Nama: Muhammad Bayu Kurniawan

NIM: L200150032

Kelas: A

**SET INSTRUKSI** 

Set instruksi (instruction set) adalah sekumpulan lengkap instruksi yang dapat di

mengerti oleh sebuah CPU, set instruksi sering juga disebut sebagai bahasa mesin (machine

code), karna aslinya juga berbentuk biner kemudian dimengerti sebagai bahasa assembly,

untuk konsumsi manusia (programmer), biasanya digunakan representasi yang lebih mudah

dimengerti oleh manusia.

Sebuah instruksi terdiri dari sebuah opcode, biasanya bersama dengan beberapa

informasi tambahan seperti darimana asal operand-operand dan kemana hasil-hasil akan

ditempatkan. Subyek umum untuk menspesifikasikan di mana operand-operand berada

(yaitu, alamat-alamatnya) disebut pengalamatan

Pada beberapa mesin, semua instruksi memiliki panjang yang sama, pada mesin-

mesin yang lain mungkin terdapat banyak panjang berbeda. Instruksi-instruksi mungkin lebih

pendek dari, memiliki panjang yang sama seperti, atau lebih panjang dari panjang word.

Membuat semua instruksi memiliki panjang yang sama lebih muda dilakukan dan membuat

pengkodean lebih mudah tetapi sering memboroskan ruang, karena semua instruksi dengan

demikian harus sama panjang seperti instruksi yang paling panjang.

Di dalam sebuah instruksi terdapat beberapa elemen-elemen instruksi:

1. Operation code (op code)

2. Source operand reference

3. Result operand reference

4. Xext instruction preference

Format instruksi (biner):

Missal instruksi dengan 2 alamat operand : ADD A,B A dan B adalah suatu alamat register.

Beberapa simbolik instruksi:

ADD : Add (jumlahkan)

SUB : Subtract (Kurangkan)

MPY/MUL: Multiply (Kalikan)

DIV : Divide (Bagi)

LOAD : Load data dari register/memory

STOR : Simpan data ke register/memory

MOVE : pindahkan data dari satu tempat ke tempat lain

SHR : shift kanan data

SHL : shift kiri data .dan lain-lain

# Cakupan jenis instruksi:

Data processing : Aritmetik (ADD, SUB, dsb); Logic (AND, OR, NOT, SHR,

dsb); konversidata

Data storage (memory) : Transfer data (STOR, LOAD, MOVE, dsb)

Data movement : Input dan Output ke modul I/O

Program flow control : JUMP, HALT, dsb.

#### Bentuk instruksi:

## ❖ Format instruksi 3 alamat

Mempunyai bentuk umum seperti : [OPCODE][AH],[AO1],[AO2]. Terdiri dari satu alamt hasil, dan dua alamat operand, misal SUB Y,A,B Yang mempunyai arti dalam bentuk algoritmik : Y := A - B dan arti dalam bentuk penjelasan : kurangkan isi reg a dengan isi reg B, kemudian simpan hasilnya di reg Y. bentuk bentuk pada format ini tidak umum digunakan di dalam computer, tetapi tidak dimungkinkan ada pengunaanya, dalam peongoprasianya banyak register sekaligus dan program lebih pendek.

#### Contoh:

A, B, C, D, E, T, Y adalah register

Program:  $Y = (A - B) / (C + D \times E)$ 

SUB Y, A, B Y := A - B

MPY T, D, E  $T := D \times E$ 

ADD T, T, C T := T + C

DIV Y, Y, T Y:=Y/T

Memerlukan 4 operasi

# ❖ Format instruksi 2 alamat

Mempunyai bentuk umum : [OPCODE][AH],[AO]. Terdiri dari satu alamat hasil merangkap operand, satu alamat operand, missal : SUB Y,B yang mempunyai arti dalam algoritmik : Y:= Y – B dan arti dalam bentuk penjelasan : kurangkan isi reg Y dengan isi

reg B, kemudian simpan hasillnya di reg Y. bentuk bentuk format ini masih digunakan di computer sekarang, untuk mengoprasikan lebih sedikit register, tapi panjang program tidak bertambah terlalu banyak.

Contoh :

A, B, C, D, E, T, Y adalah register

Program:  $Y = (A - B) / (C + D \times E)$ 

MOVE  $Y, A \quad Y := A$ 

SUB Y, B Y := Y - B

MOVE T, D T := D

MPY T, E  $T := T \times E$ 

ADD T, C T := T + C

DIV Y, T Y := Y / T

Memerlukan 6 operasi

# ❖ Format instruksi 1 alamat

Mempunyai bentuk umum : [OPCODE][AO]. Terdiri dari satu alamat operand, hasil disimpan di accumulator, missal : SUB B yang mempunyai arti dalam algoritmik : AC:= AC – B dan arti dalam bentuk penjelasan : kurangkan isi Acc dengan isi reg B, kemudian simpan hasillnya di reg Acc. bentuk bentuk format ini masih digunakan di computer jaman dahulu, untuk mengoprasikan di perlukan satu register, tapi panjang program semakin bertambah.

## Contoh:

A, B, C, D, E, Y adalah register

Program :  $Y = (A - B) / (C + D \times E)$ 

LOAD D	AC := D	LOAD A	AC := A
MPY E	$AC := AC \times E$	SUB B	AC := AC - B
ADD C	AC := AC + C	DIV Y	AC := AC / Y
STOR Y	Y := AC	STOR Y	Y := AC

Memerlukan 8 operasi

## ❖ Format instruksi 0 alamat

Mempunyai bentuk umum : [OPCODE]. Terdiri dari semua alamat operand implicit, disimpan dalam bentuk stack. Operasi yang biasanya membutuhkan 2 operand, akan mengambil isi stack paling atas dan dibawahnya missal : SUB yang mempunyai arti dalam algoritmik : S[top]:=S[top-1]-S[top] dan arti dalam bentuk penjelasan : kurangkan

isi stack no2 dari atas dengan isi stack paling atas, kemudian simpan hasilnya di stack paling atas, untuk mengoprasikan ada beberapa instruksi khusus stack PUSH dan POP.

#### Contoh:

A, B, C, D, E, Y adalah register

Program:  $Y = (A - B) / (C + D \times E)$ 

PUSH A S[top] := A

PUSH B S[top] := B

SUB S[top] := A - B

PUSH C S[top] := C

PUSH D S[top] := D

PUSH E S[top] := E

MPY  $S[top] := D \times E$ 

ADD S[top] := C + S[top]

DIV S[top] := (A - B) / S[top]

POP Y Out := S[top]

Memerlukan 10 operasi

Set instruksi pada CISC:

Berikut ini merupakan karakteristik set instruksi yang digunakan pada beberapa omputer yang memiliki arsitektur CISC

# Perbandingan set instruksi

Beberapa computer CISC (Complex Instruction Set Computer) menggunakan cara implist dalam menentukan mode addressing pada setiap set instruksinya. Penentuan mode addressing dengan cara implicit memiliki arti bahwa pada set instruksi tidak di ada bagian yang menyatakan tipe dari mode addressing yang digunakan, deklarasi dari mode addressing itu berada menyatu dengan opcode. Lain hal nya dengan cara imsplisit, cara eksplisit sengaja menyediakan tempat pada set instruksi untuk mendeklarasikan tipe mode addressing. Pada cara eksplisit deklarasi opcode dan mode addressing berada terpisah.

Data pada tempat deklarasi mode addressing diperoleh dari logaritma basis dua jumlah mode addressing. Jika deklarasi mode addressing dilakukan secara implicit akan menghemat tempat dalam set instruksi paling tidak satu bit untuk IBM 3090 dan 6 bit untuk MC68040. Perubahan satu bit pada set instruksi akan memberikan jangkauan alamat memori lebih luas mengingat range memori dinyatakan oleh bilangan berpangkat dua.

## ELEMEN-ELEMEN DARI INSTRUKSI MESIN (SET INSTRUKSI)

- \* Operation Code (opcode): menentukan operasi yang akan dilaksanakan
- \* Source Operand Reference: merupakan input bagi operasi yang akan dilaksanakan
- \* Result Operand Reference: merupakan hasil dari operasi yang dilaksanakan
- \* Next instruction Reference : memberitahu CPU untuk mengambil (fetch) instruksi berikutnya setelah instruksi yang dijalankan selesai. Source dan result operands dapat berupa salah satu diantara tiga jenis berikut ini:
- Main or Virtual Memory
- CPU Register
- I/O Device

## **DESAIN SET INSTRUKSI**

Desain set instruksi merupakan masalah yang sangat komplek yang melibatkan banyak aspek, diantaranya adalah:

- 1. Kelengkapan set instruksi
- 2. Ortogonalitas (sifat independensi instruksi)
- 3. Kompatibilitas: Source code compatibility Object code Compatibility

Selain ketiga aspek tersebut juga melibatkan hal-hal sebagai berikut:

- 1. Operation Repertoire: Berapa banyak dan operasi apa saja yang disediakan, dan berapa sulit operasinya
- 2. Data Types: tipe/jenis data yang dapat olah Instruction Format: panjangnya, banyaknya alamat, dsb.
- 3. Register: Banyaknya register yang dapat digunakan 4.Addressing: Mode pengalamatan untuk operand

# **FORMAT INSTRUKSI**

\* Suatu instruksi terdiri dari beberapa field yang sesuai dengan elemen dalam instruksi tersebut. Layout dari suatu instruksi sering disebut sebagai Format Instruksi (Instruction Format).

# OPCODE OPERAND REFERENCE OPERAND REFERENCE JENIS-JENIS OPERAND

- Addresses (akan dibahas pada addressing modes)
- Numbers: Integer or fixed point Floating point Decimal (BCD)
- Characters: ASCII EBCDIC
- ❖ Logical Data : Bila data berbentuk binary: 0 dan 1

## JENIS INSTRUKSI

- Data processing: Arithmetic dan Logic Instructions
- Data storage: Memory instructions
- ❖ Data Movement: I/O instructions
- Control: Test and branch instructions

#### TRANSFER DATA

- Menetapkan lokasi operand sumber dan operand tujuan.
- Lokasi-lokasi tersebut dapat berupa memori, register atau bagian paling atas daripada stack.
- Menetapkan panjang data yang dipindahkan.
- Menetapkan mode pengalamatan.
- Tindakan CPU untuk melakukan transfer data adalah :
  - Memindahkan data dari satu lokasi ke lokasi lain.
  - > Apabila memori dilibatkan :
    - Menetapkan alamat memori.
    - Menjalankan transformasi alamat memori virtual ke alamat memori aktual.
    - Mengawali pembacaan / penulisan memori

# **OPERASI SET INSTRUKSI UNTUK TRANSFER DATA:**

- ❖ MOVE : memindahkan word atau blok dari sumber ke tujuan.
- STORE: memindahkan word dari prosesor ke memori.
- ❖ LOAD : memindahkan word dari memori ke prosesor.
- ❖ EXCHANGE : menukar isi sumber ke tujuan.
- ❖ CLEAR / RESET : memindahkan word 0 ke tujuan.
- SET: memindahkan word 1 ke tujuan.
- ❖ PUSH : memindahkan word dari sumber ke bagian paling atas stack.
- ❖ POP: memindahkan word dari bagian paling atas sumber

#### **ARITHMETIC**

Tindakan CPU untuk melakukan operasi arithmetic:

- 1. Transfer data sebelum atau sesudah.
- 2. Melakukan fungsi dalam ALU.
- 3. Menset kode-kode kondisi dan flag.

# **OPERASI SET INSTRUKSI UNTUK ARITHMETIC:**

1. ADD : Pejumlahan 5. ABSOLUTE

2. SUBTRACT: Pengurangan 6. NEGATIVE

3. MULTIPLY: Perkalian 7. DECREMENT

4. DIVIDE : Pembagian 8. INCREMENT

Nomor 5 sampai 8 merupakan instruksi operand tunggal. LOGICAL

Tindakan CPU sama dengan arithmetic

Operasi set instruksi untuk operasi logical :

1. AND, OR, NOT, EXOR

2. COMPARE: melakukan perbandingan logika.

3. TEST: menguji kondisi tertentu.

4. SHIFT: operand menggeser ke kiri atau kanan menyebabkan konstanta pada ujung bit.

5. ROTATE : operand menggeser ke kiri atau ke kanan dengan ujung yang terjalin.

# **CONVERSI**

Tindakan CPU sama dengan arithmetic dan logical.

- ❖ Instruksi yang mengubah format instruksi yang beroperasi terhadap format data.
- ❖ Misalnya pengubahan bilangan desimal menjadi bilangan biner.
- Operasi set instruksi untuk conversi :
  - 1. TRANSLATE : menterjemahkan nilai-nilai dalam suatu bagian memori berdasrkan tabel korespodensi.
  - 2. CONVERT: mengkonversi isi suatu word dari suatu bentuk ke bentuk lainnya.

#### INPUT / OUPUT

## **❖** Tindakan CPU untuk melakukan INPUT /OUTPUT :

- 1. Apabila memory mapped I/O maka menentukan alamat memory mapped.
- 2. Mengawali perintah ke modul I/O

# Operasi set instruksi Input / Ouput :

- 1. INPUT : memindahkan data dari pernagkat I/O tertentu ke tujuan.
- 2. OUTPUT : memindahkan data dari sumber tertentu ke perangkat I/O.
- 3. START I/O: memindahkan instruksi ke prosesor I/O untuk mengawali operasi I/O.
- 4. TEST I/O: memindahkan informasi dari sistem I/O ke tujuan TRANSFER CONTROL
- ❖ Tindakan CPU untuk transfer control : Mengupdate program counter untuk subrutin , call / return.

# **❖** Operasi set instruksi untuk transfer control:

- 1. JUMP (cabang) : pemindahan tidak bersyarat dan memuat PC dengan alamat tertentu.
- 2. JUMP BERSYARAT : menguji persyaratan tertentu dan memuat PC dengan alamat tertentu atau tidak melakukan apa tergantung dari persyaratan.
- 3. JUMP SUBRUTIN: melompat ke alamat tertentu.
- 4. RETURN : mengganti isi PC dan register lainnya yang berasal dari lokasi tertentu.
- 5. EXECUTE : mengambil operand dari lokasi tertentu dan mengeksekusi sebagai instruksi.
- 6. SKIP: menambah PC sehingga melompati instruksi berikutnya.
- 7. SKIP BERSYARAT : melompat atau tidak melakukan apa-apa berdasarkan pada persyaratan
- 8. HALT: menghentikan eksekusi program.
- 9. WAIT (HOLD): melanjutkan eksekusi pada saat persyaratan dipenuhi
- 10. NO OPERATION: tidak ada operasi yang dilakukan.

11.

# **CONTROL SYSTEM**

❖ Hanya dapat dieksekusi ketika prosesor berada dalam keadaan khusus tertentu atau sedang mengeksekusi suatu program yang berada dalam area khusus, biasanya digunakan dalam sistem operasi. \* Contoh : membaca atau mengubah register kontrol.

# JUMLAH ALAMAT (NUMBER OF ADDRESSES)

- Salah satu cara tradisional untuk menggambarkan arsitektur prosessor adalah dengan melihat jumlah alamat yang terkandung dalam setiap instruksinya.
- ❖ Jumlah alamat maksimum yang mungkin diperlukan dalam sebuah instruksi :
  - 1. Empat Alamat (dua operand, satu hasil, satu untuk alamat instruksi berikutnya).
  - 2. Tiga Alamat (dua operand, satu hasil).
  - 3. Dua Alamat (satu operand merangkap hasil, satunya lagi operand).
  - 4. Satu Alamat (menggunakan accumulator untuk menyimpan operand dan hasilnya)
- ❖ Macam-macam instruksi menurut jumlah operasi yang dispesifikasikan:
  - 1. O Address Instruction
  - 2. 1 Addreess Instruction.
  - 3. N Address Instruction.
  - 4. M + N Address Instruction
- ❖ Macam-macam instruksi menurut sifat akses terhadap memori atau register
  - 1. Memori To Register Instruction
  - 2. Memori To Memori Instruction
  - 3. Register To Register Instruction

#### ADDRESSING MODES

- ❖ Jenis-jenis addressing modes (Teknik Pengalamatan) yang paling umum:
  - > Immediate
  - Direct
  - > Indirect
  - Register
  - > Register Indirect
  - Displacement
  - > Stack

#### INSTRUCTION SET PROCESSOR INTEL

- **\*** 4004
- ❖ 8008 / Datapoint 2200
- **❖** 8080 (111 Instructions), 8085 (113 Instructions)

#### 1. DATA TRANSFER INSTRUKSI

MOV Rd, Rs; berfungsi mengcopy nilai dari Rs ke Rd

MOV Rd, M; berfungsi mengcopy nilai dari M ke Rd

MOV M, Rs; berfungsi mengcopy nilai dari M ke Rs

MVI Rd, d8; berfungsi memindahkan nilai register d8 ke register d8

MVI M, d8; berfungsi memindahkan nilai register d8 ke register M

LDA addr16; berfungsi menyalin data memori pada alamat yang spesifik addr16

LDAX rp; berfungsi mengcopy data pada register pair (rp)

LXI rp, d16; berfungsi mengisi register pair (rp) dari nilai data d16 (alamat 16 bit)

LHLD addr16; berfungsi menyalin data memori pada alamat yang spesifik addr16

STA addr16; berfungsi menyimpan nilai data langsung dalam memori addr16

STAX rp; berfungsi menyimpan nila data pada alamat register pair (rp)

SHLD addr16; berfungsi menyimpan data register H & L langsung dalam memori alamat addr16

SPHL; berfungsi memindahkan isi dari H & L ke pointer stack

XCHG; berfungsi menukar register H & L dengan register D & E

XHTL; berfungsi menukar stack tertinggi dengan register H & L

PUSH rp; push 2 byte data ke stack pada register pair (rp)

PUSH PSW; push 2 byte data ke stack pada processor status word (8-bit)

POP rp; Pop Two Bytes of Data off the Stack

# 2. ARITHMETIC INSTRUKSI

ADD reg; instruksi penambahan pada register reg

ADD M; instruksi penambahan pada register M

ADI d8; instruksi penambahan data secara immediate pada register d8

ADC reg; instruksi penambahan menggunakan carry flag pada register reg

ADC M; instruksi penambahan menggunakan carry flag pada register M

ACI d8; instruksi penambahan data d8 secara immediate menggunakan carry

DAA; instruksi untuk mengatur bentuk desimal

DAD rp; penambahan register pair ganda ke H & L register pair (rp)

SUB reg; instruksi pengurangan pada register reg

SUB M; instruksi pengurangan pada register M

SUI d8; instruksi pengurangan data pada d8 secara immediate

SBB reg; instruksi pengurangan menggunakan carry flag pada register reg

SBB M; instruksi pengurangan menggunakan carry flag pada register M

SBI d8; instruksi pengurangan secara immediate menggunakan carry flag pada

register d8

INR reg; instruksi kenaikan data reg setiap 1 byte

INR M; instruksi kenaikan data M setiap 1 byte

INX rp; instruksi kenaikan 1 data register pair (rp)

DCR reg; instruksi penurunan data reg setiap 1 byte

#### 3. LOGIKA INSTRUKSI

ANA reg; menggunakan logika AND dengan logika accumulator pada data reg

ANA M; menggunakan logika AND dengan logika accumulator pada data M

ANI d8; menggunakan logika AND dengan logika accumulator immediate d8

ORA reg; menggunakan logika OR dengan logika accumulator OR pada reg

ORA M; menggunakan logika OR dengan logika accumulator OR pada M

ORI d8 ; menggunakan logika OR dengan logika accumulator OR immediate

register d8

XRA reg ; menggunakan logika eksklusif OR dengan logika accumulator eksklusif

OR reg

XRA M; menggunakan logika eksklusif OR dengan logika accumulator eksklusif

OR reg M

XRI d8; menggunakan logika eksklusif OR dengan data immediate pada register d8

CMP reg; membandingkan data pada reg

CMP M; membandingkan data pada register M

CPI d8; membandingkan data secara immediate pada d8

CMA; pelengkap accumulator data pada prosesor 8085

CMC; pelengkap carry flag pada prosesor 8085

STC; pengatur/set/setting carry flag

RLC; pengatur rotasi/putaran accumulator pada bagian kiri

RAL; Rotate Left Through Carry

RRC; pengatur rotasi/putaran accumulator pada bagian kanan

RAR; Rotate Right Through Carry

## 4. BRANCHING INSTRUKSI

JMP addr16; berfungsi untuk membuat program beralih/loncat ke addr16

Jaddr16;

CALL addr16; berfungsi untuk memanggil data pada addr16

C addr16;

RET; berfungsi untuk kembali pada instruksi awal

R ;

RST n; berfungsi sebagi instruksi restart secara khusus

PCHL; berfungsi untuk memindahkan H & L pada program counter

## 5. MACHINE CONTROL INSTRUKSI

SIM ; membuat settingan mask interrupt pada mesin prosesor  $8085\,$ 

RIM; membaca mask interrupt pada mesin prosesor 8085

DI; mengnonaktifkan system interrupt pada mesin prosesor 8085

EI; mengaktifkan system interrupt pada mesin prosesor 8085

HLT: memberhentikan mesin

NOP; tidak ada operasi apapun pada kontrol mesin

- **❖** 8021 (66 Instructions)
- **\*** 8022 (73 Instructions)
- **❖** MCS-41 (8041) (87 Instructions)
- **❖** MCS-48 (8048) (93 Instructions)
- **♦** MCS-51 (8051)

ACALL	Absolute Call	Memanggil subrutin program
		Instruksi ADD digunakan untuk melakukan
		penambahan pada dua buah operand. Dan
ADD	Add Accumulator	destination (tempat hasil dari proses) selalu
		pada A, sdang operand source dapat berupa
		register, data langsung, maupun memory
ADDC	Add Accumulator (With	Instruksi ADD digunakan untuk melakukan

	Carry)	penambahan pada dua buah operand dengan
		carry
		AJMP ini adalah lompat tidak bersyarat jarak
		menengah. Disebut juga sebagai Jump 11-bit.
AJMP	Absolute Jump	Ini adalah instruksi 2-byte. Menjangkau
AJMP	Absolute Jump	alamat instruksi tepat di bawah AJMP, dan
		alamat label yang dituju, harus berada pada
		blok 2 KB yang sama.
		Instruksi ini adalah melakukan AND logika
ANL	AND Logic	pada dua operand dan menaruh hasilnya pada
		destination ( Akumulator)
		Membandingkan data langsung dengan lokasi
CJNE	Compare and Jump if	memori yang dialamati oleh register atau
CSTVE	Not Equal	Akumulator jika tidak sama maka instruksi
		akan menuju ke alamat kode
CLR	Clear Register	Mereset isi register
CPL	Complement Register	Mengkomplement isi register
DA	Decimal Adjust	Mengkoreksi masalah yang timbul yang
		berkaitan denga penjumlahan bilangan BCD
		Mengurangi isi lokasi memori yang ditujukan
DEC	Decrement Register	oleh register R dengan 1, dan hasilnya
		disimpan pada lokasi tersebut
DIV	Divide Accumulator	Melakukan operasi pembagian
		Mengurangi nilai register dengan 1 dan jika
DJNZ	Decrement Register and	hasilnya sudah 0 maka instruksi selanjutnya
	Jump if Not Zero	akan dieksekusi. Jika belum 0 akan menuju ke
		alamat kode
INC	Increment Register	Menambahkan isi memori dengan 1 dan
		menyimpannya pada alamat tersebut
ЈВ		Membaca data per satu bit, jika data tersebut
	Jump if Bit Set	adalah 1 maka akan menuju ke alamat kode
		dan jika 0 tidak akan menuju ke alamat kode
JBC	Jump if Bit Set and Clear	Membaca data per satu bit, jika data tersebut

	Bit	adalah 1, selain akan melompat ke instruksi
		lain juga akan menolkan bit yang baru saja
		diperiksa
JC	Jump if Carry Set	Membaca data carry
IMD	Jump to Address	Instruksi untuk memerintahkan menjangkau
JMP	Jump to Address	ke alamat kode tertentu
		Membaca data per satu bit, jika data tersebut
JNB	Jump if Bit Not Set	adalah 0 maka akan menuju ke alamat kode
		dan jika 1 tidak akan menuju ke alamat kode
		Instruksi ini, menggunakan carry sebagai
	Jump if Carry Not Set	menentu keputusan dalam jump. Jika CY=1,
JNC	(jump if no carry, jump if	maka program akan melompat ke alamat yang
3110	CY=1)	ditunjuk. Namun jika CY=0, maka program
	(1-1)	akan mengeksekusi instruksi selanjutnya
		dibawah JNC tersebut.
	Jump if Accumulator Not Zero	Instruksi ini tidak akan memeriksa isi A. Jika
JNZ		00, maka program akan melompat ke alamat
		yang ditunjuk
	Jump if Accumulator Zero	JZ (lompat jika A=0), atau JC (lompat jika
JZ		CY=1), akan membuat program melompat
		pada lokasi yang ditunjuk hanya jika kondisi
		yang diminta terpenuhi
	Long Call	Ini adalah instruksi 3-byte. Byte pertama
		adalah opcode, sedang 2-byte lainnya adalah
LCALL		alamat 16-bit yang dituju. Saat instruksi
		LCALL ini dijalankan, CPU tidak lagi
		mengeksekusi instruksi-instruksi di bawah
		LCALL, namun segera melompat pada alamat
		yang dituju
LJMP	Long Jump	Instruksi 3-byte, di mana byte pertama adalah
		opcode, sedang dua byte yang lain adalah
		representasi dari alamat 16-bit yang dituju
MOV	Move Memory	Instruksi ini untuk memindahkan isi

		akumulator/register atau data dari nilai luar
		atau alamat lain
MOVC	Move Code Memory	Membedakan bahwa instruksi ini dipakai di memori program
MOVX	Move Extended Memory	Perintah yang dipakai untuk memori data eksternal
MUL	Multiply	Melakukan operasi perkalian
NOP	No Operation	Menyisipkan instruksi untuk tidak mengerjakan apa-apa
ORL	OR Logic	Operand tujuan dan sumber di-OR-kan, dan menempatkan hasilnya pada tujuan destination. Instruksi ORL dapat digunakan untuk men-Set menjadi 1's beberapa bit dalam register.
POP	Pop Value From Stack	Memanggil subrutin dengan instruksi CALL, memory stack akan menyimpan alamat di mana CPU akan kembali setelah menjalankan subrutin
PUSH	Push Value Onto Stack	Memanggil subrutin dengan instruksi CALL, memory stack akan menyimpan alamat di mana CPU akan kembali setelah menjalankan subrutin
RET	Return From Subroutine	Intruksi untuk kembali dari suatu subrutin program ke alamat terakhir subrutin tersebut di panggil
RETI	Return From Interrupt	Mereset bit yang bersangkutan
RL	Rotate Accumulator Left	Pada putar kiri , 8-bit dalam akumulator digeser ke kiri sejauh satu bit. Bit D7 keluar dari Most Significant Bit (MSB) dan ditempatkan pada D0 atau Least Significant Bit (LSB)
RLC	Rotate Accumulator Left Through Carry	Menggeser 8-bit dalam akumulator ke kanan sejauh 1 bit melewati Carry. Bit D0 keluar

		dari Least Significant Bit (LSB) dan
		ditempatkan pada Carry. Sedangkan isi Carry
		ditempatkan pada D7 atau Most Significant
		Bit (MSB)
		Pada putar kanan , 8-bit dalam akumulator
		digeser ke kanan sejauh satu bit. Bit D0
RR	Rotate Accumulator	keluar dari Least Significant Bit (LSB) dan
	Right	ditempatkan pada D7 atau Most Significant
		Bit (MSB)
		Menggeser 8-bit dalam akumulator ke kanan
		sejauh 1 bit melewati Carry. Bit D0 keluar
	Rotate Accumulator	dari Least Significant Bit (LSB) dan
RRC	Right Through Carry	ditempatkan pada Carry. Sementara isi Carry
		ditempatkan pada D7 atau Most Significant
		Bit (MSB)
		Instruksi untuk mengaktikan atau
SETB	Set Bit	memberikan logika 1 pada sebuat bit data
	Short Jump	SJMP adalah lompat tanpa syarat jarak
		pendek. Disebut juga sebagai Jump relatif 8-
		bit. Ini adalah instruksi 2 byte. Byte pertama
		adalah opcode, sedang byte lainnya adalah
SJMP		alamat relatif yang dituju. Ya alamat relatif,
		sehingga nilai pada byte ke dua ini bukan
		representasi dari alamat yang dituju,
		melainkan nilai relatif terhadap nilai PC saat
		itu
	Subtract From	SUBB bisa difungsikan sebagai SUB. Yaitu
SUBB	Accumulator With	dengan membuat/memastikan CY=0 sebelum
	Borrow	perintah SUBB dilaksanakan
SWAP	Swap Accumulator	men-swap (menukar balik) nible bawah dan
	Nibbles	nible atas
XCH	Exchange Bytes	Merubah bit
XCHD	Exchange Digits	Merubah digit

		Membalik nilai (complement) beberapa bit
		tertentu dari sebuah bilangan biner 8 bit,
		caranya dengan membentuk sebuah bilangan
XRL	Exclusive OR Logic	biner 8 bit sebagai data konstan yang di-XRL-
		kan bilangan asal. Bit yang ingin dibalik-nilai
		diwakili dengan '1' pada data konstan,
		sedangkan bit lainnya diberi nilai '0'
1		

- ❖ Intel iAPX 432
- ❖ Intel i860
- **4** i960
- ❖ IA-64, Itanium, originated at Hewlett-Packard (HP), and later jointly developed by HP and Intel
- **❖** x86
  - > IA-32 (i386, Pentium, Athlon)
  - ➤ Intel 64 64-bit version of x86, originally developed by AMD as AMD64
  - > Extensions
    - FPU (x87) Floating-point-unit (FPU) instructions
    - MMX MMX SIMD instructions
    - MMX Extended extended MMX SIMD instructions
    - SSE streaming SIMD extensions (SSE) instructions (70 instructions)
    - SSE2 streaming SIMD extensions 2 instructions (144 new instructions)
    - SSE3 streaming SIMD extensions 3 instructions (13 new instructions)
    - SSSE3 supplemental streaming SIMD extensions (16 instructions)
    - SSE4.1 streaming SIMD extensions 4, Penryn subset (47 instructions)
    - SSE4.2 streaming SIMD extensions 4, Nehalem subset (7 instructions)
    - SSE4 All streaming SIMD extensions 4 instructions (both SSE4.1 and SSE4.2)
    - SSE4a streaming SIMD extensions 4a (AMD)
    - SSE5 streaming SIMD extensions 5 (170 instructions)
    - XSAVE XSAVE instructions
    - AVX advanced vector extensions instructions
    - FMA fused multiply-add instructions

- AES Advanced Encryption Standard instructions
- CLMUL Carry-less mtiply (PCLMULQDQ) instruction
- Cyrix Cyrix-specific instructions
- AMD AMD-specific instructions (older than K6)
- SMM System management mode instructions
- SVM Secure virtual machine instructions
- PadLock VIA PadLock instructions

# **Instruction Set Proessor ARM**

- **❖** ARMv1
- **❖** ARMv2
- **♦** ARMv3
- **❖** ARMv4
- **❖** ARMv5
  - > Extensions
    - Thumb
    - DSP
    - Jazelle
    - VFPv2 vector floating point
- **❖** ARMv6
  - > Extensions
    - Thumb-2
    - TrustZone
    - SIMD
- **❖** ARMv7
  - > Extensions
    - Thumb-2
    - NEON media acceleration technology
    - VFPv3
- ❖ ARMv8-A