

Strojový kód

instrukce = příkaz (zakódovaný jako „číslo“)

Obsahuje (popř. může obsahovat) tyto informace:

- ① co se má provést (jaká operace)
- ② s čím se to má provést (operandy) a
kam se má uložit výsledek
- ③ kde se má pokračovat (adr. násł. instr.)

Tyto informace mohou být obsaženy:

- explicitně v instrukci

Př.: počítač SAPO — 5 adresové instrukce:

① ... tzv. operační znak

② ... 2+1 adresa

③ ... 2 adresy — následující instrukce při záporném a nezáporném výsledku

- zčásti explicitně v instrukci, zčásti určeny

implicitně architekturou procesoru, např.:

① ... operační znak — OZ } instrukce

② ... adresová část instrukce }

③ ... von Neumannova koncepcie ⇒ další instrukce na následující adrese ← architektura

operační kód = soubor instrukcí: OZ ~ operace

UPS2 • 1

27.2.1996 © A. Pluháček

Strojový kód

2

dále předpokl.: von Neumannova koncepcie ⇒

⇒ programový čítač PC [Program Counter]
obsahuje adresu následující instrukce

⇒ skoky (nepodmíněné a podmíněné)
„neproduktivní“ operace

⇒ kratší instrukce

3 adresová instrukce:

OZ	a ₁	a ₂	a ₃
----	----------------	----------------	----------------

- „nejpřirozenější“: 2 operandy + 1 výsledek
např.: $\langle a_1 \rangle - \langle a_2 \rangle \rightarrow a_3$

- poměrně dlouhá

2 adresová instrukce:

OZ	a ₁	a ₂
----	----------------	----------------

- výsledek se ukládá na místo prvního operandu

např.: $\langle a_1 \rangle - \langle a_2 \rangle \rightarrow a_1$

- je třeba zavést „neproduktivní“ operaci přesun:
 $\langle a_2 \rangle \rightarrow a_1$

Př.: $\langle x \rangle - \langle y \rangle \rightarrow z \equiv \begin{cases} \langle x \rangle \rightarrow z \\ \langle z \rangle - \langle y \rangle \rightarrow z \end{cases}$

UPS2 • 2

27.2.1996 © A. Pluháček

Strojový kód

3

1 adresová instrukce:

OZ	a
----	---

- zvl. registr — střadač S [Accumulator]
- 1. operand a výsledek např.: $\langle S \rangle - \langle a \rangle \rightarrow S$
- operace přesunu: $\langle a \rangle \rightarrow S$ a $\langle S \rangle \rightarrow a$

Př.: $\langle x \rangle - \langle y \rangle \rightarrow z \equiv \begin{cases} \langle x \rangle \rightarrow z \\ \langle S \rangle - \langle y \rangle \rightarrow S \\ \langle S \rangle \rightarrow z \end{cases}$

více střadačů ⇒ číslo střadače ∈ instrukce
⇒ lze zavést operace mezi střadači

Př.: Motorola — řada 68000

datové registry D₀, D₁, ..., D₇ à 32 b
odčítání 32 b: D_n — paměť → D_n

OZ:

9	n	10	B	9
---	---	----	---	---

instrukce:

OZ	adresa
----	--------

$\langle D_3 \rangle - \langle 18\ FF20 \div 18\ FF23 \rangle \rightarrow D_3$:
96B9 0018 FF20

UPS2 • 3

3.8.1999 © A. Pluháček

Zápis programu

strojový kód: strojové instrukce — „čísla“

Př.: Intel 8086 (zjednodušeno)

AX — střadač 16 b

A10401 $\langle 104 \div 105 \rangle \rightarrow AX$

2B060601 $\langle AX \rangle - \langle 106 \div 107 \rangle \rightarrow AX$

A30201 $\langle AX \rangle \rightarrow 102 \div 103$

- pracné programování i změny

- nepřehledný zápis

vyšší programovací jazyk (VPJ)

(např. Pascal)

Př.: a := b - c

- omezení (zejm. pro „speciální“ účely)

- méně efektivní (?)

jazyk symbolických instrukcí (JSI):

operační znak i adresy zapsány symbolicky

Př.: MOV AX,b

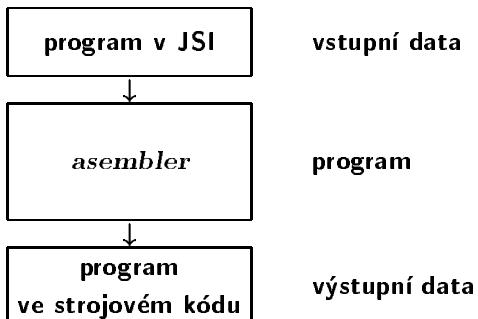
SUB AX,c

MOV a,AX

UPS2 • 4

3.8.1999 © A. Pluháček

Vytváření programů ve strojovém kódu



VPJ: analogicky
místo asembleru jiný program
— překladač (kompilátor)

někdy:

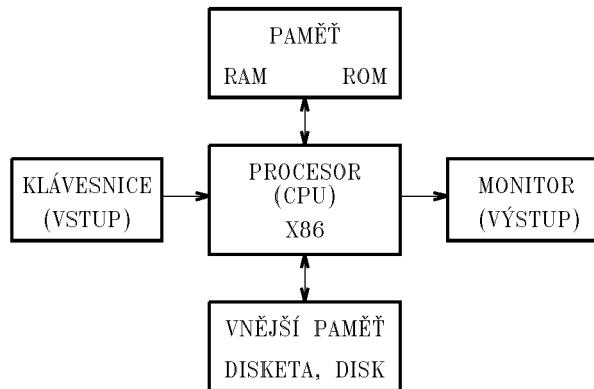
program v JSI }
program ve VPJ } → překladač → modul

moduly → spojovací program [linker] → stroj. kód

UPS2 • 5

27.2.1996 © A. Pluháček

Ideové schéma technické platformy (IBM PC-kompatibilní osobní počítač)



UPS2 • 6

3.8.1999 © M. Šnorek

Řada procesorů Intel 80x86

rok		tranz. [tis.]	MIPS	při MHz	dat.	adr.
1971	*4004	2,3	0.06	0,108	4	10
1978	8086	29	0.33	5	16	20
1979	8088	29	0.33	5	8	20
1982	80286	134	1.2	8	16	24
1985	80386DX	275	6	16	32	32
1988	80386SX	275	2.5	16	16	24
1989	i486DX	1200	20	25	32	32
1993	Pentium	3100	112	66	64	32
1995	Pentium Pro	5500	300	133	64	36
1997	Pentium II	7500		300	64	36
1999	Pentium III	28000		733	64	36

1981 IBM PC

1984 IBM PC-AT

UPS2 • 7

25.2.2000 © H. Kubátová – A. Pluháček

Typy instrukcí X86 (=INSTRUKČNÍ SOUBOR)

- přesun dat
(MOV,...,IN,OUT,...PUSH,POP,CLI,...)
- aritmetické i.
logické i.
posuvy
- skoky
cykly
podprogramy
přerušení
- instrukce pro práci s řetězci
- pseudoinstrukce (např. deklarace proměnných DB,DW,...)
- makroinstrukce

UPS2 • 8

3.8.1999 © H. Kubátová

Registers processoru řady 80x86

16 bitů = 2×8 bitů

datové registry

0	AX	4	AH	AL	0	[Accumulator]
1	CX	5	CH	CL	1	[Counter]
2	DX	6	DH	DL	2	[Data]
3	BX	7	BH	BL	3	[Base]

ukazatelé

4	SP	Ukazatel zásobníku	[Stack Pointer]
5	BP	Bázový registr	[Base Pointer]
6	SI	Indexregistry	[Source Index]
7	DI		[Destination Index]

segmentové registry

0	ES	[Extra Segment]
1	CS	[Code Segment]
2	SS	[Stack Segment]
3	DS	[Data Segment]

IP	Programový čítač [Instruction Pointer]
FLAGS	Registr příznaků [Status Flags]

UPS2 • 9

1.10.1997 © A. Pluháček

Registers processoru řady 80x86

register příznaků — FLAGS

			O	D	I	T	S	Z	A	P	C
15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4
1	0										0

0	C ≡ CF	přenos	[Carry]
2	P ≡ PF	parita	[Parity]
4	A ≡ AF	pomočný přenos	[Auxiliary carry]
6	Z ≡ ZF	nula	[Zero]
7	S ≡ SF	znaménko	[Sign]
8	T ≡ TF	krokování	[Trap]
9	I ≡ IF	přerušení	[Interrupt]
10	D ≡ DF	směr	[Direction]
11	O ≡ OF	přeplnění	[Overflow]

IF, TF a DF: ovlivňují činnost procesoru

ostatní: nastavovány některými instrukcemi informace o výsledku operace

UPS2 • 10

3.8.1999 © A. Pluháček

vybrané instrukce 8086 (v JSI)

přesuny dat

MOV kam,co ... *kam* := *co*

kam: datový reg. *co*: datový reg.
ukazatel ukazatel
segment. reg. segment. reg.
paměť paměť
 konstanta

nelze: segment. reg. := konstanta
paměť := paměť

Př.: **MOV AL,DH** **MOV DS,BX**
MOV SI,65 **MOV prom,AX**

konstanta — tzv. přímý operand [immediate]

různé způsoby zápisu hodnot:

65535 = 0FFFFH = 1111111111111111B
65 = 41H = 01000001B = 1000001B = 'A'

3142H = '1B'

zápis čísla musí začínat desítkovou číslicí:

FFFFH — špatně 0FFFFH — dobré

nutný souhlas délky — platí i pro další instrukce !!!

Př.: **MOV AX,BL** — špatně (16 b versus 8 b)

deklarace proměnných:

— vyhrazení místa v paměti (pro data)

— přidělení symbolických jmen

— příp. jejich inicializace (počáteční hodnoty)

tzv. pseudoinstrukce:

- **DB** [Define Bytes] — slabiky (1 B = 8 b)
- **DW** [Define Words] — slova (2 B = 16 b)
- **DD** [Define Dwords] — dvojitá slova (4 B = 32 b)
- ⋮

Příklad:

bflm DB ? ; poč. hodn. není definována

psvz DB 5 ; poč. hodn. = 5

tab DB 0FH, 5, '=' ; nahrazuje 3 deklarace

text DB 'UPS' ; místo 'U', 'P', 'S'

pole DB 3 DUP (8, ?) ; místo 8, ?, 8, ?, 8, ?

prom DW ?

 DB 1011B

adr DD bflm, prg ; „adresy“

prg:

MOV AL,psvz ; bflm = ?

MOV bflm,AL ; bflm = 5

UPS2 • 11

13.3.1996 © A. Pluháček

UPS2 • 12

25.2.2000 © A. Pluháček

aritmetické operace

Operandy a výsledek lze interpretovat jako:

- čísla v doplňkovém kódu, např. (pro 1 B = 8 b):

$$\text{FF}_{16} \sim (-1) \in \langle -128_{10}; 127_{10} \rangle$$

- nezáporná čísla, např. (pro 1 B = 8 b):

$$\text{FF}_{16} \sim \text{FF}_{16} = 255_{10} \in \langle 0; 255_{10} \rangle$$

ADD α, β ... $\alpha := \alpha + \beta$

α : datový reg.
ukazatel
paměť

β : datový reg.
ukazatel
paměť
konstanta

nelze: paměť := paměť + paměť

příznaky CF, OF, SF a ZF:

Př.: ADD AL,BL

nezáporná č.	doplňkový kód	příznaky			
AL BL AL+BL	AL BL AL+BL	CF	OF	SF	ZF
7A 78 0 F2	~7A ~78 ~(-E)	0	1	1	0
7A FF 1 79	~7A ~(-1) ~79	1	0	0	0

pozn.: dále se nastavují příznaky PF a AF

UPS2 • 13

3.8.1999 © A. Pluháček

aritmetické operace

ADC α, β ... $\alpha := \alpha + \beta + \text{CF}$

SUB α, β ... $\alpha := \alpha - \beta$

analogické ADD, až na příznak CF:

$\alpha < \beta \iff \text{CF} := 1$ (α, β — nezáporná čísla)

zde: CF ... tzv. výpůjčka [borrow]

SBB α, β ... $\alpha := \alpha - \beta - \text{CF}$

CMP α, β ... $\alpha - \beta$

stejně jako SUB, ale neukládá se výsledek — nastaví se však příznaky!

NEG α ... $\alpha := 0 - \alpha = -\alpha$ (uvažuje se doplňkový kód)

Př.: MOV AL,1 ... 0000 0001
NEG AL ... 1111 1111 = 0FFH
CF=1, ZF=0, SF=1, OF=0

INC α ... $\alpha := \alpha + 1$ nemění se příznak CF

DEC α ... $\alpha := \alpha - 1$ nemění se příznak CF

UPS2 • 14

3.3.1996 © A. Pluháček

logické operace

AND α, β ... $\alpha := \alpha \wedge \beta$

logický součin

OR α, β ... $\alpha := \alpha \vee \beta$

logický součet

XOR α, β ... $\alpha := \alpha \oplus \beta$

součet modulo 2

příznaky: CF := 0

0	1	0	1
0	0	1	1

SF ... výsl. < 0

ZF ... výsl. = 0

OF := 0

AND	0	0	0	1
OR	0	1	1	1
XOR	0	1	1	0

TEST α, β ... $\alpha \wedge \beta$ stejně jako AND, ale neukládá se výsledek — nastaví se však příznaky!

NOT α ... $\alpha := \overline{\alpha}$ negace ($\overline{0} = 1; \overline{1} = 0$)

Př.: MOV DH,13H ... 0001 0011

XOR DH,86H ... 1000 0110

$$1001\ 0101 = 95H$$

ZF=0, SF=1

NOT DH ... 0110 1010 = 6AH

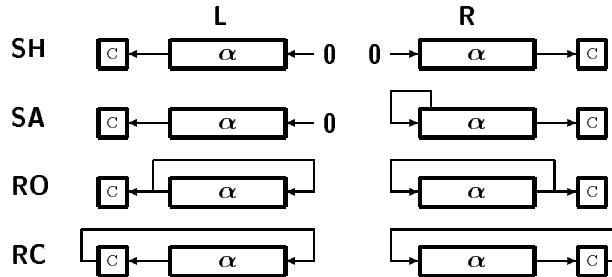
ZF=0, SF=0

UPS2 • 15

3.3.1996 © A. Pluháček

posuvy

posuv	logický	SH [SShift]
	aritmetický	SA [Shift Arithmetic]
posuv	cyklický	RO [ROtate]
	cyklický přes C	RC [Rotate through C]
posuv	vlevo	L [Left]
	vpravo	R [Right]



SHL α, o_kolik

$$o_kolik = \begin{cases} 1 \\ CL \end{cases}$$

analogicky: SHR, SAL, ... RCL

kromě příznaku C \equiv CF se mění některé další příznaky

Př.: MOV AX,1234H ... AX = 1234H

MOV CL,4

ROL AX,CL ... AX = 2341H CF=1

UPS2 • 16

30.9.1996 © A. Pluháček

