

## 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

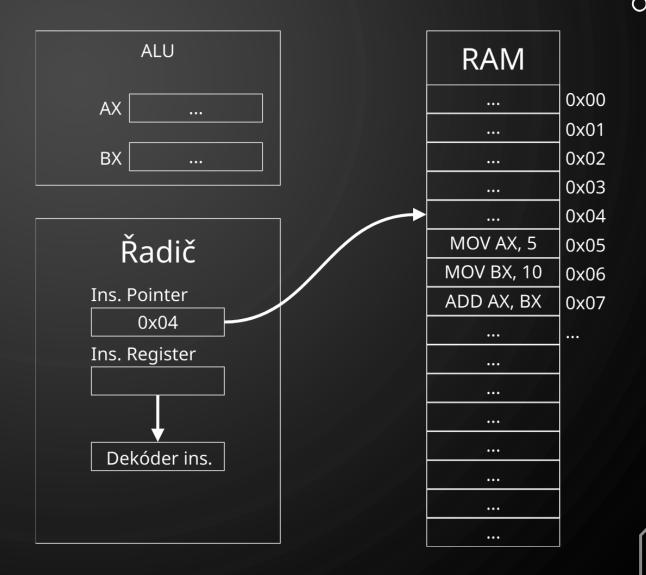
Tato instrukce říká: "sečti obsah registrů AX a BX a výsledek ulož do AX."

(... -> 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

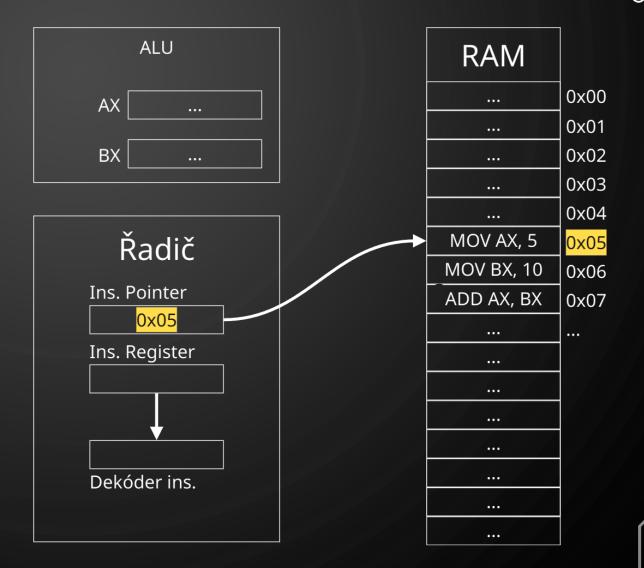
(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

- 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.



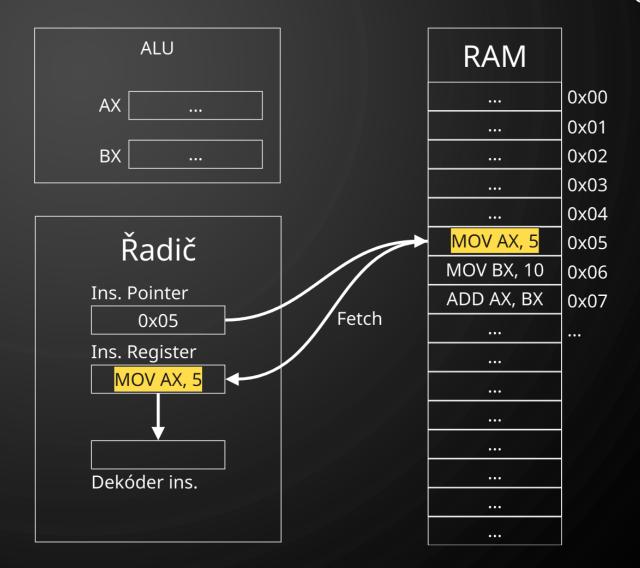
(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

- 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).



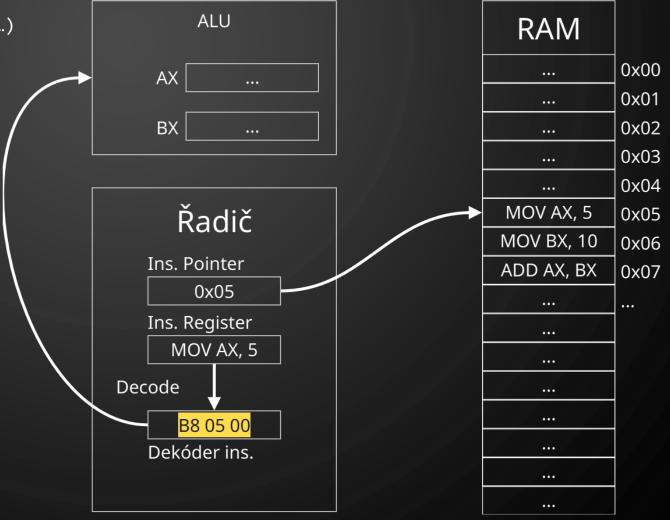
(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

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



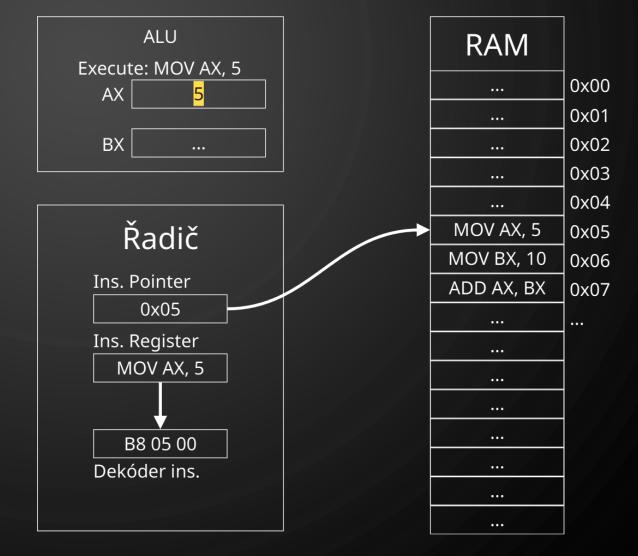
(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

- 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.



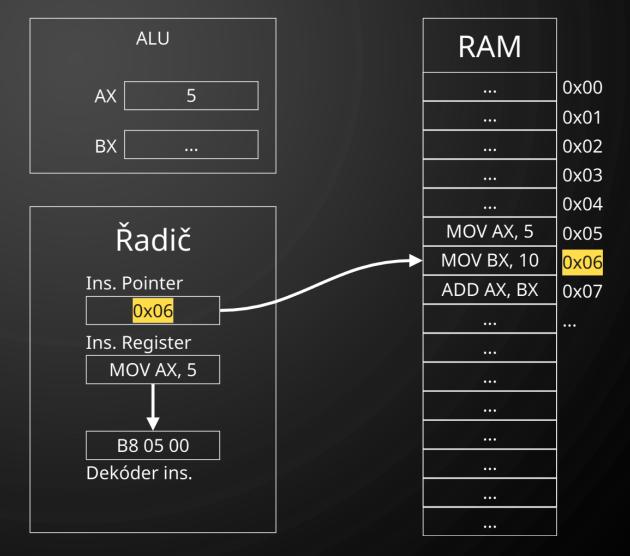
(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

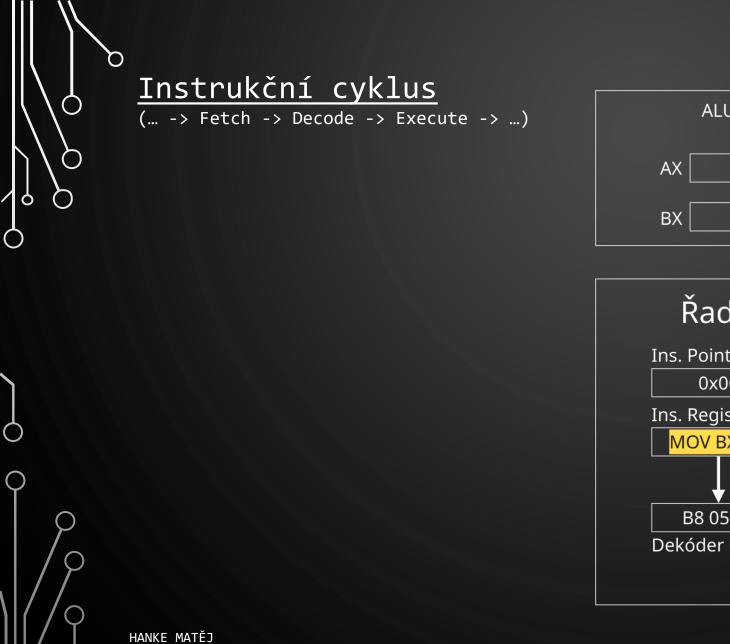
- V ALU se instrukce provede a do příslušného registru (AX) se nahraje číslo 5.

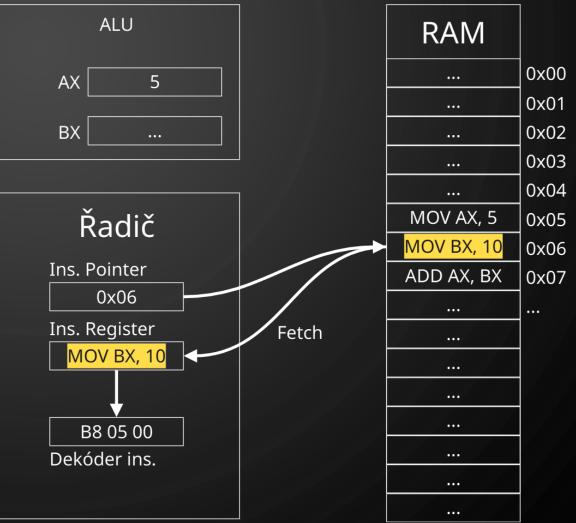


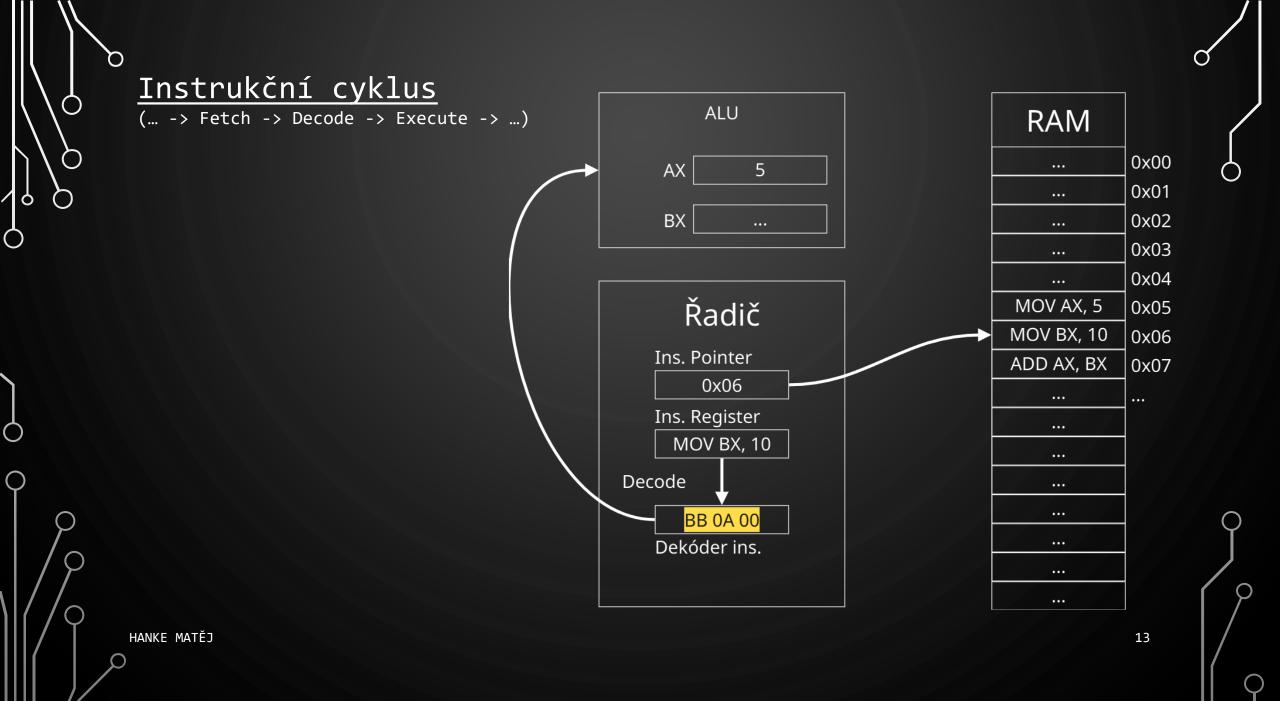
(... -> Fetch -> Decode -> Execute -> ...)

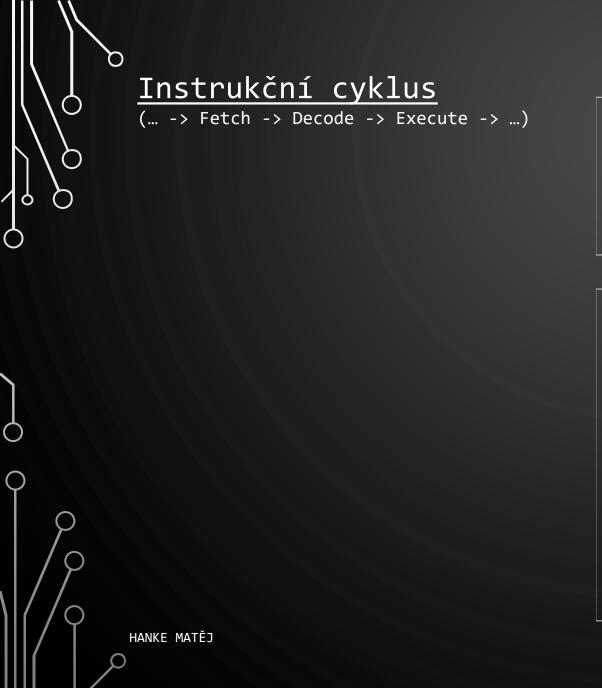
- Dále pokračujeme přičtením 1 k adrese v IP a opakujeme celý proces.
- Tento samotný proces se nazývá Instrukční cyklus.

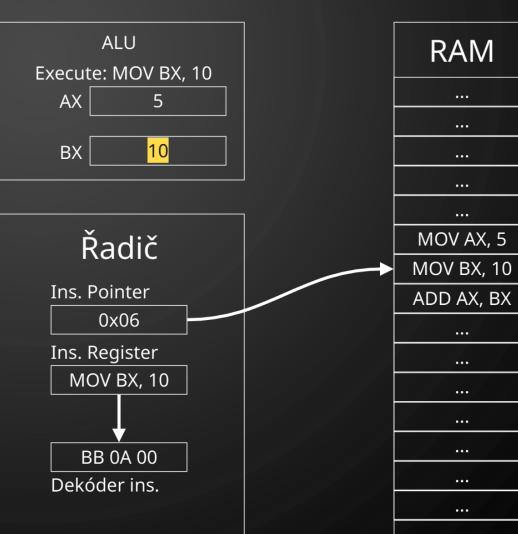












0x00

0x01

0x02

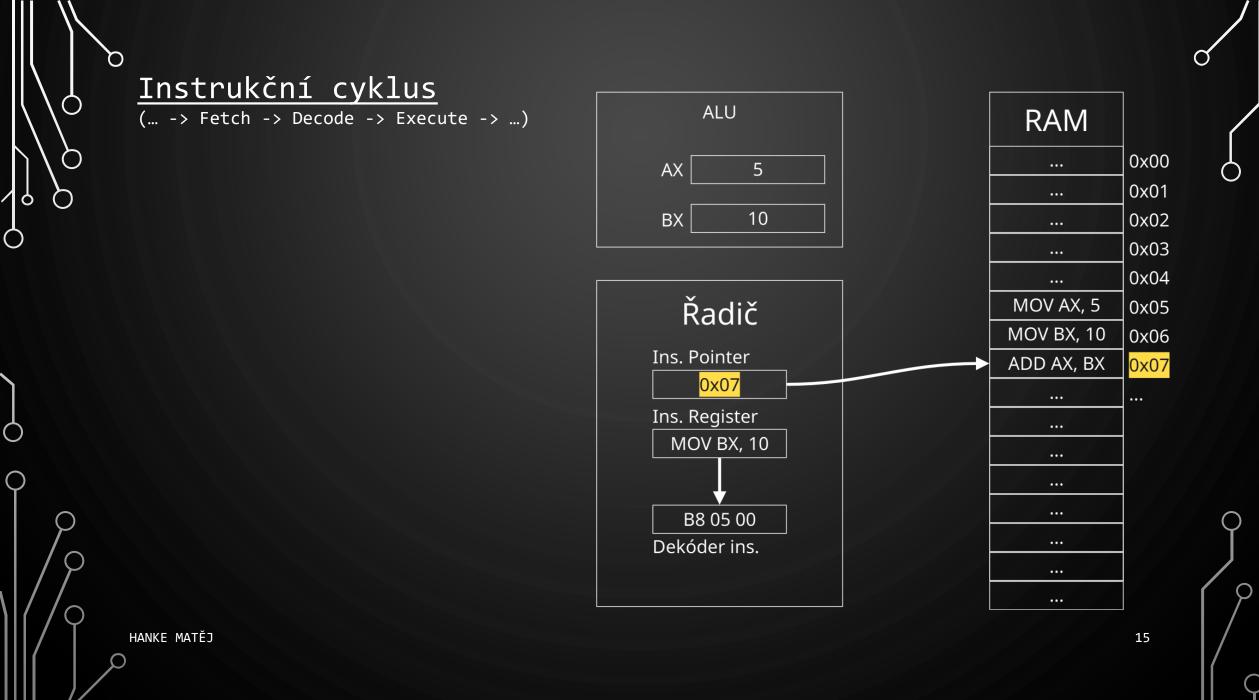
0x03

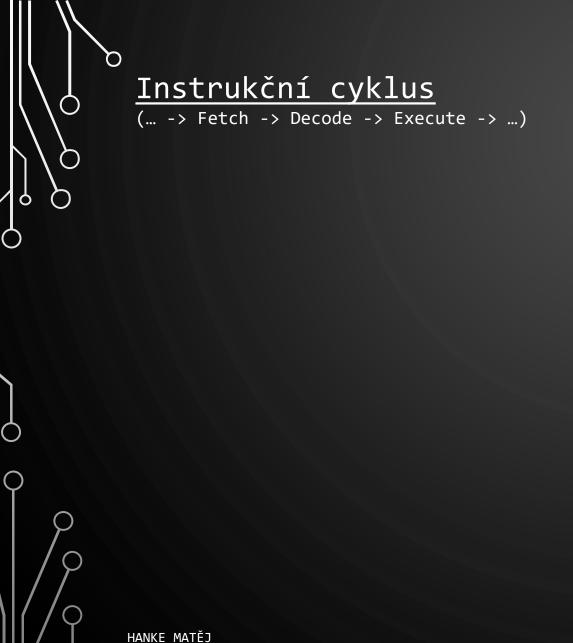
0x04

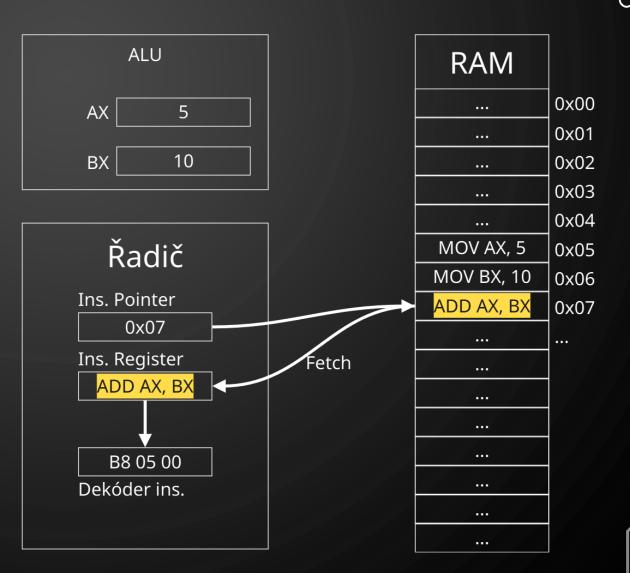
0x05

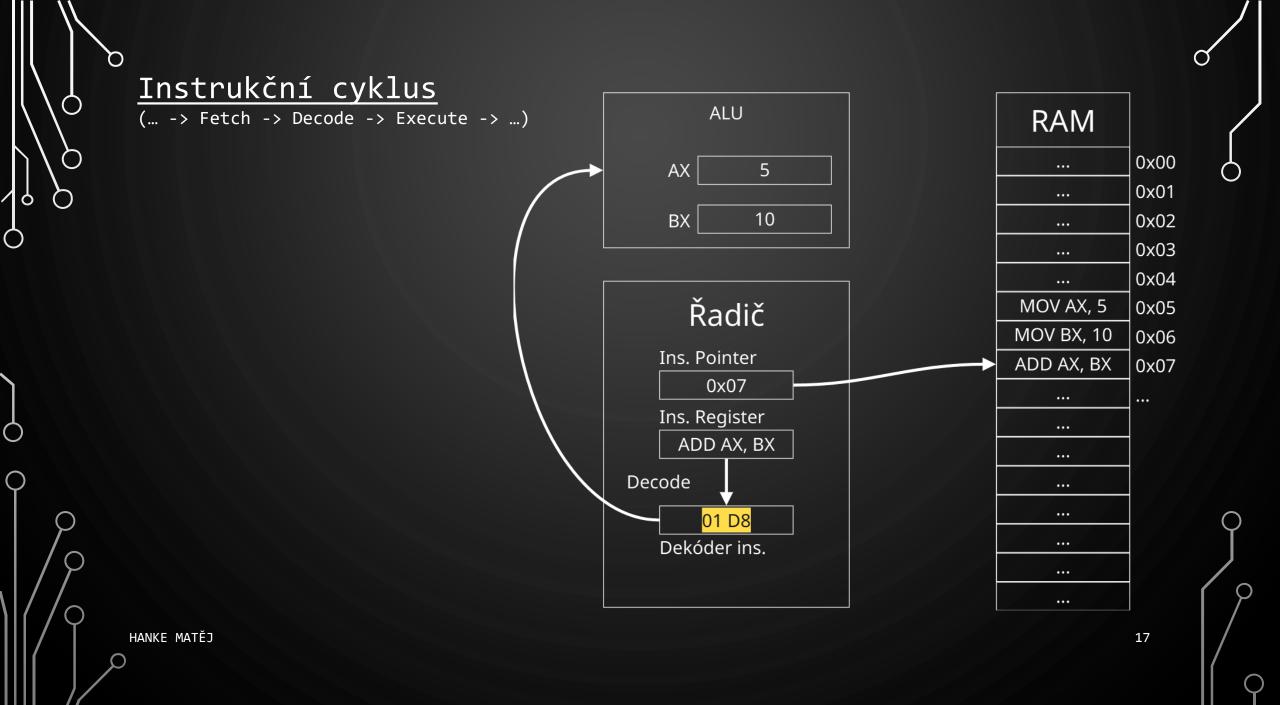
0x06

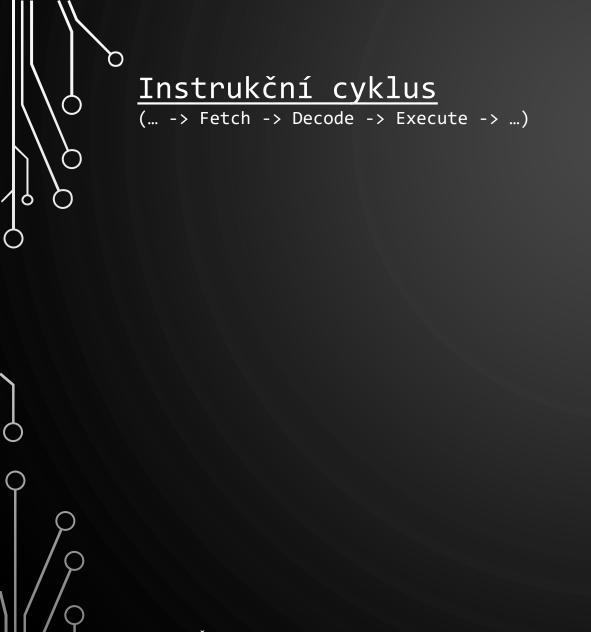
0x07

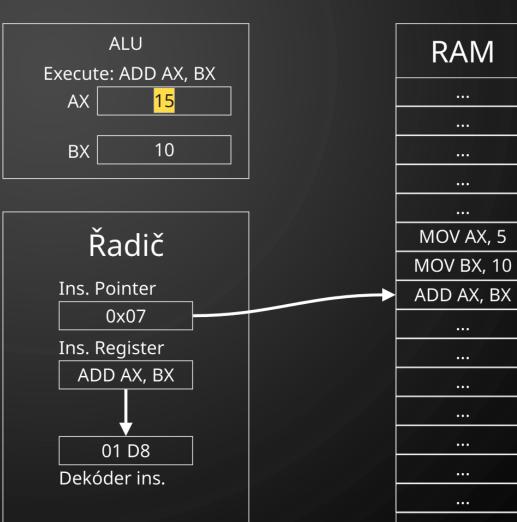












HANKE MATĚJ

0x00

0x01

0x02

0x03

0x04

0x05

0x06

0x07



- 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)



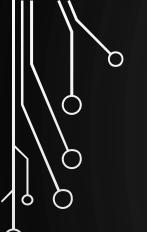
- Cílem bylo:
  - Zjednodušit psaní kódu pro programátory
  - Vytvořit univerzální a bohatou instrukční sadu
  - Zvýšit kompatibilitu mezi procesory
- Jedna instrukce = více mikrooperací
  - Např. místo 3 jednoduchých instrukcí šlo najednou napsat jednu složitou a CPU si s tím poradil.
  - CPU musel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

- 1. 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

CISC Pipeline

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

	T1	T2	T3	T4	T5	T6	T7	T8
VI	i1			HH	W/V	MI	i2	
DE		i1				77		i2
VA			i1		////			M/M
VO				i1	W),			
ΡI					i1			
UV						i1		



#### Legenda:

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku

RISC Pipeline

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

	T1	T2	T3	T4	T5	Т6	T7	T8
VI	i1	i2	<b>i</b> 3	<b>i</b> 4	<b>i</b> 5	<b>i</b> 6	<b>i</b> 7	i8
DE		i1	i2	<b>i</b> 3	<b>i</b> 4	<b>i</b> 5	<b>i</b> 6	<b>i</b> 7
VA			i1	i2	<b>i</b> 3	<b>i</b> 4	<b>i</b> 5	<b>i</b> 6
VO				i1	i2	<b>i</b> 3	<b>i</b> 4	<b>i</b> 5
PI					i1	i2	<b>i</b> 3	<b>i</b> 4
UV						i1	i2	<b>i</b> 3



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

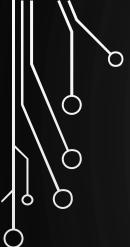
DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



CISC Čas: T1



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



CISC Čas: T2



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

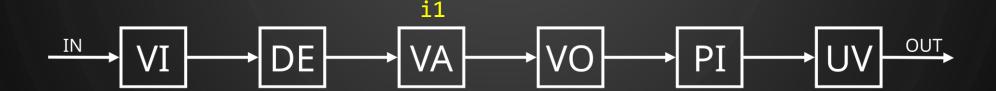
VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



CISC Čas: T3



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

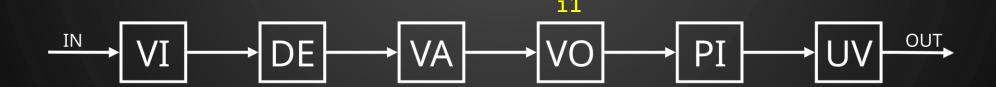
PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



CISC

Čas: T4



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

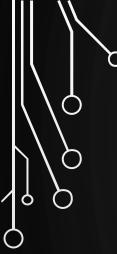
DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



CISC Čas: T5



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

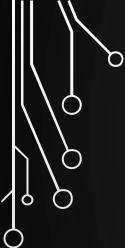
DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



CISC

Čas: T6



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

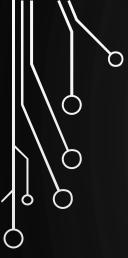
DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



CISC Čas: T7



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

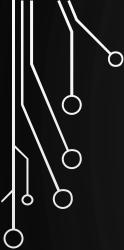
DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



CISC Čas: T8



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



RISC Čas: T1



#### Legenda:

VI - Výběr instrukce

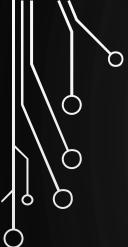
DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



RISC Čas: T2



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



RISC Čas: T3



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



RISC Čas: T4



#### Legenda:

VI - Výběr instrukce

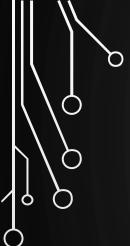
DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku



RISC Čas: T5



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku

HANKE MATĚJ

40



RISC Čas: T6



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

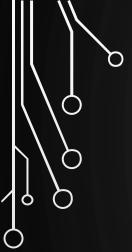
VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

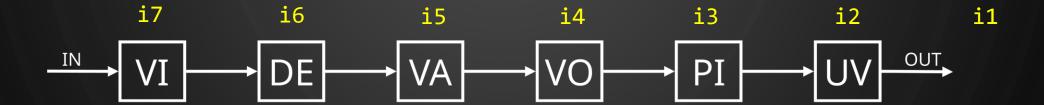
UV - Uložení výsledku

HANKE MATĚJ

41



RISC Čas: T7



#### <u>Legenda:</u>

VI - Výběr instrukce

DE - Dekódování

VA - Výpočet adresy

VO - Výběr oprandu

PI - Provedení instrukce

UV - Uložení výsledku

HANKE MATĚJ

42



# Děkuji za pozornost

Prezentaci vytvořil: Hanke Matěj

