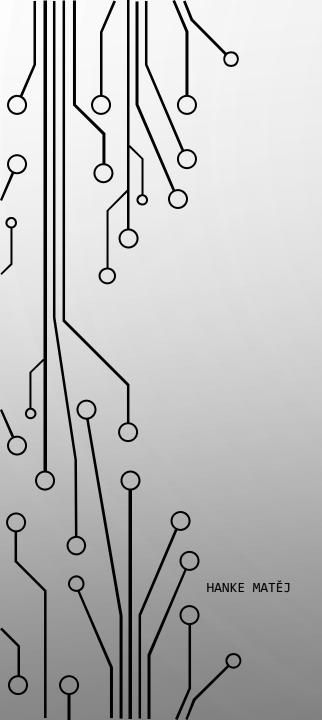
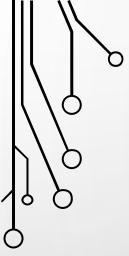


Na co se dnes podíváme

- 1. Co je to pojem architektura PC
- 2. Co je to RISC a CISC
- 3. Praktická ukázka obou architektur
- 4. Srovnání RISC a CISC
- 5. Chipsety a jejich funkce
- 6. Historické rozdělení chipsetu
- 7. Jak to vypadá dnes
- 8. Trend SoC (System on Chip)



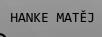
Architektura PC

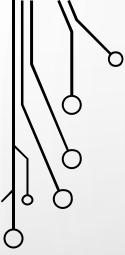


Architektura PC

- Architekturu moderně chápeme jako **pohled na podstatné vlastnosti počítačů.**
- Nejedná se tedy pouze o téma, které dnes budeme probírat (RISC a CISC).

Architektura počítače je jako plán stavby – neurčuje jen to, co kde je, ale i jak to spolupracuje.





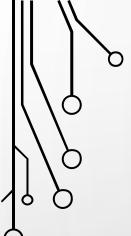
Architektury CPU

- Zaměřme se však nyní na samotné instrukční sady, tedy RISC a CISC.
- 1. Co je to instrukční sada?
 - Je to soubor instrukcí, se kterými dokáže procesor (CPU) pracovat.
 - Je to tak trochu jako "jazyk, jímž procesor mluví".
- 2. Co je to instrukce?
 - Základní příkaz, který procesor rozpozná a vykoná.
- 3. Z čeho se instrukce skládá?
 - Z operačního kódu a operandů

Příklad instrukce assembleru (x86):

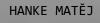
ADD AX, BX

Tato instrukce říká: "sečti obsah registrů AX a BX a výsledek ulož do AX."



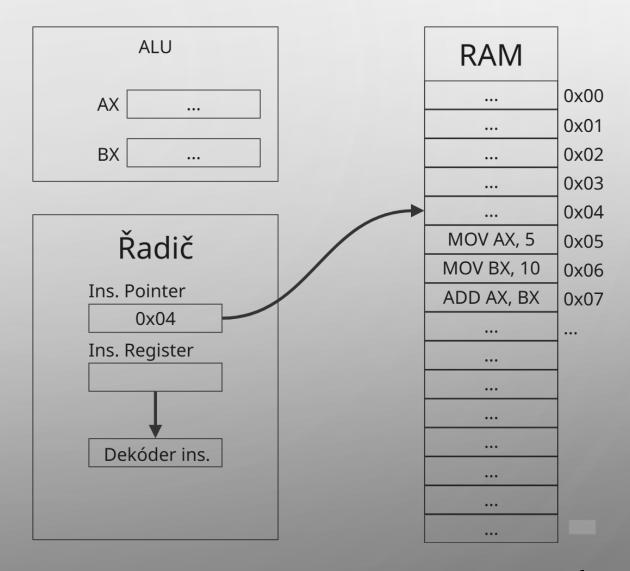
(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

- Každá instrukce prochází tzv. instrukčním cyklem.
- Ten se skládá ze 3 hlavních částí:
 - 1. Fetch
 - Načtení instrukce z operační paměti do registru instrukce pomocí IP (Instruction Pointer)
 - 2. Decode
 - Dekódování instrukce (jaký příkaz se má vykonat a s jakými daty)
 - 3. Execute
 - Provedení samotné instrukce



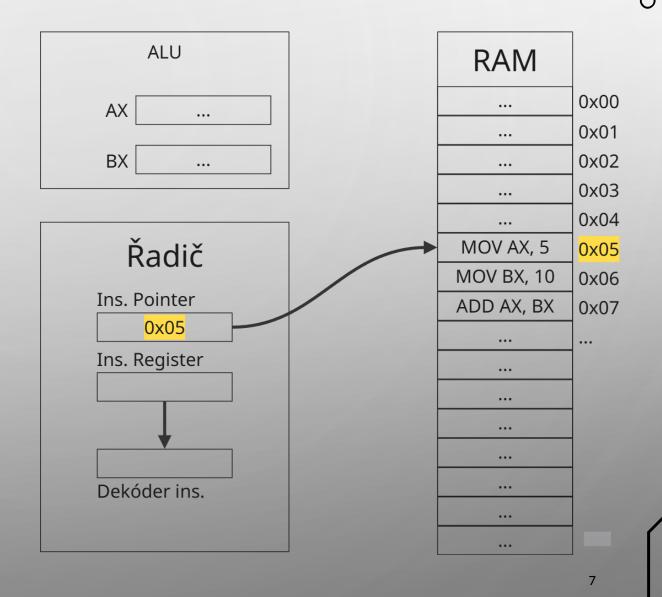
(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

- Zde je jednoduchá ilustrace průběhu instrukčních cyklů.
- Je nutno podotknout že registry jsou umístěny v ALU pouze pro jednoduchost a jsou zde vyobrazeny pouze dva.
- Toto schéma obsahuje pouze nejnutnější části pro ukázku průběhu instrukčních cyklů.



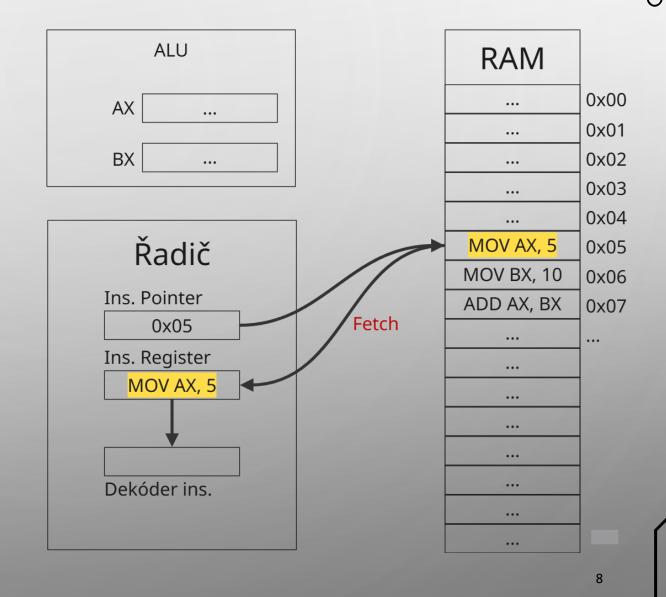
(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

- Ins. Pointer (Dále jen IP) se s každým cyklem zvětší o 1 nebo na specifickou adresu, pokud proběhne skok.
- Nyní IP ukazuje na adresu 0x05 v operační paměti (Dále jen OP).



(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

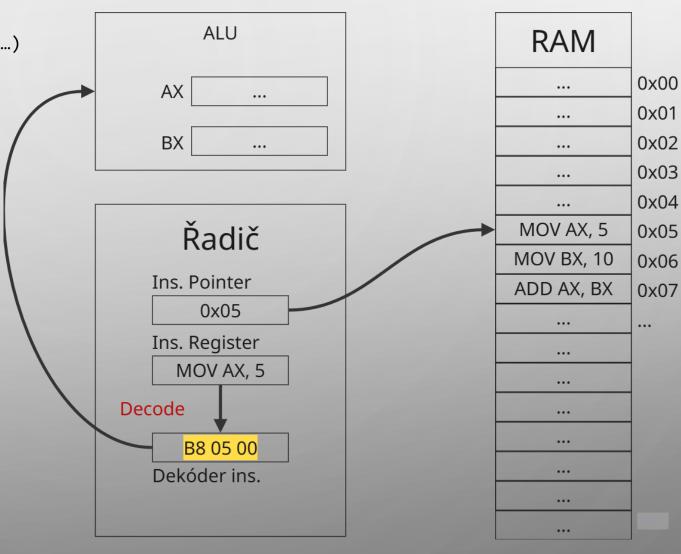
- Instrukce na této adrese se nahraje z OP do registru instrukce.
- Tento proces jednoduše nazýváme FETCH.





(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

- Tato instrukce se dále dekóduje na strojový kód, zde reprezentován hexadecimálním číslem a předá se do ALU.
- V reálném případě také dochází ke generování různých řídících signálů, ale zde nám jde pouze o pochopení průchodu instrukce.



HANKE MATĚJ

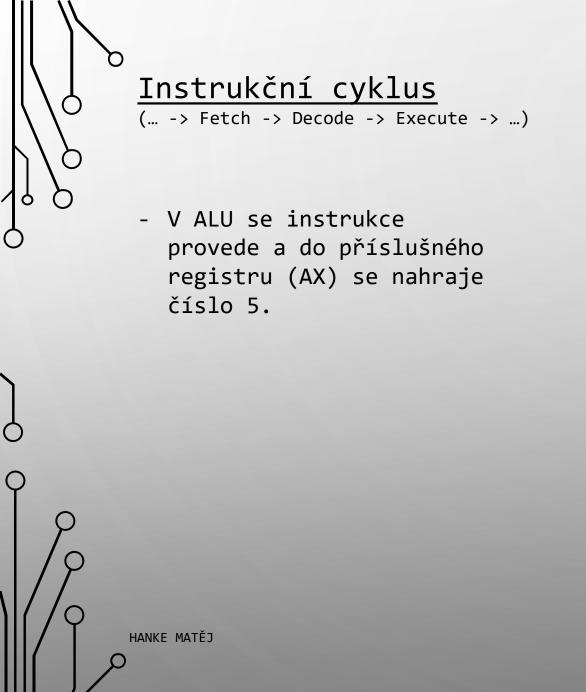
0x00

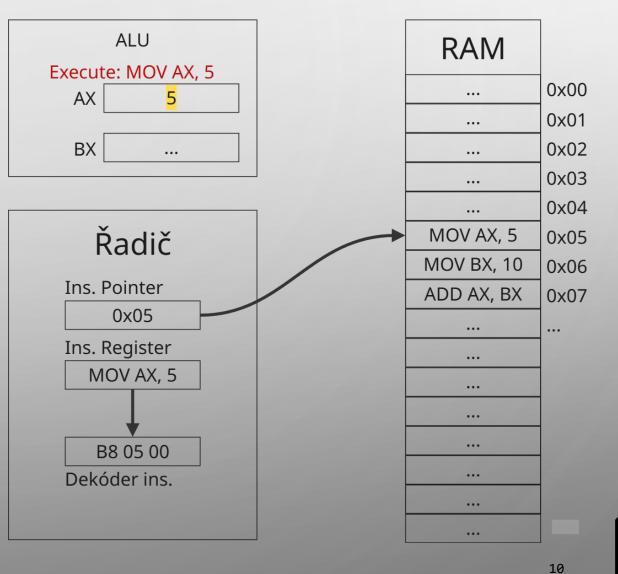
0x01

0x02

0x03

0x04

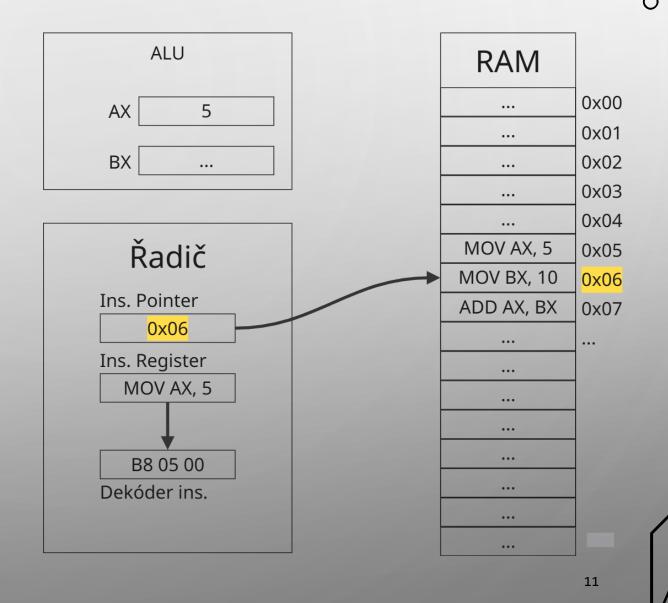


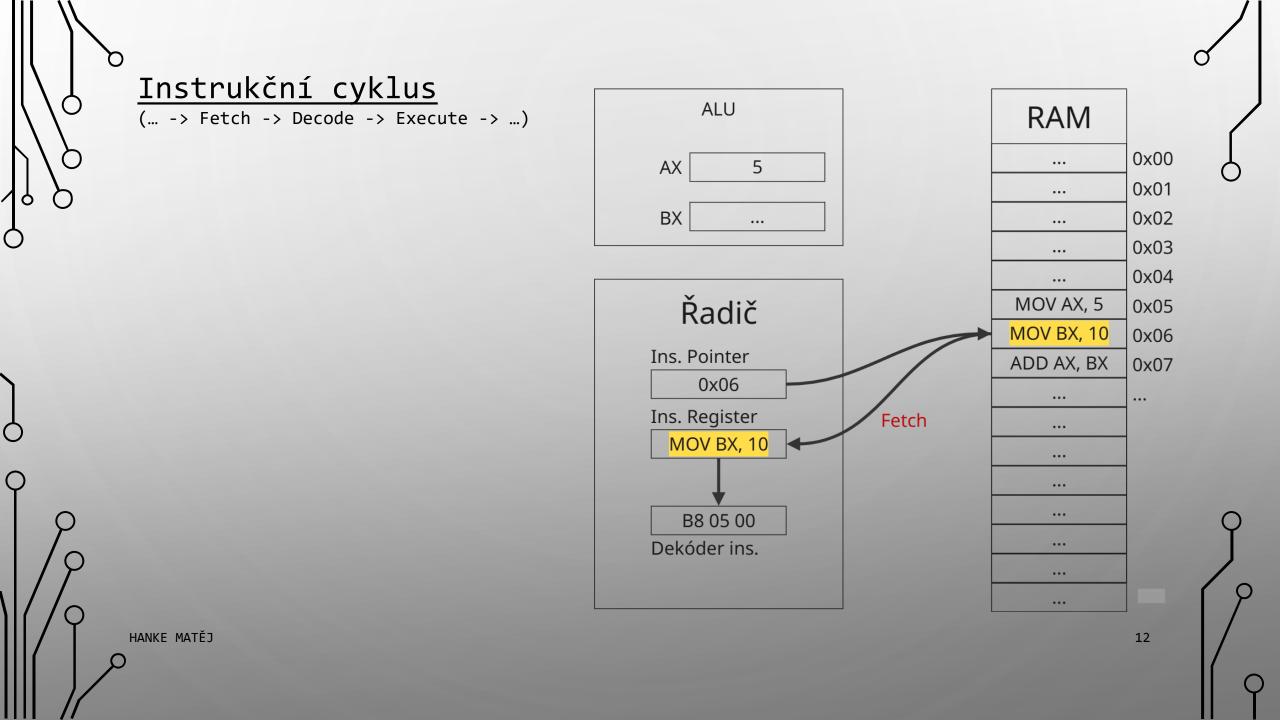


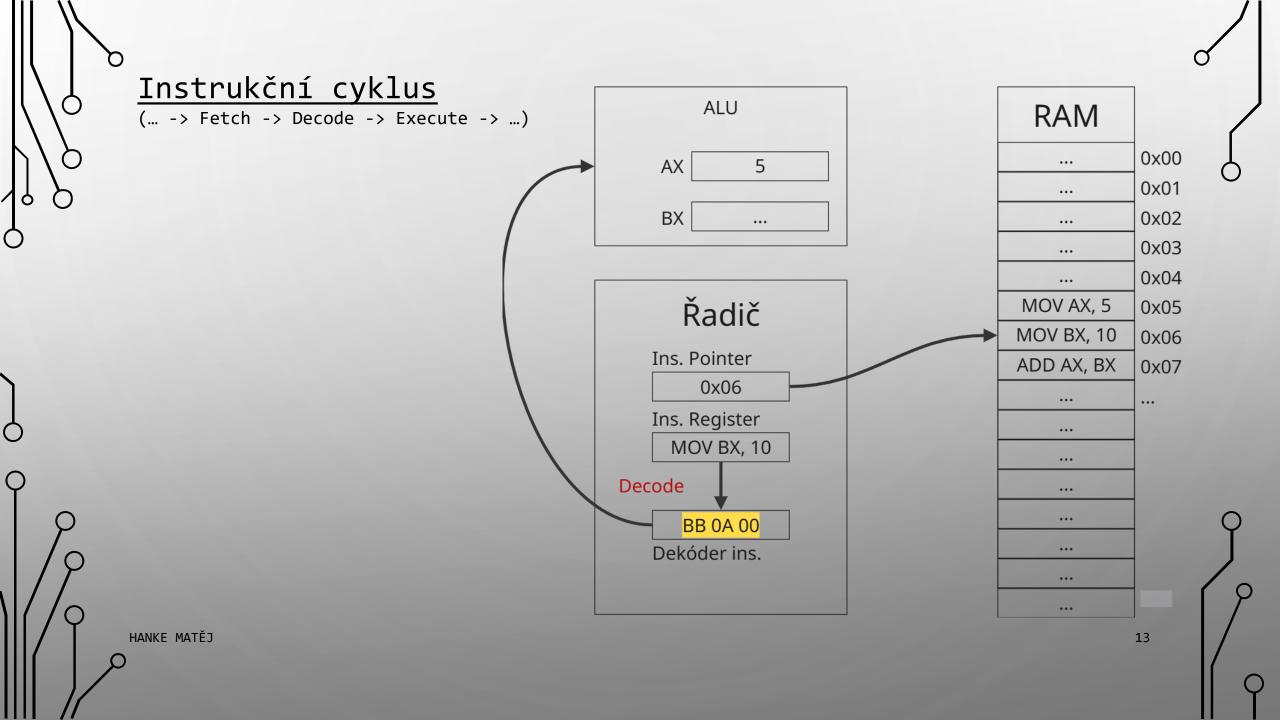


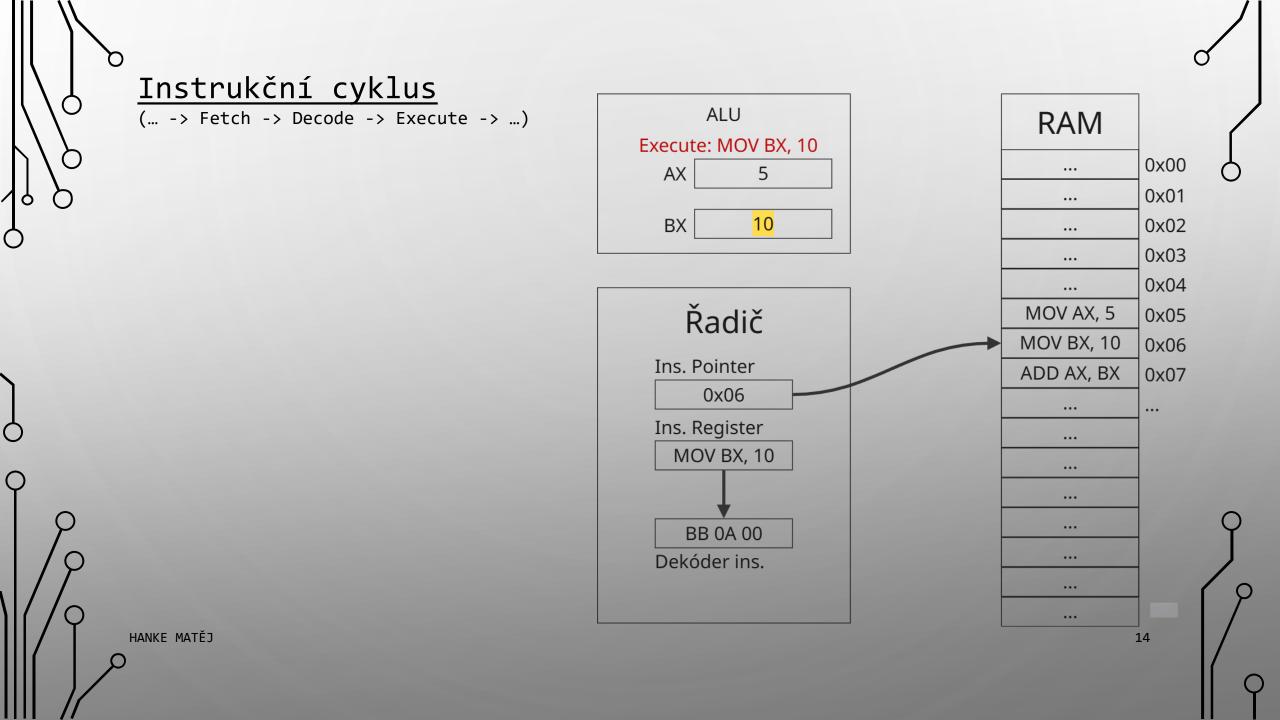
(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

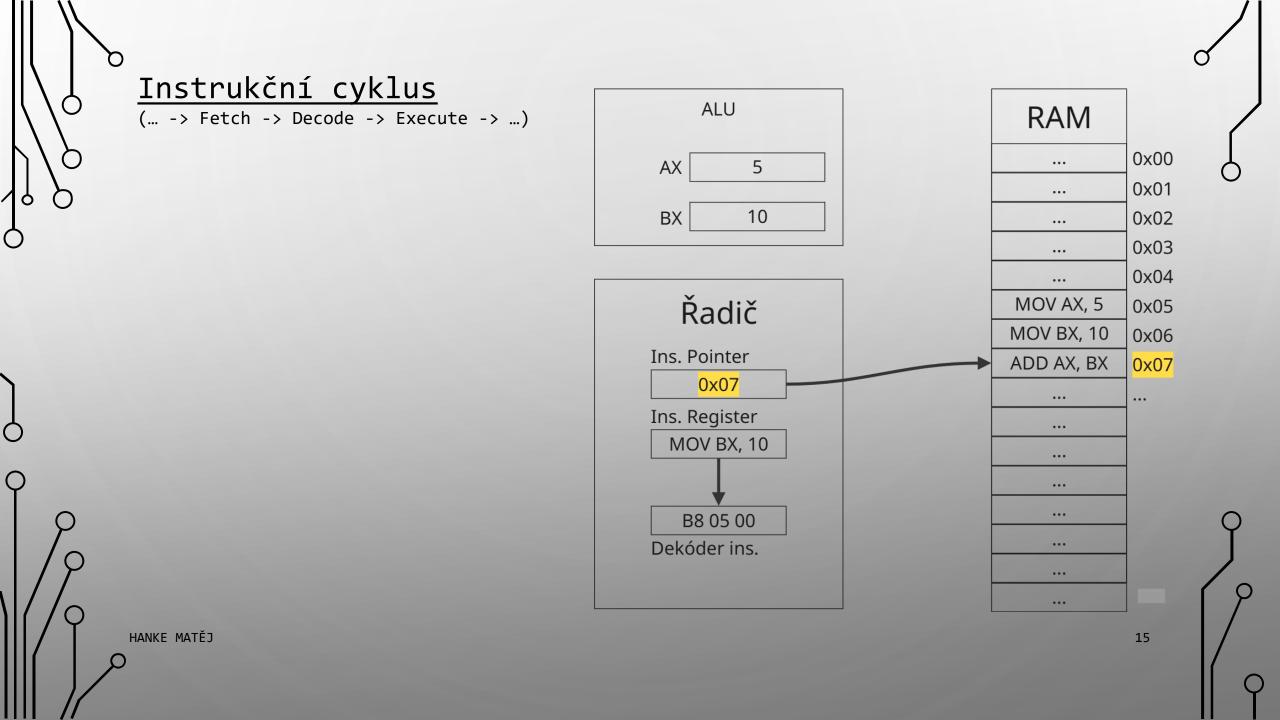
- Dále pokračujeme přičtením 1 k adrese v IP a opakujeme celý proces.
- Tento samotný proces se nazývá Instrukční cyklus.

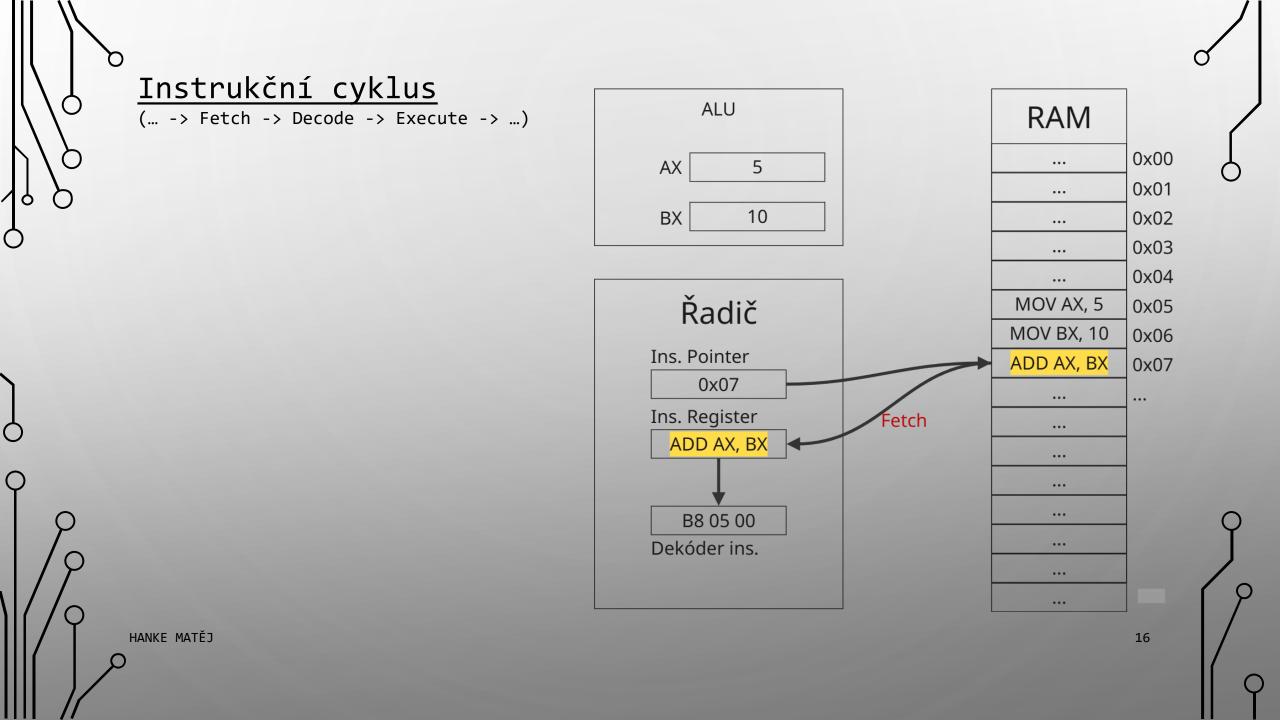


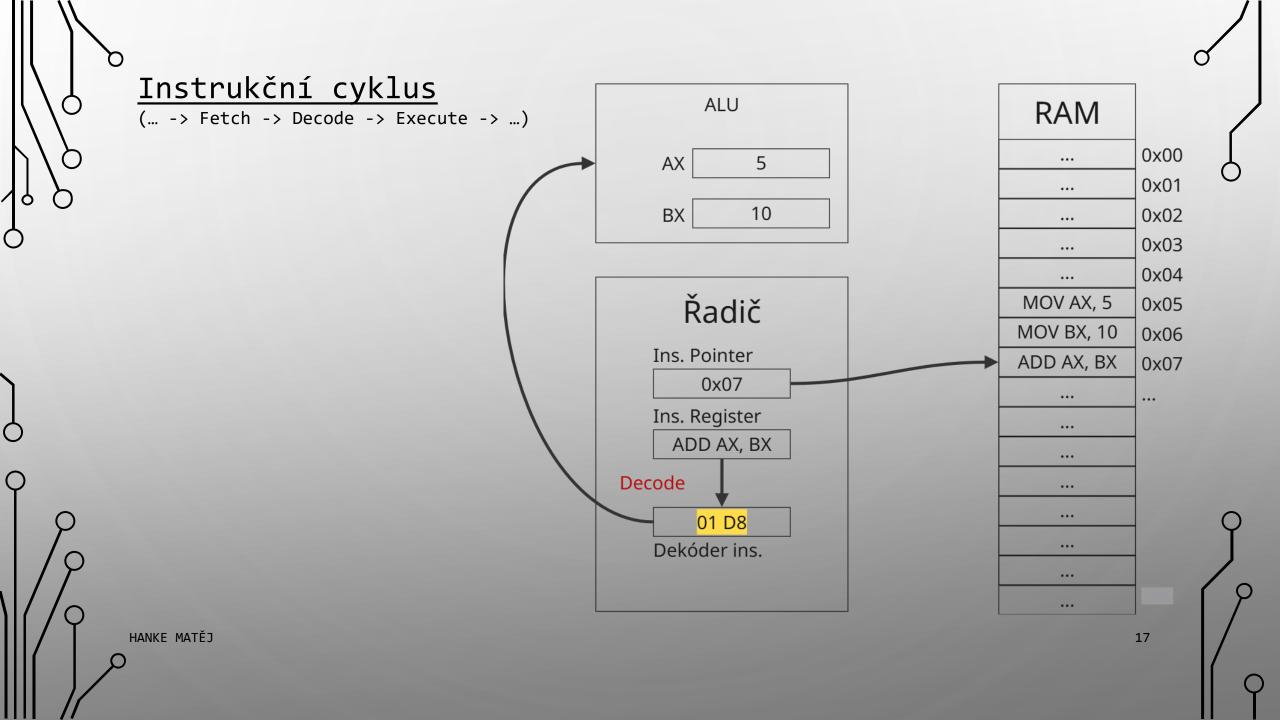


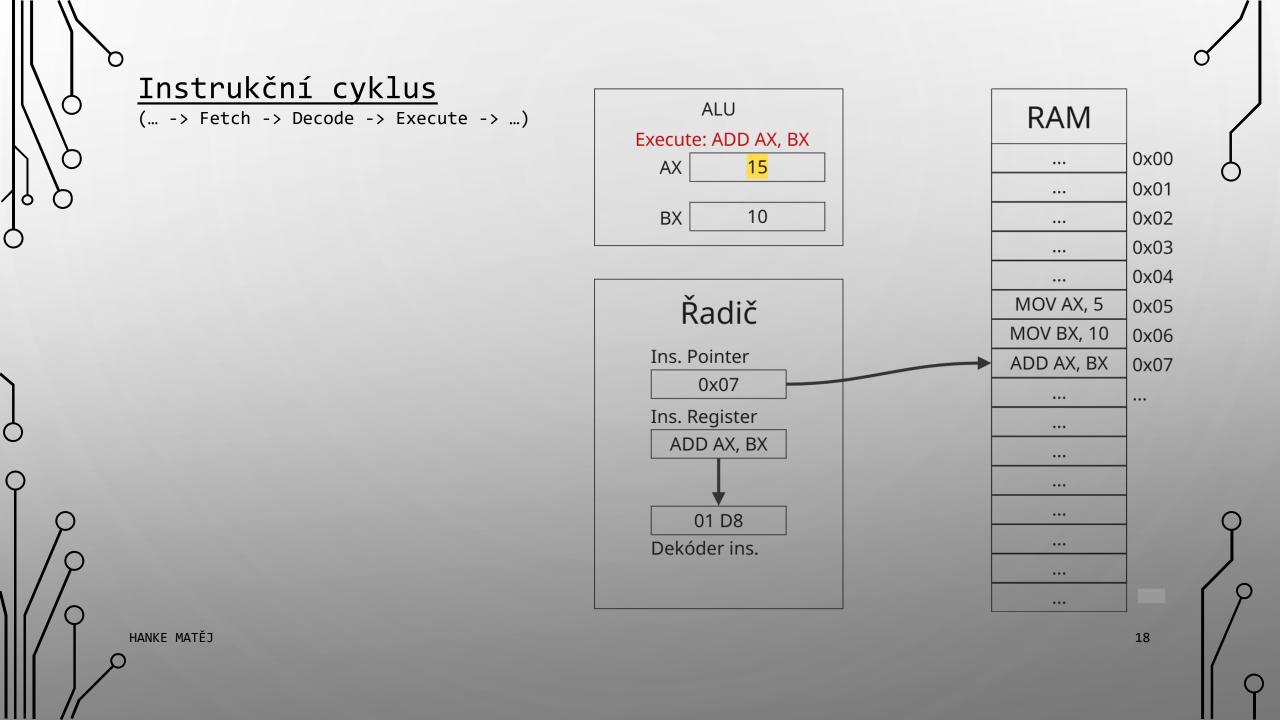


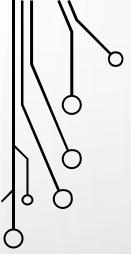








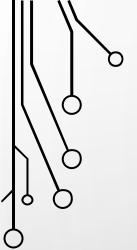




Architektury CPU - Trocha historie

- V 60.-70. letech si výrobci CPU (např. IBM, DEC, Motorola, Intel) navrhovali vlastní procesory s úplně odlišnými instrukčními sadami.
 - tzn. každý procesor mluvil "svým jazykem" => kód napsaný pro jeden procesor nefungoval na jiném.

- Začátkem 80. let (např. Intel 8086, Motorola 68000) se prosadila snaha o sjednocení a standardizaci.
 - Vznik CISC instrukční sady (tehdy se tak ještě nejmenovala)



CISC (Complex Instruction Set Computer)

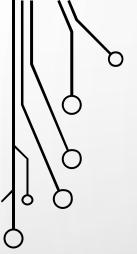
- Cílem bylo:
 - Zjednodušit psaní kódu pro programátory
 - Vytvořit univerzální a bohatou instrukční sadu
 - Zvýšit kompatibilitu mezi procesory
- Jedna instrukce = více mikrooperací
 - Např. místo 3 jednoduchých instrukcí šlo najednou napsat jednu složitou a CPU si s tím poradil.
 - CPU musel tuto instrukci rozložit na více kroků => složitější zpracování.

Příklad CISC instrukce (x86):

MOV AX, [BX+SI+16]

Tato jediná instrukce:

- 1. Spočítá adresu: BX + SI + 16
- 2. Načte hodnotu z paměti
- 3. Zapíše ji do registru AX



CISC (Complex Instruction Set Computer)

Použití:

- Většina PC/NTB (Intel Core i5/i7/i9, AMD Ryzen ...)
- Servery (Inten Xeon, AMD EPYC ...)
- Historické systémy (Commodore, IBM ...)

Výhody

Méně instrukcí v programu

Bohatá funkcionalita

Kompatibilita

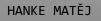
Nevýhody

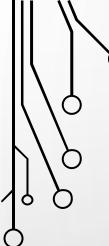
Složitý dekodér

Pomalejší vykonání některých ins.

Instrukce různé délky

Menší možnost optimalizace



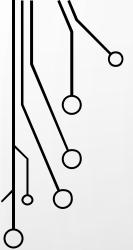


Architektury CPU - Trocha historie

- Už v 70. letech výzkumy četnosti výskytu instrukcí ukázaly, že programátoři a kompilátory používají strojové instrukce velmi nerovnoměrně.

<u>Instrukce</u>	<u>Použití</u>	<u>Četnost (%)</u>
LOAD	čtení z paměti	26.6
STORE	zápis do paměti	15.6
Jcond	podmíněný skok	10.0
LOADA	načtení adresy	7.0
SUB	odčítání	5.8
CALL	volání podprogramu	5.3
SLL	bitový posun vlevo	3.6
IC	vložení znaku	3.2

Tabulka: Statická četnost instrukcí



RISC (Reduced Instruction Set Computer)

- V polovině 80. let vznikla myšlenka RISC
- Cílem bylo:
 - Stejná délka instrukcí
 - Vykonání instrukce v jednom hodinovém cyklu
 - Zvýšení efektivity pipeline
 - Redukce složitosti hardwaru (jednodušší dekódování)
- Jedna instrukce = jedna jednoduchá operace
 - Stejná délka instrukce usnadňuje dekódování a zpracování
- Základní sada ins. S pamětí pracují pouze LOAD a STORE instrukce
- Proto také zvýšení počtu registrů.



RISC (Reduced Instruction Set Computer) - porovnání

Příklad CISC:

MOV AX, [BX+SI+16]

Tato jediná instrukce:

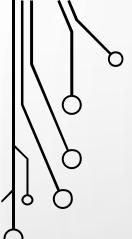
- 1. Spočítá adresu: BX + SI + 16
- 2. Načte hodnotu z paměti
- 3. Zapíše ji do registru AX

Příklad RISC:

ADD R1, BX, SI ADD R1, R1, #16 LOAD AX, 0(R1)

Tato posloupnost instrukcí:

- Spočítá: R1=BX+SI
- 2. Přičte: R1=R1+16 (Vznikne adresa)
- 3. Načte pomocí LOAD do AX hodnotu z předem vypočtené adresy



RISC (Reduced Instruction Set Computer)

Použití:

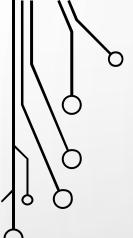
- Mobilní telefony a tablety (ARM Cortex, Apple Silicon M1/M2/M3)
- Embedded systémy (Raspberry Pi, STM32)

Výhody

Jednoduché instrukce Rychlé provádění ins. Lepší pipelining Efektivnější a menši hardware

Nevýhody

Vyšší nároky na paměť Optimalizace na straně kompilátoru Více instrukcí pro stejnou činnost



Srovnání CISC a RISC - Pipeline

CISC Pipeline

- Jakmile se provádí jedna instrukce
- => Nemůže se začít provádět druhá
- => Nepoužívané bloky
- => Nižší efektivita

	T1	T2	Т3	T4	T5	T6	T7	T8
VI	i1						i2	
DE		i1						i2
VA			i1					
VO				i1				
PI					i1			
UV			7			i1		



<u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

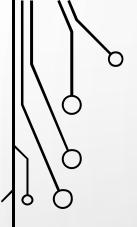
VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku

HANKE MATĚJ

26



Srovnání CISC a RISC - Pipeline

RISC Pipeline

- Jakmile se provádí jedna instrukce
- => Do uvolněného bloku může další
- => ,,Paralelismus"
- => Vysoká efektivita

	T1	T2	Т3	T4	T5	Т6	T7	T8
VI	i1	i 2	i 3	i 4	i 5	i 6	i 7	i8
DE		i1	i 2	i 3	i4	i 5	i 6	i 7
VA			i1	i2	i 3	i4	i 5	i 6
VO				i1	i2	i 3	i4	i 5
ΡI					i1	i2	i3	i4
UV						i1	i2	i 3



<u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

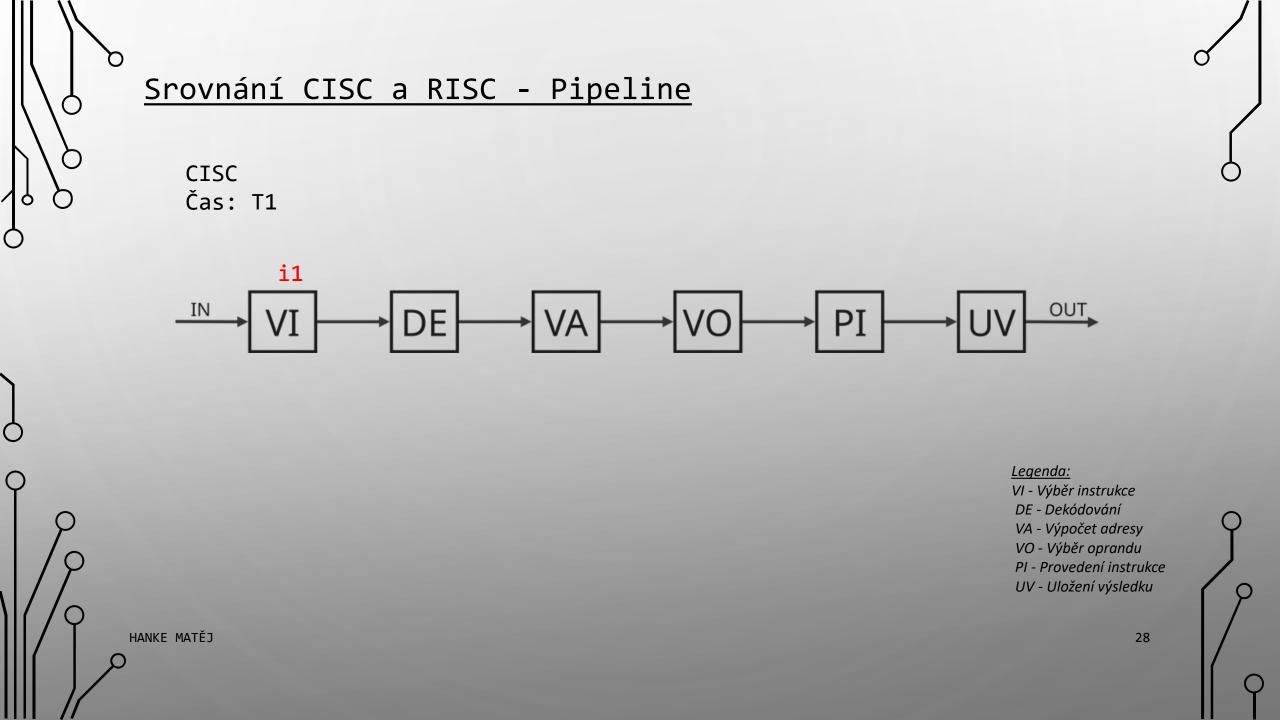
VO - Výběr oprandu

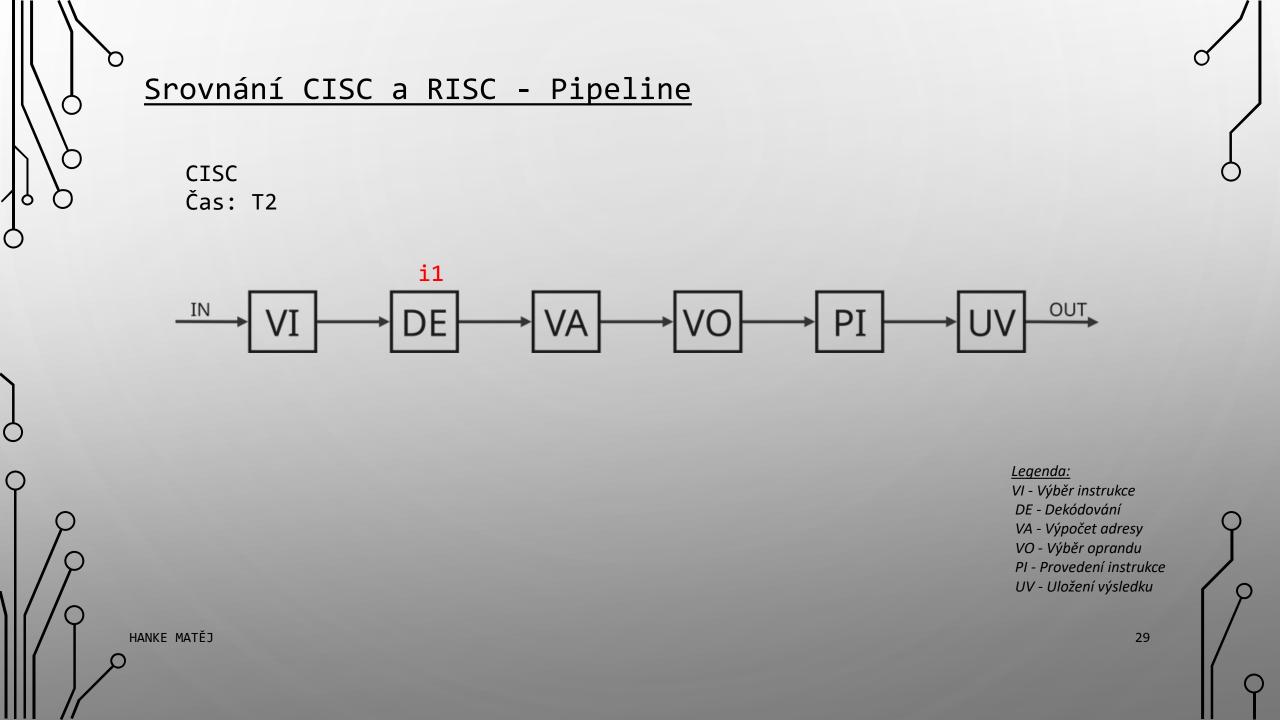
PI - Provedení instrukce

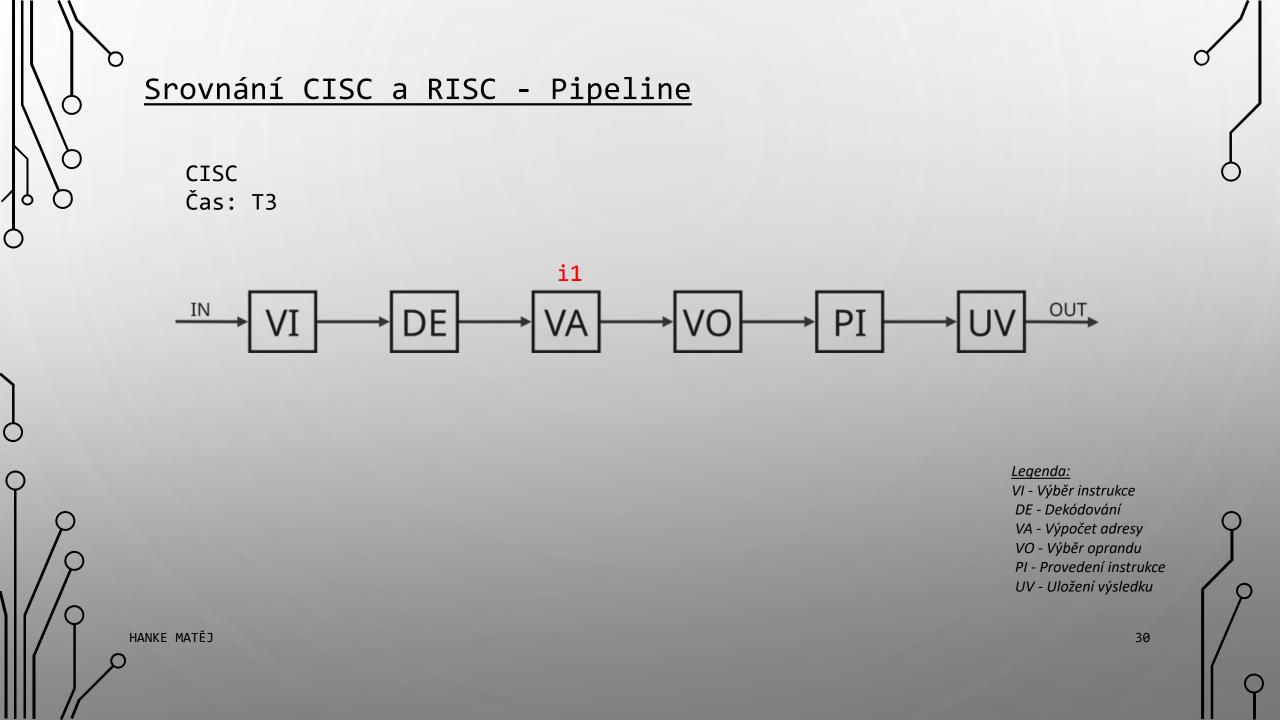
UV - Uložení výsledku

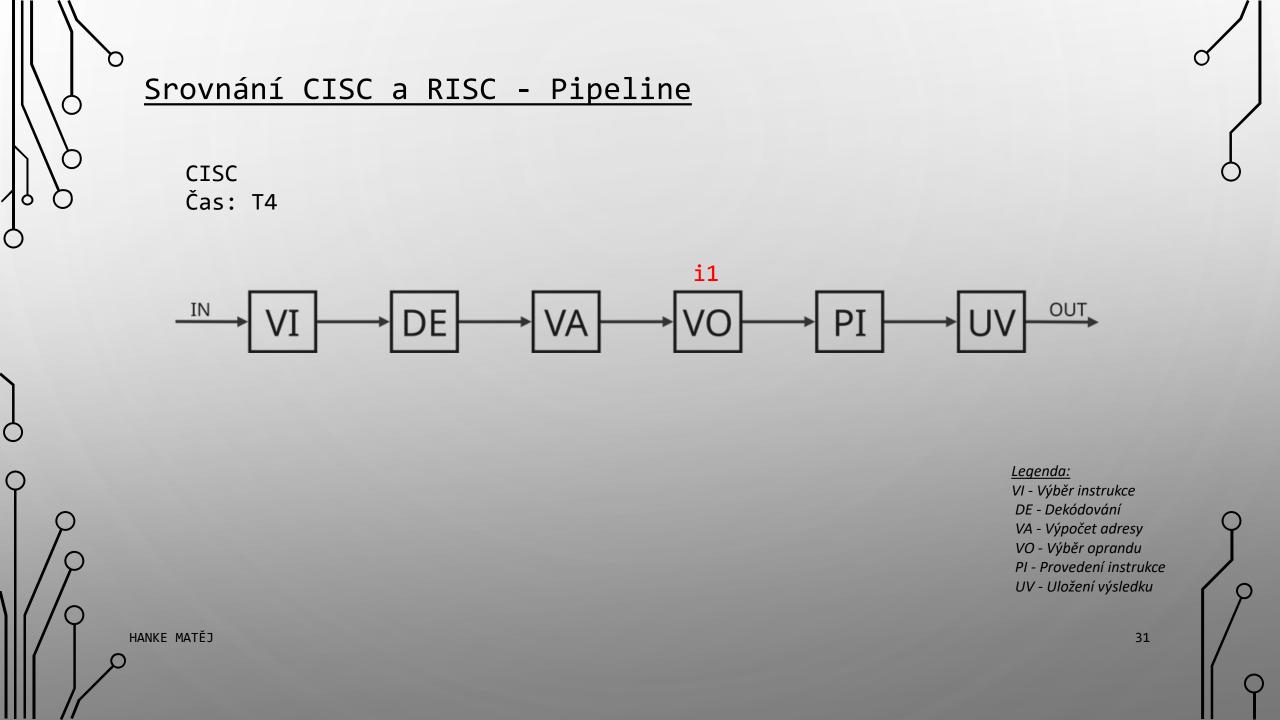
HANKE MATĚJ

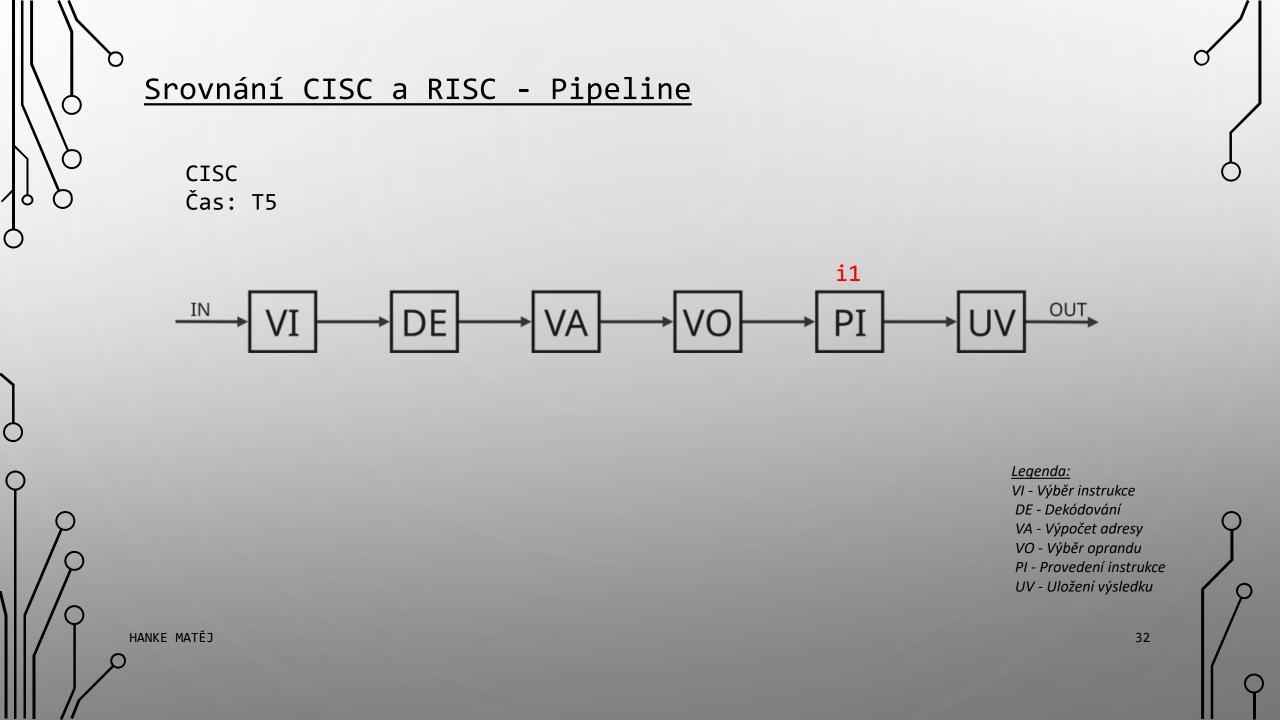
27

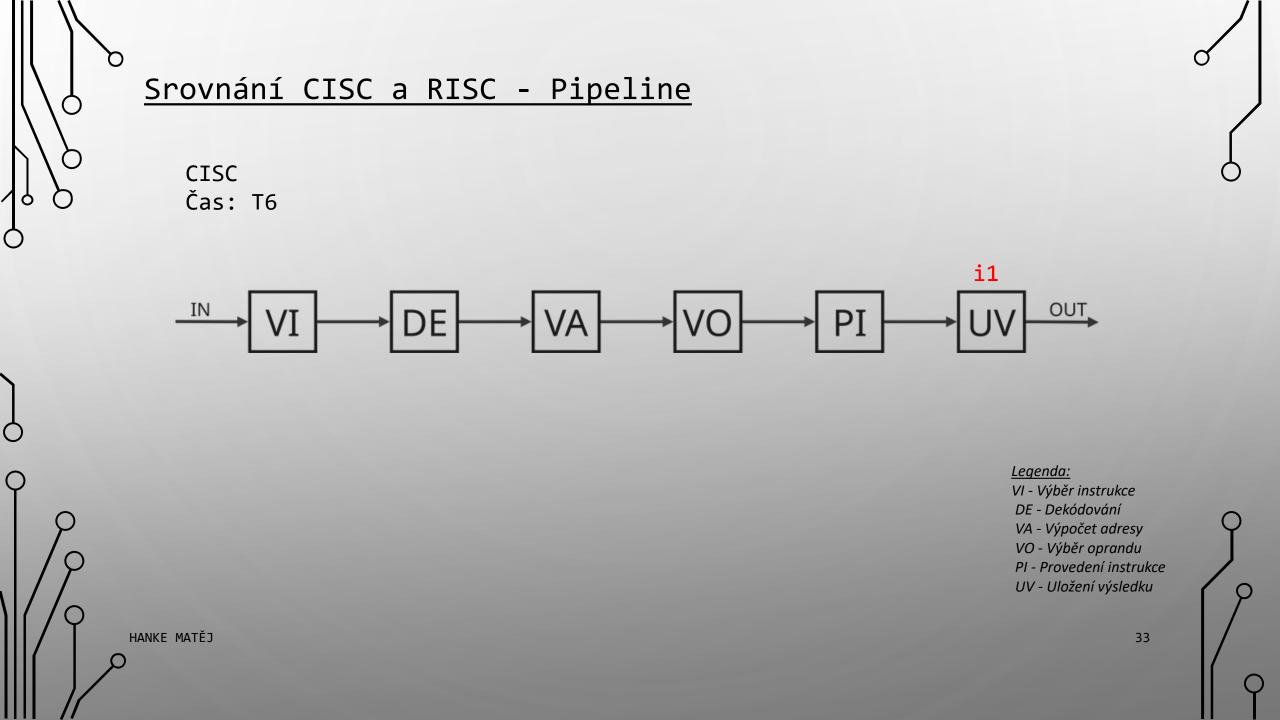


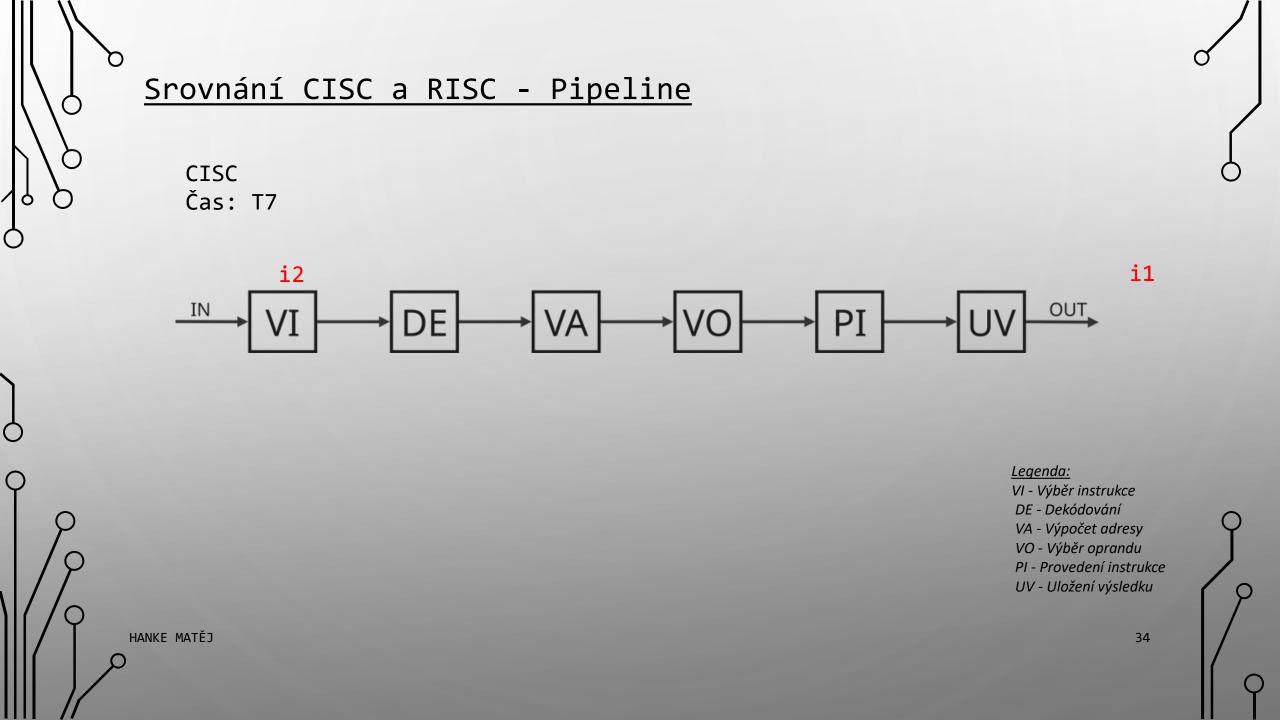


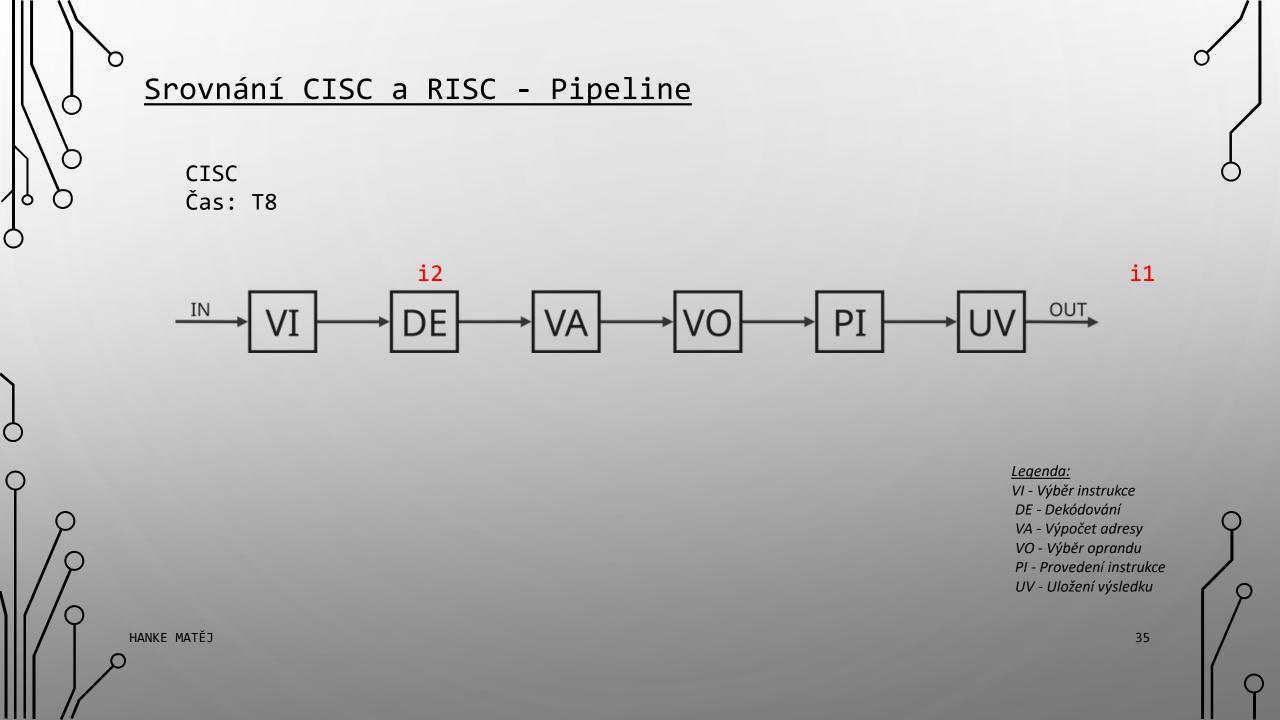


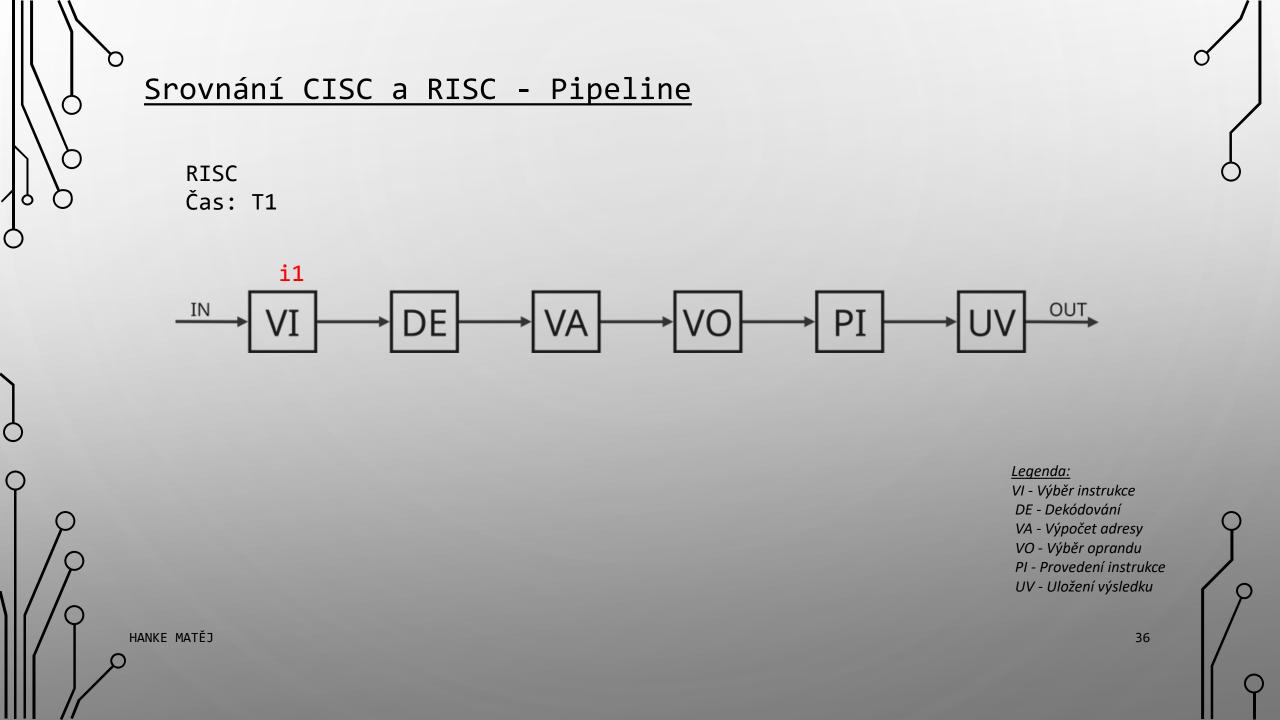


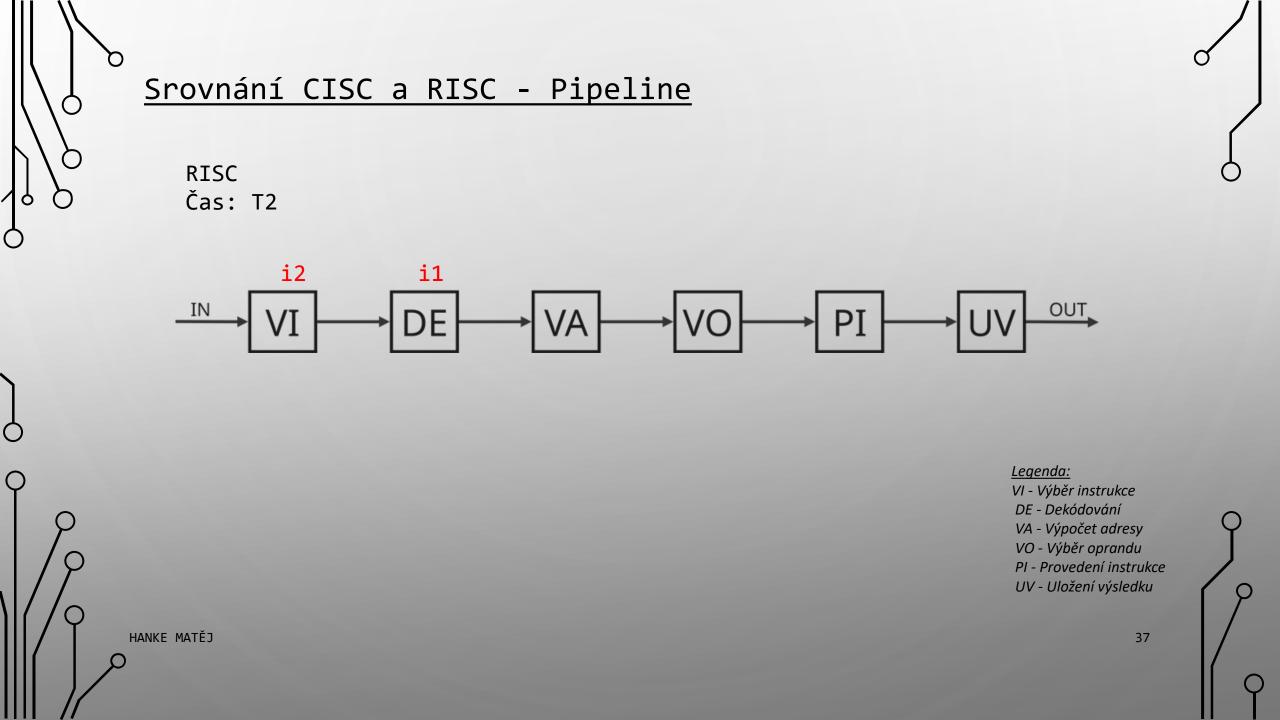


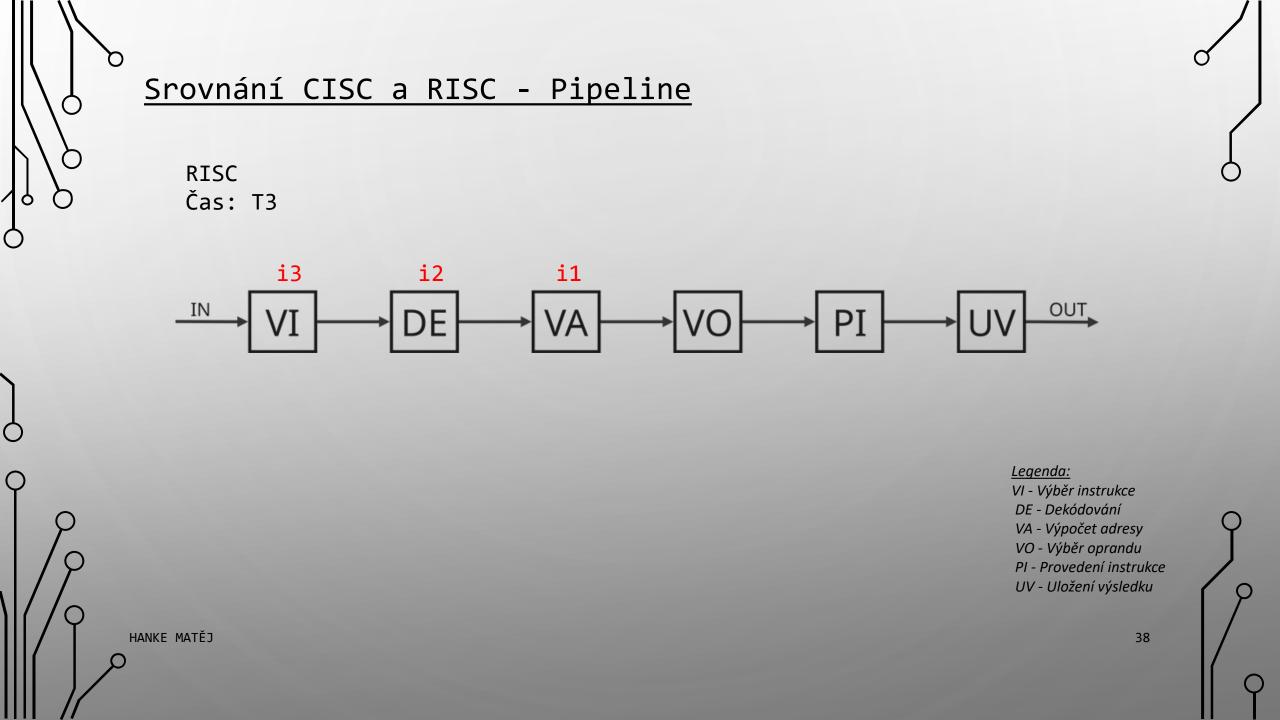


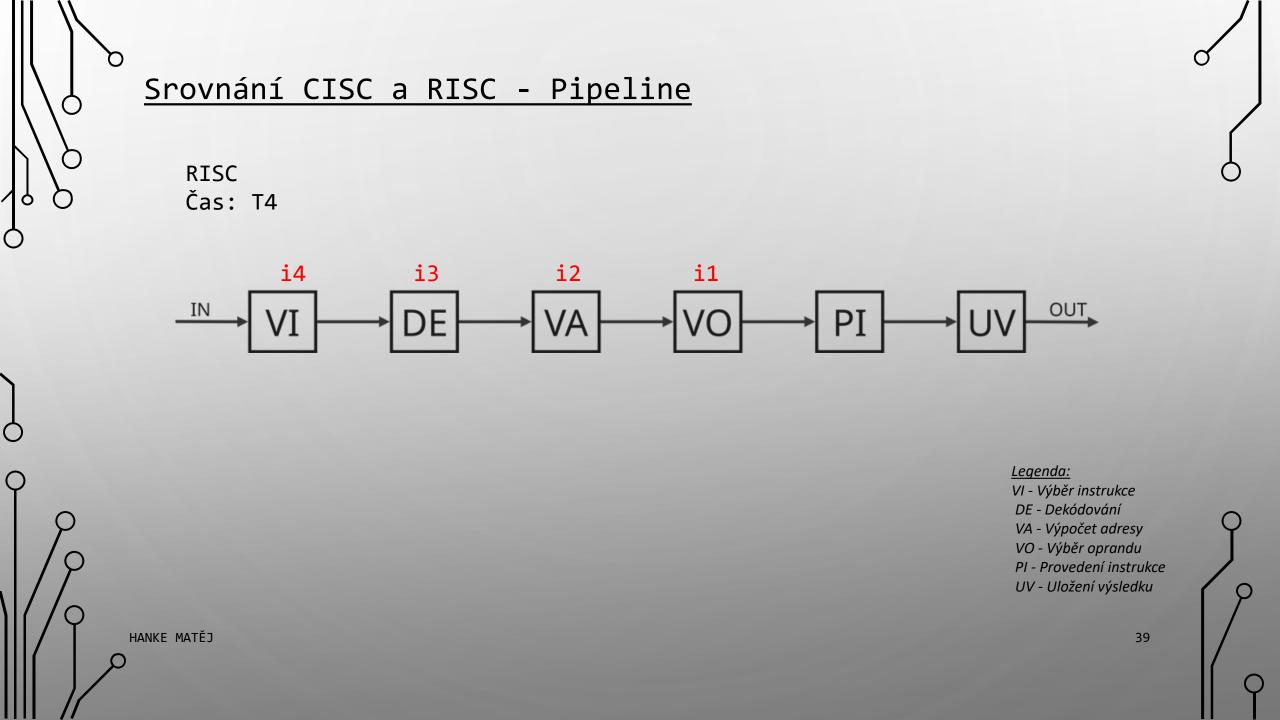


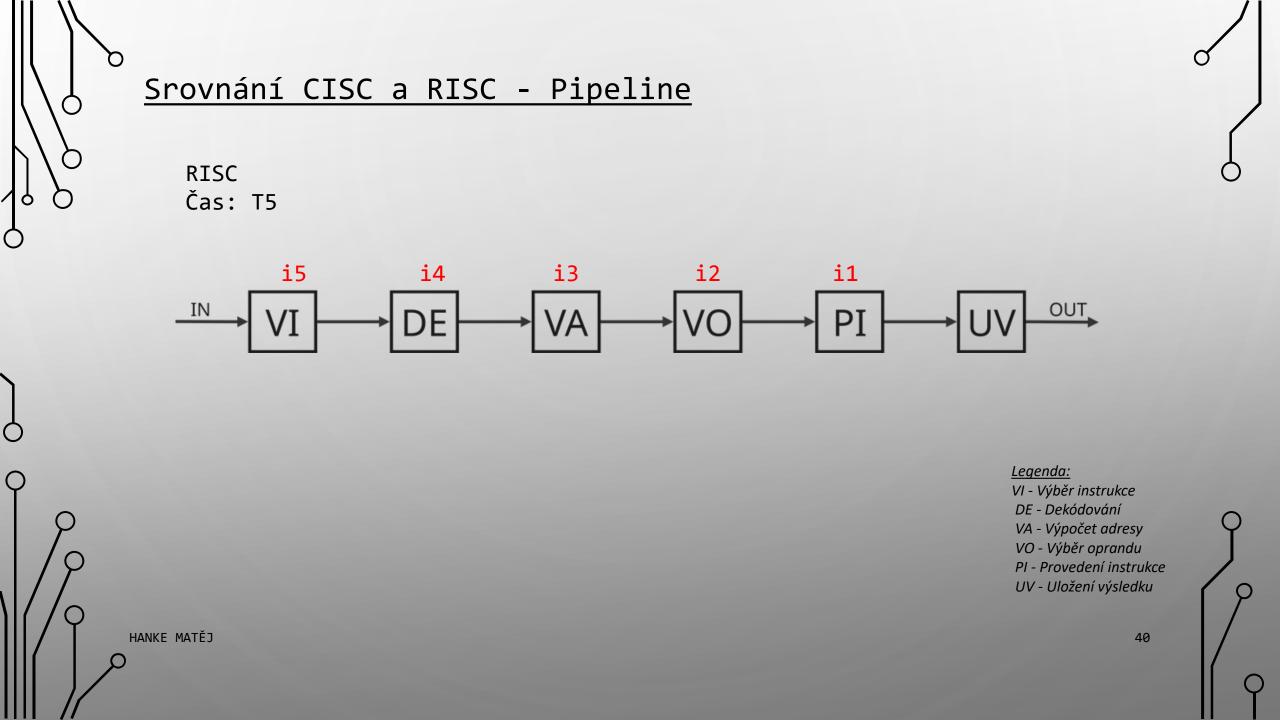


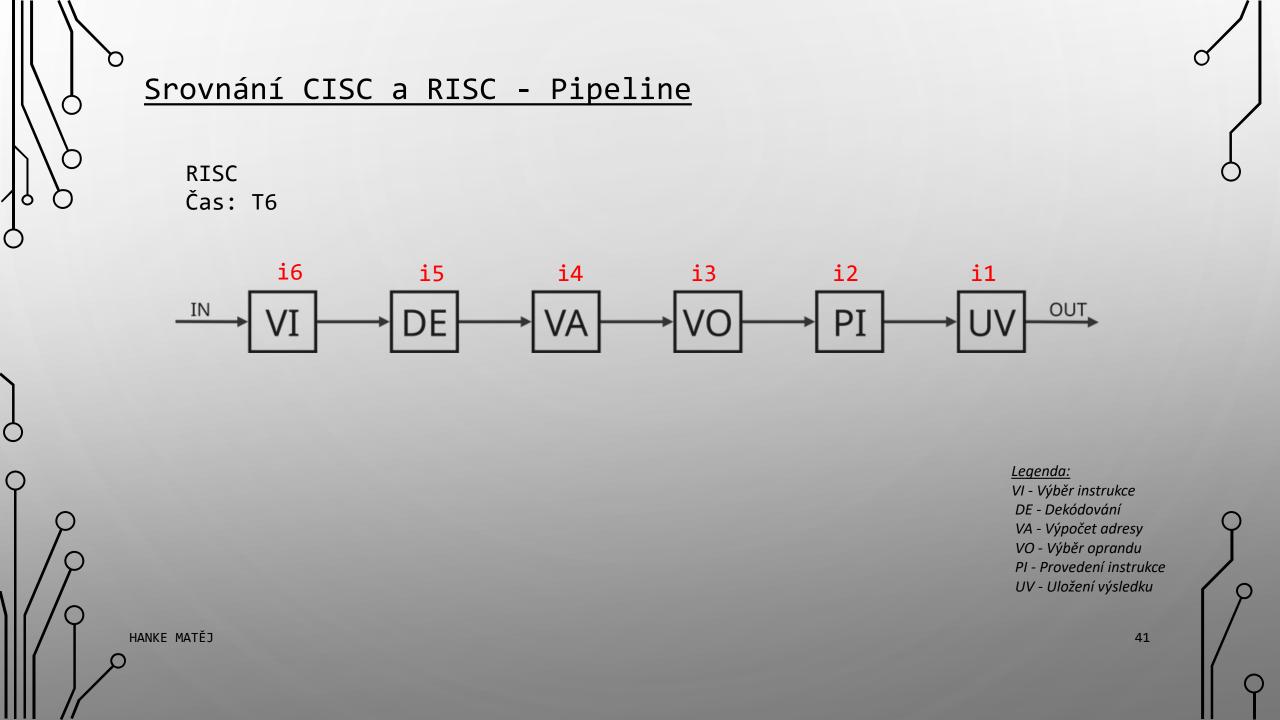


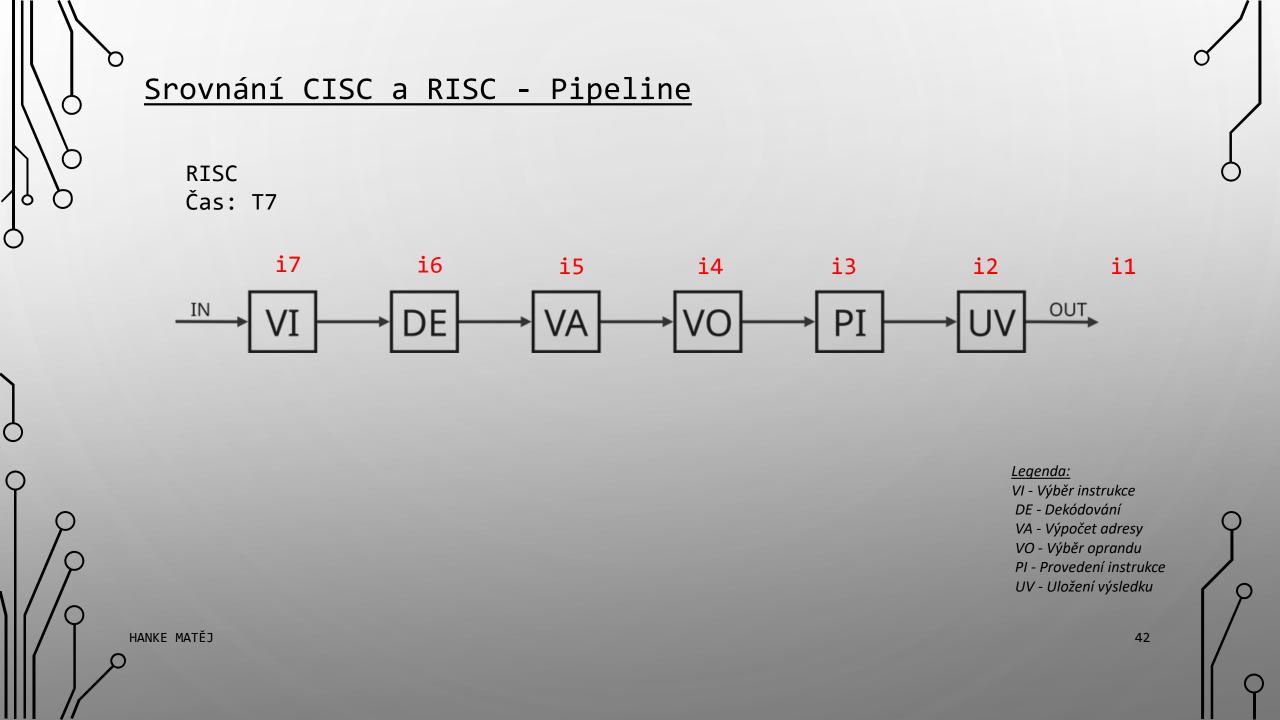


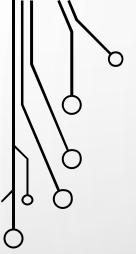












Děkuji za pozornost

Prezentaci vytvořil: Hanke Matěj

