

# **Mikropočítačové Systémy - MIPS**

Distribuované vnorené počítačové systémy

**Distributed Embedded Computer System**

(Microcontrollers - MCU)

Monolitické mikropočítače - MMP

## **Prednáška 1.**

### **Úvod.**

<http://senzor.robotika.sk> => MIPS

- Prednášky:
  - Chamraz Štefan: (D-107, [stefan.chamraz@stuba.sk](mailto:stefan.chamraz@stuba.sk))
  - Balogh Richard, (D-109, [richard.balogh@stuba.sk](mailto:richard.balogh@stuba.sk))
  - termín: **Pondelok 13:00 - 15:00**
  
- Cvičenia:
  - Balogh Richard, (D-109, [richard.balogh@stuba.sk](mailto:richard.balogh@stuba.sk))
  - Chamraz Štefan, (D-107, [stefan.chamraz@stuba.sk](mailto:stefan.chamraz@stuba.sk))
  - Matej Rábek ([matej.rabek@stuba.sk](mailto:matej.rabek@stuba.sk))
    - Štvrtok: 08:00 - 10:00, 10:00 – 12:00, 12:00 – 14:00, 14:00 – 16:00

Balogh	Chamraz	Chamraz	Rábek
--------	---------	---------	-------
  
- **Podmienky na absolvovanie predmetu:**
- **Cvičenia:** X bodov. Výsledky priebežného hodnotenia sú súčasťou záverečného hodnotenia.
- **Skúška:** 100 - X bodov

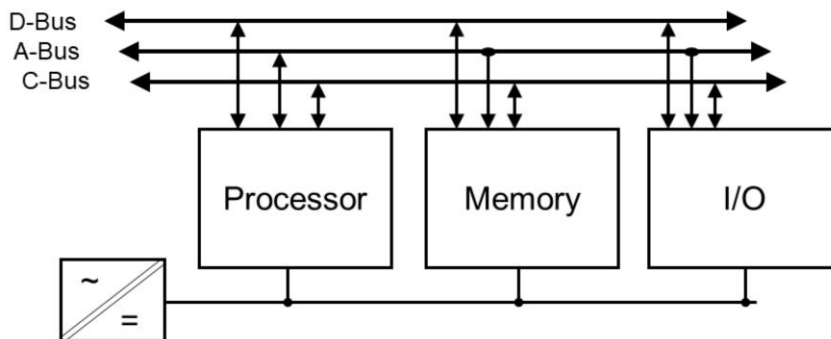
Literatúra: **Katalógové listy – KL. Prednášky, cvičenia.**

<https://meet.google.com/eaf-uggp-skd>

<http://senzor.robotika.sk/mips>

# Štruktúra počítača

- Procesor: riadi, realizuje výpočty
- Pamäť: pamäť dát & pamäť programu
- Input/Output: interface na okolitý svet



3

Už na predmete **Základy počítačov** sme si povedali, že počítač sa skladá z troch základných častí: procesor (CPU), pamäť a periferie.

Už niekoľko 10-ročí sa vyrábajú malé počítače integrované v jednom púzde, ktoré tvoria jeden celok - monolit. =>názov - monolitické počítače (mikropočítače).

V praxi sa stretne aj s inými názvami: mikročip, mikrokontroler a mikroprocesor. Niektoré sa pokúsim vysvetliť:

Mikrokontroler je vlastne malý počítač na jednom čipe. Mikrokontroler je procesor s pamäťou a ostatnými perifériami ako sú porty, C/T, USART, I2C, prerušovací podsystem, A/D (D/A) prevodník s mutiplexorom, ... v jednom púzde. Programuje sa podobne ako počítač. Spracováva vstupné dáta, realizuje výpočty a generuje výstupy. Mikrokontrolery sú súčasťou tzv. „Embedded systems“

Procesor má väčšinou vyvedené na piny adresnú a dátovú zbernicu a piny radiacej zbernice so signálmi ako RD/WR, INT, ...

Mikroprocesor nemôže pracovať samostatne, potrebuje pripojiť externé obvody.

Na druhej strane mikrokontroler nemá priamo vyvedenú adresnú a dátovú

zbernicu ale má veľa univerzálnych I/O pinov. Napr.: PA0-PA7, PB0-PB7, ... ktoré môžu mať aj iné funkcie ako I/O piny. Napr. analógové vstupy.

My budeme často používať názov monolitické mikropočítače a skratku MMP ako náhradu za mikrokontroler. K tomuto pojmu používa anglická literatúra skratku MCU. V KL ATMEL-u táto skratka nie je zavedená. Len sa používa. Napr. MCUCR označuje riadiaci register mikrokontrolera.

Podstatné nie je pomenovanie, ale čo pod tým pojmom rozumieme. Výrobcovia radi používajú nadnesené pomenovania. A našou úlohou je sa v tom vyznať.

**Embedded System:** Niečo podobné pojmu **Mechatronika**. Výsledný systém vznikne spojením mechanických, elektrických, ... častí, ktoré sú ovládané zabudovaným počítačom. Celé je to koncipované tak, aby to plnilo nejaký účel.

**Real-Time System:** Tu si povieme najjednoduchšiu definíciu systému reálneho času. Správny výsledok v správnom (požadovanom) čase. Existujú OS reálneho času.

# Von Neumannov počítač

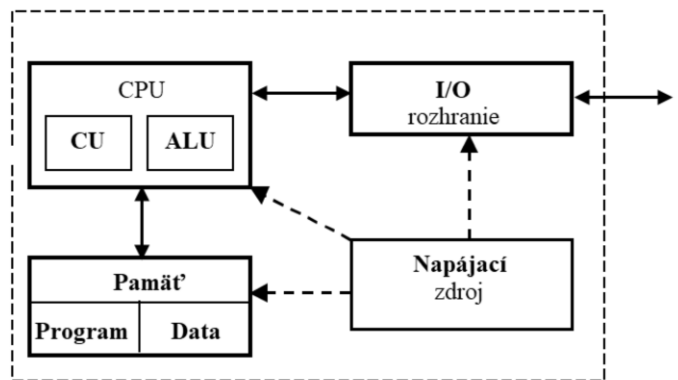
## Princetonská architektúra

Vykonávanie programu (sériové):

- Výber inštrukcie
- Dekódovanie inštr. a výber operandov
- Vykonalenie operácie

Program a Dáta: sú uložené v pamäti.

- Inštrukcie,
  - dáta (čísla, znaky, ... ),
  - adresy,
- sú ukladané ako dvojkové čísla.



Požadujeme: rýchly procesor a veľkú pamäť =>

Presúvanie informácií: „von Neumannov bottleneck“ – John Backus 1977.

4

Počítač je vo svojej podstate sériovo pracujúci stroj. A od jeho vzniku (druhá polovica minulého storočia) sa „všetci“ snažia o zvýšenie výpočtového výkonu:

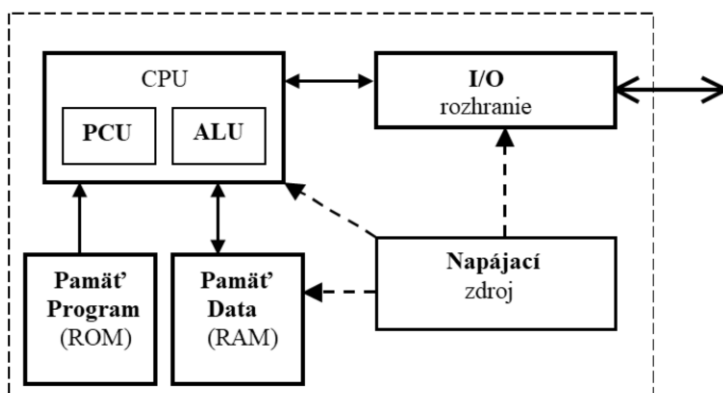
- Jeden zo spôsobov je zvýšenie rýchlosti výpočtov, zvýšenie taktovacej frekvencie procesora. Činnosť počítača je synchronizovaná tzv. hodinovým signálom – oscilátorom. Rýchlosť vykonávania operácií počítača sa meria v bezrozmerných veličinách strojových cykloch (SC).
- Druhým spôsob je sparalelnenie v ňom prebiehajúcich procesov:
  - Zreťazenie inštrukcií.
  - Delegovanie právomocí – vytvorenie periférií.
    - „8278“. Obsluha klávesnice.
    - „8253“. Čítače/časovače.
    - „8255“. Binárne vstupy a výstupy.
    - „8259“. Obsluha prerušení.
    - „8251“. USART.
    - ...

Poznáme dve základné koncepcie počítačov: von Neumannovu a harvardskú. Prvá je pomenovaná po američanovi maďarského pôvodu (spolupracoval s

Goldstine-om). Prevzali základné princípy ENIAC-u a navrhli ukladať program do pamäte. Dá sa to povedať aj takto: uvedomili si nedostatky ENIACU: *Počítač nie je jednúčelový stroj, a dá sa programovať aj ináč ako prestavením prepínačov, ...ENIAC sa programoval tak, že sa pospájali body drôtikmi.* Obdobný princíp činnosti počítačieho stroja navrhol o vyše sto rokov skorej Charles Babbage.

Vo von Neumannovej architektúre sú program a dáta uložené spolu v jednom adresnom priestore a pristupujeme k nim cez tú istú zbernicu. To môže spôsobiť problém – oneskorenie. Niekedy sa tento problém nazýva: von Neumann bottleneck.

## Harvardská architektúra (Aiken)



5

V MMP sa najčastejšie používa harvardska architektúra, kvôli tomu, že je oddelená pamäť dát od pamäti programu. To umožňuje vyrobiť každú pamäť inou technológiou a o inej šírke ukladaných dát. Táto koncepcia počítača je postavená na základoch Babbage-ových prác. Kolektív vedcov viedol Howard Aiken, ale koncepcia je pomenovaná po univerzite.

Pamäť dát býva zvyčajne organizovaná po bajtoch, resp. slovách. Oddelenie pamäťových priestorov umožňuje prispôbiť šírku pamäte k strojovej inštrukcii (napr. 12, 14, 16, 24, ... bitov).

Ako malú nevýhodu môžeme uviesť, že táto architektúra je hardwarovo zložitejšia, pretože vyžaduje dve zbernice, dve samostatné pamäte a súčasný prístup k obojím pamätiam.

Ďalšie delenie počítačov je možné podľa použitého procesora: CISC alebo RISC. MMP sa vyrábajú s architektúrou RISC, aj keď veľa krát dosť zjednodušenou.

Table 16. M68HC05 Instruction Set Opcode Map

CISC:

		BIT Manipulation			Branch			Read-Modify-Write					Control		Register/Memory									
		DIR	DIR	REL	DIR	INH	INH	IX1	IX	INH	INH	IMM	DIR	EXT	IX2	IX1	IX							MSB
MSB	LSB	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F							MSB
0	0	BRSET0 DIR	BSET0 DIR	BRA REL	NEG DIR	NEGA INH	NEGX INH	NEG IX1	NEG IX1	RTI INH		SUB IMM	SUB DIR	SUB EXT	SUB IX2	SUB IX1	SUB IX1							0
1	1	BRCLR0 DIR	BCLR0 DIR	BRN REL						RTS INH		CMP IMM	CMP DIR	CMP EXT	CMP IX2	CMP IX1	CMP IX1							1
2	2	BRSET1 DIR	BSET1 DIR	BHI REL		MUL INH						SBC IMM	SBC DIR	SBC EXT	SBC IX2	SBC IX1	SBC IX1							2
3	3	BRCLR1 DIR	BCLR1 DIR	BLS REL	COM DIR	COMA INH	COMX INH	COM IX1	COM IX1	SWI INH		CPX IMM	CPX DIR	CPX EXT	CPX IX2	CPX IX1	CPX IX1							3
4	4	BRSET2 DIR	BSET2 DIR	BCC REL	LSR DIR	LSRA INH	LSRX INH	LSR IX1	LSR IX1			AND IMM	AND DIR	AND EXT	AND IX2	AND IX1	AND IX1							4
5	5	BRCLR2 DIR	BCLR2 DIR	BCHS/BLO REL								BIT IMM	BIT DIR	BIT EXT	BIT IX2	BIT IX1	BIT IX1							5
6	6	BRSET3 DIR	BSET3 DIR	BNE REL	ROR DIR	RORA INH	RORX INH	ROR IX1	ROR IX1			LDA IMM	LDA DIR	LDA EXT	LDA IX2	LDA IX1	LDA IX1							6
7	7	BRCLR3 DIR	BCLR3 DIR	BEG REL	ASR DIR	ASRA INH	ASRX INH	ASR IX1	ASR IX1		TAX INH		STA DIR	STA EXT	STA IX2	STA IX1	STA IX1							7
8	8	BRSET4 DIR	BSET4 DIR	BHCC REL	ASL/LSL DIR	ASLA/LSLA INH	ASLX/LSLX INH	ASL/LSL IX1	ASL/LSL IX1		CLC INH	EOR IMM	EOR DIR	EOR EXT	EOR IX2	EOR IX1	EOR IX1							8
9	9	BRCLR4 DIR	BCLR4 DIR	BHCS REL	ROL DIR	ROLA INH	ROLX INH	ROL IX1	ROL IX1		SEC INH	ADC IMM	ADC DIR	ADC EXT	ADC IX2	ADC IX1	ADC IX1							9
A	A	BRSET5 DIR	BSET5 DIR	BPL REL	DEC DIR	DECA INH	DECX INH	DEC IX1	DEC IX1		CLI INH	ORA IMM	ORA DIR	ORA EXT	ORA IX2	ORA IX1	ORA IX1							A
B	B	BRCLR5 DIR	BCLR5 DIR	BMI REL							SEI INH	ADD IMM	ADD DIR	ADD EXT	ADD IX2	ADD IX1	ADD IX1							B
C	C	BRSET6 DIR	BSET6 DIR	BMC REL	INC DIR	INCA INH	INCX INH	INC IX1	INC IX1		RSP INH		JMP DIR	JMP EXT	JMP IX2	JMP IX1	JMP IX1							C
D	D	BRCLR6 DIR	BCLR6 DIR	BMS REL	TST DIR	TSTA INH	TSTX INH	TST IX1	TST IX1		NOP INH	BSR REL	JSR DIR	JSR EXT	JSR IX2	JSR IX1	JSR IX1							D
E	E	BRSET7 DIR	BSET7 DIR	BIL REL						STOP INH		LDX IMM	LDX DIR	LDX EXT	LDX IX2	LDX IX1	LDX IX1							E
F	F	BRCLR7 DIR	BCLR7 DIR	BIH REL	CLR DIR	CLRA INH	CLR INH	CLR IX1	CLR IX1	WAIT INH	TXA INH		STX DIR	STX EXT	STX IX2	STX IX1	STX IX1							F

INH = Inherent      REL = Relative  
 IMM = Immediate    IX = Indexed, No Offset  
 DIR = Direct        IX1 = Indexed, 9-Bit Offset  
 EXT = Extended     IX2 = Indexed, 16-Bit Offset  
 MSB of Opcode in Hexadecimal  
 LSB of Opcode in Hexadecimal

CISC: CISC architektúra je charakterizovaná zložitou inštrukčnou sadou. Inštrukcie trvajú viacero SC. Inštrukcie sú veľmi výkonné. Niektoré sú tak zložité, že ich využitie je minimálne. Len zaberajú na čipe miesto. Jedna z inštrukcií je aj NOP.

Prvé procesory sa vyrábali s architektúrou CISC, pomenované boli takto až keď sa vymyslela architektúra RISC. Napr. fy Motorola vyrábala 8-bitový mikrokontroler 68HC05.



TABLE 9-2: PIC16CXX INSTRUCTION SET

Mnemonic, Operands	Description	Cycles	14-Bit Opcode				Status Affected	Notes
			MSb	LSb				
BYTE-ORIENTED FILE REGISTER OPERATIONS								
ADDWF	f, d Add W and f	1	00	0111	dfff	ffff	C,DC,Z	1,2
ANDWF	f, d AND W with f	1	00	0101	dfff	ffff	Z	1,2
CLRF	f Clear f	1	00	0001	1fff	ffff	Z	2
CLRW	- Clear W	1	00	0001	0xxx	xxxx	Z	
COMF	f, d Complement f	1	00	1001	dfff	ffff	Z	1,2
DECF	f, d Decrement f	1	00	0011	dfff	ffff	Z	1,2
DECFSZ	f, d Decrement f, Skip if 0	1(2)	00	1011	dfff	ffff	Z	1,2,3
INCF	f, d Increment f	1	00	1010	dfff	ffff	Z	1,2
INCFSZ	f, d Increment f, Skip if 0	1(2)	00	1111	dfff	ffff	Z	1,2,3
IORWF	f, d Inclusive OR W with f	1	00	0100	dfff	ffff	Z	1,2
MOVF	f, d Move f	1	00	1000	dfff	ffff	Z	1,2
MOVWF	f Move W to f	1	00	0000	1fff	ffff		
NOP	- No Operation	1	00	0000	0xxx	0000		
RLF	f, d Rotate Left f through Carry	1	00	1101	dfff	ffff	C	1,2
RRF	f, d Rotate Right f through Carry	1	00	1100	dfff	ffff	C	1,2
SUBWF	f, d Subtract W from f	1	00	0010	dfff	ffff	C,DC,Z	1,2
SWAPF	f, d Swap nibbles in f	1	00	1110	dfff	ffff	Z	1,2
XORWF	f, d Exclusive OR W with f	1	00	0110	dfff	ffff	Z	1,2
BIT-ORIENTED FILE REGISTER OPERATIONS								
BCF	f, b Bit Clear f	1	01	00bb	bfff	ffff		1,2
BSF	f, b Bit Set f	1	01	01bb	bfff	ffff		1,2
BTFSZ	f, b Bit Test f, Skip if Clear	1(2)	01	10bb	bfff	ffff		3
BTFSZ	f, b Bit Test f, Skip if Set	1(2)	01	11bb	bfff	ffff		3
LITERAL AND CONTROL OPERATIONS								
ADDLW	k Add literal and W	1	11	111x	kkkk	kkkk	C,DC,Z	
ANDLW	k AND literal with W	1	11	1001	kkkk	kkkk	Z	
CALL	k Call subroutine	2	10	0kxx	kkkk	kkkk		
CLRWDT	- Clear Watchdog Timer	1	00	0000	0110	0100	TO,PD	
GOTO	k Go to address	2	10	1kxx	kkkk	kkkk		
IORLW	k Inclusive OR literal with W	1	11	1000	kkkk	kkkk	Z	
MOVLW	k Move literal to W	1	11	00xx	kkkk	kkkk		
RETFIE	- Return from interrupt	2	00	0000	0000	1001		
RETLW	k Return with literal in W	2	11	01xx	kkkk	kkkk		
RETURN	- Return from Subroutine	2	00	0000	0000	1000		
SLEEP	- Go into standby mode	1	00	0000	0110	0011	TO,PD	
SUBLW	k Subtract W from literal	1	11	110x	kkkk	kkkk	C,DC,Z	
XORLW	k Exclusive OR literal with W	1	11	1010	kkkk	kkkk	Z	

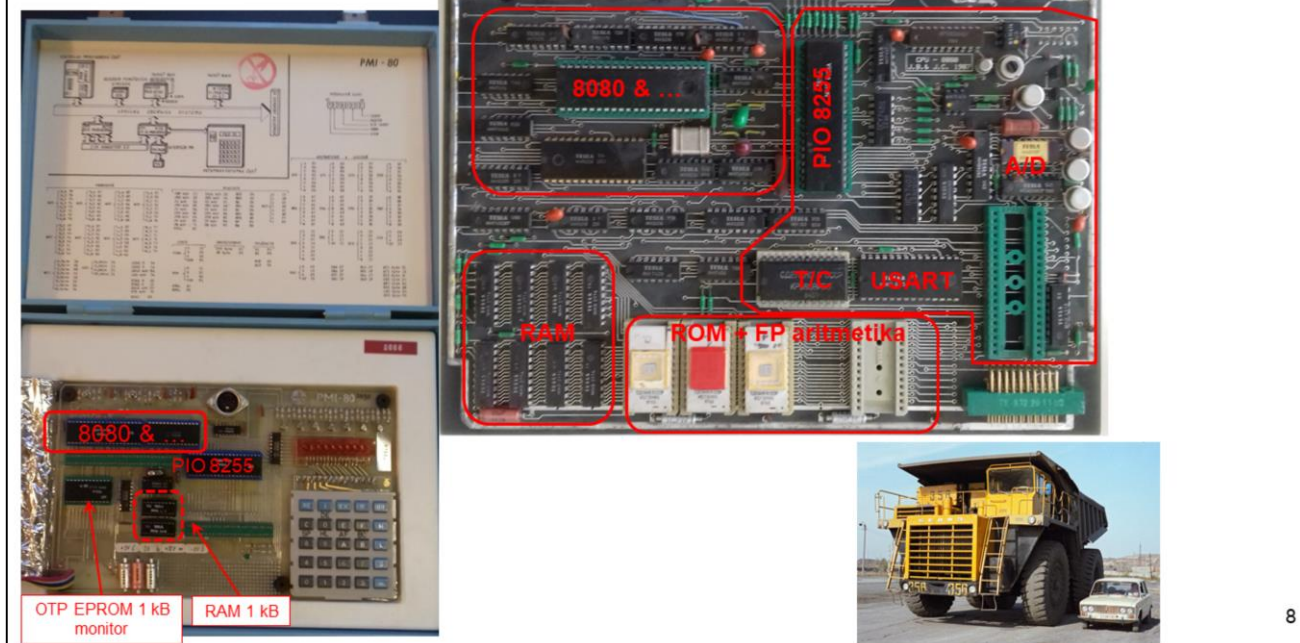
RISC:

RISC: RISC architektúra má jednoduchú inštrukčnú sadu, ktoré trvajú jeden alebo dva SC. Počet adresovacích módov RISC inštrukcií je minimalizovaný. Výsledkom je veľmi rýchle vykonávanie inštrukcií. Počítače s architektúrou RISC majú veľmi jednoduchý dekóder inštrukcií.

Mikrokontrolery, MMP sa prevážne vyrábajú s architektúrou RISC. Aj napriek tomu, že inštrukčná sada je redukovaná, inštrukcia **NOP** nevypadla zo zoznamu. Inštrukcia **NOP** (ne)robí nič. Len generuje oneskorenie o 1 SC.

Atmel AVR aj keď sú to podľa výrobcu RISC mikrokontrolery majú zvláštnu inštrukčnú sadu. Skôr by som povedal, že je to mix. Viac si o nej povieme na cvičeniach.

Takto vyzerali naše začiatky:



V roku 1982 vyrobili v TESLE Piešťany jednoduchý 8-bitový jednodoskový výukový mikropočítač.

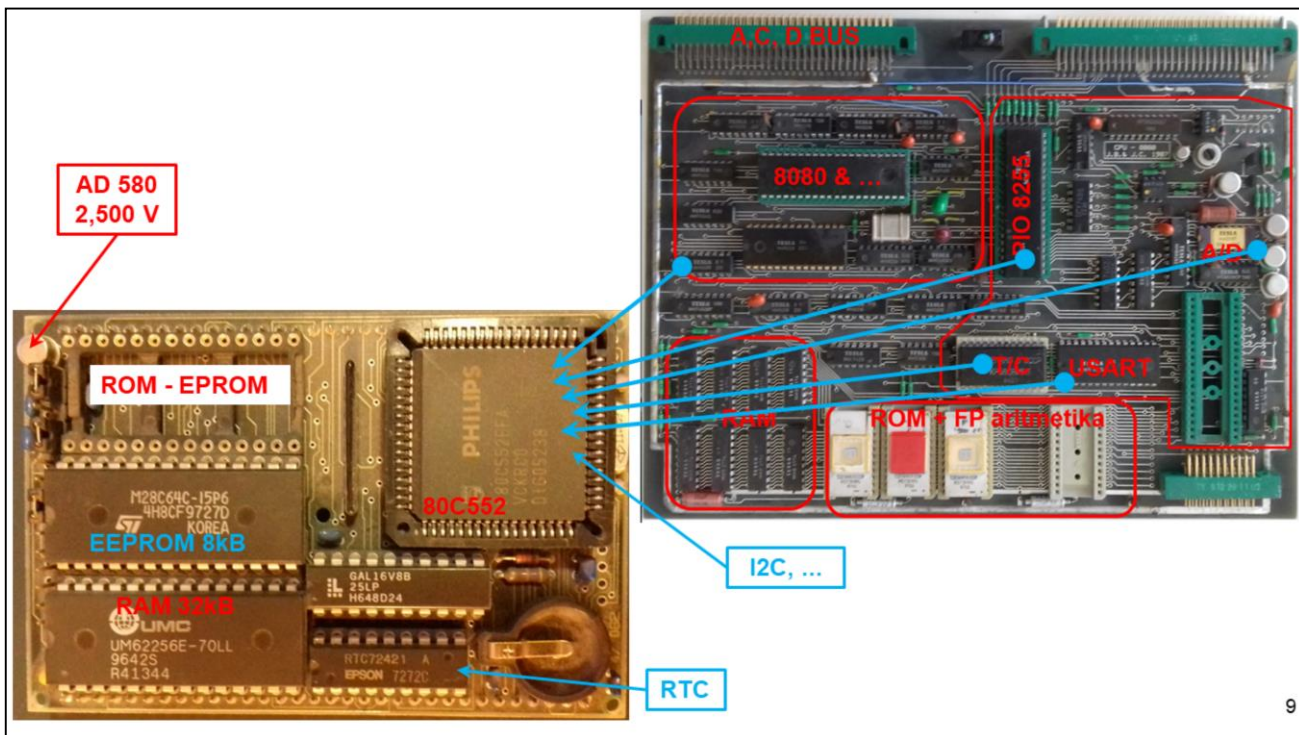
V pamäti PROM bol uložený *monitor strojového kódu*, ktorý umožňoval:

- Kláves RE. RESET systému. Obsah pamäte RAM sa nezmenil.
- Kláves R. Prezeranie/zmena obsahu registrov.
- Kláves M. Prezeranie/zmena obsahu pamäte .
- Kláves EX. Štart vloženého programu od nastavenej adresy.
- Kláves BR. Breakpoint.
- Kláves I. Obsluha externého prerušenia.
- Kláves L a S. Zápis/čítanie dát na pripojený magnetofón.

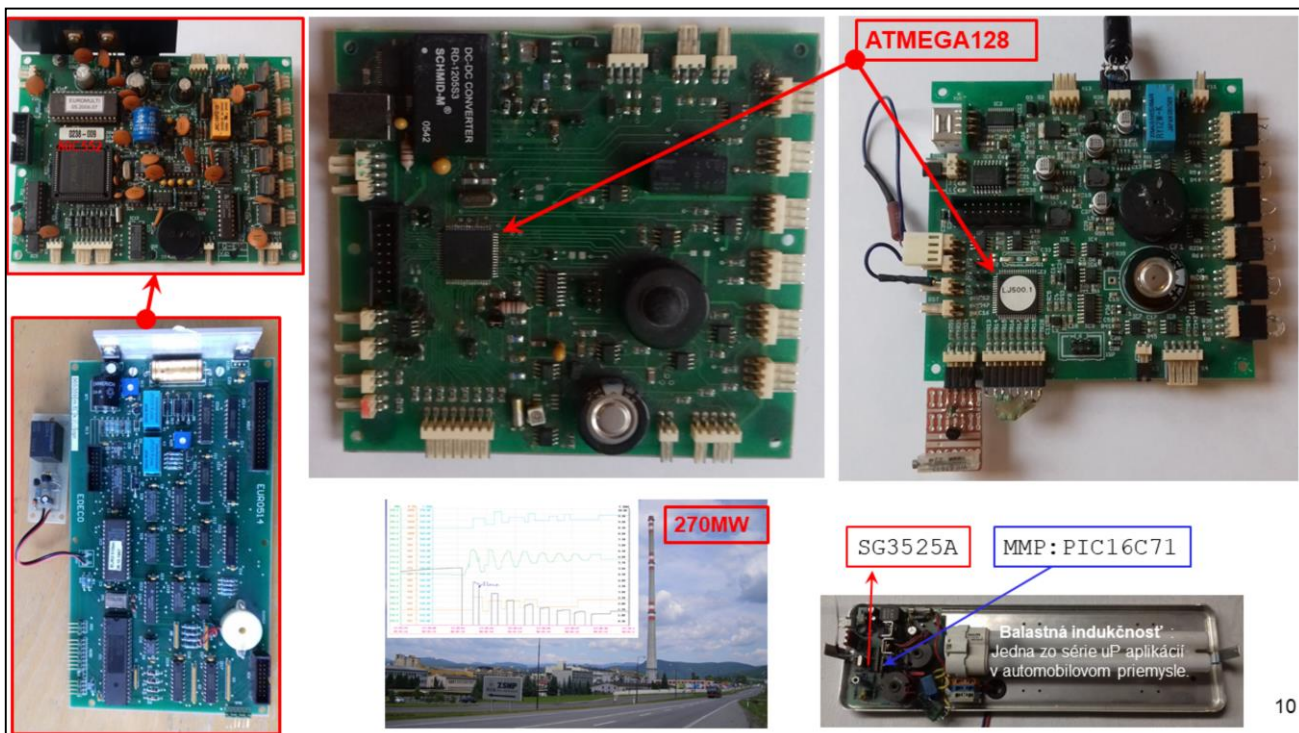
Ako zaujímavosti uvediem. Nastavenie SP bolo po pripojení napájania náhodné. Ak SP ukazoval do RAM-ky mohol program fungovať. Použitá klávesnica nebola ošetrovaná voči zákmitom, alebo len slabou.

Ak sme potrebovali vložiť inštrukciu, nedalo sa. Zvyšok sa musel prepísať. Teda MONITOR nemal zabudované také základné funkcie editora ako INS/DEL. A pripomeňme, že na samotné programovanie sa nepoužil assembler, ale kódy inštrukcií v HEXA kóde.

Neskôr pre nás navrhli kolegovia jednodoskový systém s aritmetikou v pohyblivej rádovej čiarke a pomocou neho sme riadili vo vozidle BELAZ prenos výkonu s dieselového motora cez generátor do MOTOR kolies. Dnes by sme to nazvali hybrid.



Časom sa mnohé externé súčiastky „objavili“ na čipe procesora a niekoľko rokov sme využívali náš klon dosky dole vľavo. Hustota súčiastok (plocha súčiastok/plocha dosky) bola „viac“ ako jedna. Pod RAM a ROM-kou boli ešte ďalšie súčiastky.

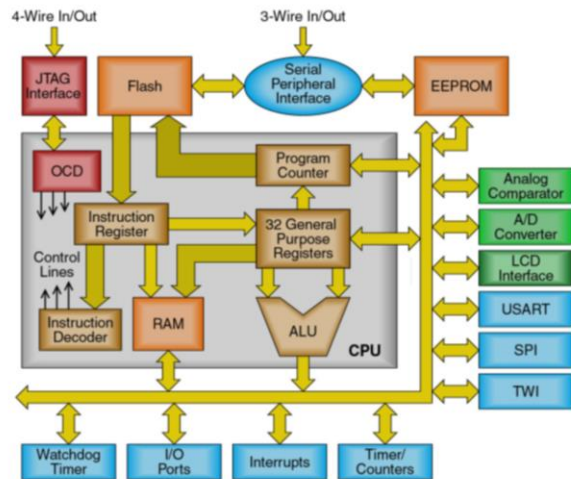
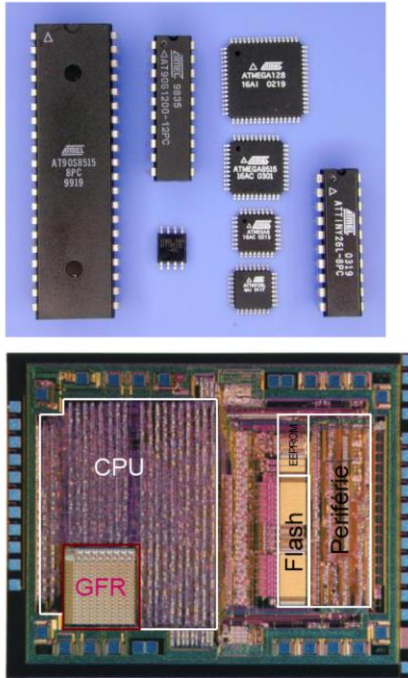


10

Spolupracovali sme aj s porevolučnou praxou. Riadiaci systém trezorovej pokladne postavený na báze 8035, sme prerobili najskôr s procesorom 80C552 a neskôr s AVR ATMEGA 128. Navrhovali sme aj veľmi jednocelové riadiace systémy, napr. tzv. balastnú indukčnosť, kde sme implementovali všetky funkcie, ktoré zadávateľ požadoval a originálny obvod SG3525A ich nemal implementované. Napr.: „tri krát a dost“. Navyše sme dorobili funkciu stmievanie.

Veľa krát sme len pomáhali s doladením algoritmov pre konkrétne počítačové riadenie. Jeden zo spôsobov zvyšovania účinnosti zariadení je nahradiť málo efektívnu analógovú techniku počítačovým riadiacim systémom. Výsledkom bola nestabilita systému. Stačilo spojiť dve veci: „Počítač“ je sériový stroj a trochu vedomostí z TR. Ináč povedané: Trúfli sme si aj na cca jednu desatinu inštalovaného elektrického výkonu Slovenska.

## AVR - Architektúra



11

**Jadro procesora:** CPU kontrolera sa skladá z: aritmeticko logickej jednotky (aritmetické, logické, bitové operácie, ...), riadiacej jednotky, a registrov (stack pointer - SP (16b), program counter - PC (pre ATMEGA328 (14b)), špeciálne registre, . . . ).

**Pamäť:** je rozdelená na pamäť programu (FLASH EEPROM) a pamäť dát (statická RAM).

**Digital I/O:** Základ vlastností vstupno/výstupných pinov (Input/Output) = (I/O) je odvodený od obvodu 8255. Tento obvod je tvorený 3-mi 8-bitovými I/O portami. Sú označené ako PA, PB, a PC. Tieto porty sa dajú „rôzne“ konfigurovať a môžu pracovať v rôznych módoch. Obvod 8255 je TTL kompatibilný.

**Radič prerušení:** Nie je súčasťou von Neumanovej koncepcie počítača. Nie je to nutná časť jeho architektúry. Treba povedať, že prerušovací podsystem podstatne urýchľuje výpočty.

**Timer/Counter:** Možno ich nakonfigurovať ako počítadlá udalostí (interné/externé). Možno ich použiť ako časovače, ako generátory PWM

signálov. Základom všetkých T/C (P/C) je obvod 8253. Obsahuje 3 16-bitové nezávislé počítadlá s predvoľbou. Ak počítadlo načítava ext. impulzy hovoríme o ČITAČI. Ak je na vstup počítadla pripojený presný zdroj frekvencie hovoríme o ČASOVAČI. P/C majú od svojho vzniku dva nedostatky.

1. „Pretečenie“ a
2. V 8-bitových MMP 16-b hodnotu prednastavujeme/vyčítavame cez 8-bitovú dátovú zbernicu. Treba použiť tzv. pomocný záchytný register. Problém, je že ho súčasne môžu použiť dve periférie. Takáto chyba sa nedá odladiť. Pretože musíte súčasne „spustiť“ dve udalosti vo veľmi krátkom čase. Až potom sa prejaví.

**Analog I/O:** Väčšina mikrokontrolerov má zabudovaný 8, 10, ... bitový A/D prevodník s postupnou aproximáciou pred ktorým je zapojený analógový multiplexer. Ako D/A prevodník sa v jednoduchších mikrokontroleroch používa PWM výstup.

**Komunikačné zbernice Interface:** mikropočítače majú aspoň jeden sériový interface pomocou ktorého možno komunikovať s PC.

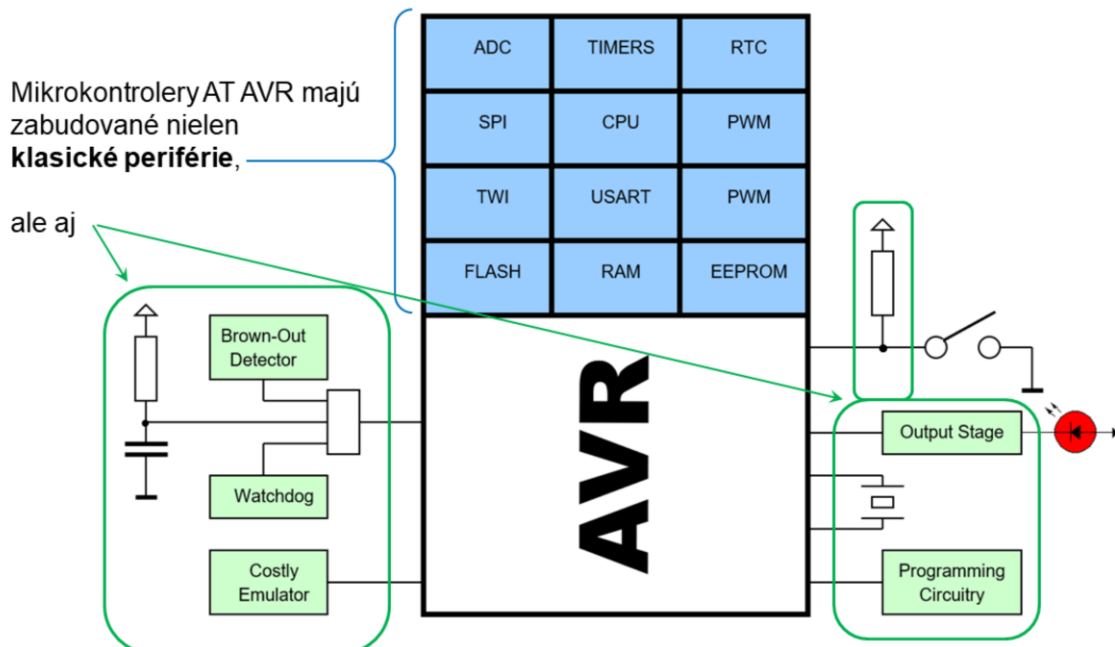
Na komunikáciu s inými periférnymi obvodmi sa používa napr. SPI, I2C, resp. CAN zbernica.

**Watchdog Timer:** Pôvodne bol resetovací obvod externou súčiastkou. Jej súčasťou bol aj tzv. watchdog timer. Jeho úlohou je zabezpečiť trvalý beh programu. Riadiaci systém reálneho času má technológom stanovený najdlhší čas, ktorý je vyhradený na vykonanie jednotlivých častí programu. WDT je na začiatku nejakej časti programu prednastavený, a ak do vypršania času nie je v ďalšej časti programu prednastavený, generuje reset systému vyvolaný WDT-om. A celý systém sa uvedie do „bezpečného“ stavu.

**Debugging Unit:** Táto jednotka nám umožňuje viac menej v reálnom čase sledovať beh programu. Jednoducho povedané je to hardwarový simulátor.

...

Pomocou AT AVR mikroprocesorov možno realizovať jednočipové riešenie



12

Na tomto prevzatom obrázku je ukázané, čo všetko je zabudované do jedného celku.

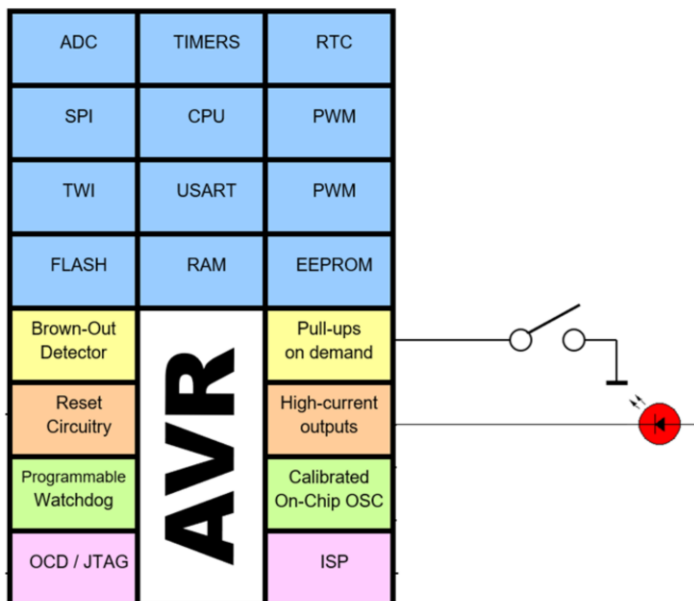
Dokonca aj programátor. Ladenie programu bola operácia pozostávajúca s nasledovných krokov.

- Preklad programu. Vytvorenie HEX súboru.
- Naprogramovanie pamäte EPROM. Zasunutie pamäte a odskúšanie.
- Ak sme neboli z výsledkom spokojný. Nasledovalo vymazanie obsahu EPROM pamäte UV svetlom (niekoľko minút).
- A mohli sme pokračovať.

Dnes tento cyklus trvá: **A je to**. Potrebujete len jeden káblík.



Pomocou AT AVR mikroprocesorov možno realizovať jednočipové riešenie

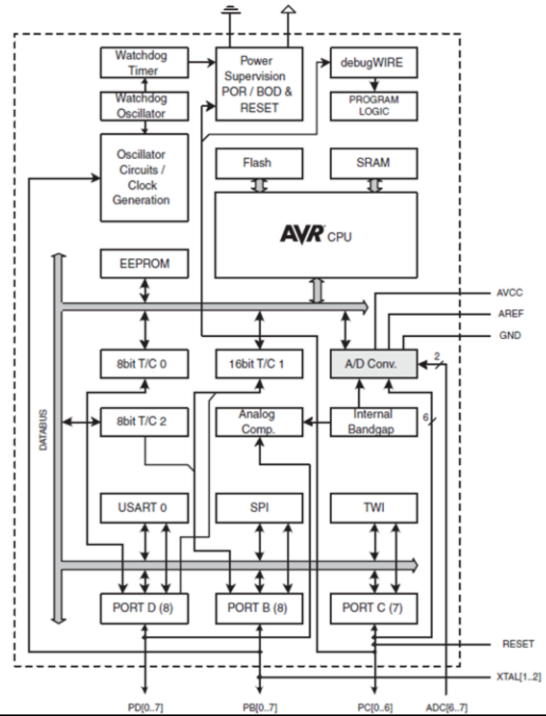
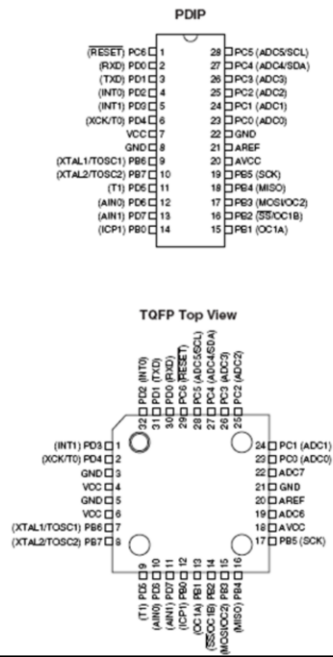


13

Mikrokontroler použitý na cvičeniach a prednáškach má okrem bežných periférií, už sme spomenuli,

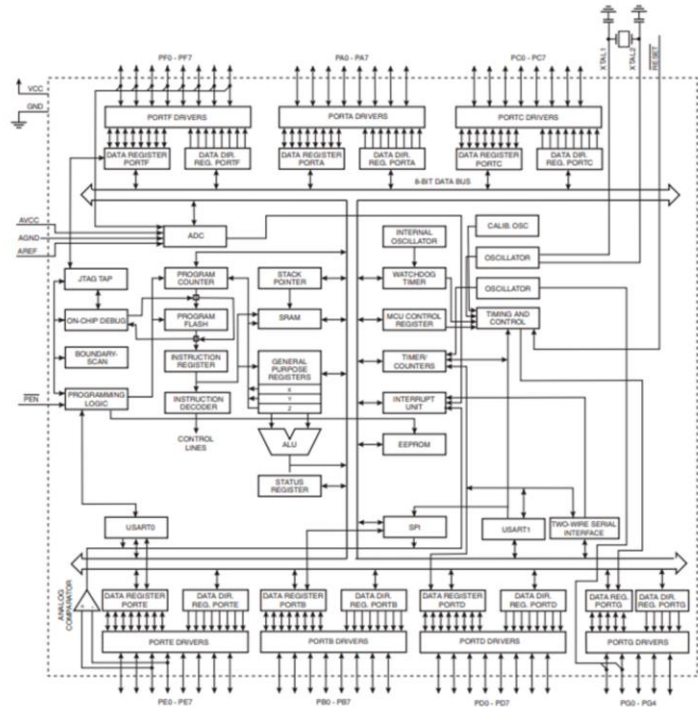
aj obvody na sledovanie poklesu napájania, resetovacie obvody a watchdog, obvody umožňujúce testovať stav periférií za behu programu, súčasťou je aj kalibrovaný oscilátor, niektoré mikrokontrolery majú zabudovaný aj zdroj referenčného napätia pre A/D prevodník, a možno som aj na niečo zabudol.

# ATMEGA8



Na obr. je uvedená bloková štruktúra 8-bitového procesora ATMEGA8.

# ATMEGA128



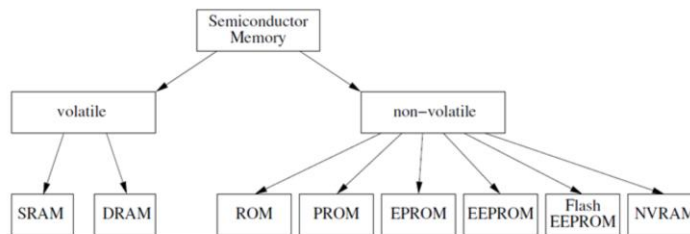
PER0	0	PA8 (AD8)	48
PER0/PD0	1	PA4 (AD4)	47
(TDR0/PD0)	2	PA6 (AD6)	46
(XOR0/AN0)	3	PA0 (AD0)	45
(OC0A/INT0)	4	PA7 (AD7)	44
(OC0B/INT0)	5	(PSWALE)	43
(OC0C/INT0)	6	PC7 (A15)	42
(OC0D/INT0)	7	PC0 (A14)	41
(OC0E/INT0)	8	PC0 (A13)	40
(INT0)	9	PC4 (A12)	39
(ISCR)	10	PC0 (A11)	38
(ICR1)	11	PC1 (A10)	37
(ICR2)	12	PC0 (A9)	36
(ICR3)	13	PC0 (A8)	35
(ICR4)	14	PC0 (A7)	34
(ICR5)	15	PC0 (A6)	33
(ICR6)	16	PC0 (A5)	32
(ICR7)	17	PC0 (A4)	31
(ICR8)	18	PC0 (A3)	30
(ICR9)	19	PC0 (A2)	29
(ICR10)	20	PC0 (A1)	28
(ICR11)	21	PC0 (A0)	27
(ICR12)	22	PC0 (A0)	26
(ICR13)	23	PC0 (A0)	25
(ICR14)	24	PC0 (A0)	24
(ICR15)	25	PC0 (A0)	23
(ICR16)	26	PC0 (A0)	22
(ICR17)	27	PC0 (A0)	21
(ICR18)	28	PC0 (A0)	20
(ICR19)	29	PC0 (A0)	19
(ICR20)	30	PC0 (A0)	18
(ICR21)	31	PC0 (A0)	17
(ICR22)	32	PC0 (A0)	16
(ICR23)	33	PC0 (A0)	15
(ICR24)	34	PC0 (A0)	14
(ICR25)	35	PC0 (A0)	13
(ICR26)	36	PC0 (A0)	12
(ICR27)	37	PC0 (A0)	11
(ICR28)	38	PC0 (A0)	10
(ICR29)	39	PC0 (A0)	9
(ICR30)	40	PC0 (A0)	8
(ICR31)	41	PC0 (A0)	7
(ICR32)	42	PC0 (A0)	6
(ICR33)	43	PC0 (A0)	5
(ICR34)	44	PC0 (A0)	4
(ICR35)	45	PC0 (A0)	3
(ICR36)	46	PC0 (A0)	2
(ICR37)	47	PC0 (A0)	1
(ICR38)	48	PC0 (A0)	0

O niečo zložitejšia bloková schéma odpovedá ATMEGA 128.

Jednotlivé typy AVR mikrokontrolerov sa od seba líšia hlavne počtom I/O portov, počtom zdrojov prerušenia, počtom zabudovaných T/C a ich možnosťami využitia. Veľkosťou pamäti: programu - FLASH, dát RAM a EEPROM.

## Memory – Pamäťový podsystem

- **Register File** (registre): Malá pamäť zabudovaná v CPU. „Služi na krátkodobé odkladanie pre CPU
- **Data Memory** (RAM, pamäť dát): Väčšia pamäť na dlhšie ukladanie dát.
- **Instruction Memory** (ROM, FLASH, pamäť programu) : **Veľká pamäť** na uloženie inštrukcií



!!! Slovo *volatile* sa môže objaviť aj v HLL !!!

16

Dnes sa ako pamäte počítača výhradne používajú polovodičové pamäte. Podrobne sme si o nich hovorili na predmete základy počítačov.

Pamäte typu volatile – prchavé, stratia svoj obsah po odpojení napájania.

Potom je namieste otázka prečo nepoužívame len non-volatile pamäte? Ved' informáciu udržia a vieme z nich aj čítať aj do nich zapisovať.

Problém je so zápisom a následným čítaním. Išlo by to, ak by sme vedeli na chvíľu pozastaviť taktovanie zberníc.

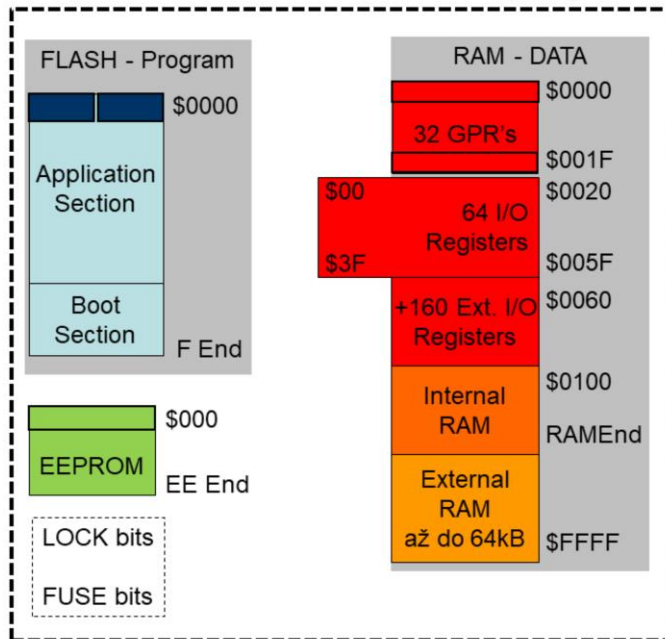
Na začiatku (2. polovica 20 storočia) sa vyrábali ako veľkokapacitné pamäte napríklad páskové magnetické pamäte. U nich sme sa k informácii dostali, iba vtedy, keď sme si prečítali predchádzajúcu informáciu (niečo ako posuvný register). Tieto pamäte sa nazývali sekvenčné.

Ich protipólom boli pamäte kde sme sa k informácii dostali viac menej náhodne mohli sme prečítať a zapísať ľubovoľné pamäťové miesto. Tieto pamäte dostali názov RWM-RAM (Read-Write Memory - Random Access Memory). Časom sa skratka pamäte skrátila na RAM. Slovo **náhoda** neznamena, že do prístupu k pamäti je zahrnutá náhoda.

V pamäti RAM sa väčšinou ukladajú dáta. Pamäťové miesta sú realizované ako preklápacie obvody, ktoré po výpadku napájania informáciu stratia. Program sa ukladá do pamätí, ktoré svoj obsah uchovávajú aj po odpojení napájania. A nazývajú sa ROM. Dnes sa v mikrokontroleroch používajú ako pamäť programu pamäte EPROM a Flash EEPROM. V MMP sa pamäte RAM vyrábajú ako statické pamäte RAM – SRAM.

Blízko CPU je niekoľko špeciálnych pamäťových miest. označované sú ako registre a majú špeciálne určenie.

## AVR mikrokontroler – Mapa pamäte



17

Na obrázku sú nakreslené blokovo základné pamäte AVR mikrokontrolerov.

**Pamäť programu** je organizovaná po slovách a fyzicky je rozdelená na dve základné časti. Aplikačná a tzv. bootovacia.

Pripomeňme si: S pamäti EEPROM môžeme spustiť vykonávanie programu, ale keď do nej zapíšeme, nedá sa z nej chvíľu informácia čítať. To by spôsobilo kolaps programu. To je dôvod fyzického rozdelenia pamäte programu na dve časti.

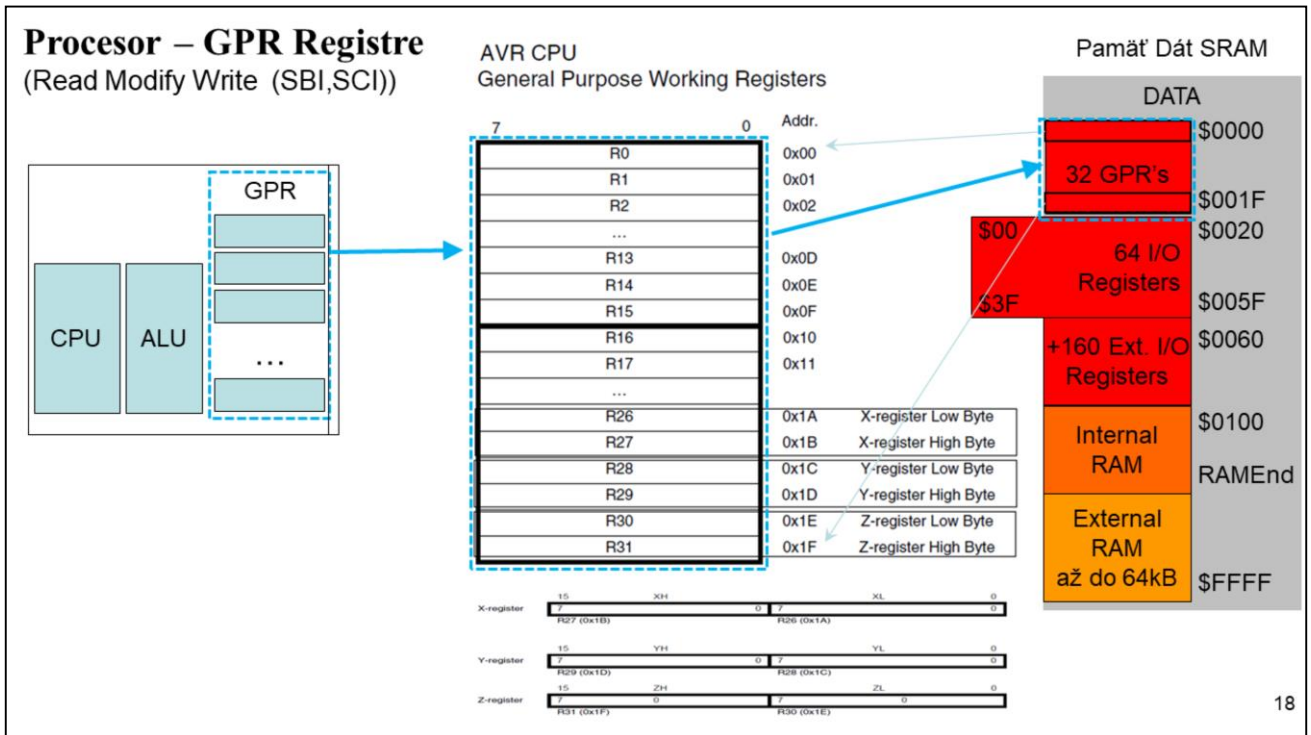
**Pamäť dát – RAM**-ka je bytovo organizovaná. Trocha predbehneme. Každá zabudovaná periféria má vstupné a výstupne registre, riadiace registre a stavové registre. Tie sú mapované aj do pamäte dát – RAM-ky. Preto ten komplikovaný obrázok. RAM-ka slúži na dočasné odkladanie spracovávaných informácií.

**Pamäť EEPROM.** Obsah tejto pamäte zostane zachovaný aj po výpadku napájania. Z tohto dôvodu sa do nej ukladajú informácie trvalého charakteru, ale ktoré treba čas od času zmeniť. Napríklad konštanty P, I a D regulátora.

Základné parametre pamätí EEPROM:

- kapacita 64B až 8kB
- netreba externé komponenty,
- je lokalizovaná mimo adresný priestor programu a dát
- zápis cca 8ms (počet erase/write cyklov 100 000 (1M)), súčasťou je aj mazanie; okamžité čítanie
- zapojená ako periféria s GPR registrami

**Špeciálna EEPROM:** LOCK bits a FUSE bits. Pripomeňme si. Oscilátor môže byť kryštálový - externý, resp. interný kalibrovaný RC oscilátor. Táto konfigurácia sa nastavuje v týchto bitoch. Inou takou možnosťou je zabránenie nechcenému vyčítaniu obsahu pamäte programu, resp. EEPROM. Môžu v nej byť uložené prístupové kódy k citlivým informáciám. Aj toto sa dá nastaviť. Ak by bol watchdog spustený automaticky po uvoľnení RESET-u, asi by sme nikdy program neodladili. Čo všetko sa dá takto nastaviť, viď KL daného mikropočítača.



Registre (8-b údaj): špeciálne pamäťové miesta, ktoré sú:

- priamo spojené s CPU,
- možno ich priamo použiť v assemblerovských inštrukciách, buď ako cieľový register alebo ako register z ktorého čítame alebo môže slúžiť na prenos informácie,
- na operácie s ich obsahom sa používajú jednoslovné inštrukcie.

AVR má 32 registrov a majú označenie R0 až R31. Možno ich pomocou assemblerovskej directive premenovať. Špeciálnu funkciu majú registrové páry R26:R27, R28:R29 a R30:R31. Pomenované sú: X, Y a Z. Sú to 16-bitové pointer registre. Možno pomocou nich adresovať 65536 pamäťových miest v SRAM alebo v pamäti programu.

Podstatná výhoda RISC procesorov. Všetky aritmetické a logické operácie sa vykonávajú v GPR „General Purpose Registers“ (registre pre obecné použitie). GPR a I/O (ďalej) registre sú prístupné pomocou **mov/in/out** inštrukcií a sú mapované do DÁTOVÉHO pamäťového priestoru, to znamená, že sú prístupné aj pomocou Load/Store inštrukcií.

Pr.1. :

```
.DEF MojRegister = R16
LDI MojRegister,110
```



Pr. 2. :

```
.DEF MR1 = R16
```

```
.DEF MR2 = R15
```

```
LDI MR1,110
```

```
MOV MR2, MR1
```

; Prvý register je cieľový, MR2 = MR1

Ak by sme program zapísali takto

Napr.3 :

```
.DEF MR1 = R16
```

```
.DEF MR2 = R15
```

```
LDI MR2,110
```

```
MOV MR1, MR2
```

Tento program by nefungoval správne, pretože len do registrov R16 až R31 možno dáta vložiť priamo pomocou LDI inštrukcie.

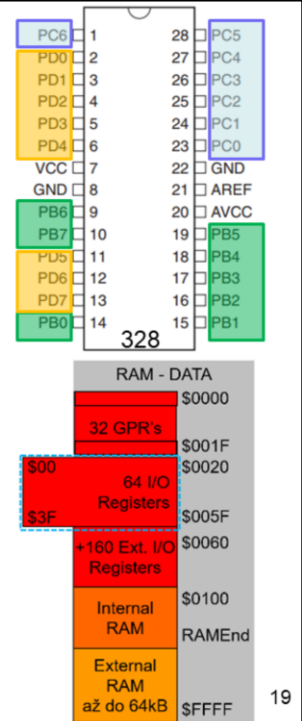
Toto pravidlo má výnimku: CLR MR2 „funguje“. Podobnú výnimku ako LDI majú aj ďalšie inštrukcie.

Zapíšte si do pamäti: V prvých rokoch práce s MMP je na 101% chyba vomne. A ten zvyšok do 100% je chyba na strane MMP. Neskôr tie čísla môžete upraviť.

Ak budete riešiť takéto problémy „*Do not use read-modify-write instructions (SBI and CBI) to set or clear the MPCM bit. The MPCM bit shares the same I/O location as the TXC flag and **this might accidentally be** cleared when using SBI or CBI instructions.*“, ste dobrý.

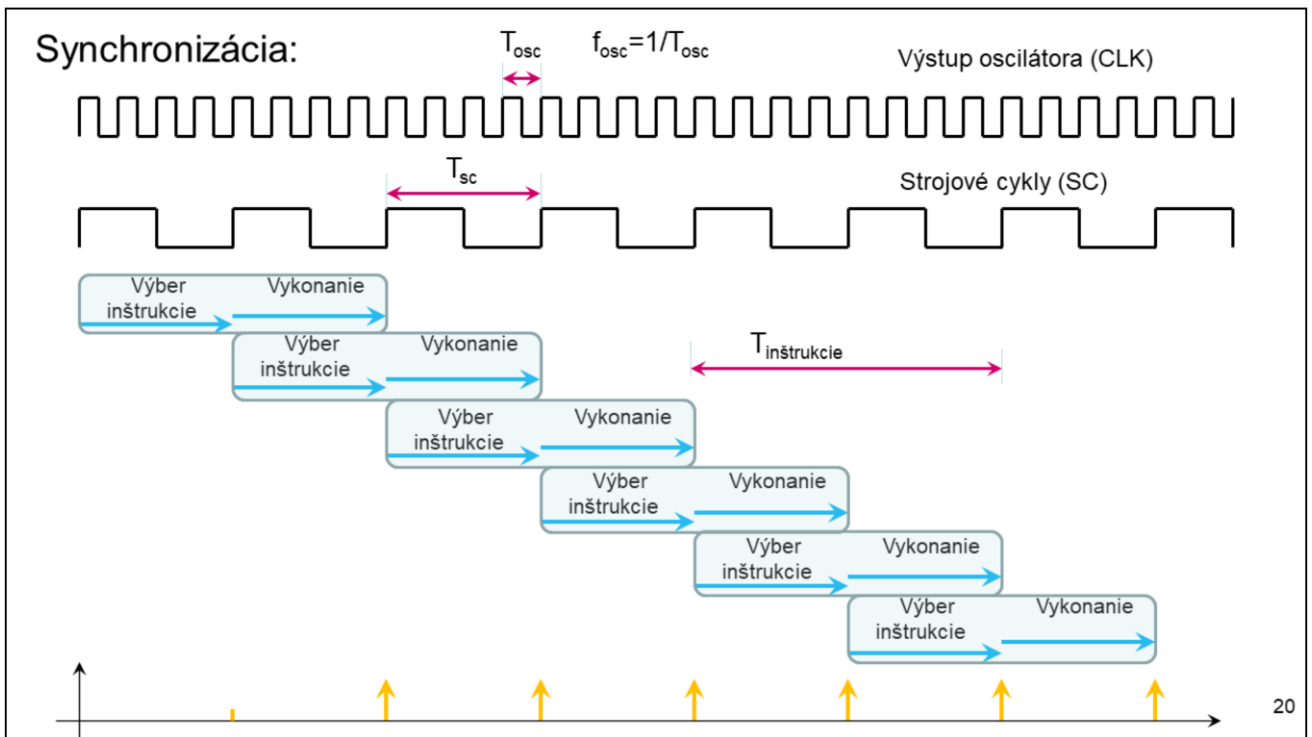
## I/O Registre – porty (Read Modify Write (SBI,SCI))

- **Organizované** sú po **8b = 1B**
- **Označované** sú písmenami **A,B,C, ...**
- **Set/Clear I/O**
- Nastavovanie: log.1 a nulovanie: log.0 sa dá realizovať po bytoch, resp. po bitoch
- **DDRx Registre**
  - Orientácia pinu, IN/OUT, sa nastavuje v reg. DDRx
  - Ak je bit DDRx nastavený na log. 0 odpovedajúci pin portu je vstupný
  - Ak je bit DDRx nastavený na log. 1 odpovedajúci pin portu je výstupný
  - Ak DDRA = 0xF0 (0b1111 0000), to znamená bity 7- 4 v PORTA sú výstupné a bity 3 - 0 sú vstupné.
- **Ďalšie funkcie portov (“funkcia má vyššiu prioritu”)**
  - Väčšina portov má okrem I/O funkcií aj ďalšie vlastnosti – funkcie.
  - Periférii je viac ako pinov.
  - U väčšiny procesorov je jeden port, jeho časť, vyhradená na vstup analógových signálov do A/D prevodníka
  - Iné bity, iných portov, sú vo funkcii, napr.:
    - Dátovej riadiacej a adresnej zbernice,
    - vstupy a výstupy zbernic: USART, I2C, ...



Namiesto písmenka x dosadzujeme písmeno konkrétneho portu. Teda, A, B, C,

...



Počítač ako taký môžeme charakterizovať ako synchronný sekvenčný obvod. Učili sme sa na Základy Počítačov.

Sekvenčný obvod je taký, u ktorého výstup závisí nielen od vstupov ale aj od predchádzajúceho stavu. Sekvenčné obvody rozdeľujeme na asynchrónne (ASO) a synchronné (SSO): Ak sa zmena výstupu vykoná okamžite po zmene vstupov, hovoríme o ASO. Ak sa zmena výstupu vykoná až s príchodom synchronizačného signálu (hodinový signál, hodiny) hovoríme o SSO.

Pri SSO musíme rozlišovať či sa zmena výstupu vykoná pri zmene úrovne (zmena výstupu sa mení počas „aktívnej úrovne“ ) alebo pri zmene hrany (nábežná/dobežná).

Počítače potrebujú teda generátor hodinových impulzov (oscilátor). Vo všeobecnosti treba rozlišovať medzi hodinovým a strojovým cyklom.

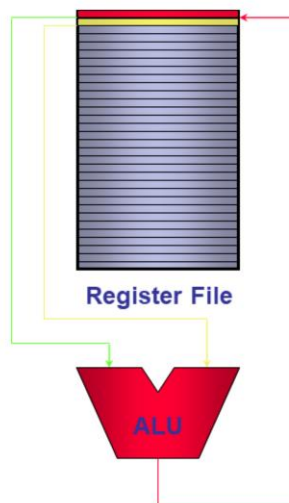
Vid'. ilustračný obrázok.

V mikrokontroleroch AVR je  $T_{osc}$  rovné  $T_{sc}$ .

# Registre sú k ALU pripojené priamo



Registrové operácie trvajú jeden strojový cyklus



21

Časovanie inštrukcií:

Čas požadovaný k vykonaniu jednej inštrukcie je rovný hodinovému signálu procesora – trvanie SC.

Ak oscilátor procesora beží na frekvencii  $f_{osc} = 4\text{MHz}$  potom jedna inštrukcia trvá  $t_{osc} = 1/4 \mu\text{s}$  alebo  $250 \text{ ns}$ .

Pre  $f_{osc} = 10 \text{ MHz}$  je  $t_{osc} = 100 \text{ ns}$ . Tento čas je daný interným alebo externým oscilátorom.

Pripomeňme, že niektoré inštrukcie vyžadujú dva alebo viac SC. Napr. inštrukcie vetvenia.

Pr.: generovanie oneskorenia.

delay(x)

Niektorý 8-bit-register použijeme ako počítadlo (budeme dekrementovať pomocou inštrukcie DEC):

```
CLR R1      ; 1SC
Count:      ; „adresa“
DEC R1      ; 1SC
BRNE Count ; 1SC pre goto Count, 2SC pre pokračuj,
```

Čas trvania v SC:  $\text{delay} = (1) + (255 * 2) + (1 * 3) = 514 \text{ SC}$  alebo  $128.5 \mu\text{s}$  pre 4 MHz.

Takže máme návod ako prednastaviť reg. R1 aby sme dosiahli napr. oneskorenie 100us.

Aby to nebolo také jednoduché:

**ATMEGA 16**

Interrupt Sense Control

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0	
\$35 (\$55)	SM2	SE	SM1	SM0	ISC11	ISC10	ISC01	ISC00	MCUCR
Read/Write	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	R/W	
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0	

- Bits 7, 5, 4 – SM2..0: Sleep Mode Select Bits 2, 1, and 0
- Bit 6 – SE: Sleep Enable

**ATMEGA ..... , 328**

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0	
0x35 (0x55)	–	BODS <sup>(1)</sup>	BODSE <sup>(1)</sup>	PUD	–	–	IVSEL	IVCE	MCUCR
Read/Write	R	R/W	R/W	R/W	R	R	R/W	R/W	
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0	

- Bit 4 – PUD: Pull-up Disable

MCU Control Register

SFIOR  
Special Function IO Register

KL niekedy dodržiajú dohodu. Adresa: \$aa. Data 0xdd. Niekedy aj pre adresu aj dáta použijú rovnaký spôsob zápisu HEXA hodnoty.

Porty AVR obvodov sú brány pre CPU pomocou ktorých komunikuje s internými a externými hardwarovými a softwarovými komponentami. CPU komunikuje s týmito komponentami tak, že z nich číta, resp. do nich zapisuje. Sú to vlastne I/O registre, príznakové registre a riadiace registre pôvodne periférnych obvodov. Už sme ich spomenuli.

Aj keď procesory „mladšie 80C552“ mali 128 takýchto registrov, autori AVR procesorov ich vytvorili len 64. A sú priradené k jednotlivým perifériám. Ktoré registre sú použité pre ktorý typ procesora je dané v katalógovom liste. Adresy portov konkrétnych periférií sú dané napevno. Treba povedať, že napevno pre daný typ mikrokontrolera. Napr. pre AVR 328 je PORTB na adrese 0x05 ale pre AVR MEGA128 je na adrese 0x18.

Atmega majú viac ako 64 portov. K ďalším je prístup zložitejší – iný.

### Read-Modify-Write prístup k portom

Je možné nastaviť/nulovať (Set/ReSet) konkrétny bit portu bez toho aby sme ovplyvnili ostatné bity portu. K tomu slúžia dve inštrukcie SBI (Set Bit I/O) a CBI (Clear Bit I/O).

Vykonanie je nasledovné:

```
.EQU ActiveBit = 0 ; bit, ktorého obsah ideme meniť
    SBI PortB, ActiveBit ; bit "ActiveBit" nastavíme do will be set
to one
    CBI PortB, Activebit ; The bit "ActiveBit" will be cleared to
zero
```

Prístup k pamäťovo mapovaným portom:

Procesory s väčším počtom periférií, ako napr. ATMEGA, majú niektoré periférie mapované do priestoru pamäte RAM.

Dokonca aj k portom, ktoré sú mapované do I/O priestoru, možno pristupovať pomocou inštrukcií (ST a LD) pomocou ktorých zapisujeme/čítame zo SRAM. LEN treba pripočítať k adrese portu 0x20.

(Pripomeňme: prvých 32 addresses je rezervovaných pre GPR registre!).

Príklad:

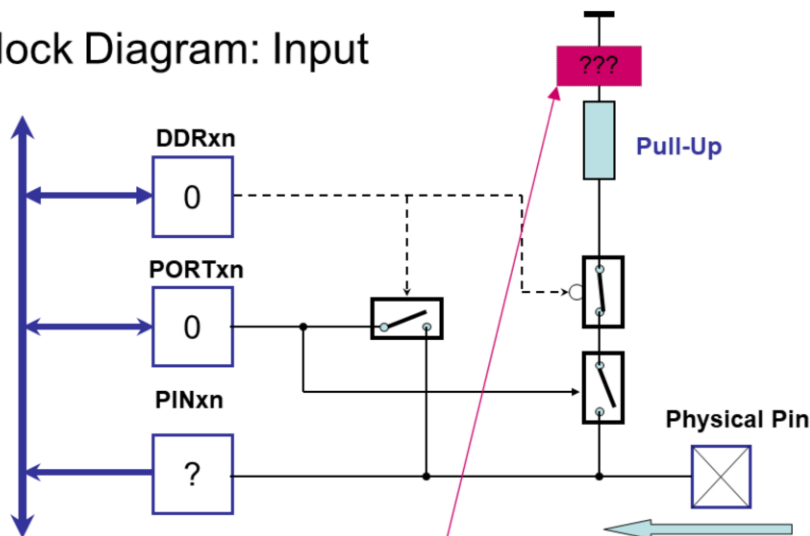
```
.DEF MyPreferredRegister = R16
    LDI ZH,HIGH(PORTB+32)
    LDI ZL,LOW(PORTB+32)
    LD MyPreferredRegister,Z
```

Opäť pripomeňme:

Takýto prístup je možný ale trvá dlhšie, na vykonanie treba viac inštrukcií.

To je dôvod prečo prvá adresa SRAM začína na adrese 0x60 alebo 0x100 pri väčších AVR.

## I/O Pin Block Diagram: Input



DDRxn	I/O	PORTxn	PUD (MCUCR)	Pull-up	Poznámka
0	In	0	X	No	Tri state (Hi-Z)

23

### Vstupné/výstupné porty

sú najjednoduchšie vstupno/výstupné rozhranie mikropočítača. Ich štruktúra a funkcia je odvodená od obvodu 8255, ktorý mal 3 8-bitové porty PORTA, B, C, ktoré sa dali naprogramovať ako vstupné, resp. výstupné a mohli pracovať v rôznych módoch.

I/O porty mikrokotrolerov (MCU, MMP) sú oveľa univerzálnejšie. Dokonca I/O informácia na pine portu môže byť binárna/analógová.

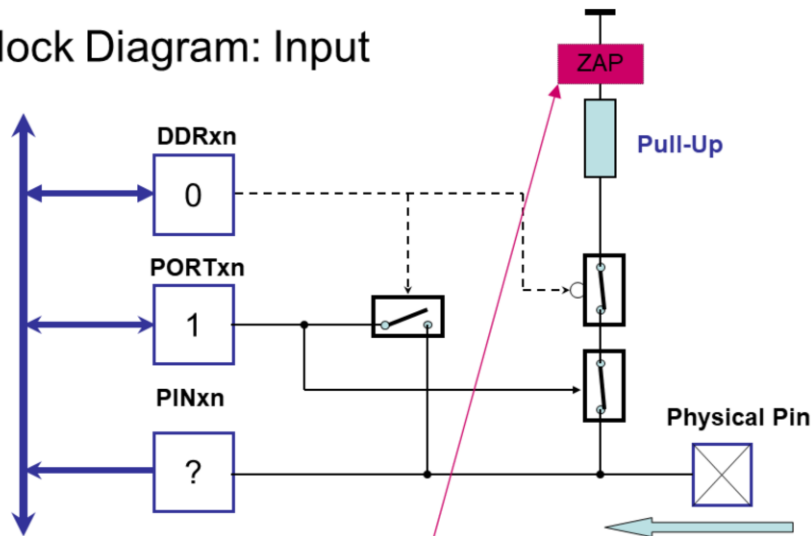
V digitálnych systémoch a teda aj v mikrokotrolleroch sa stretneme s pojmom trojstavová logika:

1. logic 0. Vývod je pripojený na 0V. Stav nízkej úrovne. (L).
2. logic 1. Vývod je pripojený na 5V. Stav vysokej úrovne.(H).
3. A ak je nejaký vývod elektricky nepripojený znamená to že je v stave vysokej impedancie (Z) alebo v tzv. treťom stave. Anglicky písaná literatúra okrem písmena Z, používa označenie: **three-state**, **tri-state**, alebo **3-state** .

Nastaveniu: DDRxn = L, PORTxn = L, a PUD = Z odpovedá konfigurácia pinu: Input, Z.



## I/O Pin Block Diagram: Input



DDRxn	I/O	PORTxn	PUD (MCUCR)	Pull-up	Poznámka
0	In	1	0	Yes	Zdroj prudu (malého), ak „pulled down“

24

Vývoj vraj ide po špirále.

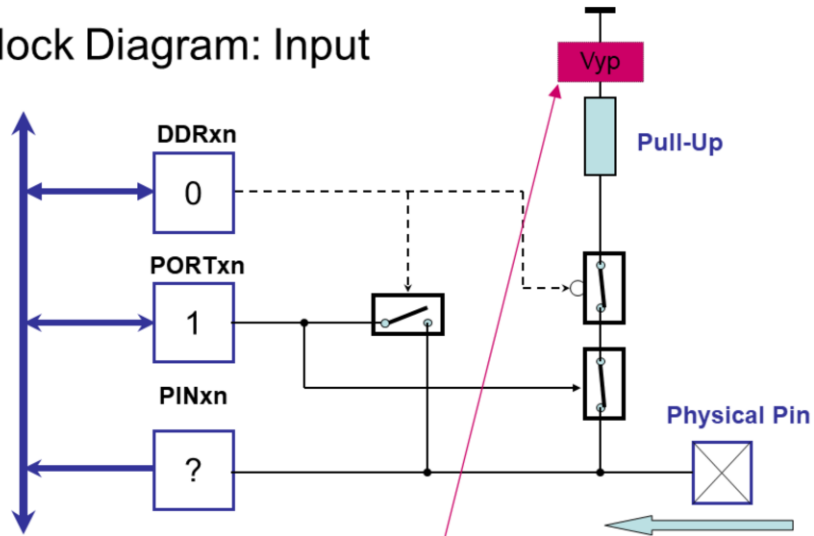
Koľko rečí vieš, toľko krát si človekom.

Technik by sa mal vyjadrovať na základe pravidiel – noriem. Čo si myslíte čo predstavuje tá pomlčka hore nad červeným obdĺžnikom?

Tento krát je to plus 5V. Inokedy je to GND.

Nastaveniu: DDRxn = L, PORTxn = H, a PUD = L odpovedá konfigurácia pinu: Input.

## I/O Pin Block Diagram: Input

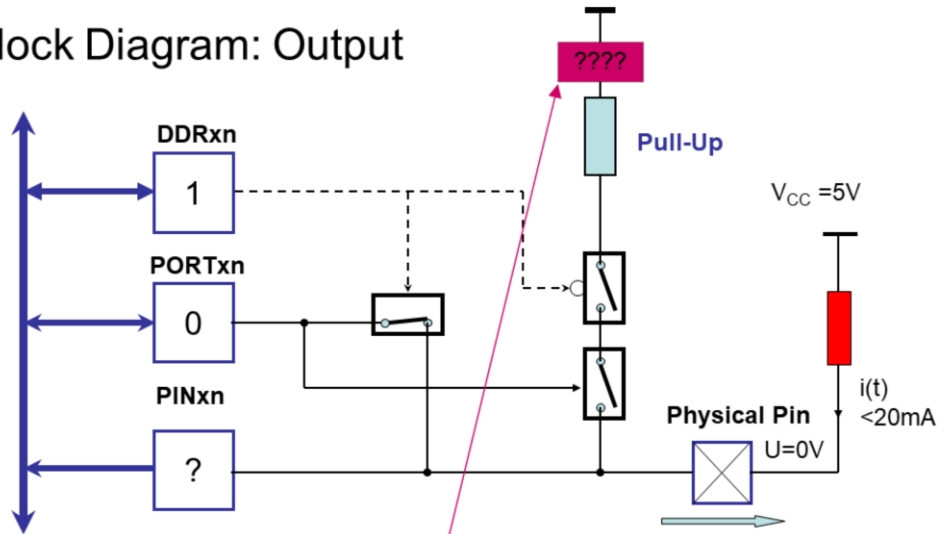


DDRxn	I/O	PORTxn	PUD (MCUCR)	Pull-up	Poznámka
0	In	1	1	No	Tri state (Hi-Z)

25

Nastaveniu: DDRxn = L, PORTxn = H, a PUD = H odpovedá konfigurácia pinu: Input, Z.

# I/O Pin Block Diagram: Output

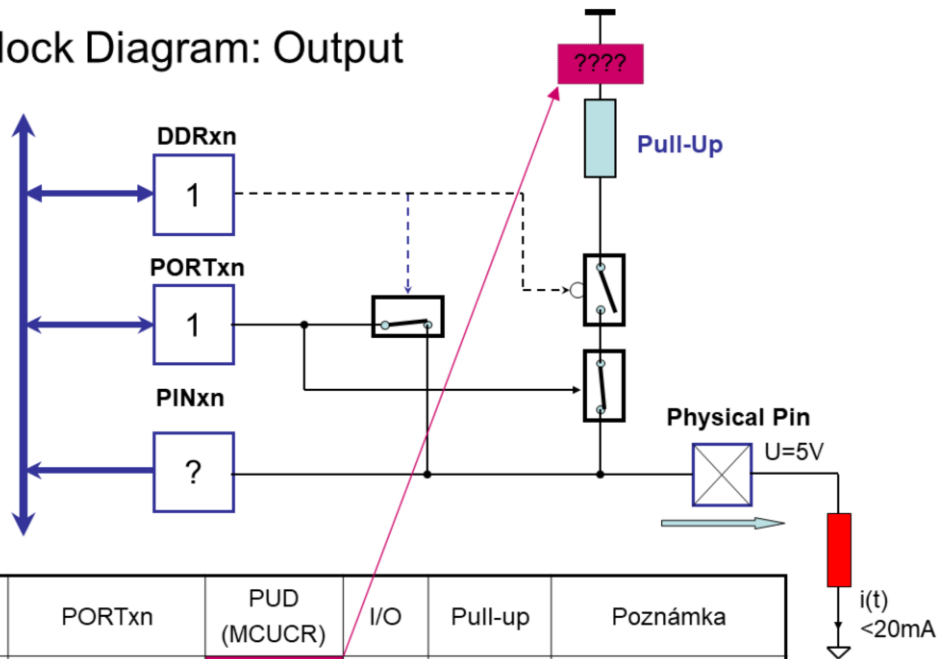


DDRxn	I/O	PORTxn	PUD (MCUCR)	Pull-up	Poznámka
1	Out	0	X	No	Out - L (Sink)

26

Nastaveniu: DDRxn = H, PORTxn = L, a PUD = ? odpovedá konfigurácia pinu: Output, L.

# I/O Pin Block Diagram: Output



DDRxn	PORTxn	PUD (MCUCR)	I/O	Pull-up	Poznámka
1=Out	1=Pull-Up (off)	X	Out	No	Out - H (Source)

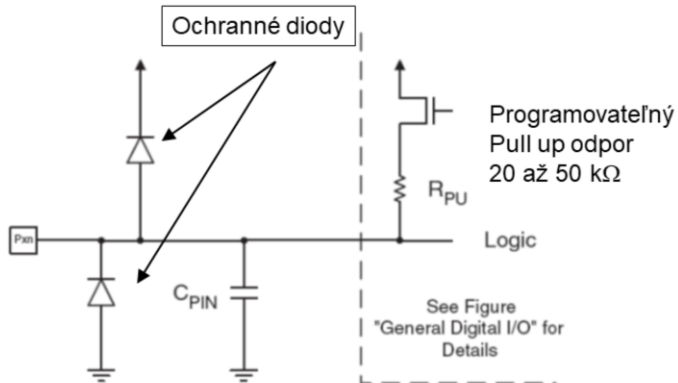
27

Nastaveniu: DDRxn = H, PORTxn = H, a PUD = ? odpovedá konfigurácia pinu: Output, H.

„ATMEL AVR“

„Microchip PIC“

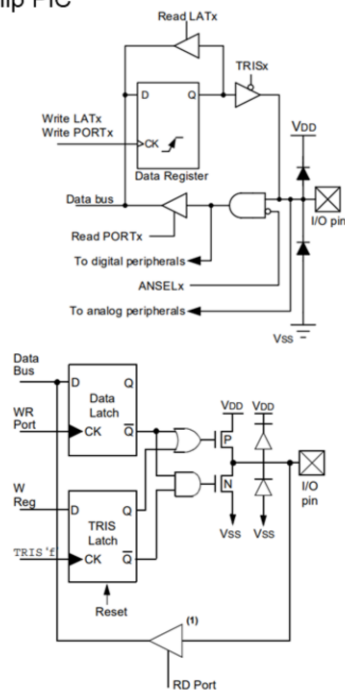
### I/O Port – zapojenie vstupného pinu



??  $U_{pin} > V_{cc}$  ??

??  $U_{pin} < V_{ss}$  ??

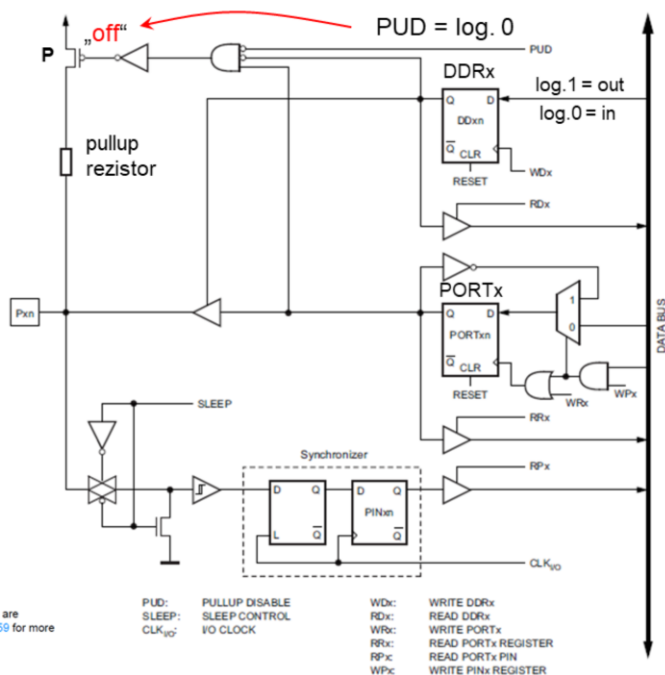
See Figure "General Digital I/O" for Details



Obrázok vľavo: Tu je plus (5V) tá šípka smerujúca hore.

## I/O Port – novšia architektúra portu:

DDRx RD/RW  
 PORTx RD/WR  
 PINx RD/(WR)  
 x = A,B,.. F



MCUCR – MCU Control Register

Bit	7	6	5	4	3	2	1	0	MCUCR
0x35 (0x55)	-	BODS	BODSE	PUD	-	-	IVSEL	IVCE	
Read/Write	R	R	R	R/W	R	R	R/W	R/W	
Initial Value	0	0	0	0	0	0	0	0	

**• Bit 4 – PUD: Pull-up Disable**

When this bit is written to one, the pull-ups in the I/O ports are disabled even if the DDxn and PORTxn registers are configured to enable the pull-ups ((DDxn, PORTxn) = 0b01). See Section 13.2.1 "Configuring the Pin" on page 59 for more details about this feature.

PUD: PULLUP DISABLE  
 SLEEP: SLEEP CONTROL  
 CLK\_I/O: I/O CLOCK  
 WDx: WRITE DDRx  
 RDx: READ DDRx  
 WRx: WRITE PORTx  
 RRx: READ PORTx REGISTER  
 RPx: READ PORTx PIN  
 WPx: WRITE PINx REGISTER

Ak niektoré I/O piny nepoužijeme, odporúča sa, aby mali definovanú úroveň.  
 Dôvod: Zníženie spotreby.

Jeden z možných spôsobov je použiť vnútorný pullup.

Pullup počas RESETu nefunguje. Ak máme aj napriek tomu zabezpečiť minimalizáciu spotreby je vhodné použiť externý pullup resp. pulldown. Priame pripojenie k VCC alebo GND sa neodporúča, pretože to môže spôsobiť nadmerné prúdy, ak je pin náhodne nakonfigurovaný ako výstup.

## Programovanie I/O bit-ov:

0x20 = 0b0010 0000

0x12 = 0b0001 0010

0xFC = 0b1111 1100

### XOR:

```
PORTB = PORTB ^ 0x20 // invertovanie, prepnutie, bitu b5  
PORTB ^= 0x20
```

### OR:

```
PORTB = PORTB | 0x12 // nastavenie bitov b4 a b1 do log.1  
PORTB |= (1 << PB4)|(1 << PB1)
```

### AND:

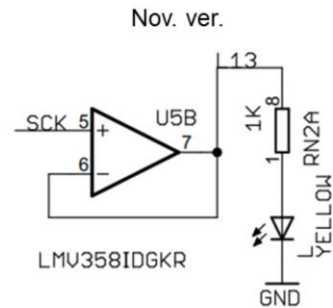
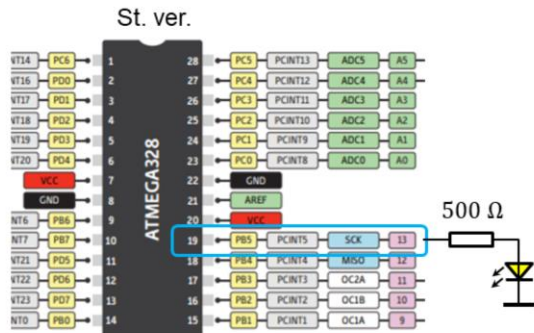
```
PORTB = PORTB & 0xFC // nastavenie bitov b1 a b0 do log.0  
PORTB &= ~((1 << PB1)|(1 << PB0))
```

Programovanie I/O bit-ov: V prostredí ARDUINO UNO môžeme použiť príkazy:

```
// initialize digital pin LED_BUILTIN as an output.
pinMode(LED_BUILTIN, OUTPUT); // DDRB |= (1 << DDB5);

// turn the LED on (HIGH is the voltage level)
digitalWrite(LED_BUILTIN, HIGH); // PORTB |= (1 << PORTB5);

// turn the LED off by making the voltage LOW
digitalWrite(LED_BUILTIN, LOW); // PORTB &= ~(1 << PORTB5);
```

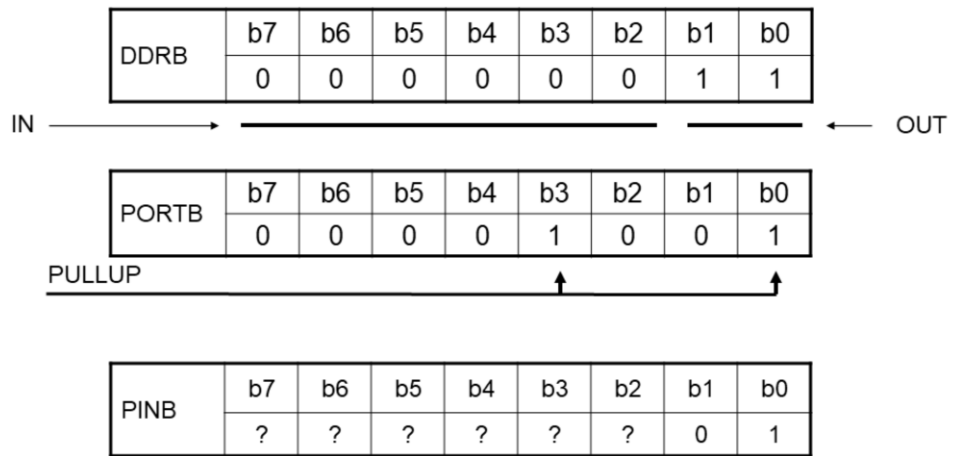


31

Na doske ARDUINO UNO máme na PIN 13 (Port B bit 5) pripojenú žltú ledku. Najskôr bit 5 nastavíme ako výstupný. Potom môžeme led-ku rozsvietiť/zhasnúť. Na obr. vľavo je led-ka pripojená cez rezistor na pin portu.

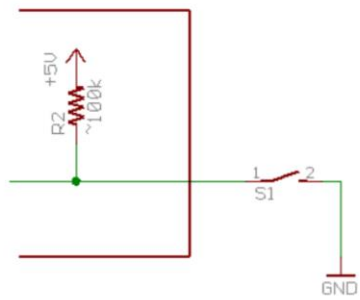
Na obr. vpravo je medzi pin a ledku + rezistor zapojený ako sledovač rail to rail OA LMV358IDGKR.





# I/O Príklad: jednoduchý kontakt

Netreba pripájať žiadne externé pullup rezistory

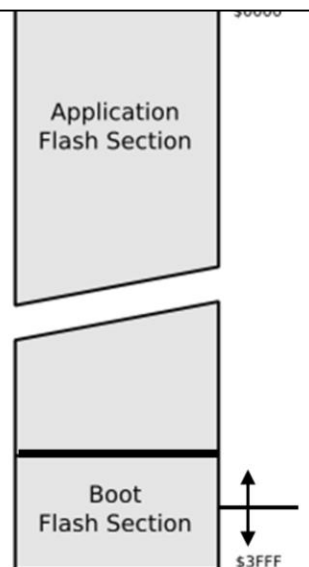


# Pamäť programu

- Program je uložený vo FLASH.  
Preprogramovateľná nonvolatile pamäť (nezávislá od výpadku napájania)
- Napájanie: 1,8V až 5,5V
- Stálosť údajov – cca 20rokov
- Počet Write/Erase cyklov – 10000, Bezpečnostné poistky

Flash pamäť je rozdelená do dvoch sekcií.

- Prvá sekcia: Blok pamäte určený pre ukladanie aplikačných programov. Do tejto časti pamäte môžeme program zapísať pomocou PROGRAMÁTORA alebo pomocou krátkeho programu zapísaného v 2. sekcii, ktorý prijíma dáta zo sériového portu.
- Druhá sekcia: Po pripojení napájania môže program uložený v tejto pamäti prepísať program v sekcii prvej. Program zapísaný do tejto sekcie sa zvykne nazývať Bootloader.



SPM inštrukcia

## Ukladanie údajov do pamäte:

Informácia (Program, Dáta) sa ukladá a vyberá z pamäte po tzv. strojových slovách.  
Šírka dátovej zbernice môže vo všeobecnosti byť:  $8b = 1B$ ,  $16b = 2B$ ,  $32b = 4B$ ,  $64b = 8B$ )

Ak sa nezhoduje šírka dátovej zbernice a veľkosť pamäťového miesta, vznikne problém.  
Ktorý Byte uložiť na ktorú časť pamäťového miesta. Týmto vznikol problém nazývaný ENDIAN-y alebo NUXI.

Pojmy **Big-endian** a **Little-endian** pochádzajú z Gulliver's Travels od Jonathana Swifta.

Obyvatelia sa rozdelili do dvoch skupín

- Big Endians bola skupina poddaných, ktorá rozbíjala vajíčka na tučnom konci.  
Boli to vzbúrenci.
- Little Endians skupina poddaných verná kráľovi, ktorá rozbíjala vajíčko po starom, na tenkom konci.



$$(305419896)_{10} = (12345678)_H$$

Adresa	BE	LE	ME	
			2301	1032
0x1000	0x12 (MSB)	0x78	0x34	0x56
0x1001	0x34	0x56	0x12	0x78
0x1002	0x56	0x34	0x78	0x12
0x1003	0x78 (LSB)	0x12	0x56	0x34

Stredný endián – poradie bajtov 2301 (PDP11)

V architektúrach počítačov sa využívajú nasledujúce ukladacie endiány :

- len malý endián ( Intel i386)
- len veľký endián ( MC 68030)
- Musí byť riešená konverzia rôznych endiánov, ak niektorý podsystem počítača pracuje v inom ukladačom režime.
- AVR procesory ukladajú údaje do FLASH (?BE/LE ?), zistíme.

Problematika Endiánov vo všeobecnosti.

# Pamäť dát mikrokontrolerov AVR

Dátová pamäť je realizovaná ako volatile RAM.  
Organizovaná je po Bytoch – 8bitov.

Byte = 8 bitov.

Do bytu môžeme uložiť 256 rozdielnych hodnôt

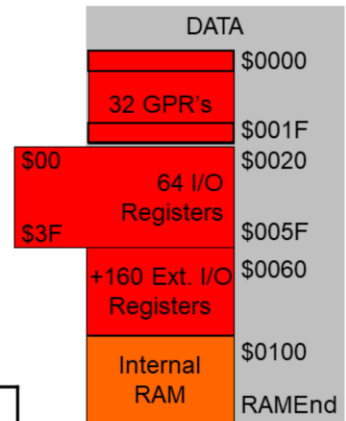
Do bitov zapisujeme log. 1, resp. log. 0 – binárne.

Obsah Bytu môžeme zapísať ako dva HEXa znaky.

Pr: 11110011 - binárne, 243 - decimálne, F3 - hexadecimalne. Kvôli rozlíšeniu zapisujeme 0xF3 (základ čísla je 16).

Adresa pamäťového miesta sa väčšinou píše hexadecimalne. Aby sme odlíšili adresu od dát zapisujeme ju s \$ na začiatku: napr. \$02AF.

Adresa	MSB							LSB	Hex	Dec
	7	6	5	4	3	2	1	0		
\$0000	1	0	1	0	0	1	0	1	A5	165
\$0001	0	1	1	1	1	1	1	1	7F	127
\$0002	1	0	0	0	0	0	0	1	81	129
\$0003	1	1	0	0	1	1	0	1	CD	205



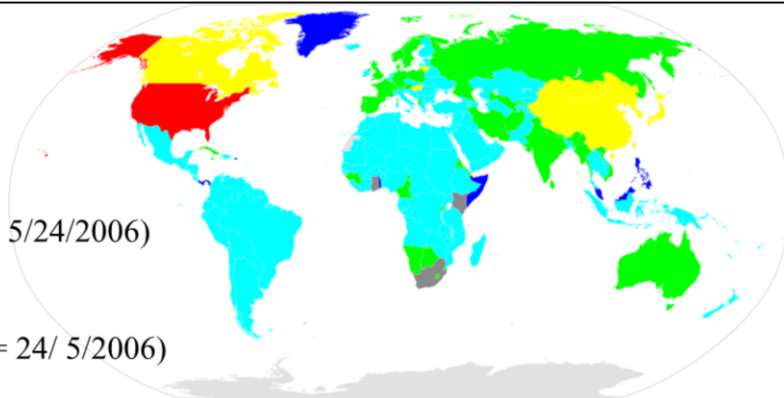
Na akej adrese končí IRAM MCU AVR 328?

37

AVR procesor môže adresovať až 64KB pamäte dát

- Load/Store inštrukcie.
- „direct“ alebo „indirect“ adresovanie
- Pri nepriamom adresovaní, sa použije časť GPR ako smerníky na adresu.
- ďalšie adresovacie módy: posunutie, post-increment or pre-decrement.

AVR 328 má 2KB (2048B) internej SRAM.



**Dátum:**

**USA :** middle - endian

Month, Day, Year (May, 24<sup>th</sup>, 2006 = 5/24/2006)

**Europe :** little – endian (prevážne)

Day, Month, Year (24<sup>th</sup>, May, 2006 = 24/ 5/2006)

**China, Japan & ISO 8601: big - endian**

Year, Month, Day (2006, May, 24<sup>th</sup> = 2006-05-24)

Poznámky k endianom:

Neda sa povedať, že niektorý endian je výhodnejší voči inému, len ak zapíšeme dátum v big endian – ľahšie sa triedia položky.

Ak prenášame súbory medzi počítačmi s rôznymi endianmi, treba vykonať transformáciu.

Západná a stredná Európa sú síce označené dvoma rôznymi farbami, ale majú spoločný jeden spôsob ukladania.

Výpis HEXa súboru: ATMEGA 128 (začiatok)

```

:04 0000 00 0C94 9B1A A7
:04 001C 00 0C94 0B47 EE
:04 0024 00 0C94 1747 DA
:04 0030 00 0C94 F484 B4
:08 0048 00 0C94 E869 0C94 2D69 89
:04 0054 00 0C94 2B48 95
:08 0078 00 0C94 3268 0C94 7D6C BA
:04 0084 00 0C94 8B85 C8

```

Inštrukcia JMP dokáže adresovať  
 $2^{(6+16)} = 4 * 2^{(20)} = 4M$  slov pamäte programu.  
 Do PC uloží adresu slova.  
 Štruktúra inštrukcie:  
 JMP ⇔ 940C ⇔ 1001 0100 0000 1100

1001	100k	kkkk	110k
k k k k	k k k k	k k k k	k k k k
F E D C	B A 9 8	7 6 5 4	3 2 1 0

94 0C

47 0B

⇔

94 0C

0B 47

L H
H L

0000 1110 = 0x0E  
 0001 1100 = 0x1C

Výsledkom prekladu pre konkrétny typ mikrokontrolera je HEXA súbor, ktorý má jasnú štruktúru. Program sa do pamäte programu ukladá po slovách. Preto je v AVR štúdiu napr. adresa 0xE, ale v HEX súbore tomu odpovedá adresa bytu 0x1C.

Možno povedať, že ešte trochu komplikovanejšie je to keď chceme napísať vlastný bootovací program.

Tu a na tomto mieste nebudeme odpovedať na otázku prečo taká zložitá štruktúra kódu operácie.

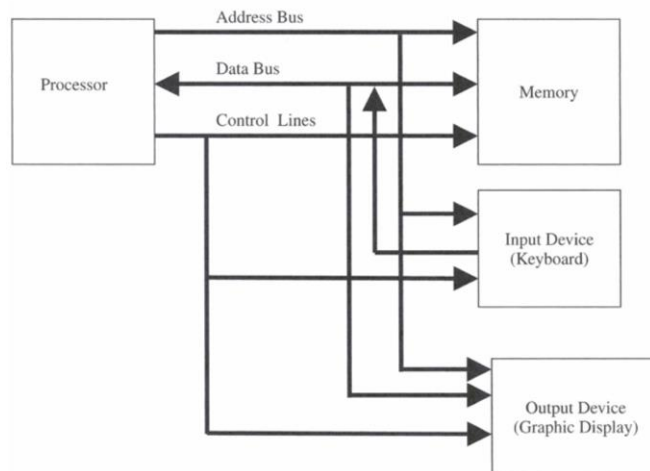
AVR data sú ukladané do oboch pamätí RAM (pamäť dát) aj FLASH (pamäť programu) v LE, a to aj napriek tomu, že pamäť programu (FLASH) je organizovaná v BE.



## Mapovanie I/O obvodov, I/O Mapping

Z uvedeného je zrejmé že procesor musí vedieť príslušné I/O zariadenia adresovať.

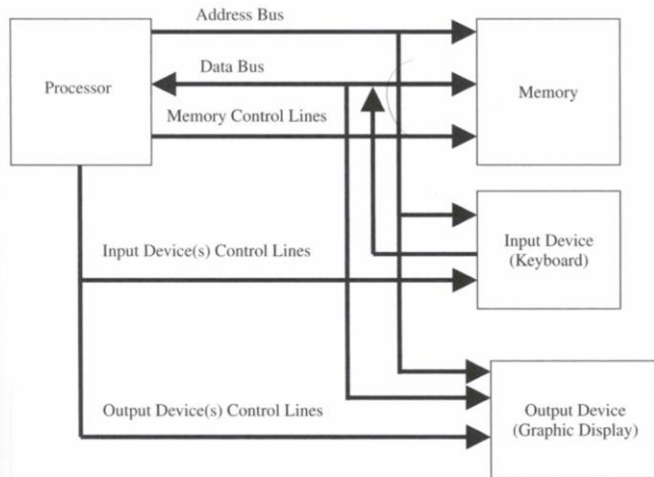
- **Pamäťovo mapované I/O** Pre I/O zariadenia možno použiť celú pamäť
  - Periférie a pamäť zdieľajú ten istý pamäťový priestor
  - Žiadny špeciálne príkaz pre I/O
  - (Motorola).



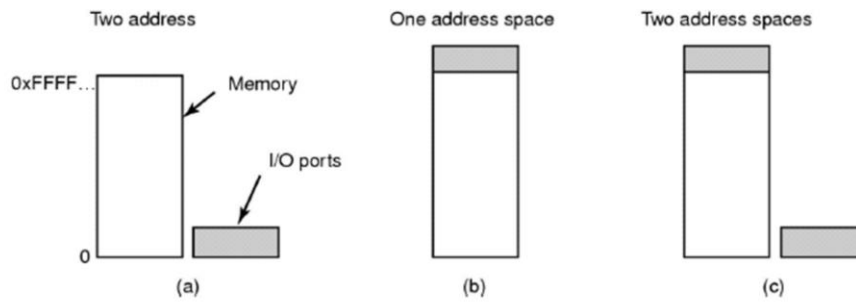
## Mapovanie I/O obvodov, I/O Mapping

- **Samostatné mapované I/O zariadenia**

- Oddelený adresný priestor
- Špeciálne vodiče pre výber I/O a pamäť
- Špeciálne príkazy I/O
- (Intel)



## Mapovanie I/O obvodov, I/O Mapping

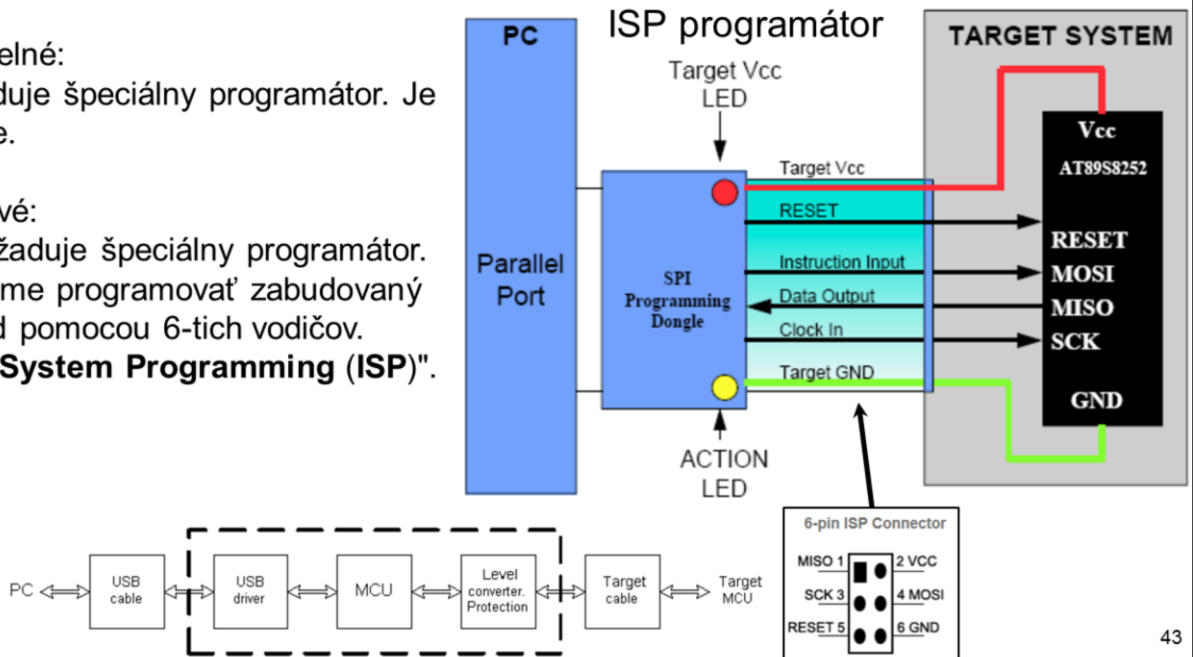


- Separate I/O and memory space PC
- Memory-mapped I/O 8051
- Hybrid AVR

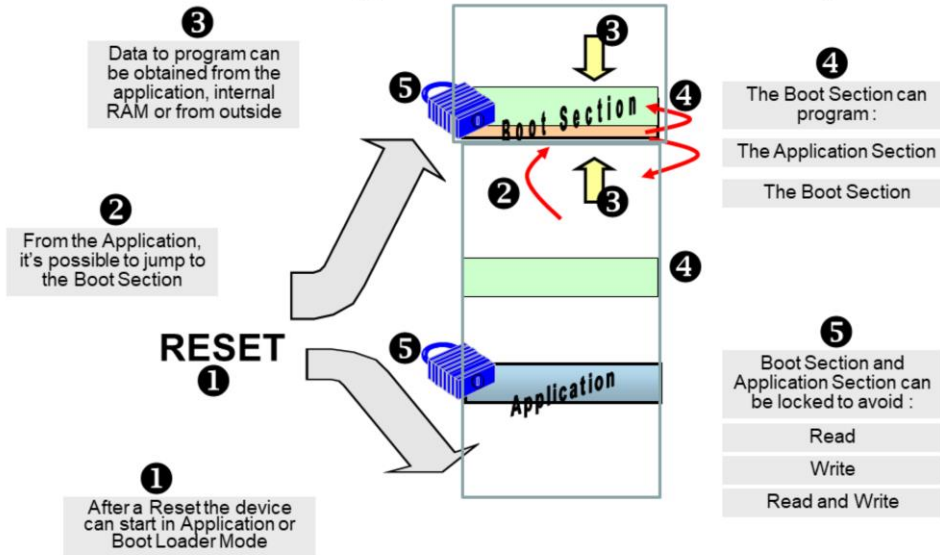
## Programovanie AVR mikrokontrolerov:

**Paralelné:**  
Vyžaduje špeciálny programátor. Je rýchle.

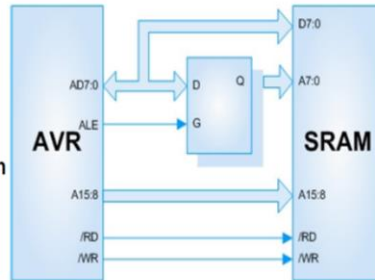
**Sériové:**  
Nevyžaduje špeciálny programátor. Môžeme programovať zabudovaný obvod pomocou 6-tich vodičov.  
**"In-System Programming (ISP)".**



# Self Programming Security



- Parallel Interface for external devices or peripherals
- Memory map linear with the internal SRAM
- Parallel bus with 8 data and 16 address lines
  - Extends SRAM memory area up to 64KB
  - Unused high address pins can be turned into general IOs if smaller memories are used
- 4 Wait-state settings
  - Flexible timing settings
  - Independent wait state setting for different external memory sectors
- Integrated Bus-keeper
  - Lower power consumption
- Parts
  - mega256/mega2560
  - mega128/mega64
  - mega162/mega8515



Niektoré mikrokontrolery majú vyvedené zbernice cez porty. To znamená, že môžem pripojiť externú pamäť RAM a do priestoru externej pamäte môžu byť mapované externé periférie.

# High Level Languages

HLL (C-ko) bolo pre 8-bitové microcotollery menej výhodné ako assembler.

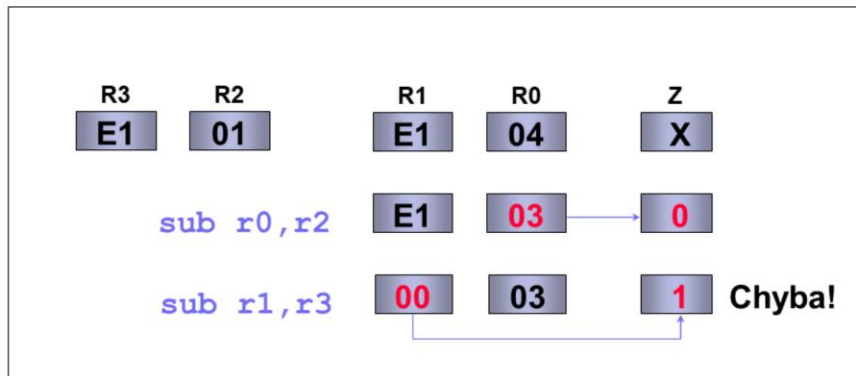
⇒ ATMEL riešil tento problém tak, že Hardware a inštrukčná sada sa „prispôsobili“ HLL.

- RISC procesor.  
počet inštrukcií nie je redukovaný za každú cenu, vid' ďalší príklad
- K dispozícii máme 32 GPR registrov, ktoré sú vo funkcii akumulátorov.

# Rozdiel dvoch 16-Bit-ových čísiel

**Without Zero** Flag Propagation

R1:R0 - R3:R2 (0xE104 - 0xE101)

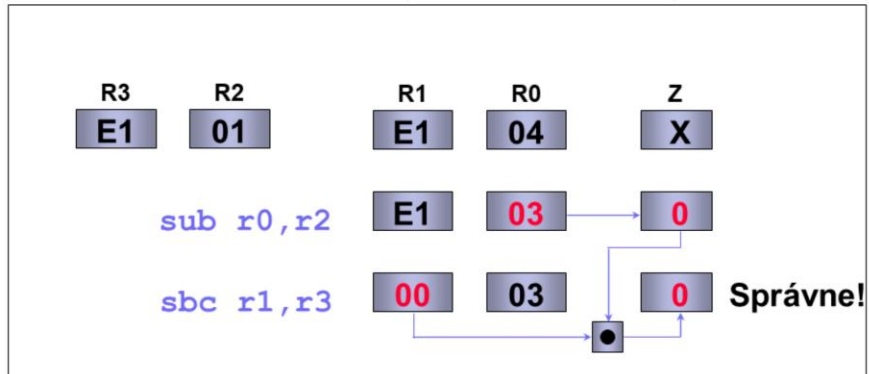




# Rozdiel dvoch 16-Bit-ových čísiel

**With Zero Flag Propagation**

R1:R0 - R3:R2 (0xE104 - 0xE101)



Na druhej strane treba uviesť, že niekedy redukovali počet inštrukcií dôsledne.

Vedeli čo bude mikrokontroler robiť:

Súčasťou inštrukčnej sady sú:

LSL	Rd	Logical Shift Left	$Rd(n+1) \leftarrow Rd(n), Rd(0) \leftarrow 0, C \leftarrow Rd(7)$	Z,C,N,V,H	1
LSR	Rd	Logical Shift Right	$Rd(n) \leftarrow Rd(n+1), Rd(7) \leftarrow 0, C \leftarrow Rd(0)$	Z,C,N,V	1
ROL	Rd	Rotate Left Through Carry	$Rd(0) \leftarrow C, Rd(n+1) \leftarrow Rd(n), C \leftarrow Rd(7)$	Z,C,N,V,H	1
ROR	Rd	Rotate Right Through Carry	$Rd(7) \leftarrow C, Rd(n) \leftarrow Rd(n+1), C \leftarrow Rd(0)$	Z,C,N,V	1
ASR	Rd	Arithmetic Shift Right	$Rd(n) \leftarrow Rd(n+1), n=0..6$	Z,C,N,V	1

Na prvý pohľad sa zdá, že „chýba“ ASL.

Problémom je zobrazovanie a operácie so zápornými číslami.

MSB predstavuje znamienko zobrazovaného čísla.

Do 8-bitového čísla vieme v dvojkovom doplnkovom kóde zobrazit' čísla <-128, 127>.

Posun o jedno miesto doľava znamená násobenie dvoma.

Posun o jedno miesto doprava znamená delenie dvoma.

Číslo  $-64_{10} = 0xC0 = b1100\ 0000$

Číslo  $-65_{10} = 0xBF = b1011\ 1111$

$-64_{10} * 2_{10} = 0x80 = b1000\ 0000 = -128_{10}$  Zobraziteľné číslo, nenastalo pretečenie

$-65_{10} * 2_{10} = 0x7E = b0111\ 1110 = +126_{10}$  Nezobraziteľné číslo, nastalo pretečenie

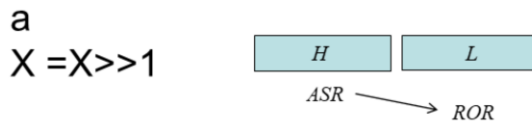
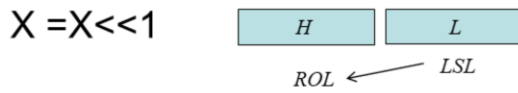
„Modulo aritmetika“  $-65_{10} * 2_{10} = -130_{10} + 256_{10} = +126_{10}$

Mnemonics	Operands	Description	Operation	Flags	#Clock Note
<b>BIT AND BIT-TEST INSTRUCTIONS</b>					
LSL	Rd	Logical Shift Left	$Rd(n+1) \leftarrow Rd(n), Rd(0) \leftarrow 0, C \leftarrow Rd(7)$	Z,C,N,V,H	1
LSR	Rd	Logical Shift Right	$Rd(n) \leftarrow Rd(n+1), Rd(7) \leftarrow 0, C \leftarrow Rd(0)$	Z,C,N,V	1
ROL	Rd	Rotate Left Through Carry	$Rd(0) \leftarrow C, Rd(n+1) \leftarrow Rd(n), C \leftarrow Rd(7)$	Z,C,N,V,H	1
ROR	Rd	Rotate Right Through Carry	$Rd(7) \leftarrow C, Rd(n) \leftarrow Rd(n+1), C \leftarrow Rd(0)$	Z,C,N,V	1
ASR	Rd	Arithmetic Shift Right	$Rd(n) \leftarrow Rd(n+1), n=0..6$	Z,C,N,V	1
SWAP	Rd	Swap Nibbles	$Rd(3..0) \leftrightarrow Rd(7..4)$	None	1
BSET	s	Flag Set	$SREG(s) \leftarrow 1$	SREG(s)	1
BCLR	s	Flag Clear	$SREG(s) \leftarrow 0$	SREG(s)	1
SBI	P, b	Set Bit in I/O Register	$I/O(P, b) \leftarrow 1$	None	2

TYPE	SIZE (bytes)	RANGE	TYPE	SIZE (bytes)	RANGE
unsigned char	1	0..255	pointer	2	0..65535
signed char	1	-128..127	unsigned long	4	0..4294967295
char (*)	1	0..255	(signed) long	4	-2147483648..2147483647
unsigned short	2	0..65535	float	4	+/-1.175e-38..3.40e+38
(signed) short	2	-32768..32767	double	4	+/-1.175e-38..3.40e+38
unsigned int	2	0..65535	(*) char is equivalent to unsigned char.		
(signed) int	2	-32768..32767	floats and doubles are in IEEE standard 32-bit format with 8-bit exponent, 23-bit mantissa, and 1 sign bit.		

Celočíselná aritmetika so znamienkom (word):

V nasledovnom príklade sú použité inštrukcie:



Prečo v prvom príklade nie je ASL namiesto ROL?

Príklady:  $4/2 = 2$ ,  $3/2 = 1$ . Koľko je  $(-3)/2$  ?

```

@0000005D: main
45:      init_devices();
→+0000005D:  DFE6      RCALL   PC-0x0019      Relative call subroutine
47:      cis1=-2733;
+0000005E:  E563      LDI     R22,0x53      Load immediate
+0000005F:  EF75      LDI     R23,0xF5      Load immediate
48:      cis2=2733;
+00000060:  EA4D      LDI     R20,0xAD      Load immediate
+00000061:  E05A      LDI     R21,0x0A      Load immediate
49:      cis1=cis1<<1;
+00000062:  0F66      LSL     R22            Logical Shift Left
+00000063:  1F77      ROL     R23            Rotate Left Through Carry
50:      cis2=cis2>>1;
+00000064:  9555      ASR     R21            Arithmetic shift right
+00000065:  9547      ROR     R20            Rotate right through carry
51:      aa: goto aa;
+00000066:  CFFF      RJMP   PC-0x0000      Relative jump
+00000067:  9508      RET                    Subroutine return

```

H (R23)	L (R22)
0xF5 =1111 0101	0x53=0101 0011
	<L> <sub>LSL</sub> =1010 0110, <C>=b <sub>H</sub> =0
<H> <sub>ROL</sub> =1110 101<C>, <C>=b <sub>H</sub> =1	
0xEA	0xA6
H (R23)	L (R22)
0xF5 =1111 0101	0x53=0101 0011
<H> <sub>ASR</sub> =1111 1010, <C>=b <sub>0</sub> <sub>H</sub> =1	
	<L> <sub>ROR</sub> =1010 1001, <C>=b <sub>0</sub> <sub>H</sub> =0
0xFA	0xA9

-2733d \* 2 =

-5466d

-2733d / 2 = ? -1366 ?

? -1365d ?