

# ARSITEKTUR MIKROPROSESOR

## JENIS MIKROPROSESOR BERDASARKAN INSTRUKSI (1)

- Complex Instruction Set Computing (CISC)
- Reduced Instruction Set Computing (RISC)

## JENIS MIKROPROSESOR BERDASARKAN INSTRUKSI (2)

### C I S C

- mikroprosesor yang banyak menggunakan banyak jenis dan ragam instruksi
- memiliki kemampuan eksekusi cepat
- contoh: 8088, 8085, 8086, Z-80

## JENIS MIKROPROSESOR BERDASARKAN INSTRUKSI (3)

### R I S C

- mikroprosesor dengan jumlah instruksi yang lebih sederhana
- sedikit instruksi banyak register
- contoh: 90S2313, 90S2323, 90S8515, AT MEGA 8535

## JENIS MIKROPROSESOR BERDASARKAN ARSITEKTUR

- Arsitektur I/O Terisolasi (*isolated memory map I/O*)
- Arsitektur I/O Terpetakan dalam Memori (*memory map I/O*)
- Arsitektur Harvard

## ARSITEKTUR I/O TERISOLASI (1)

- Menggunakan disain pengalamatan I/O terpisah atau terisolasi dengan pengalamatan memori
- Menggunakan akkumulator pada CPU untuk menerima informasi dari I/O atau mengeluarkan informasi ke bus I/O
- Tidak ada register lain yang digunakan selain akkumulator pada proses I/O

## ARSITEKTUR I/O TERISOLASI (2)

- Instruksi yang digunakan hanya operasi IN dan OUT
- Informasi/data yang ada pada akkumulator harus dialihkan dulu pada lokasi penyimpanan sementara sebelum operasi I/O berikutnya
- Lokasi memori tidak terkurangi oleh sel-sel I/O
- Contoh: Zilog-80

## ARSITEKTUR I/O TERPETAKAN DALAM MEMORI (1)

- Menyatukan sel-sel I/O dalam pengalaman bersama dengan sel-sel memori
- Memungkinkan CPU menggunakan instruksi yang sama untuk alih data ke memori seperti yang digunakan untuk alih data ke I/O
- Sebuah pintu I/O diperlakukan seperti sebuah lokasi memori

## ARSITEKTUR I/O TERPETAKAN DALAM MEMORI (2)

- Keuntungan -> instruksi yang digunakan untuk pembacaan dan penulisan ke memori dapat digunakan untuk memasukkan dan mengeluarkan data pada I/O
- Kerugian -> tiap satu pintu I/O mengurangi satu lokasi memori, alamat lokasi I/O memerlukan 16 bit, instruksi I/O lebih lama dibanding instruksi I/O terisolasi

## ARSITEKTUR HARVARD

- Menggunakan desain yang hampir sama dengan arsitektur I/O terisolasi
- Antara memori program dan memori data dipisahkan atau diisolasi
- Pemisahan memori program dan memori data menggunakan perintah akses memori yang berbeda
- ditinjau dari kemampuan jumlah memori lebih menguntungkan

### KAPASITAS MEMORI BERDASARKAN LEBAR BUS

Lebar Bus	Pin	Jumlah lokasi	alamat (heksa)
2-bit	A1 A0	$2^2 = 4$	0 sd. 3h
3-bit	A2 A1 A0	$2^3 = 8$	0 sd. 7h
4-bit	A3 A2 A1 A0	$2^4 = 16$	0 sd. Fh
5-bit	A4 A3 A2 A1 A0	$2^5 = 32$	0 sd. 1Fh
6-bit	A5 A4 A3 A2 A1 A0	$2^6 = 64$	0 sd. 3Fh
7-bit	A6 A5 ..... A0	$2^7 = 128$	0 sd. 7Fh
8-bit	A7 A6 ..... A0	$2^8 = 256$	0 sd. FFh
9-bit	A8 A7 ..... A0	$2^9 = 512$	0 sd. 1FFh
10-bit	A9 A8 ..... A0	$2^{10} = 1.024$	0 sd. 3FFFh
11-bit	A10 A9 ..... A0	$2^{11} = 2.048$	0 sd. 7FFFh
12-bit	A11 A10 ..... A0	$2^{12} = 4.096$	0 sd. FFFFh
13-bit	A12 A11 ..... A0	$2^{13} = 8.192$	0 sd. 3FFFh
14-bit	A13 A12 ..... A0	$2^{14} = 16.384$	0 sd. 7FFFh
15-bit	A14 A13 ..... A0	$2^{15} = 32.768$	0 sd. FFFFh
16-bit	A15 ..... A0	$2^{16} = 65.536$	0 sd. FFFFh
...	...	...	...
20-bit	A19 ..... A0	$2^{20} = 1.048.476$	0 sd. FFFFFh
...	...	...	...
24-bit	A23 ..... A0	$2^{24} = 16 \text{ M (mega)}$	0 sd. FFFFFFFh
...	...	...	...
32-bit	A31 ..... A0	$2^{32} = 4 \text{ G (giga)}$	0 sd. FFFFFFFFh

### KAPASITAS MEMORI BERDASARKAN LEBAR BUS

- $1.024 = 1 \text{ kb (kilo byte)}$
- $2.048 = 2 \text{ kb}$
- $4.096 = 4 \text{ kb}$
- $8.192 = 8 \text{ kb}$
- $16.384 = 16 \text{ kb}$
- $32.768 = 32 \text{ kb}$
- $65.536 = 64 \text{ kb}$
- ....
- $1.048.476 = 1.024 \text{ kB} = 1 \text{ Mb}$
- $2.096.952 = 2.048 \text{ kB} = 2 \text{ Mb}$
- $4.193.904 = 4.096 \text{ kB} = 4 \text{ Mb}$
- $8.387.808 = 8.192 \text{ kB} = 8 \text{ Mb}$

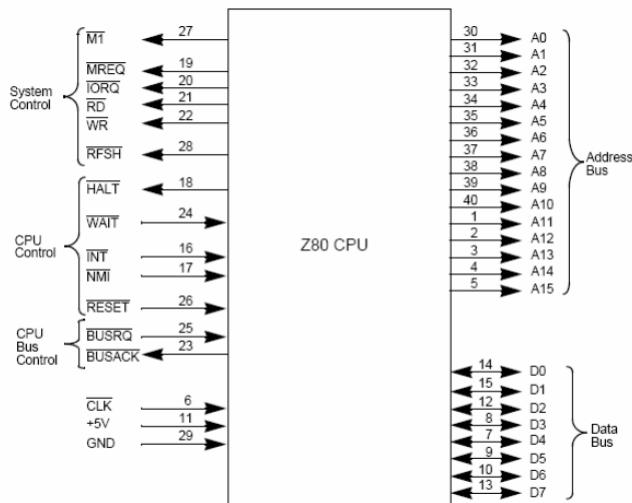
## FEATURE Z-80 (1)

- Mikroprosesor 8 bit dengan arsitektur I/O terisolasi
- Address bus 16 bit
- Data bus 8 bit
- Pengalamatan memori 64 Kbyte
- Pengalamatan I/O 256 byte
- 148 instruksi

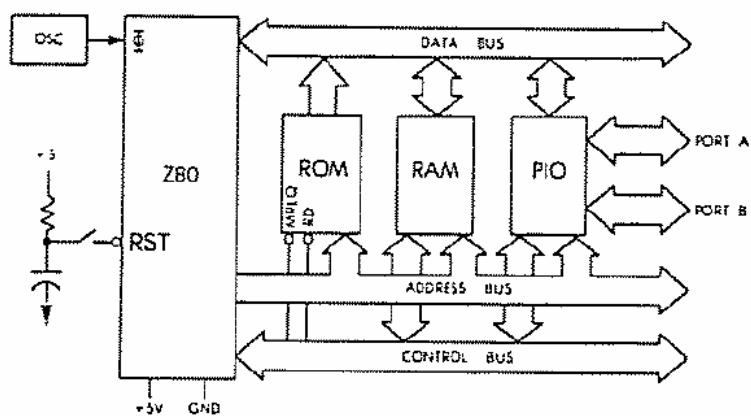
## FEATURE Z-80 (2)

- 8 buah register 8 bit sebagai register utama
- 8 buah register 8 bit sebagai register alternatif
- 4 buah register 16 bit
- 2 buah register 8 bit fungsi khusus
- Frekuensi clock 2,5 MHz – 4 MHz
- Konsumsi daya aktif 150 mA
- Kemasan DIP

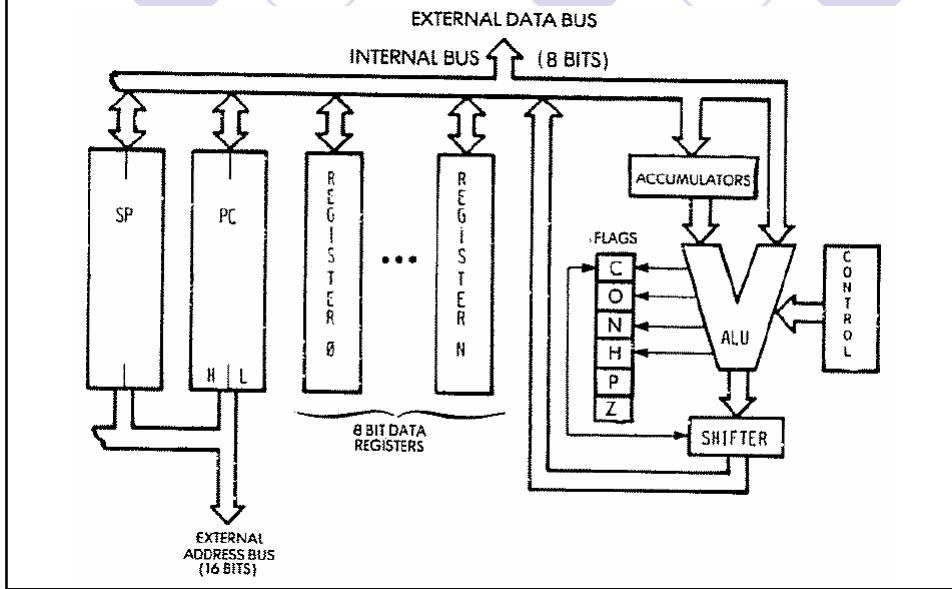
## SUSUNAN & KONFIGURASI Z-80



## ARSITEKTUR SISTEM Z-80



## ARSITEKTUR MIKROPROSESOR



## JENIS BUS PADA Z-80 (1)

- Bus Data (Data Bus)
- Bus Alamat (Address Bus)
- Bus Control (Control Bus)

## JENIS BUS PADA Z-80 (2)

- Bus Data pada mikroprosesor Z-80 mempunyai lebar 8 bit
- Bersifat *bi-directional tristate*
- Digunakan untuk mengirim dan menerima antara komponen-komponen sistem dengan mikroprosesor

## JENIS BUS PADA Z-80 (3)

- Bus Alamat pada mikroprosesor Z-80 mempunyai lebar 16 bit sehingga dapat menghubungi 64 Kbyte memori
- Bersifat *tristate* (tiga keadaan)
- Merupakan bus satu arah yang digunakan untuk mengirim alamat lokasi memori

## JENIS BUS PADA Z-80 (4)

Bus Control pada mikroprosesor Z-80 ada tiga jenis, yaitu:

- Sinyal control system
- Sinyal control CPU
- Sinyal control bus

Mempunyai arah sebagian keluaran dan sebagian masukan

## OPERASI KOMUNIKASI MEMORI

PIN KENDALI				OPERASI	ARAH DATA BUS
MREQ*	IQRQ*	RD*	WR*		
0	1	0	1	Baca data dari memori	Input
0	1	1	0	Tulis data ke memori	Output
1	0	0	1	Baca data dari I/O	Input
1	0	1	0	Tulis data ke I/O	Output

Catatan : \* -> aktif low