه آدرس ۱۴ بیت است.

ویژگیهای معماری RISC

| □ اندازه دستورات تابت است | است |
|------------------------------|---|
| سرعت دیکد کردن دستور | دستورات افزایش می یابد |
| ماجرای بنایی که با آجرهای | آجرهای هم اندازه سر و کار دارد. |
| ■ غالب دستورات AVR ۲ با | A ۲ بایتی هستند. تعداد بسیار کمی ۴ بایتی اند. |
| در میکروی ۸۰۵۱ که SC | که CISC است، دستورات ۱، ۲، ۳ و چهاربایتی اند: |
| CLR C 🔲 یک بایتی | |
| ۲ ADD A, #25H 🛚 | ۲ A بایتی |
| ت ا تا یا ۳ LJMP Lbl ۳ بایتی | ایتی |
| ۴ CJNE A,B,Lbl □ بایت | ۴ بایتی |
| تعداد زیاد ثبات | |
| پردازنده های RISC حداقل | ا حداقل ۳۲ ثبات همه منظوره دارند |
| مجموعه دستورات محدود | عدود |
| حدود ۱۳۰ دس ATmega | ۱۳ دستور دارد. |
| پیچیدگی کمتر سخت افزا | مت افزار و کدنویسی سخت تر اسمبلی |
| تمایل به استفاده از زبانهای | زبانهای سطح بالا |
| 2.4 | 11 121 |

ویژگیهای معماری RISC

- 🖵 حدود ۹۵٪ دستورات در یک کلاک اجرا می شوند
 - 🗖 معماری هاروارد
 - گذرگاههای مستقل برای دسترسی به کد و داده
- ۲ گذرگاه (داده و آدرس) برای فضای داده و ۲ گذرگاه برای فضای کد
 - □ فضای اشغالی کمتر نسبت به CISC
 - 🔲 معماری Load/Store
- در میکروهای CISC دادههای موجود در RAM می توانند دستکاری شوند مثلا در دستور Reg جمع می ADD Mem, Reg خوانده شده با Reg جمع می شود و در نهایت در RAM قرار می گیرد. دسترسی به حافظه خارجی می تواند با تاخیر همراه شود و کل پروسه pipelining کند می شود.
 - در RISC عملیات تنها توسط ثباتها صورت می گیرد و از حافظه تنها برای Load/Store