



Laboratorij za načrtovanje integriranih vezij

Univerza v Ljubljani
Fakulteta za elektrotehniko



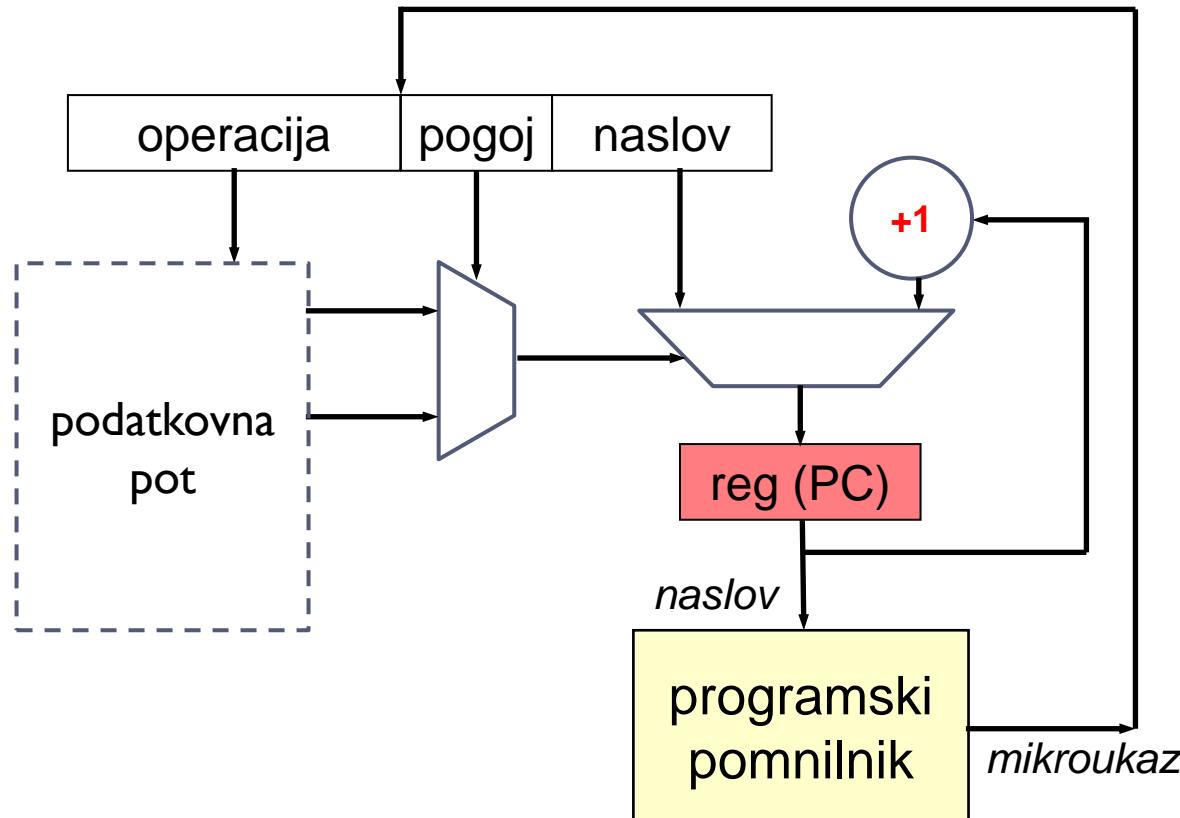
Digitalni Elektronski Sistemi

Procesorji

Model računalnika, mikrokrumilnik

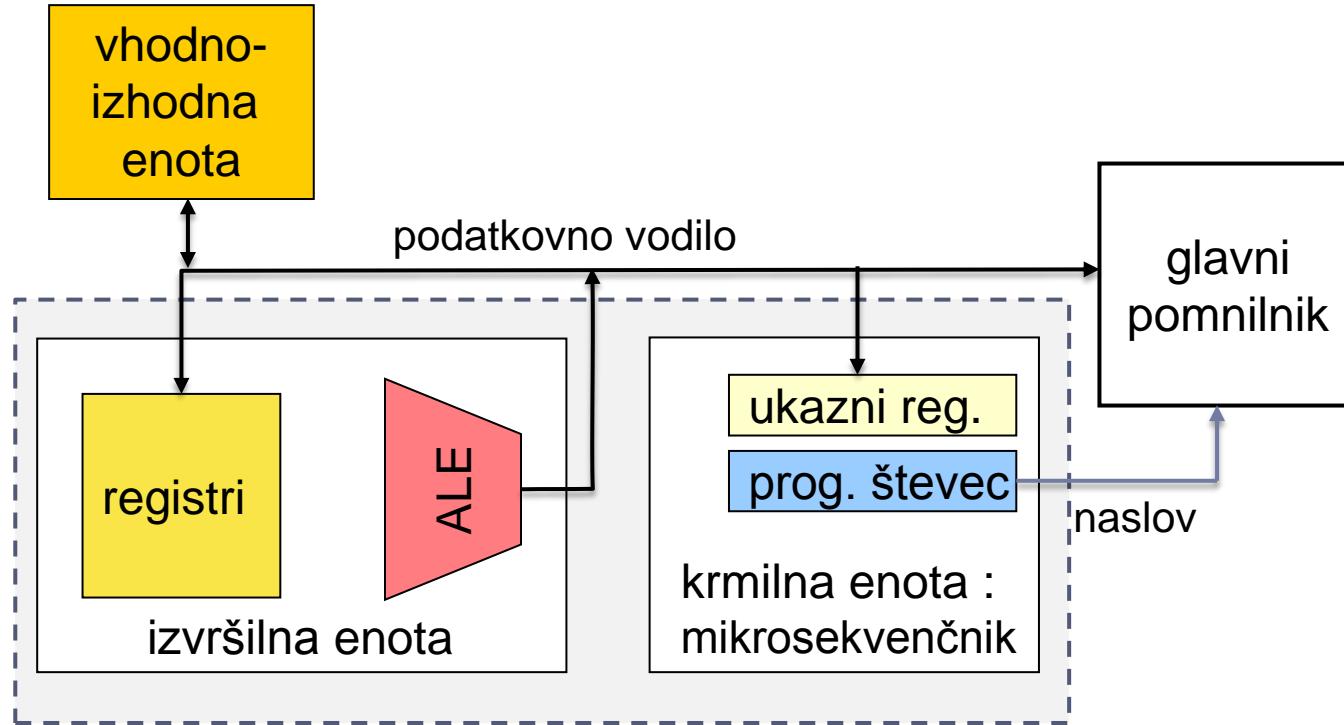
CPE = mikrosekvenčnik + podatkovna pot

- ▶ Podatkovna pot izvaja registrske (mikro)operacije
 - ▶ registri, ALE, podatkovni pomnilnik



Von Neumannov model računalnika

- ▶ Centralno procesna enota (CPE) in glavni pomnilnik
 - ▶ vhodno – izhodna enota skrbi za komunikacijo z zunanjostjo

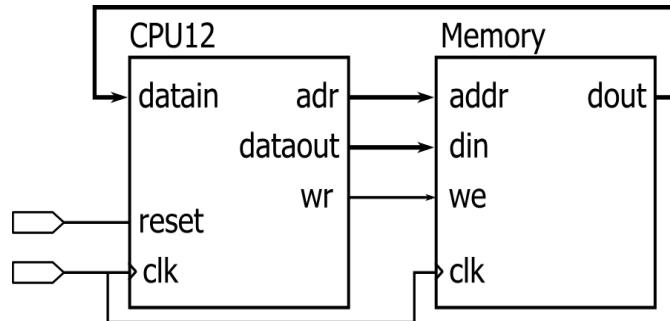


- ▶ delovanje CPE določa nabor ukazov
 - ▶ ukazi so prilagojeni programskim jezikom (C/C++, Java)

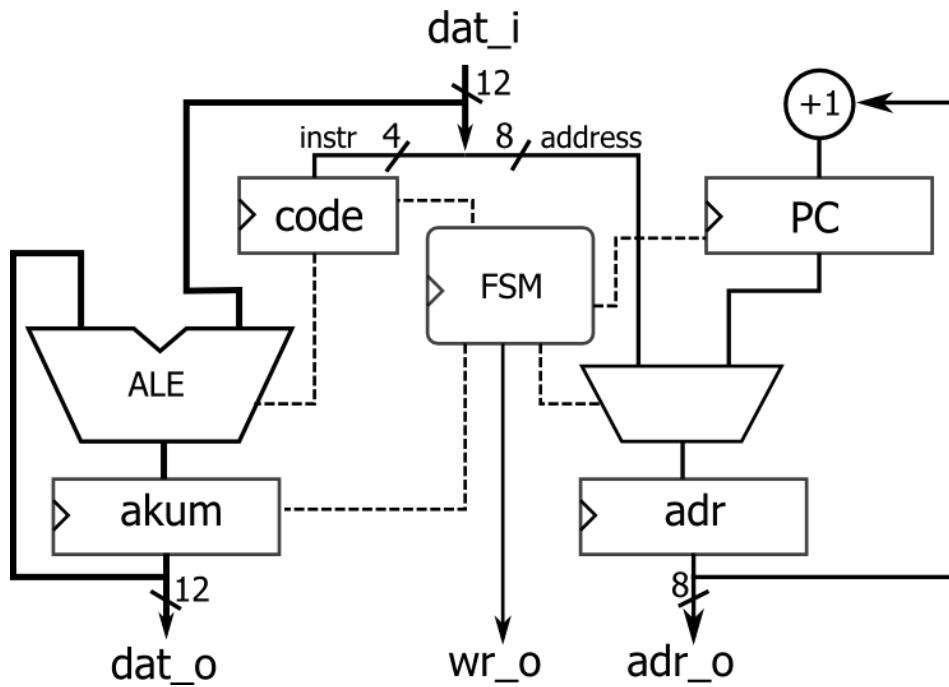
Vrste mikroprocesorjev

- ▶ Mikroprocesorji v zmogljivih računalnikih – CISC
 - ▶ Mikroprocesorji v vgrajenih sistemih – RISC
-
- ▶ Complex Instruction Set Computer - CISC
 - ▶ veliko število ukazov
 - ▶ enostavne mikrooperacije do sestavljenih operacij
 - ▶ čas za izvajanje ukazov je zelo različen
 - ▶ Reduced Instruction Set Computer - RISC
 - ▶ manjši nabor ukazov
 - ▶ vse operacije so enostavne in učinkovite za izvrševanje
 - ▶ večina ukazov se izvede v enim urnem ciklu

Učni mikroprocesor z akumulatorjem



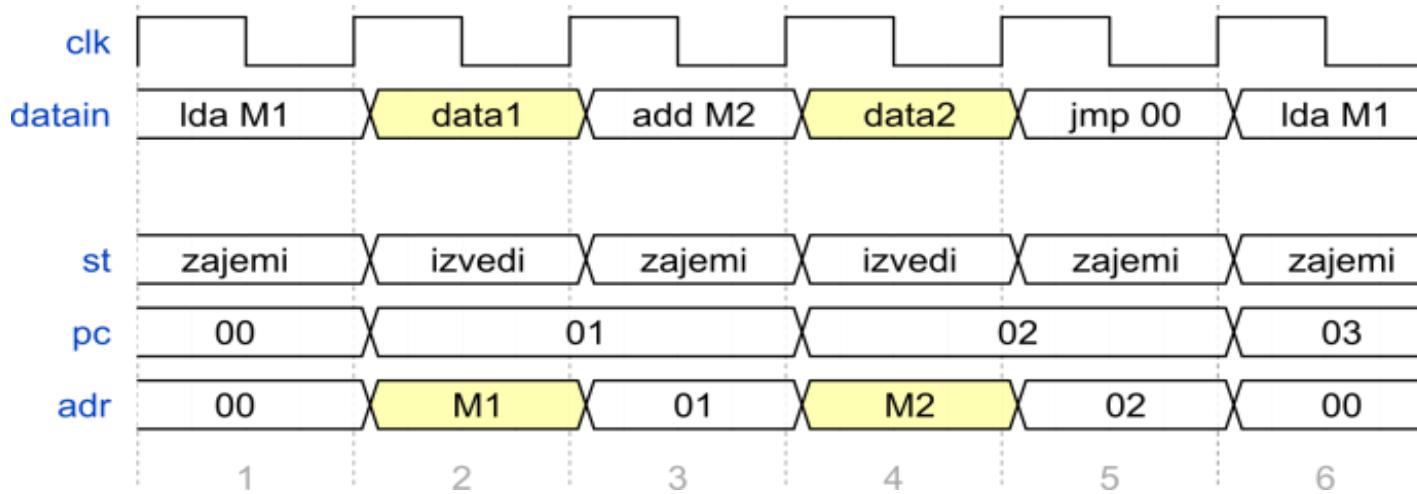
N-bitna podatkovna pot, npr. N=12



Nabor ukazov

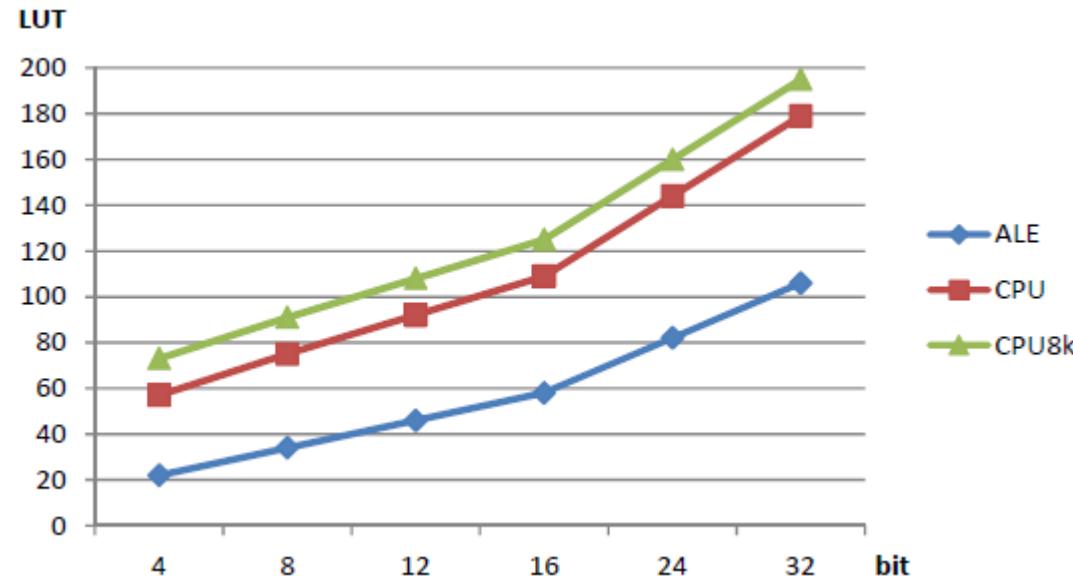
```
subtype koda is unsigned(3 downto 0);
constant lda:    koda := "0001";      -- a = [M]
constant sta:    koda := "0010";      -- [M] = a
constant add:    koda := "0100";      -- a = a + [M]
constant sub:    koda := "0101";      -- a = a - [M]
constant anda:   koda := "0110";      -- a = a and [M]
constant ora:    koda := "0111";      -- a = a or [M]
constant jmp:    koda := "1000";      -- jump
constant jze:    koda := "1001";      -- jump if a=0
```

- ▶ potek izvajanja: dva cikla/ukaz – zajemi, izvedi



VHDL opis in sinteza procesorja

```
if st=zajemi then -- shrani kodo ukaza
    code <= instr;
elsif st=izvedi then -- izvedi ukaz z akumulatorjem
    case code is
        when lda          => akum <= dat_i;
        when add          => akum <= akum + dat_i;
        when sub          => akum <= akum - dat_i;
        when anda         => akum <= akum and dat_i;
        when ora           => akum <= akum or dat_i;
        when others       => null;
    end case;
end if;
```



Mikroprocesorji za vgrajene naprave

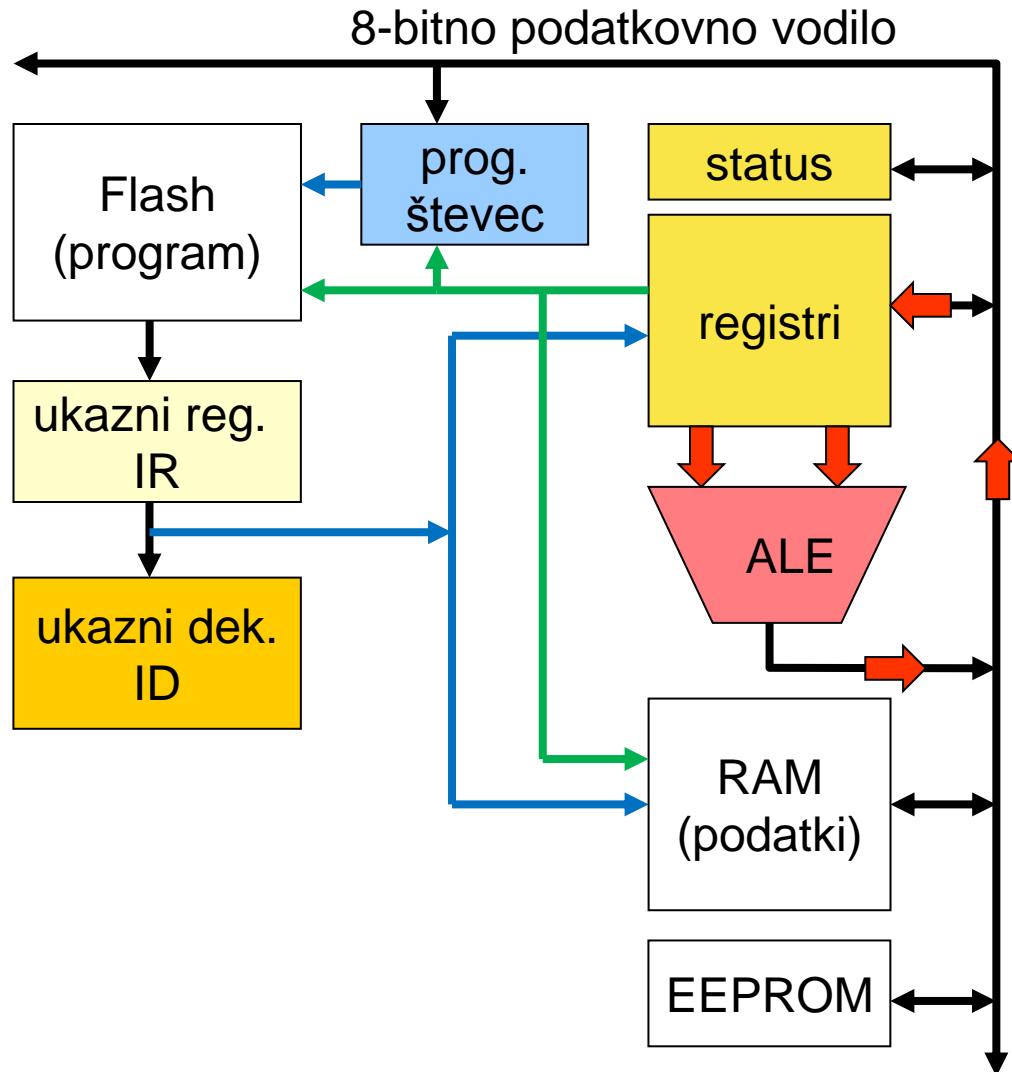
- ▶ Mikrokrmilniki so sistemi na integriranem vezju, ki vsebujejo
 - ▶ mikroprocesorsko jedro (izvršilno in krmilno enoto),
 - ▶ programski in podatkovni pomnilnik,
 - ▶ ter različne V/I vmesnike:
 - ▶ vzporedna vrata (Port)
 - ▶ zaporedne komunikacijske vmesnike: I2C, SPI, UART
 - ▶ analogno / digitalne (A / D) in D / A pretvornike
 - ▶ modulatorje (PWM), časovnike, števce...
 - ▶ komunikacijske krmilnike: Ethernet MAC, USB
- ▶ Primer mikrokrmilnikov
 - ▶ Atmel AVR, 8-bitni procesor na razvojnem sistemu Arduino
 - ▶ ARM-7, 32-bitni procesor na razvojnem sistemu Š-ARM

Osnovni gradniki mikroprocesorja

- ▶ Mikroprocesor na integriranem vezju vsebuje izvršilno in krmilno enoto
- ▶ Mikroprocesor potrebuje za delovanje:
 - ▶ zunanjo uro in reset
 - ▶ zunanji pomnilnik s programskimi ukazi in podatki
 - ▶ vhodno in izhodno (**periferno**) enoto za komunikacijo z okolico
 - ▶ periferna enota je lahko del pomnilnika (na določenih naslovih)
 - ▶ ali pa poteka komunikacija preko posebnih V/I ukazov
- ▶ V praksi potrebujemo vsaj dve vrsti pomnilnika
 - ▶ za program takšnega, ki ohranja vsebino (ROM, Flash)
 - ▶ za delovne podatke pa pomnilnik s hitrim branjem in pisanjem (RAM – Random Access Memory)

Delovanje CPE mikrokrmilnika AVR

- ▶ programski števec vsebuje naslov naslednjega ukaza
- ▶ IR vsebuje naslednji ukaz
- ▶ ID vsebuje trenutni ukaz
- ▶ Registri: R0-R31
- ▶ ALE – glej označeno interno podatkovno pot
- ▶ Flash programski pomnilnik 16 oz. 32 bitni ukazi
- ▶ RAM vsebuje delovne podatke
- ▶ EEPROM trajni podatki
 - ▶ počasen dostop, omejeno število vpisov v pomnilnik



Programiranje v zbirniku

- ▶ Zbirnik je vez med programskimi jeziki (npr. C) in strojno kodo, ki je odvisna od arhitekture
- ▶ Opis majhne in učinkovite programske kode za
 - ▶ nizkonivojske rutine (dostop do perifernih enot)
 - ▶ računsko zahtevna opravila (matematika, grafika)
- ▶ Pri velikih projektih je delo v zbirniku težko, nefleksibilno, prevajalniki jezika C pa so dobro optimizirani

The diagram illustrates the structure of assembly language code. It features a vertical grey bar on the left labeled "oznaka" (label). To its right, the code is annotated with arrows pointing to specific components:

- An arrow from "direktiva" points to ".cseg" and ".org 0".
- An arrow from "ukaz in operand" points to "rjmp" and "reset".
- An arrow from "komentar" points to "; reset vector".
- An arrow from "oznaka" points to the label "reset :".

```
.cseg
.org 0
reset:
    rjmp reset
    ; setup stack for subroutine usage
    ldi r16,high(RAMEND)
    ; reset vector
```

Primer ukazov in njihove strojne kode

- ▶ Naloži neposredno konstanto ($Rd \leq K$)
- ▶ **LDI Rd, K**
 - ▶ strojna koda: 1110 bbbb rrrr bbbb
 - ▶ omejitve: registri R16-R31; konstanta K < 255
- ▶ **LDI R16, \$2C**
 - ▶ koda: 1110 0010 0000 1100 ali **\$E20C**
- ▶ Seštej in shrani v Rd ($Rd \leq Rd + Rr$)
- ▶ **ADD Rd, Rr**
 - ▶ strojna koda: 0000 11rd dddd rrrr
 - ▶ Rd in Rr sta katerakoli registra R0-R31
- ▶ **ADD R16, R17**
 - ▶ dddd je 10000, rrrrr je 10001, koda ukaza: **\$0F01**

Izvajanje strojne kode v AVR

- ▶ na naslov 0 shranimo \$E20C 0000: \$E20C LDI R16, \$2C
 - ▶ na naslov 1 shranimo \$E01F 0001: \$E01F LDI R17, \$0F
 - ▶ na naslov 2 shranimo \$0F01 0002: \$0F01 ADD R16, R17
- ▶ Izvajanje ukazov: **2-stopenjski cevovod** (prenos / izvedi)
- ▶ nastavi prog. števec na 0 in izvedi 3 ukazne cikle
- ▶ Rezultat:
- $$\begin{aligned} R16 &= R16 + R17 \\ &= \$2C + \$0F \\ &= \$3B \end{aligned}$$
- ▶ Kaj se bo izvedlo po teh treh ukazih?
- ▶ ne vemo, odvisno kaj je zapisano v pomnilniku Flash...

Ukazi procesorja AVR v zbirniku

- ▶ Ukazi v zbirniku predstavljajo procesorske mikrooperacije
aritmet. / logične podatkovni prenos

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

reg1=reg2	MOV
reg=17	LDI
reg=mem	LDS
reg=*mem	LD
mem=reg	STS
*mem=reg	ST
periferni	IN
periferni	OUT
sklad	PUSH
sklad	POP
...	...

a<<1	LSL
a>>1	LSR, ROL, ROR
Ø C (ni v C)	SEI, CLI, CLZ...
statusni biti	NOP
ni operacije	...
...	...

Skočni ukazi in primeri v jeziku C

- ▶ **JMP, RJMP:** brezpogojni skok

npr. neskončna zanka:

M_LOOP: ...ukazi... jmp M_LOOP	while (1) { ...ukazi... }
--	---------------------------------

- ▶ **CALL, RET:** klic podprograma in vrnitev (return)

npr. podprogram:

M_LOOP: ... CALL FV ... FV: ...ukazi... RET	void fv() { ...ukazi... return; } void main () { ... fv(); }
--	---

Pogojni stavek

- ▶ Skoči na L1, če je $a==b$, sicer skoči na L2
 - ▶ naredimo s kombinacijo pogojnih in brezpogojnih skokov

```
M_LOOP:      ; primerjaj,  
    CPSE a, b ; preskoči, če a=b  
    JMP L2  
  
L1:...       ; a == b  
    JMP M_LOOP  
  
L2:...       ; a != b  
    JMP M_LOOP
```

```
while (1) {  
    if (a==b) {  
        (L1)  
    } else {  
        (L2)  
    }  
}
```

CPSE (compare, skip if equal) preskoči naslednji ukaz (**JMP L2**) če sta operanda enaka, tako da se izvršijo ukazi za oznako L1.

Hitro nastane zmešnjava – **NARIŠI DIAGRAM POTEKA!**

Pogojni skočni ukazi

- ▶ Skok, ki se izvede glede na rezultat prejšnjega ukaza
- ▶ Aritmetični in logični ukazi shranijo rezultat in zastavice
- ▶ Primerjava (**CP**) naredi odštevanje, vendar ne shrani rezultat ampak samo postavi zastavice
 - ▶ $Z=1$, če je rezultat 0,
 - ▶ $N=1$, če je rezultat negativen,
 - ▶ $C=1$, če je prišlo do prenosa
- ▶ Npr. **BRNE**: skok, kadar je rezultat različen od 0 ($Z=0$)
- ▶ **BREQ**, skok, kadar je rezultat enak 0 ($Z=1$)

Zanke s 16-bitnim števcem

- ▶ Primer zanka `for()`, ki se ponovi 20000-krat

```
LDI temp0, 32 ; spodnji bajt  
LDI temp1, 78 ; zgornji bajt  
LOOP:  
    ...  
    DEC temp0      ; odštej 1  
    BRNE LOOP      ; skok če !=0  
    DEC temp1  
    BRNE LOOP
```

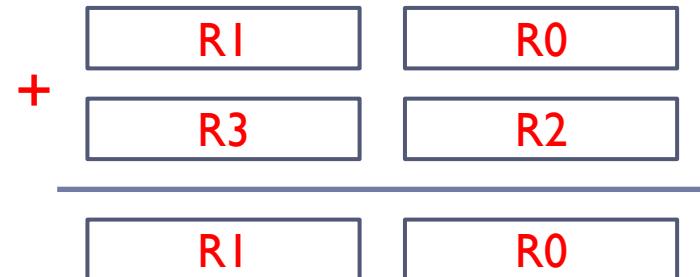
```
for ( i=20000; i !=0; i--)  
{  
    ...  
};
```

- ▶ Najprej se **DEC temp0** ponovi 32-krat, dokler ni 0
- ▶ Potem se izvršita vgnezdeni zanki
 - ▶ temp0 se ponovi 256-krat, temp1 pa 78-krat
 - ▶ $20000 / 256 = 78$, ostane 32

Seštevanje 16-bitnih nepredznačenih števil

- ▶ Vsak izmed operandov je shranjen v dveh bajtih
- ▶ Najprej seštejemo spodnja bajta, nato pa še zgornja bajta z upoštevanjem prenosa od spodnjih
- ▶ Npr.

- ▶ prvi operand je v (R1, R0)
- ▶ drugi operand je v (R3, R2)



ADD R0, R2	unsigned short a, b;
ADC R1, R3	a = a + b;

seštej s prenosom

Množenje in deljenje

- ▶ Nekateri procesorji AVR imajo 8-bitni strojni množilnik
 - ▶ Rezultat se izračuna v dveh urnih ciklih in shrani v R1 R0
 - ▶ Npr. R16 vsebuje vrednost 100, R17 vsebuje vrednost 200
 - ▶ **MUL R16, R17**
 - ▶ produkt je 16-bitna vrednost, rezultat: R1 <= \$4E, R2 <= \$20
- ▶ Množenje ali deljenje z 2 s pomikanjem bitov
- ▶ Pomakni bite v bajtu na levo (LSL) ali desno (LSR)
 - ▶ Npr. **LDI R16, 0b11011100**; (220_{10})
 - ▶ **LSL R16**; rezultat $0b10111000$ (184_{10}) in zastavica C=1
 - ▶ **LSR R16**; rezultat $0b01101110$ (110_{10}), C=0
 - ▶ prazna mesta se zapolnijo z ničlami
 - ▶ bit, ki pri prenosu izpade, se shrani v zastavico C

Vhodno-izhodne (periferne) enote

- ▶ vzporedna vrata (I/O port) vsebujejo 3 registre

nastavi
4 vh. in
4 izh. bite

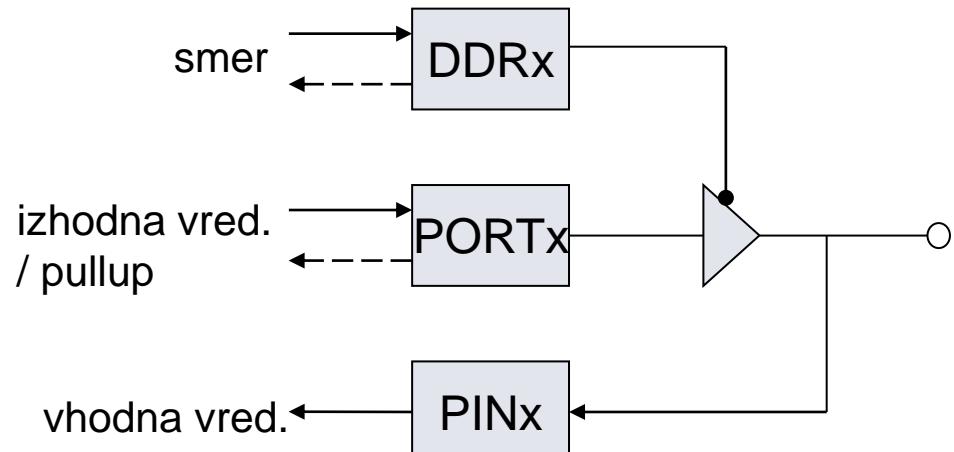
```
LDI R19, $F0  
OUT DDRB, R19
```

izhodi →

```
LDI R21, $50  
OUT PORTB, R21
```

beri
vhode →

```
IN R20, PORTB
```

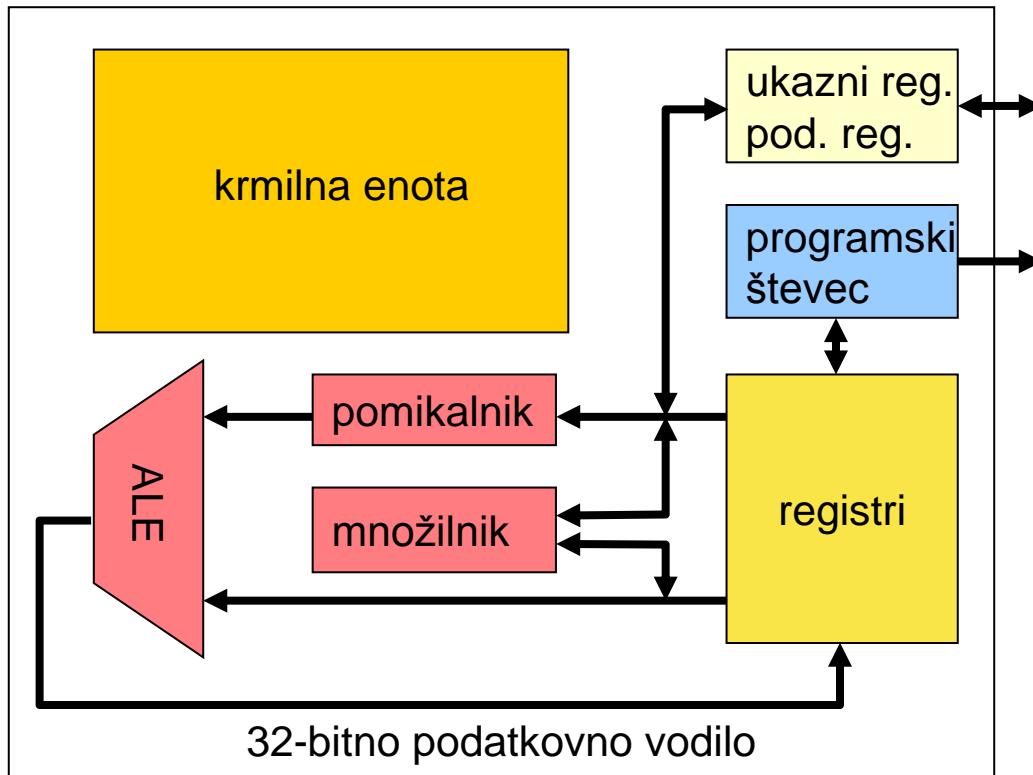


DDxn	PORTxn	PUD (in SFIOR)	I/O	Pull-up	Comment
0	0	X	Input	No	Tri-state (Hi-Z)
0	1	0	Input	Yes	Pxn will source current if ext. pulled low.
0	1	1	Input	No	Tri-state (Hi-Z)
1	0	X	Output	No	Output Low (Sink)
1	1	X	Output	No	Output High (Source)

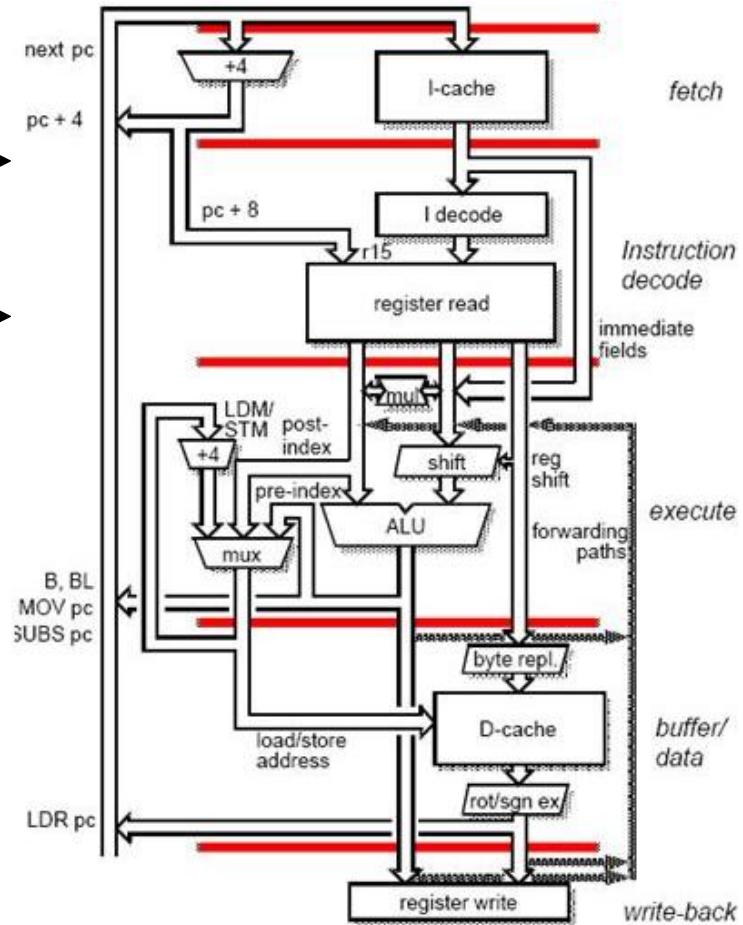
Procesorji ARM

ARM-7

- 3 st. cevovod: zajemi, dekodiraj, izvedi

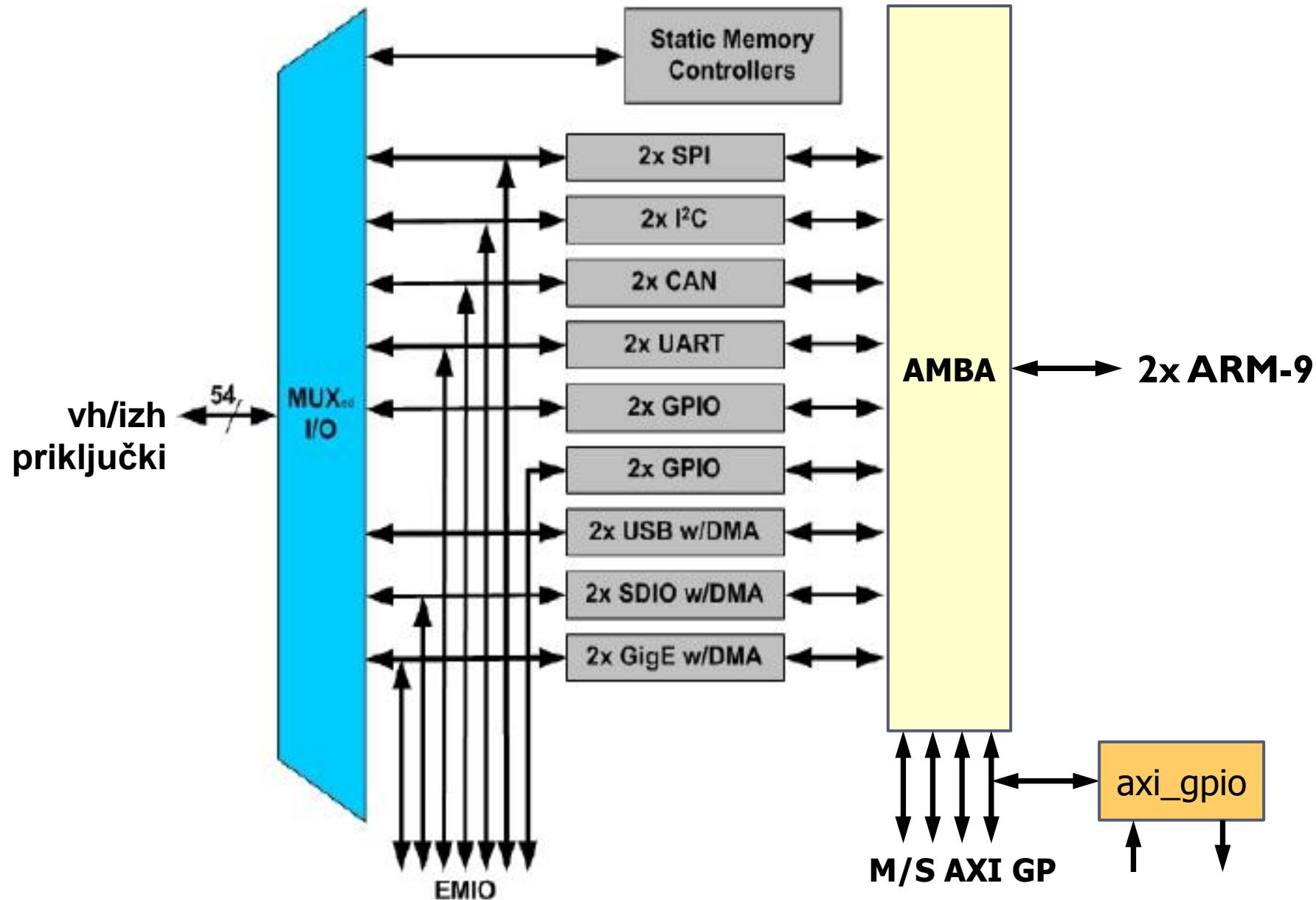


ARM-9



- 5 stopenjski cevovod

Periferne enote Zynq



Povzetek

- ▶ Naštej vrste mikroprocesorjev.
- ▶ Navedi glavne gradnike CPE.
 - ▶ V čem se zmogljivi procesorji razlikujejo od enostavnih ?
- ▶ Kako je sestavljen mikroprocesor za vgrajene naprave (mikrokrmilnik) ?
- ▶ Navedi primere perifernih enot mikrokrmilnikov.