LSS 2016-17
Z80

Piero Vicini

A.A. 2016-2017

Calcolatori

- Prodotto di una tecnologia estremamente vitale con alto impatto economico e sociale
- Tecnologia pervasiva: calcolo, controllo,....
- ... che rende possibili nuove applicazioni
  - Calcolatori nelle automobili
  - Telefoni cellulari
  - Mappatura del genoma umana
  - Imaging medico
  - WorldWideWeb e motori di ricerca
  - Approccio alla risoluzione di problemi di fisica (biologia, chimica, geologia,...) tramite simulazioni al computer
- .....

Calcolatori e tecnologia

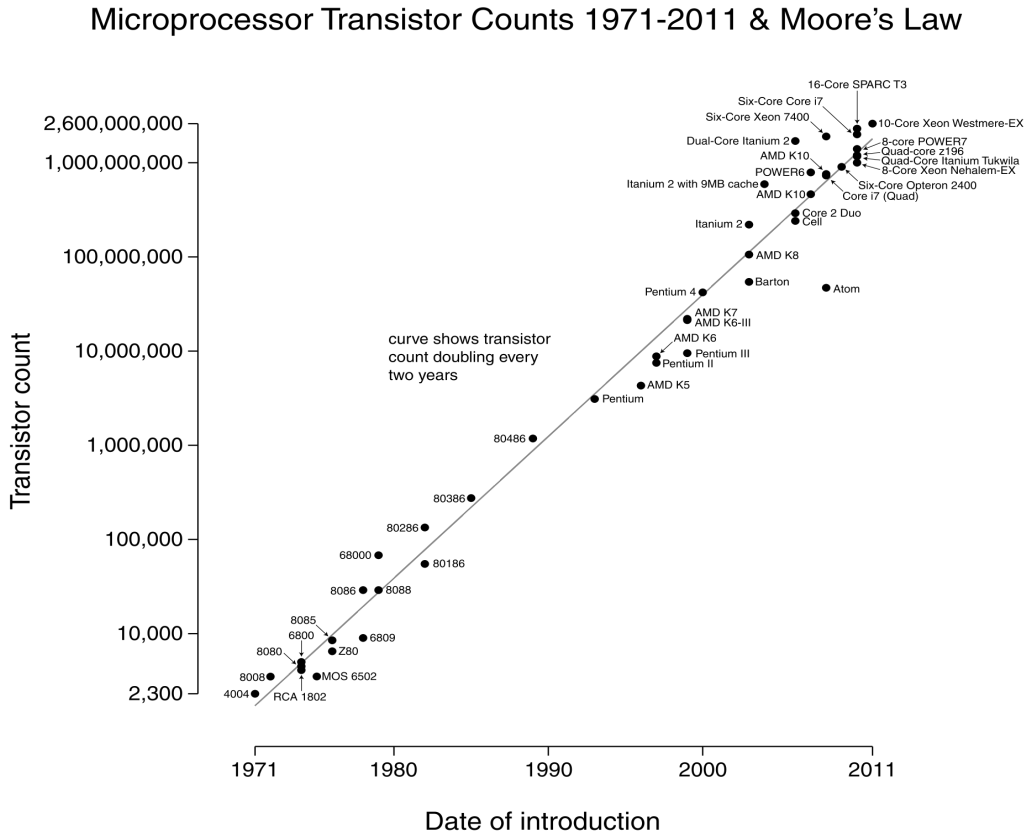
http://www.library.upenn.edu/special/gallery/mauchly/jwmintro.html

1943: ENIAC primo mainframe programmabile
18000 valvole == 5000 transistors

DOWNSIZING AND UPGRADING

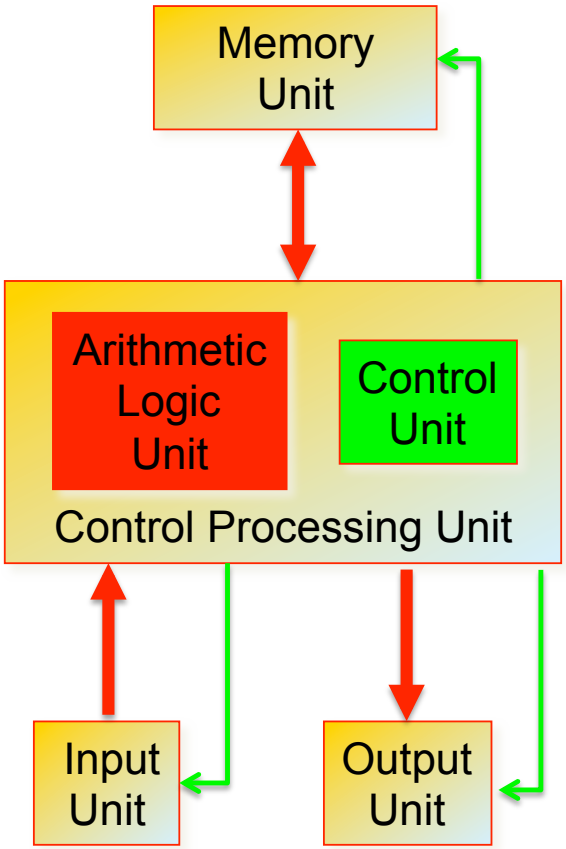
The inception of computing inspired a remarkable race for faster, smaller, lighter, cheaper hardware.

	ENIAC	Intel Core Duo chip
Debut	1946	2006
Performance	5,000 addition problems/sec	21.6 billion ops/sec
Power use	170,000 watts	31 watts max
Weight	28 tons	negligible
Size	80' w x 8' h	90.3 sq. mm.
What's inside	17,840 vacuum tubes	151.6 M transistors
Cost	$487,000	$637



Year	Technology	Relative performance/cost
1951	Vacuum tube	1
1965	Transistor	35
1975	Integrated circuit (IC)	900
1995	Very large scale IC (VLSI)	2,400,000
2005	Ultra large scale IC	6,200,000,000

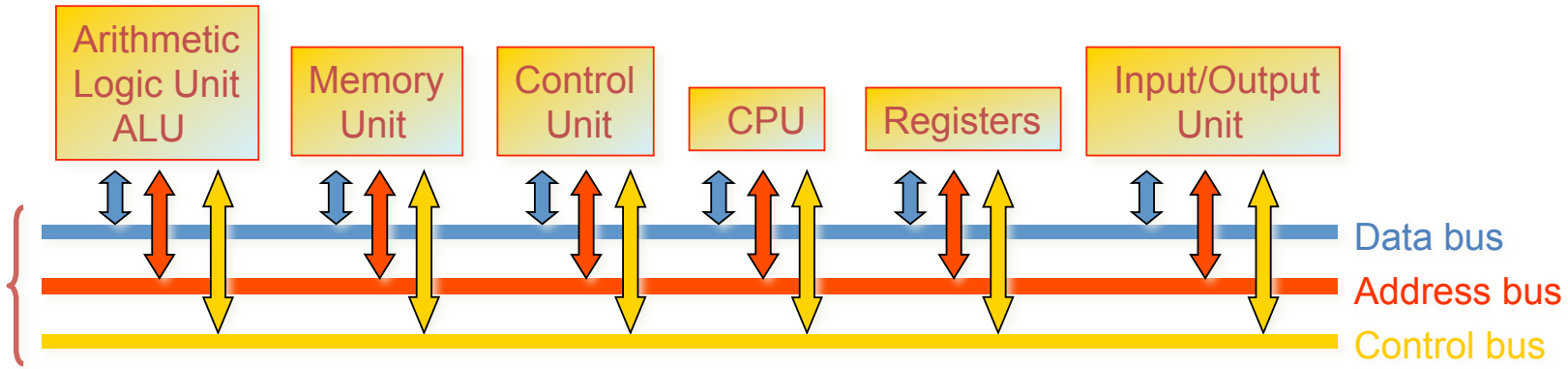
Architettura di un calcolatore



Modello di John von Neumann

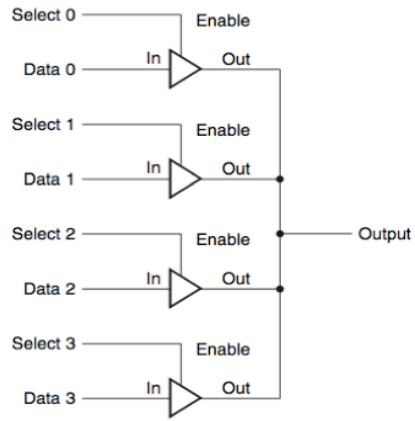
- Un *calcolatore* si distingue da una macchina calcolatrice perche' e' *programmabile i.e.* la sua funzionalita' dipende da un *codice esterno* e non dalla configurazione del sistema
  - Il sommatore basato su AmpOp e' un calcolatore?
- Il suo hardware e' in grado di eseguire diversi compiti eseguendo la sequenza di *istruzioni* contenute in un *programma*.
- Secondo il modello di *Von Neumann* un calcolatore deve essere composto da:
  - *CPU* (Control Processing Unit)
    - Blocco aritmetico (esegue calcoli…)
    - Unita' per controllo e sincronizzazione dei vari componenti
  - Unita' di *I/O* (input/output)
    - Tastiera, mouse, network…
    - Display, stampanti, diffusori audio, network…
  - Unita' di *memoria*
    - *Cache*, RAM, Hard Disk,…

Architettura a bus



- Le unita' funzionali si scambiano informazioni utilizzando strutture condivise: i *BUS*
- Il BUS e' una collezione di linee elettriche con un protocollo di comunicazione che permette di interpretare correttamente e sincronizzare le varie operazioni di trasferimento dati
- Le singole unita' funzionali e/o i loro componenti interni sono univocamente determinati da un *indirizzo*

- La *condivisione* di un bus e' possibile grazie a *logiche tri-state* che permettono ad agenti diversi di pilotare lo stesso filo (ovviamente in momenti diversi….)



Livelli di astrazione di un'architettura di calcolo

- Un architettura di calcolo puo' essere scomposta in diversi *livelli di astrazione*
- Questa descrizione definisce interfacce chiare tra funzionalita' diverse nascondendo i dettagli del singolo livello
    - Un cambiamento di un componente di un certo livello non comporta (non dovrebbe comportare…) cambiamenti negli altri livelli
- L'*astrazione* cresce dai livelli hardware fino al livello applicativo

Il linguaggio dei calcolatori: *Instruction Set*

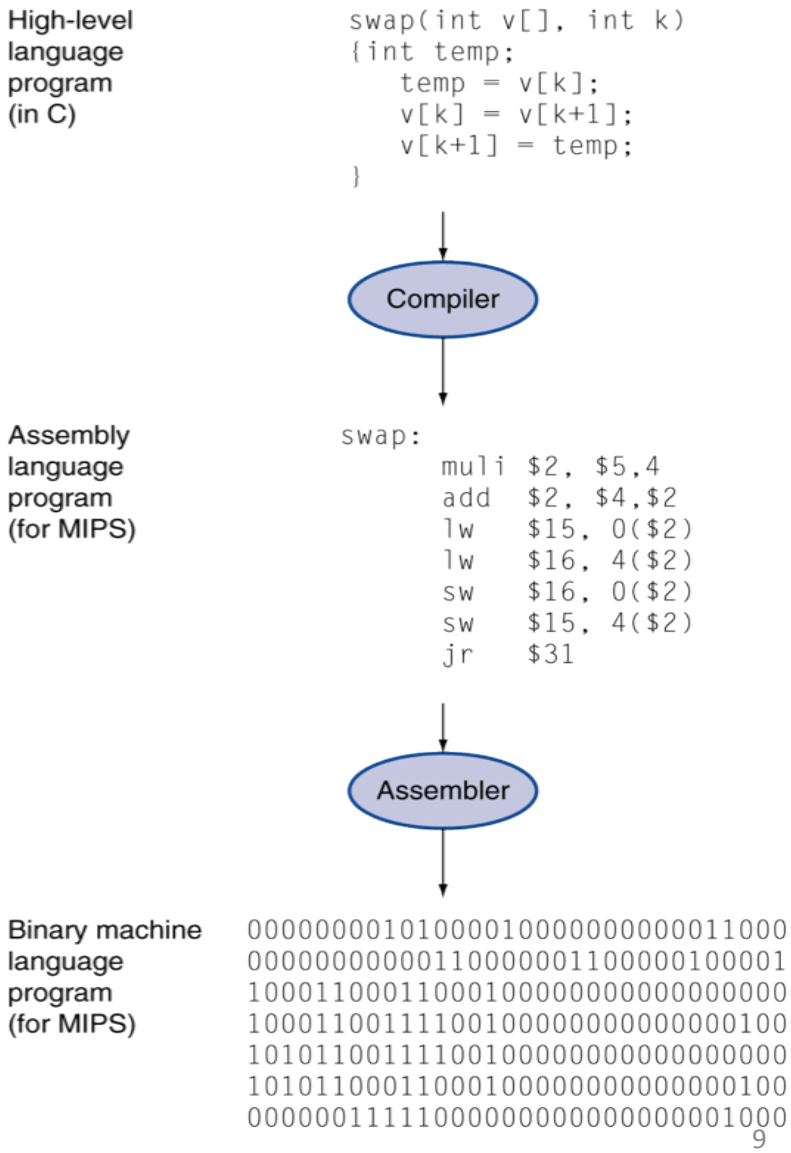
- *L'Instruction Set* (**IS**) e' l'insieme delle istruzioni del processore i.e. il suo "vocabolario"
- Riflette l'architettura interna del processore
- Ogni processore ha il suo IS specifico *(http: //en.wikipedia.org/wiki/List_of_instruction_sets)*
- Esistono varie categorie di IS che si differenziano per la loro struttura
  - ***CISC*** (Complex Instruction Set Computer), **RISC** (Reduced....), **VLIW** ma anche cose piu' esotiche quali **ZISC** e **NISC**…
- Comunque i vari IS hanno molti aspetti in comune…
  - Istruzioni per operazioni aritmetiche (`add, sub, inc, cp,...`)
  - Istruzioni per operazioni aritmetico/logiche (`and, or, shift, rotate,...`)
  - Istruzioni per trasferimento dati tra registri e memoria (`load, store,...`)
  - Istruzioni per *salti condizionati e incondizionati* (`jump, call,...`)
  - Istruzioni per operazioni di I/O(`in, out,...`)
  - Istruzioni per gestione della CPU (`nop, halt,...`)

Il linguaggio dei calcolatori: *il programma*

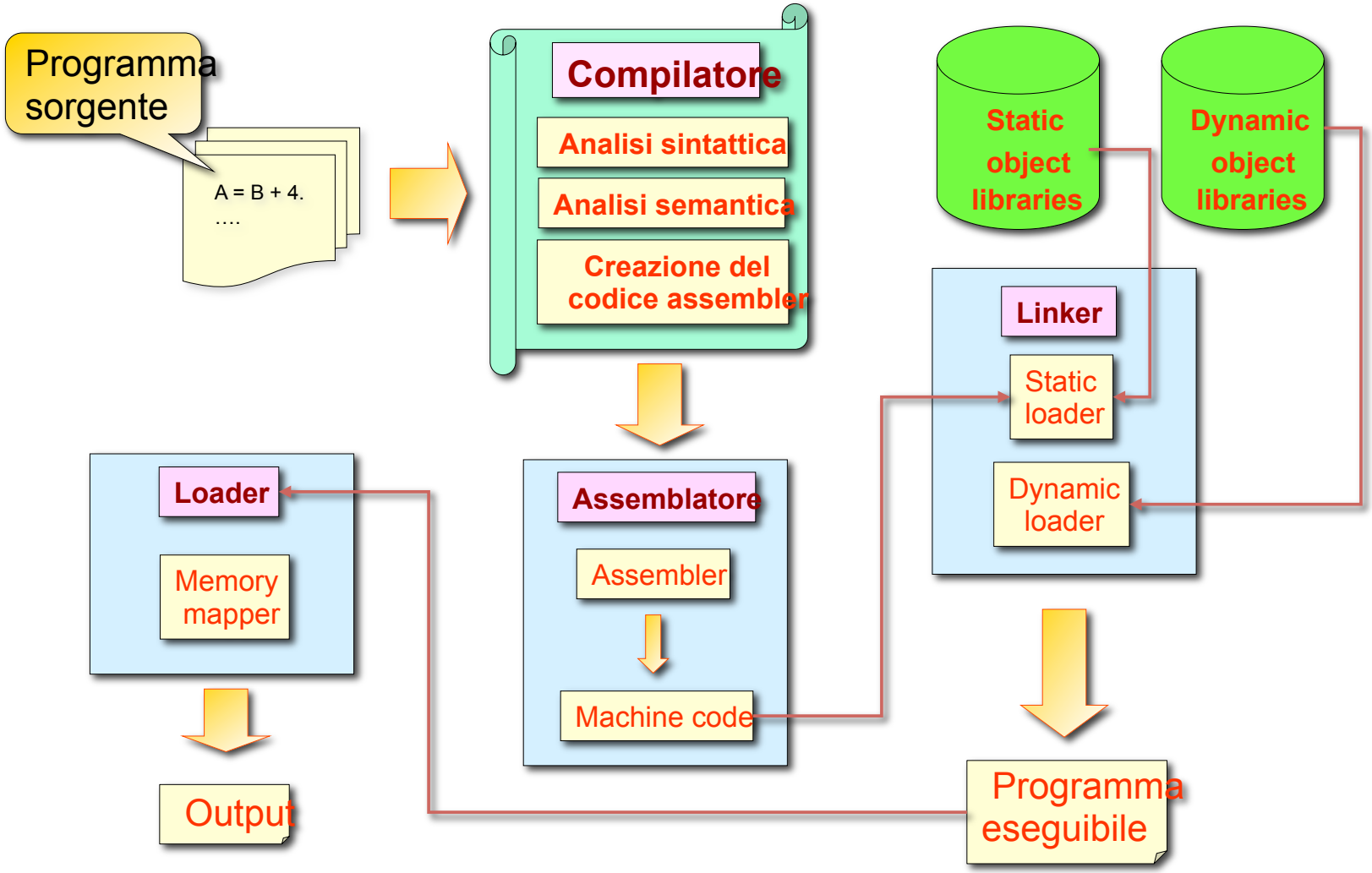
- Un *programma* e' una sequenza opportuna di istruzioni che devono essere eseguite in ordine per completare una determinata operazione.
- Il programma risiede in memoria ed ogni istruzione per essere correttamente eseguita e sincronizzata deve avere un formato noto al processore e un protocollo di lettura definito.
- Ogni istruzione deve essere poi decodificata dalla CPU prima di essere eseguita
- L'esecuzione di un programma e' una iterazione (dalla prima all'ultima istruzione) del cosiddetto ciclo di fetch-execute
  1. Preleva (Fetch) la prossima istruzione da eseguire dalla memoria
  2. Decodifica l'istruzione da eseguire (detta OPCODE)
  3. Legge gli eventuali operandi dalla memoria
  4. Esegue (Execute) le istruzioni ed immagazzina i risultati

Uno sguardo alla gerarchia del codice

- Linguaggio di alto livello
  - "User friendly and intelligible"
  - Assicura produttività e (a volte...) portabilita' tra diverse piattaforme
  - Strumenti software (Compilatore) traducono in assembler (o anche codice eseguibile)
- Linguaggio Assembler
  - Rappresentazione testuale, mnemonica delle istruzioni di un computer
  - Strumenti SW (*Assembler*) traducono "assembly code" nel linguaggio dell'Hardware
- Rappresentazione Hardware
  - Linguaggio Macchina dove le istruzioni ed i dati sono rappresentati da stringhe di bit



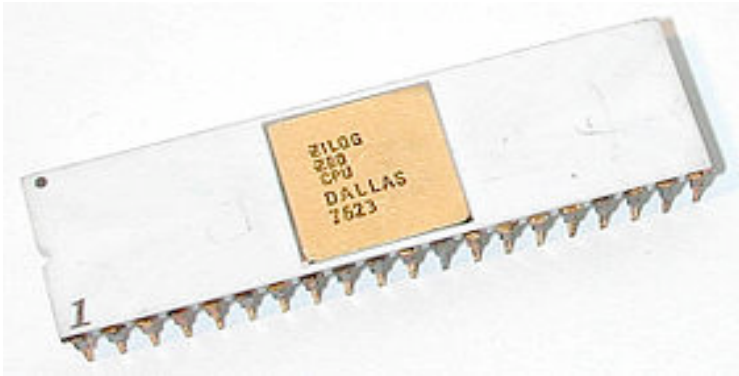
Ciclo completo di produzione di un programma eseguibile

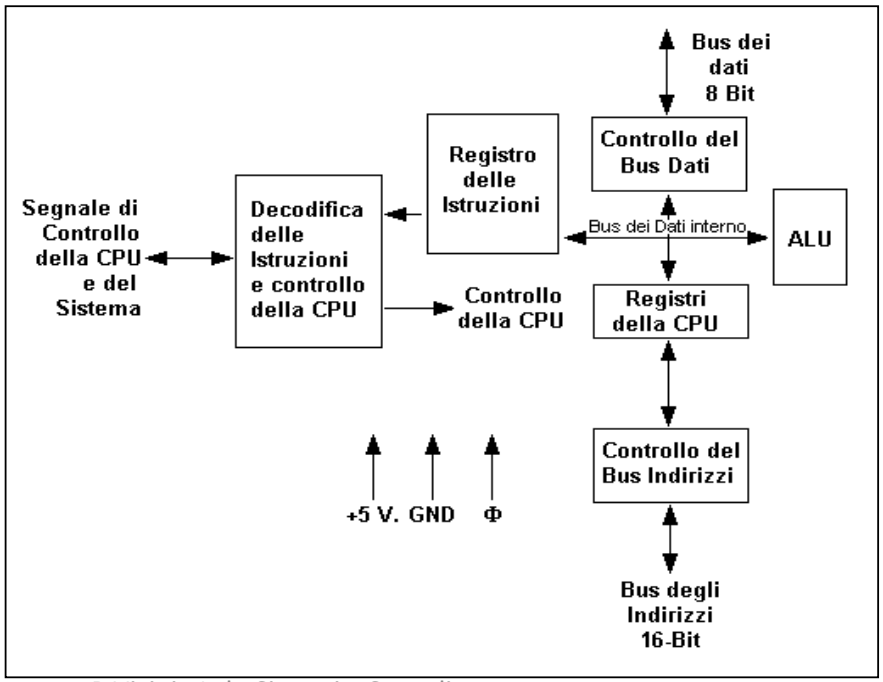


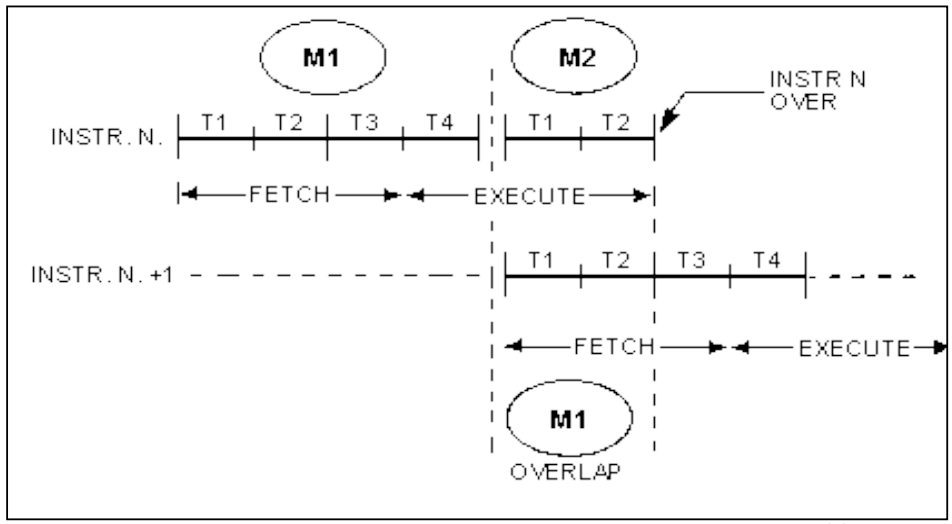
Z80 Intro

Z80 uP:

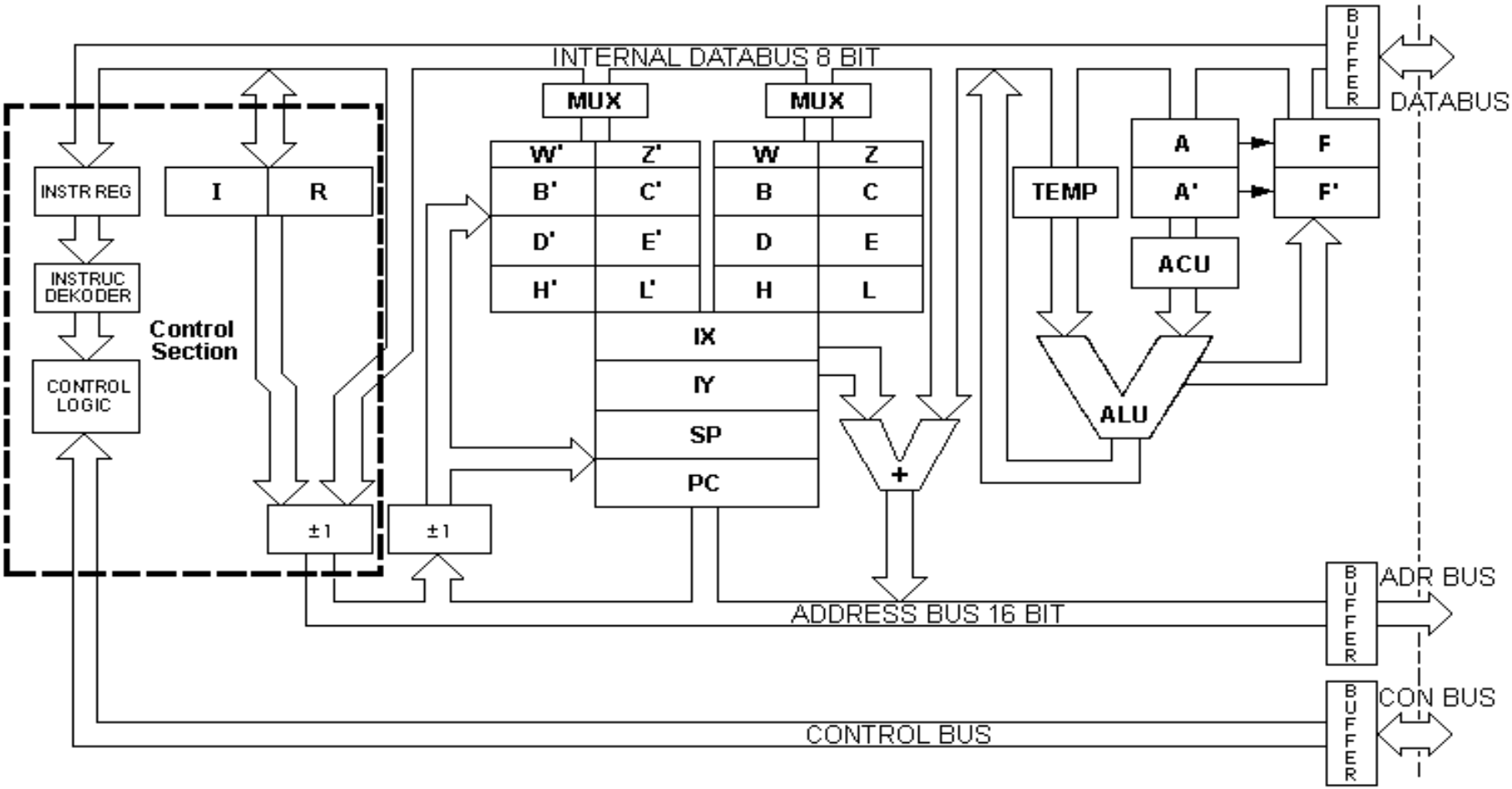
- uP di tipo CISC (*Complex Instruction Set Computer*) del 1976
  - uP piu' diffuso (calcolo prima, embedded recentemente)
  - 2 miliardi di processori realizzati!!!
- 8 bit "data word"
- 16 bit "address"
- Overlap tra fetch/execute



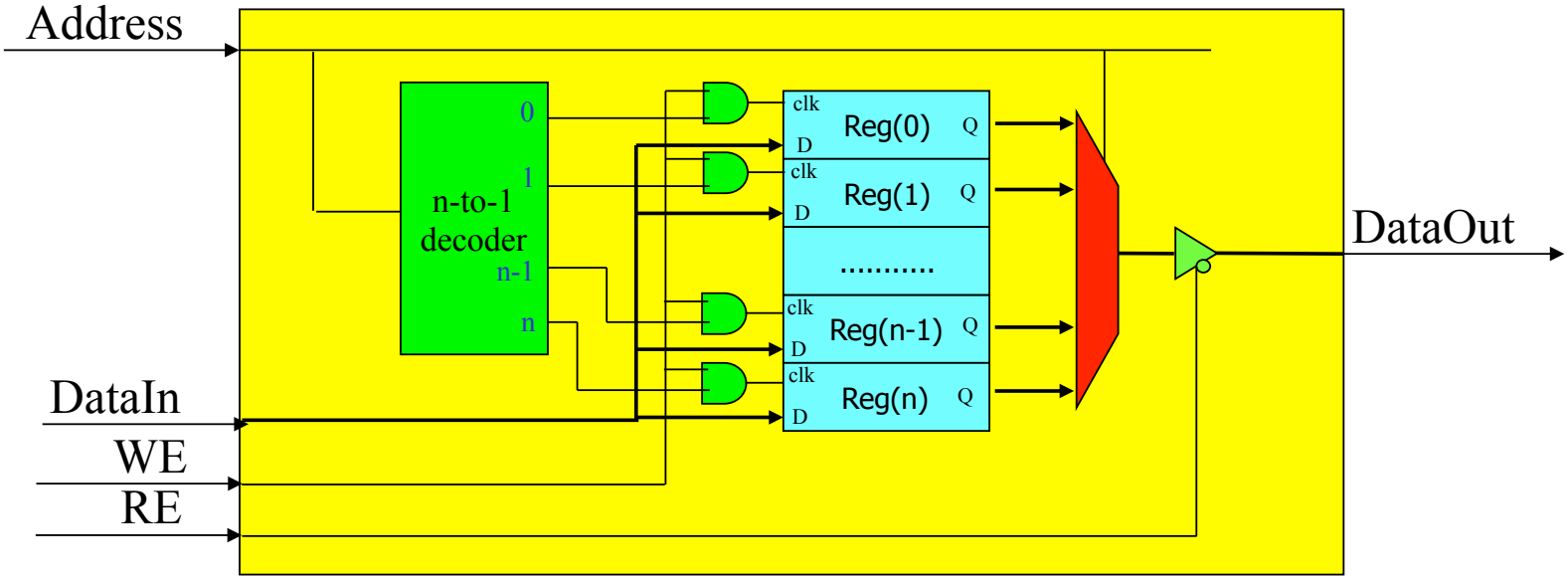


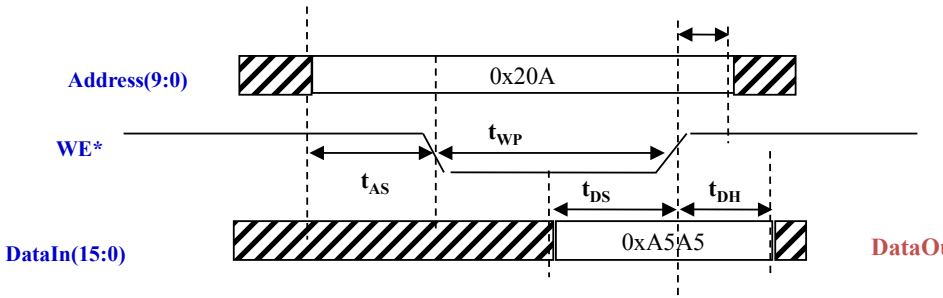


Z80 schema logico

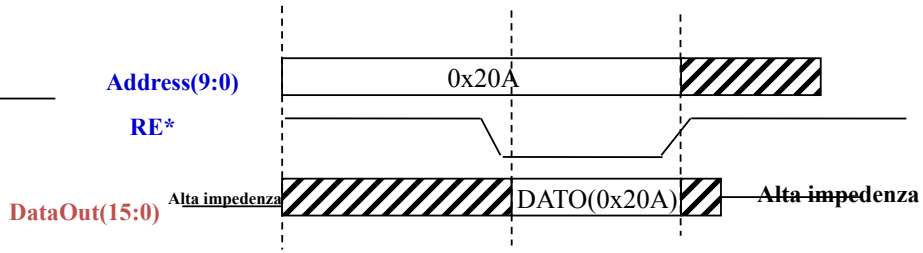


Memoria RAM (Random Access Memory)



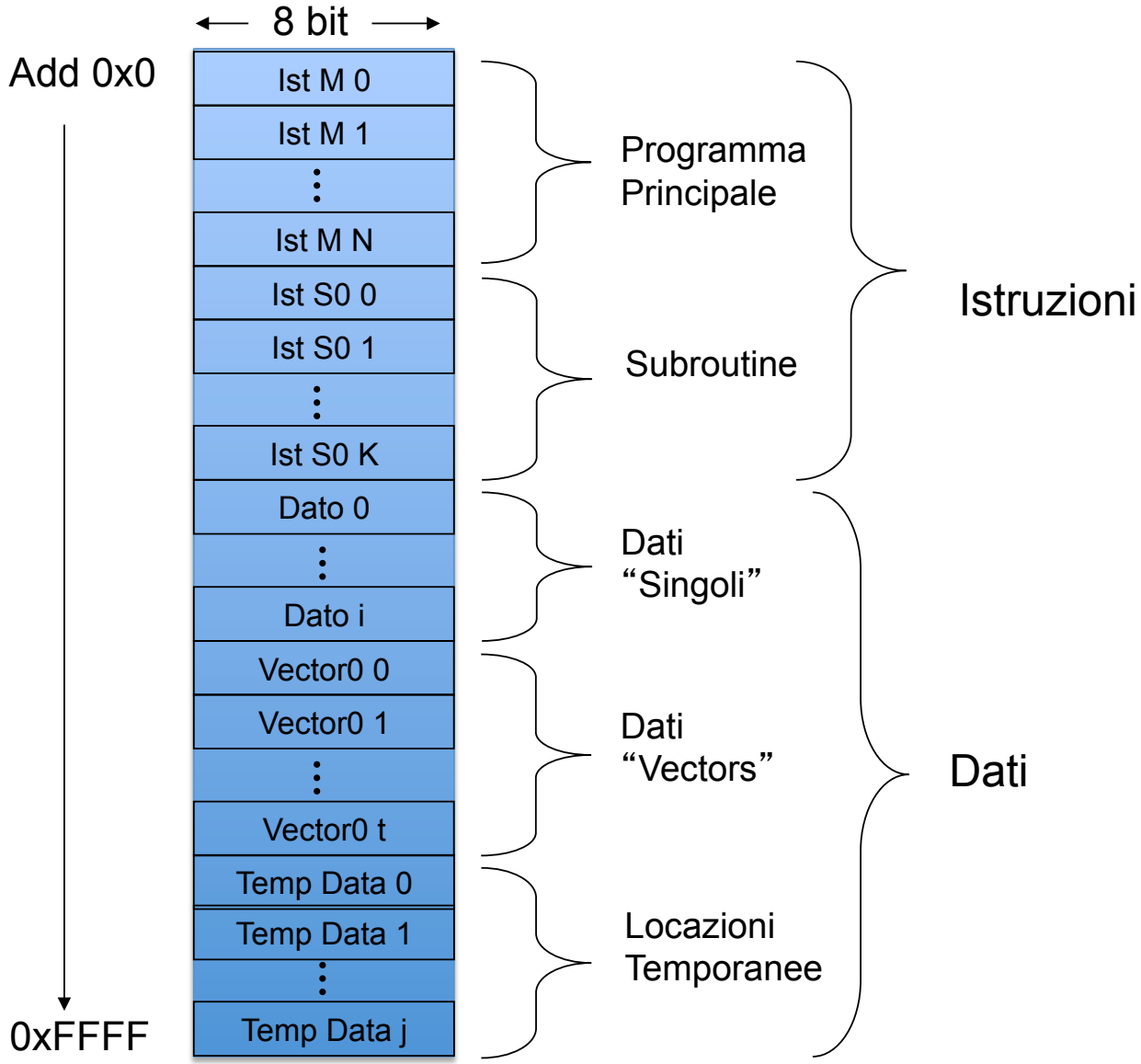


Write Timing (controllato da WE)

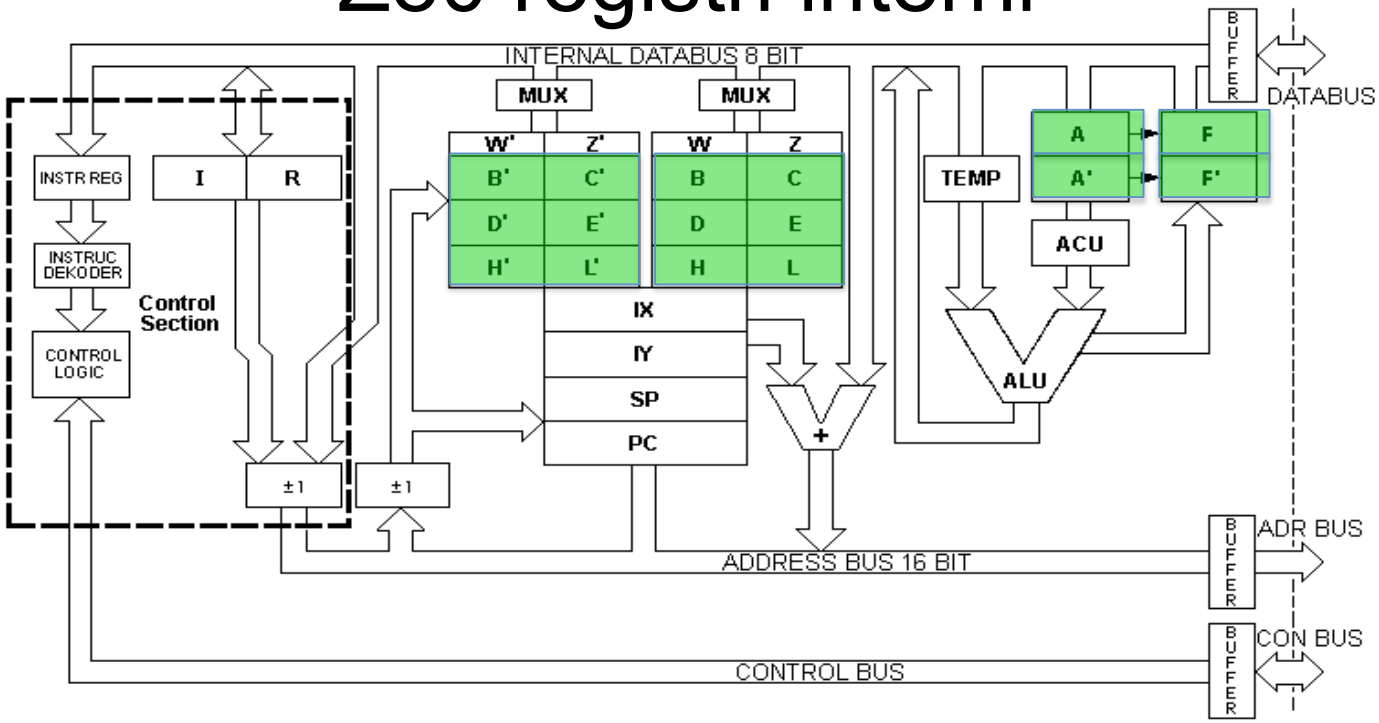


Read Timing (controllato da OE)

Organizzazione della memoria



Z80 registri interni



Esistono 18 registri a 8 bit e 4 a 16 bit

Registri “principali” di uso generale:

B,C,D,E,H,L registri per appoggio dati (operandi e risultati)
possono essere usati singoli o a coppie (BC,DE…16 bit)

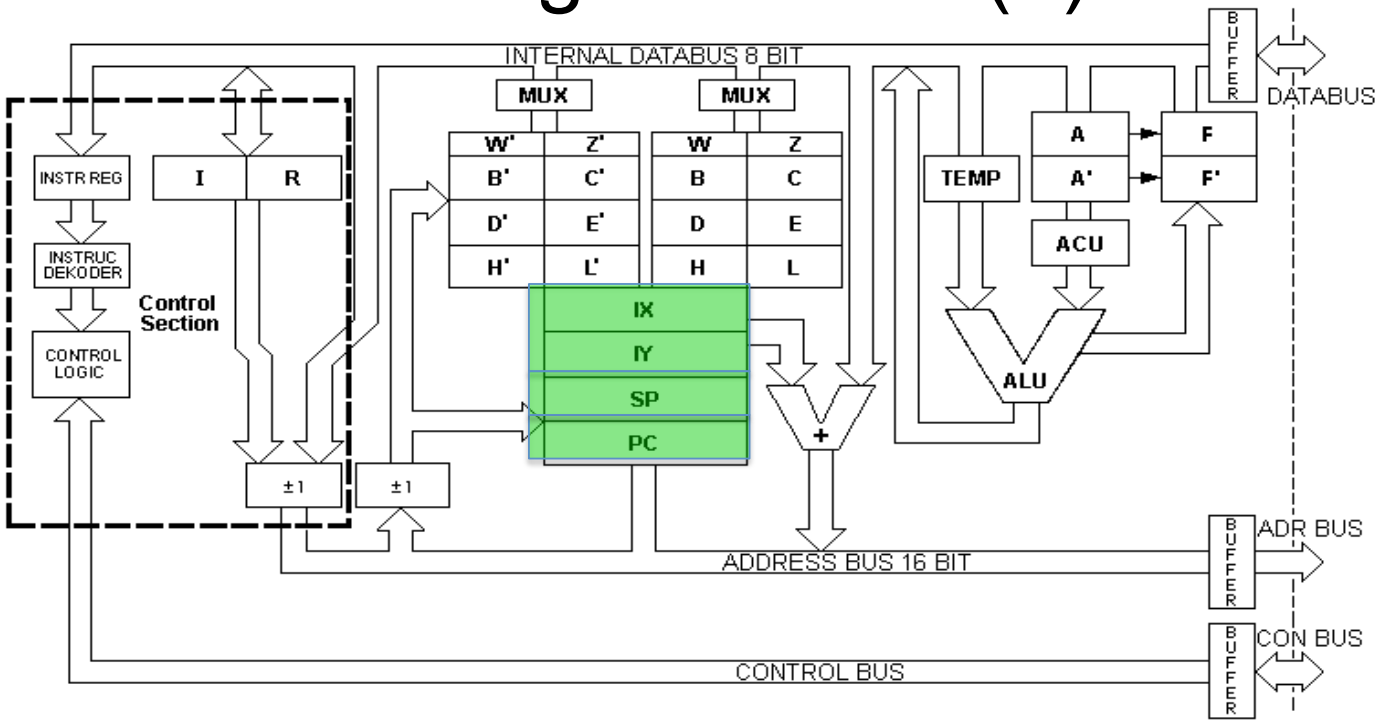
A (accumulatore) risultato dell’alu

F registro di “flag” indicano particolari stati della CPU (Es. non-zero,overflow,…)

Registri “secondari”: “context switching” efficente B-> B’ C->C’

Registri “speciali” per controllo ed indirizzamento

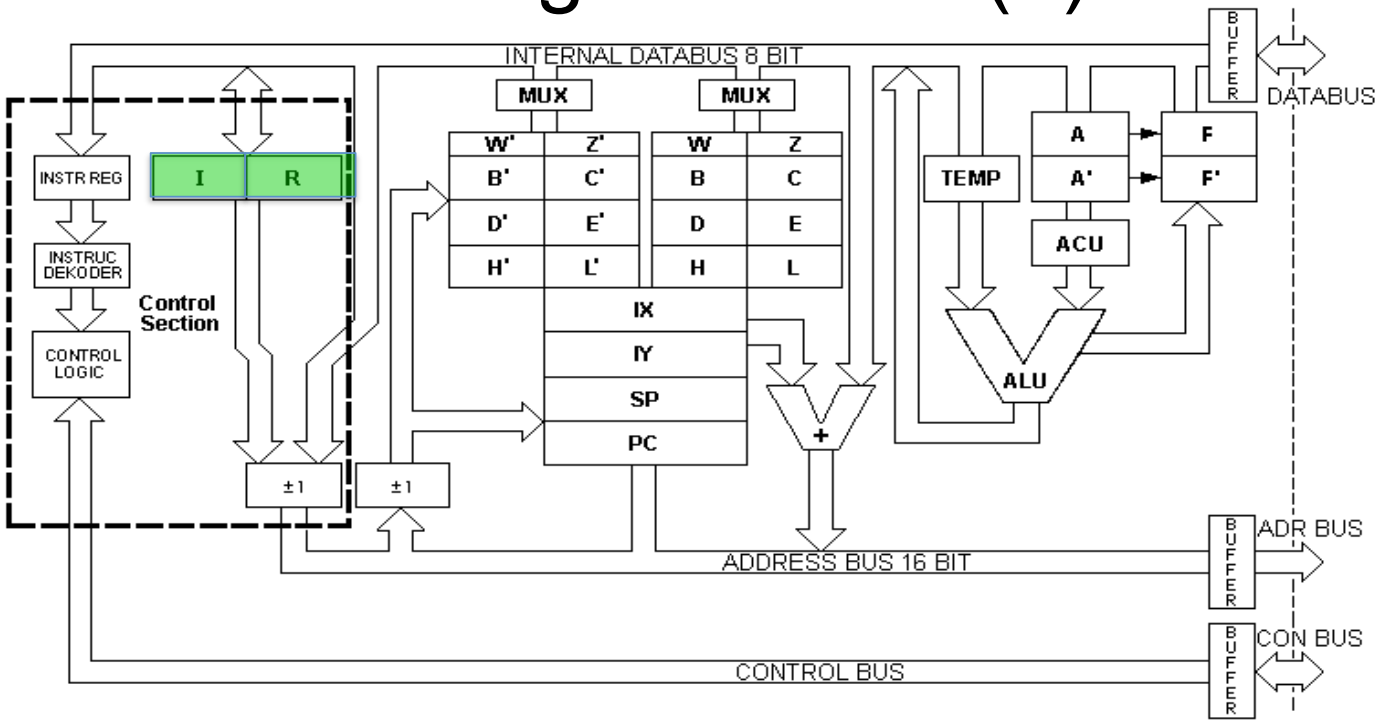
Z80 registri interni(2)



Registri speciali per la gestione dell'indirizzamento dei dati/programma

- **IX,IY** registri "indice" per "indirizzamento indicizzato" (contiene "base address")
- **SP** "stack pointer" per "salto" da programma principale a sub-routine (e ritorno)
- **PC** "program counter" contiene l'indirizzo a 16 bit della istruzione da eseguire

Z80 registri interni(3)

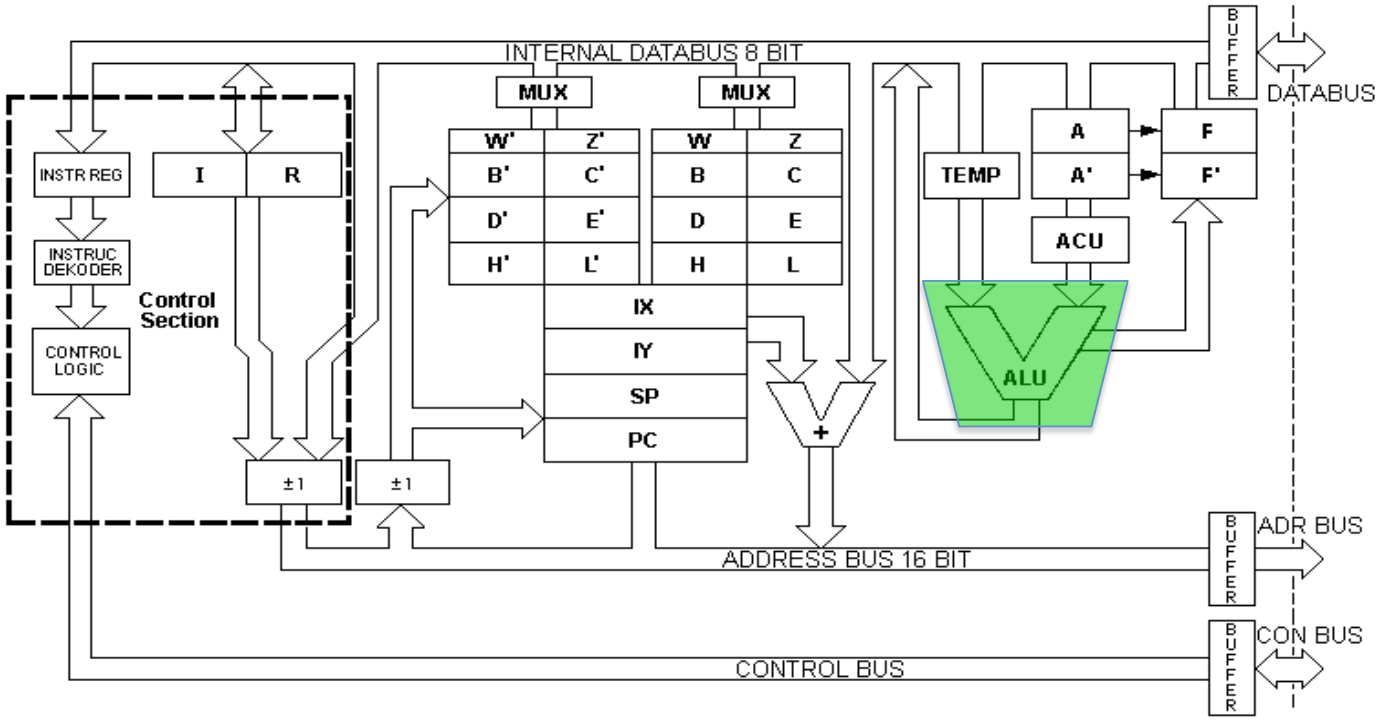


Registri accessori per la gestione della memoria e delle interruzioni

Interrupt Vector (I) registro per la gestione delle"interruzioni"

Refresh Vector (R) per gestione corretta delle memorie dinamiche

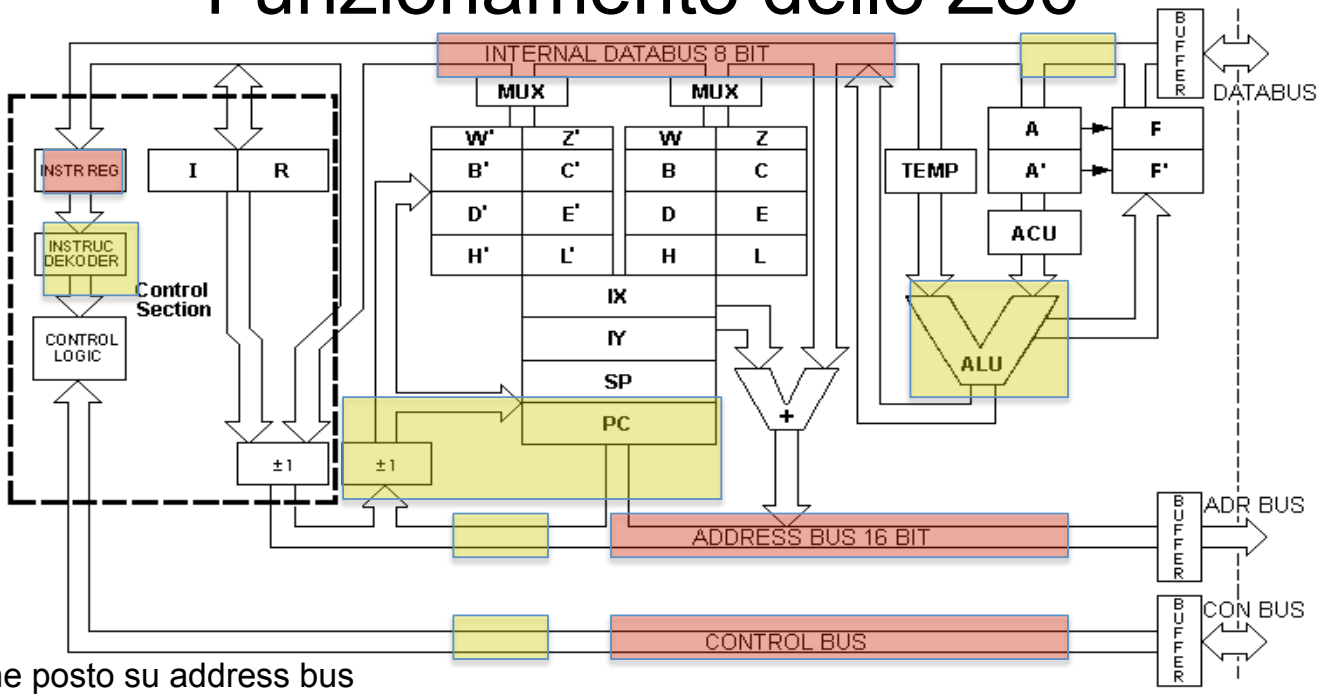
Z80 ALU



ALU (Arithmetic Logic Unit) esegue tutte le operazioni aritmetiche su dati in ingresso

- Somma, Sottrazione, Moltiplicazione,..
- AND logico, OR logico, XOR logico,
- Confronto
- Shift e Rotate (destra e sinistra)
- Incremento, Decremento
- Set, Reset, Test dei bit

Funzionamento dello Z80

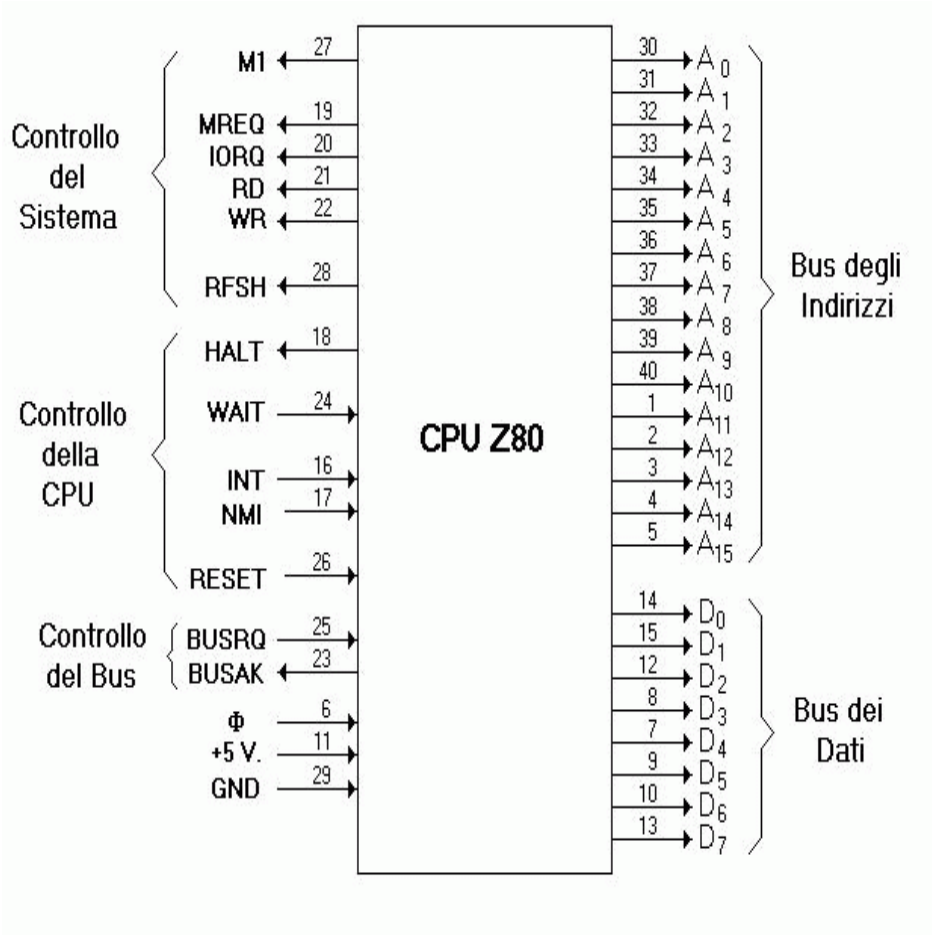


Ciclo di **Fetch**:
1.indirizzo PC viene posto su address bus
2.generazione sul control bus dei segnali necessari a leggere l'istruzione (ad add PC) dalla memoria
3.lettura dell'istruzione dalla memoria e scrittura nell' INSTR REG (via data bus).

Ciclo di **Execute**:
1.incremento del PC (per prossima istruzione)
2.decodifica dell'istruzione
3.eventuale lettura dei dati
4.esecuzione dell'istruzione

La control logic si occupa di coordinare le varie unita' di decodifica e logico/aritmetiche
Nota!! Lo Z80 comincia sempre ad eseguire il programma dalla locazione di memoria 0x0000 ovvero carica come prima istruzione il contenuto di tale locazione

Z80 Pinout



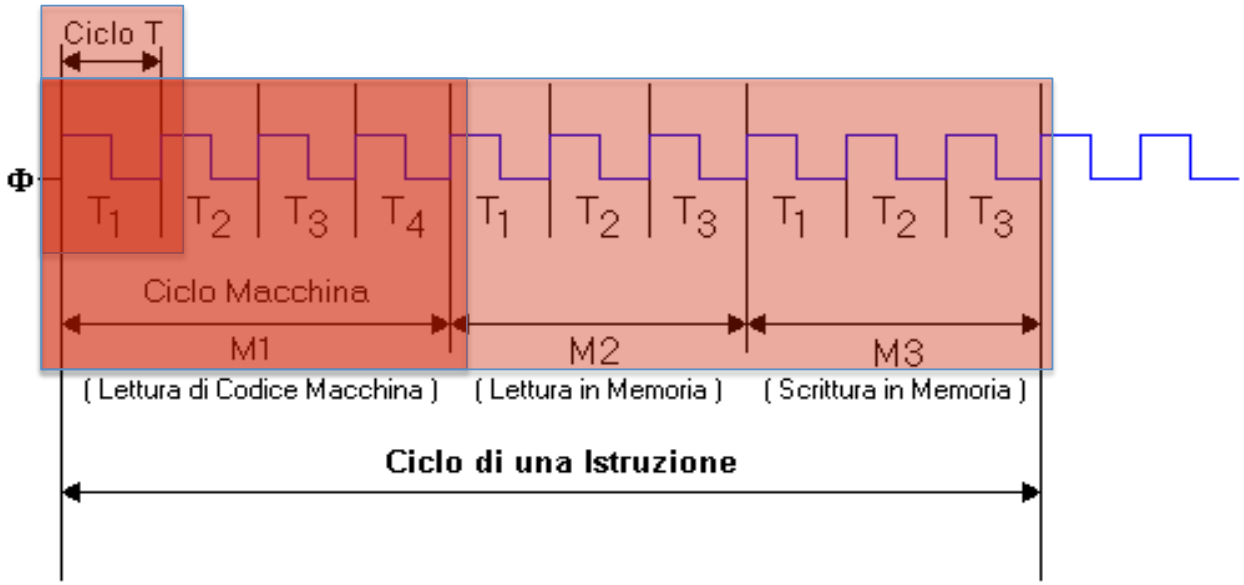
Φ Clock 0 to 4MHz
A0-A15 Bus degli indirizzi,
D0-D7 Bus dei dati (tristate–bidirezionale)

M1 (attivo basso) La CPU si trova nel ciclo di "fetch"
MREQ (attivo basso) Indirizzo valido per operazione in memoria
IORQ (attivo basso) Indirizzo valido per operazione di I/O
RD (attivo basso) CPU vuole effettuare una lettura dalla memoria
WR (attivo basso) CPU vuole effettuare una scrittura in memoria

HALT (attivo basso) stato di halt raggiunto
WAIT (attivo basso) La CPU rimane in stato di attesa
INT (attivo basso) Richiesta di interruzione
NMI Richiesta di interrupt di non mascherabile. Costringe la CPU a ripartire da un indirizzo noto (0x66)
RESET (attivo basso) "resetta" la CPU per iniziare le operazioni

BUSRQ (attivo basso) la CPU porta controlli,indirizzi e dati in stato di alta impedenza e attiva il segnale **BUSAK** (attivo basso)

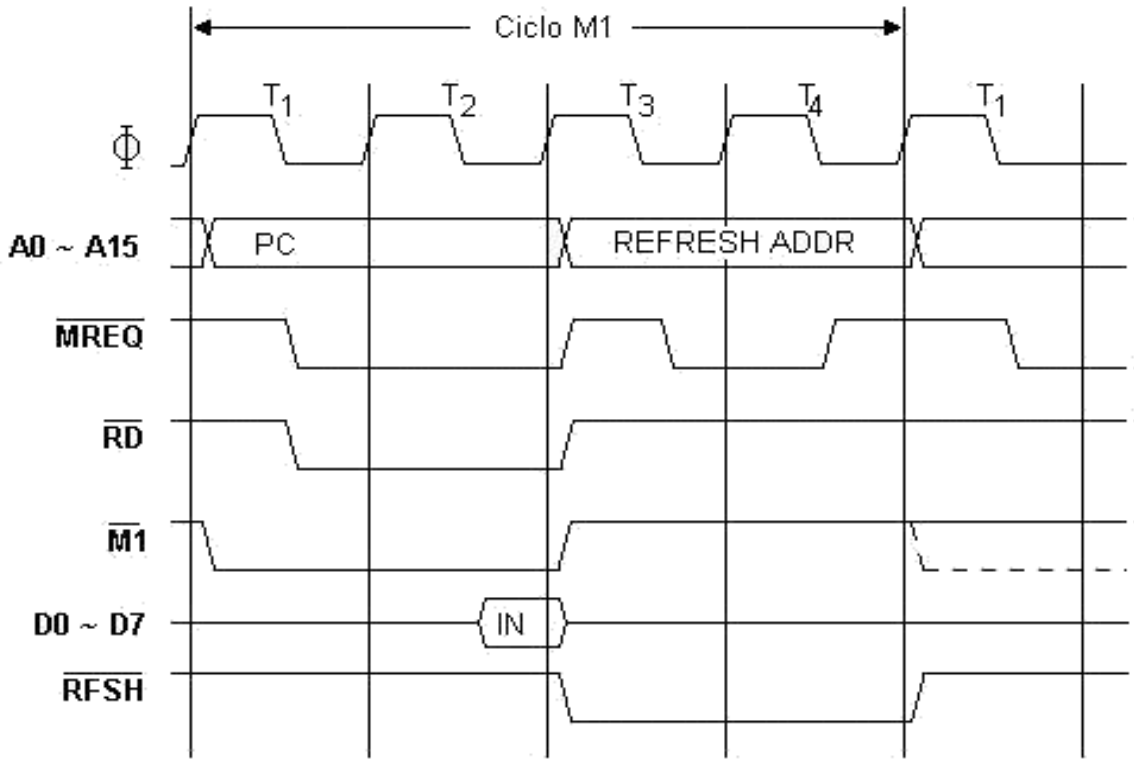
Z80 timing



Ciclo T ciclo di clock
Ciclo macchina ciclo dell'operazione elementare
Ciclo di istruzione composto da piu' cicli macchina

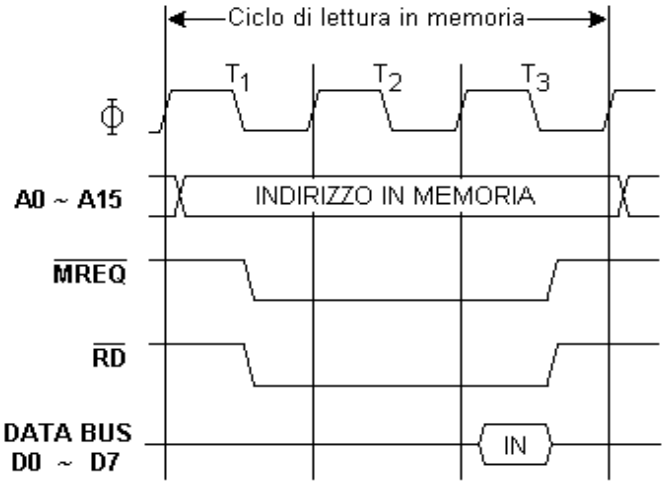
Esempio
M1 lettura e decodifica dell'istruzione (4 periodi di clock)
M2 lettura dati tra memoria/dispositivi di I/O (3-5 periodi di clock)
M3 scrittura dati in memoria/dispositivi di I/O (3-5 periodi di clock)

Z80 timing: fetch

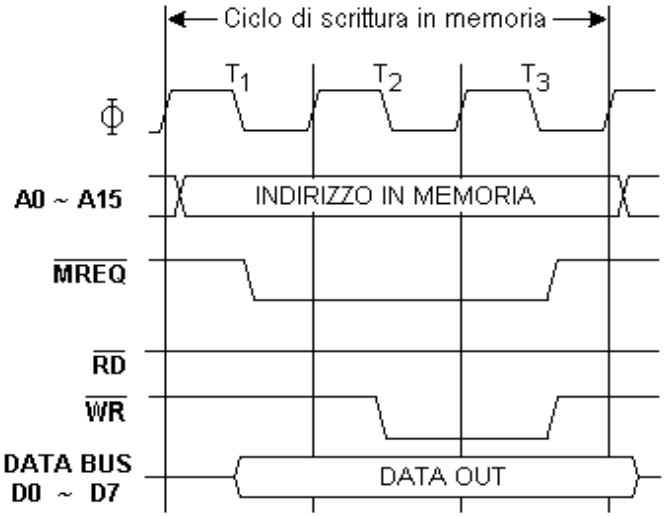


Temporizzazione della CPU Z80 nel ciclo M1 (prelievo del codice operativo)

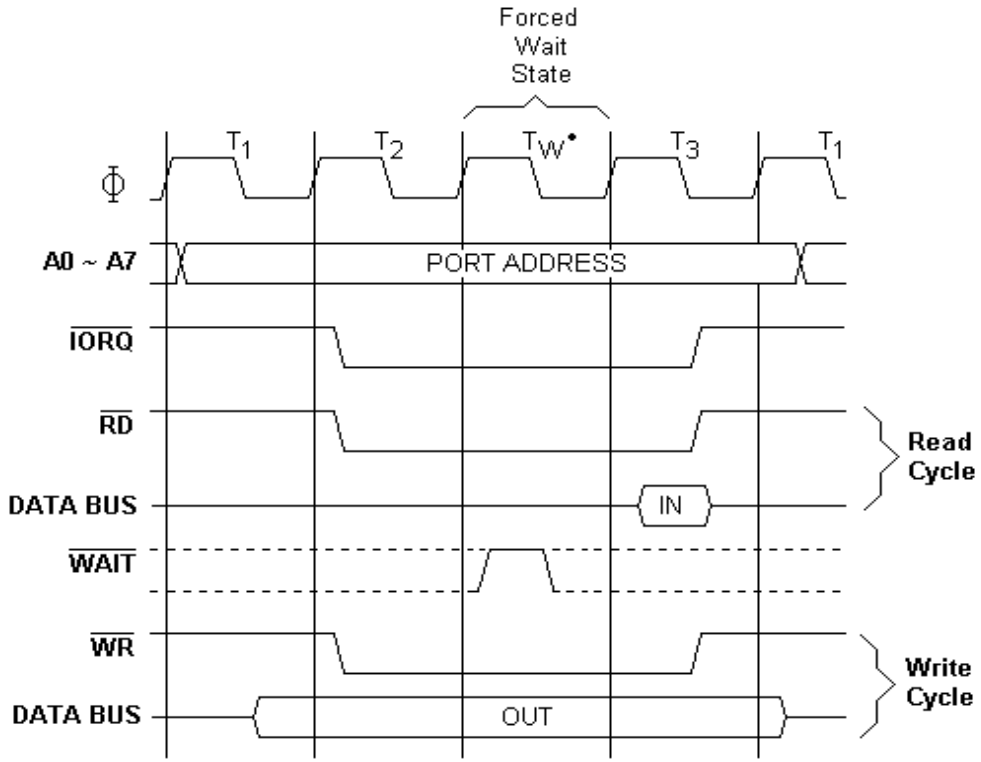
Z80 timing: READ-WRITE-I/O



Ciclo di lettura



Ciclo di scrittura



Z80 Instruction Set

•5 classi di istruzioni:

1. "Data transfer" registro-registro, registro-memoria
2. Aritmetiche e logiche
3. Salto/chiamata/ritorno
4. Input/Output
5. Controllo

•Formato in forma mnemonica:

OpCode Destinazione, Sorgente
LD **A** , **(2000)**
Carica nel registro A il contenuto della locazione di memoria 2000

•Esistono istruzioni a 0,1,2 operandi:

Esempio
HALT (0 operandi <-> 1 byte)
DEC H (1 operando <-> 2 byte)
ADD A,1 (2 operandi <-> 3 byte)

•Ogni OpCode e' codificato in linguaggio macchina (codice binario) da un byte differente

Es: NOP -> 0x00
INCB -> 0x04

Z80 Instruction Set Table

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NOP	LD BC, **	LD (BC),A	INC BC	INC B	DEC B	LD B,*	RLCA	EXAF, AF'	ADD HL, BC	LD A, (BC)	DEC BC	INC C	DEC C	LD C, *	RRCA
1	DJNZ *	LD DE, **	LD(DE) ,A	INC DE	INC D	DEC D	LD D, *	RLA	JR *	ADD HL , DE	LD A, (DE)	DEC DE	INC E	DEC E	LD E, *	RRA
2	JRNZ *	LD HL, **	LD (**), HL	INC HL	INC H	DEC H	LD H, *	DAA	JRZ, *	ADD HL, HL	LD HL, (**)	DEC HL	INC L	DEC L	LD L, *	CPL
3	JRNC *	LD SP, **	LD (**), A	INC SP	INC (HL)	DEC (HL)	LD (HL), *	SCF	JRC, *	ADD HL, SP	LD A, (**)	DEC SP	INC A	DEC A	LD A, *	CCF
4	LD B, B	LDB , C	LD B, D	LD B, E	LD B, H	LDB , L	LD B, (HL)	LD B, A	LD C, B	LD C, C	LD C, D	LD C, E	LD C, H	LD C, L	LD C, (HL)	LD C, A
5	LD D, B	LD D, C	LD D, D	LD D, E	LD D , H	LD D, L	LD D, (HL)	LD D, A	LD E, B	LD E, C	LD E, D	LD E, E	LD E, H	LD E, L	LD E, (HL)	LD E, A
6	LD H, B	LD H, C	LD H, D	LD H, E	LD H, H	LD H, L	LD H, (HL)	LD H, A	LD L, B	LD L, C	LD L, D	LD L, E	LD L,H	LD L, L	LD L, (HL)	LD L, A
7	LD (HL), B	LD (HL), C	LD (HL), D	LD (HL), E	LD (HL), H	LD (HL), L	HALT	LD (HL), A	LD A, B	LD A, C	LD A, D	LD A, E	LD A, H	LD A, L	LD A, (HL)	LDA, A
8	ADD A, B	ADD A, C	ADD A, D	ADD A, E	ADD A, H	ADD A, L	ADD A, (HL)	ADD A, A	ADC A, B	ADC A, C	ADC A, D	ADC A, E	ADC A, H	ADC A, L	ADC A, (HL)	ADC A, A
9	SUB B	SUB C	SUB D	SUB E	SUB H	SUB L	SUB (HL)	SUB A	SBC A, B	SBC A, C	SBC A, D	SBC A, E	SBC A, H	SBC A, L	SBC A, (HL)	SBC, A
A	AND B	AND C	AND D	AND E	AND H	AND L	AND (HL)	AND A	XOR B	XOR C	XOR D	XOR E	XOR H	XOR L	XOR (HL)	XOR A
B	OR B	OR C	OR D	OR E	OR H	OR L	OR (HL)	OR A	CP B	CP C	CP D	CP E	CP H	CP L	CP (HL)	CP A
C	RETNZ	POP BC	JPNZ, **	JP **	CALL NZ, **	PUSH BC	ADD A, *	RST 0H	RET Z	RET	JPZ, **	[1]	CALL Z, **	CALL **	ADC A, *	RST 8H
D	RET NC	POP DE	JPNC, **	OUT (*), A	CALL NC, **	PUSH DE	SUB *	RST 10H	RET C	EXX	JPC, **	IN A, (*)	CALL C, **	[1]	SBC A, *	RST 18H
E	RET PO	POP HL	JP PO, **	EX(SP) HL	CALL PO, **	PUSH HL	AND *	RST 20H	RET PE	JP (HL)	JP PE, **	EX DE,HL	CALL PE,**	[1]	XOR *	RST 28H
F	RET P	POP AF	JP P, **	DI	CALL P, **	PUSH AF	OR *	RST 30H	RET M	LD SP, HL	JPM, *	EI	CALL m, **	[1]	CP *	RST 38H

(1) Primo byte di una istruzione con codice a piu' bytes;
(*): L'istruzione si completa con un byte;
(**): L'istruzione si completa con due bytes

Z80 Programmazione(1)

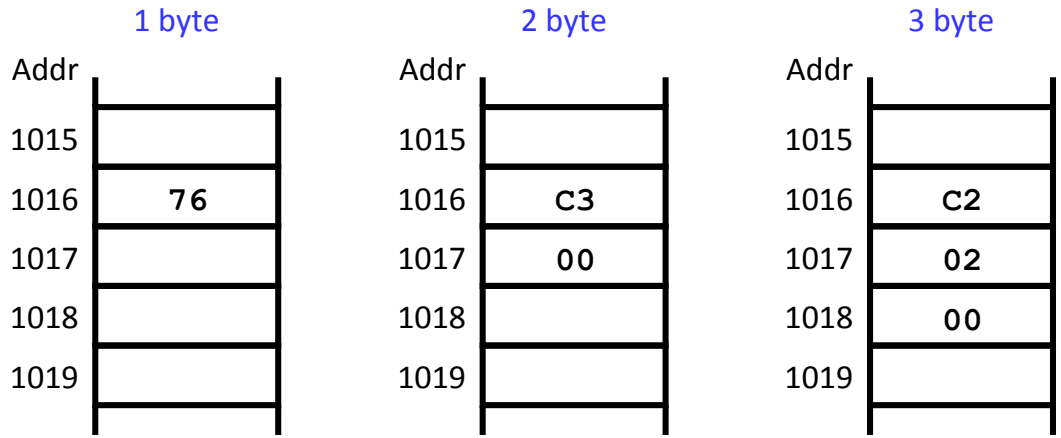
Es: 1 Loop infinito

Indirizzo	Istruzione	Mnemonico	Significato
0000	00	NOP	Nessuna operazione
0001	C3	JP, 0000	Salta a locazione 00
0002	00		
0003	00	NOP	

Es: 2 Decrementa il registro fino a 0

Indirizzo	Label	Istruzione	Mnemonico	Significato
0000		06	LDB,64	Carica nel registro B
0001		64		il valore 64 (Hex)
0002	loop	05	DEC B	Decrementa registro B
0003		C2	JPNZ, 0002(loop)	Salta a loc. 0002 se
0004		02		ultima operazione =/ 0
0005		00		
0006		76	HALT	

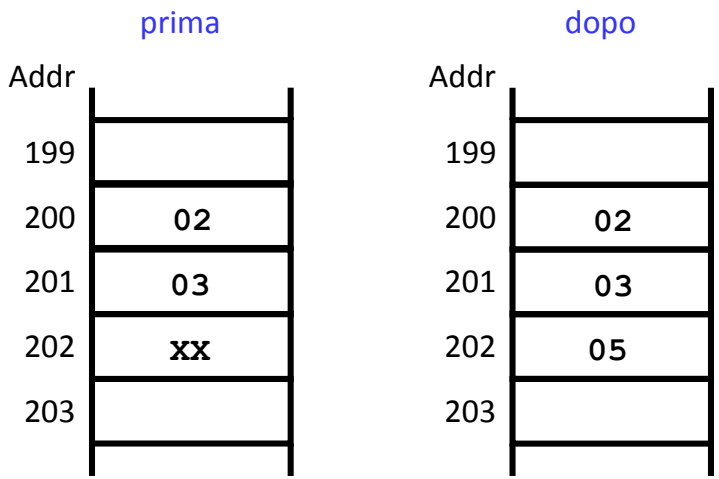
Organizzazione delle istruzioni in memoria



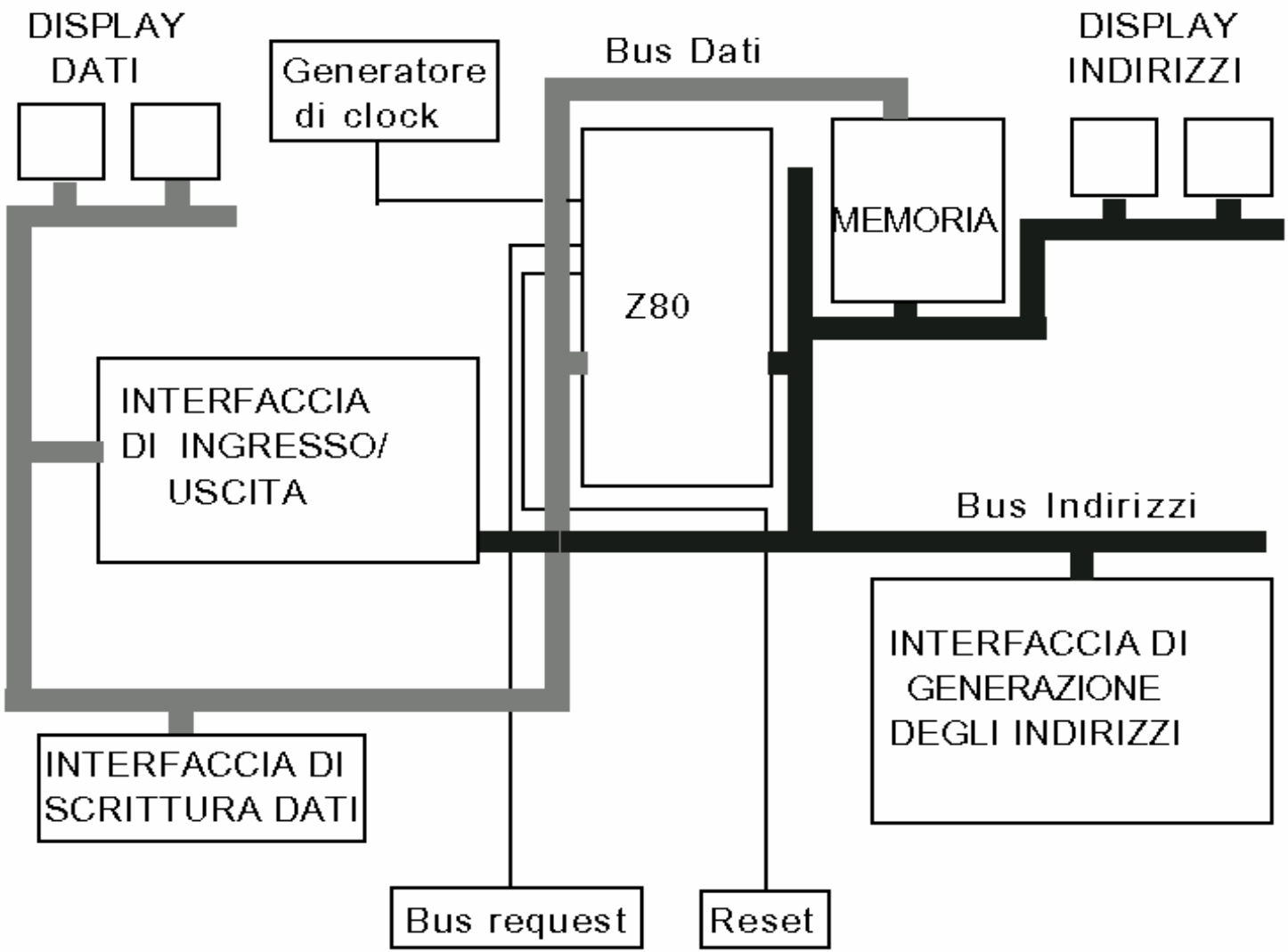
Z80 Programmazione(2)

Es: 3 Somma di due addendi

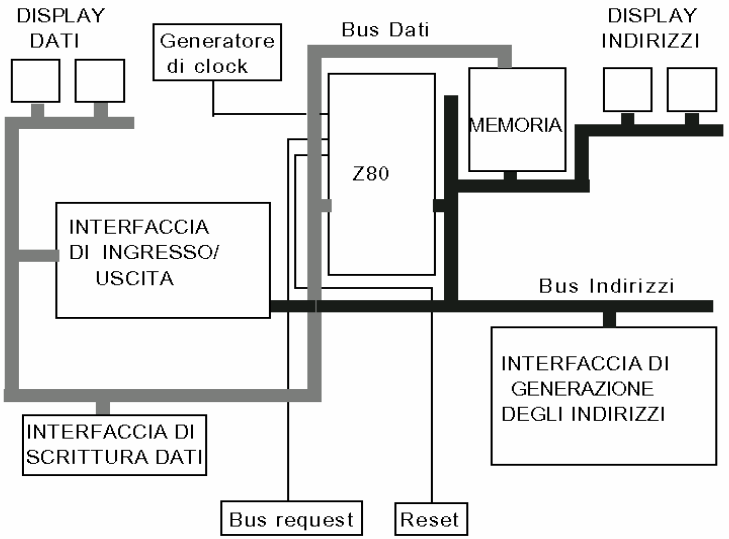
Indirizzo	Label	Istruzione	Mnemonico	Significato
0000		3A	LDA,(0200)	Carica A con il contenuto
0001		00		della locazione 200
0002		02		
0003		2A	LDHL,0201	Carica HL con l'indirizzo
0004		01		del secondo addendo
0005		02		
0006		86	ADDA,(HL)	Somma di A e loc. HL 0007
		32	LD (0202),A	Scrivo A in memoria
0008		02		a locazione 202
0009		02		
000A		76	HALT	Fine programma



Z80 uC


DISPLAY
DATI
Generatore
di clock
Bus Dati
DISPLAY
INDIRIZZI
MEMORIA
Z80
INTERFACCIA
DI INGRESSO/
USCITA
Bus Indirizzi
INTERFACCIA DI
GENERAZIONE
DEGLI INDIRIZZI
INTERFACCIA DI
SCRITTURA DATI
Bus request
Reset

Z80 uC(2)



Due stati di funzionamento:

RUN mode

SYSTEM mode

SYSTEM mode: (BUS request attivo)

•Caricamento della memoria con dati e programma

•Gli indirizzi vengono generati da due contatori up/down collegati in cascata (4+4 bit) pilotati da due pulsanti (up e down).

•I dati vengono predisposti da 8 interruttori divisi in due gruppi (3:0) e (7:4)

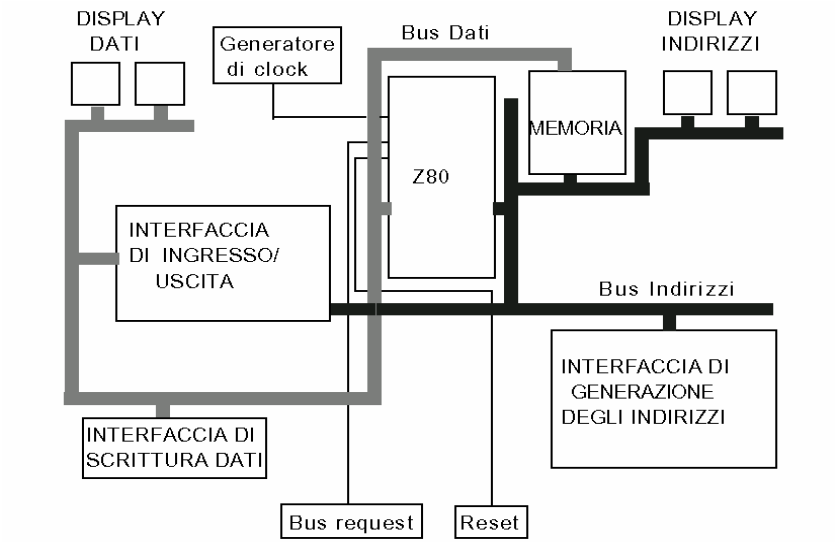
•Comando scrittura attraverso pulsante DATA_WRITE

RUN mode: (Bus request non attivo) Z80 pilota bus dati ed indirizzi

•Esecuzione del programma a partire dalla locazione 0x0

•Z80 controlla bus dati ed indirizzi

Z80 uC(2)



Sono presenti sulla piastra:

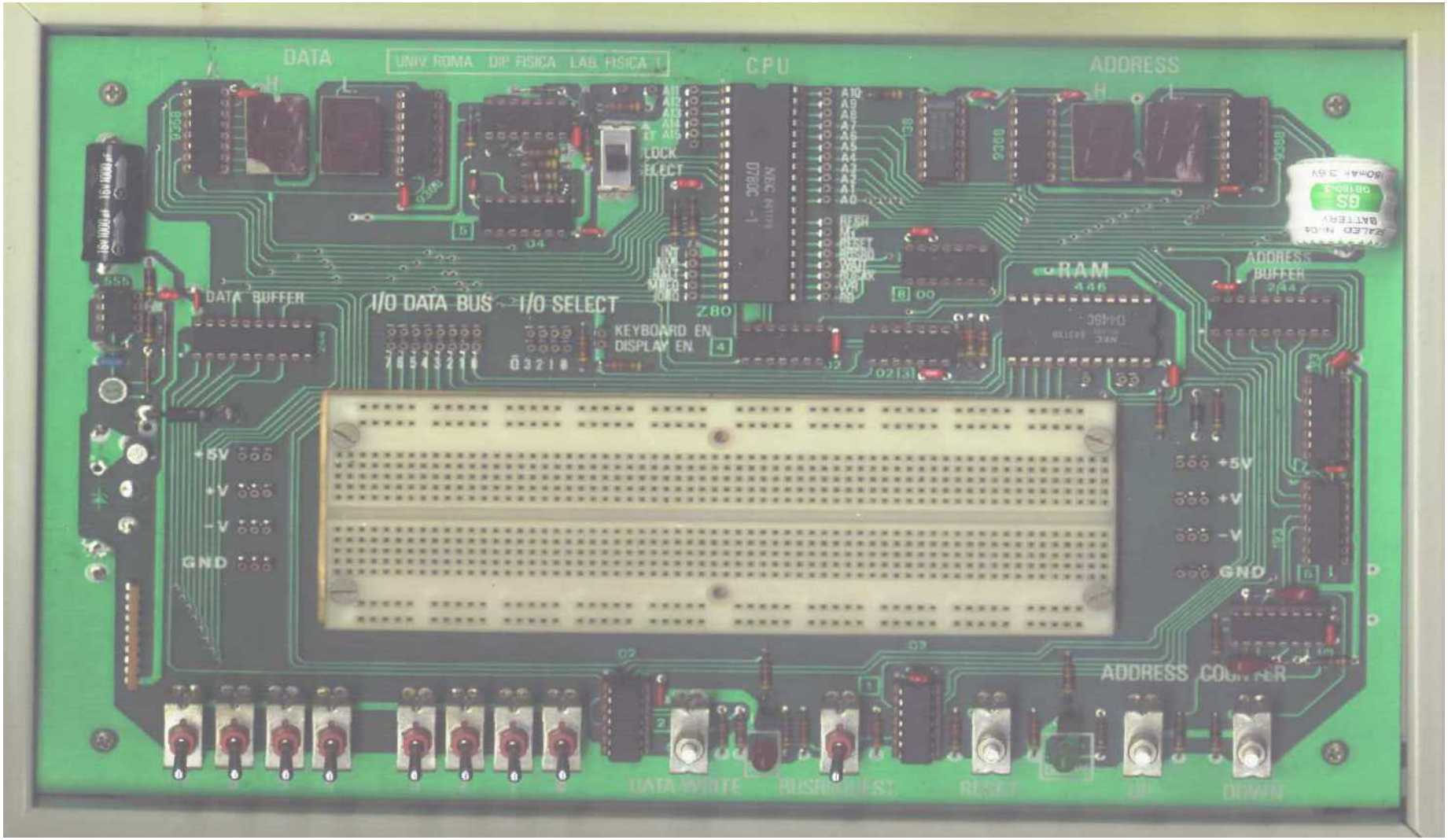
- **Memoria RAM** da 2 KByte indirizzata attraverso gli 8 bit meno significativi
- **Display a due cifre Hex per dati**
- **Display a due cifre Hex per address**

- **Interfaccia di I/O**: attivata dal segnale IORQ.
Puo' pilotare fino a 8 periferiche (3 address bit) Data bus -> Display dati

- **Generatore di clock**
Clk interno 1 MHz, ingresso per Clk esterno

- "**breadboard**" per esperimenti con Z80

Z80 uC(4)


DATA
UNIV ROMA DIP FISICA LAB FISICA
CPU
ADDRESS
LOCK SELECT
RAM
DATA BUFFER
I/O DATA BUS
I/O SELECT
KEYBOARD EN
DISPLAY EN
Z80
ADDRESS BUFFER
+5V
+V
-V
GND
ADDRESS COUNTER
DATA WRITE
BUSRQ TEST
RESET
UP
DOWN

Z80 uC: esecuzione di programmi

Per immettere un programma e farlo funzionare si deve eseguire la seguente sequenza.

1)Prendere il controllo del bus mediante l'interruttore **BUSREQUEST**; si ha il controllo quando é acceso il led verde **BUSAK**;

2)Mediante i pulsanti **UP o DOWN** posizionare il contatore degli indirizzi (ADDRESS COUNTER) nella locazione di memoria da cui si desidera far partire il programma; l'indirizzo relativo appare sul visualizzatore degli ADDRESS in forma esadecimale (nibble High e Low).

3)Impostare (in forma binaria) i byte delle istruzioni del programma da eseguire mediante gli interruttori 0-3, 4-7 (negli esempi seguenti tali byte vengono indicati come "dato");

4)Trasferire nella locazione di memoria indirizzata il dato impostato mediante il pulsante DATA WRITE;

5)Incrementare di uno la posizione dell'ADDRESS COUNTER mediante il pulsante UP;

6)Ripetere la sequenza 3-4-5 fino al termine del programma;

7)Per controllare l'esattezza dei dati impostati si può decrementare l'ADDRESS COUNTER mediante il pulsante DOWN verificando, locazione per locazione, il contenuto della memoria e correggendo gli eventuali errori:

8)Restituire i bus alla CPU mediante l'interruttore BUSREQUEST (il led verde si spegne);

9)Premere momentaneamente il pulsante di RESET; si accende il led rosso di RUN e la CPU cerca la prima istruzione da eseguire in 0000_{HEX}.

Esperienza 8: microprocessore Z80

Esp 8: microprocessore Z80

Per immettere un programma e farlo funzionare si deve eseguire la seguente sequenza.

1. Prendere il controllo del bus mediante l'interruttore **BUSREQUEST**; si ha il controllo quando é acceso il led verde **BUSAK**;
2. Mediante i pulsanti **UP** o **DOWN** posizionare il contatore degli indirizzi (ADDRESS COUNTER) nella locazione di memoria da cui si desidera far partire il programma; l'indirizzo relativo appare sul visualizzatore degli ADDRESS in forma esadecimale (nibble High e Low).
3. Impostare (in forma binaria) i byte delle istruzioni del programma da eseguire mediante gli interruttori 0-3, 4-7 (negli esempi seguenti tali byte vengono indicati come "dato");
4. Trasferire nella locazione di memoria indirizzata il dato impostato mediante il pulsante DATA WRITE;
5. Incrementare la posizione dell'ADDRESS COUNTER mediante il pulsante UP;
6. Ripetere la sequenza 3-4-5 fino al termine del programma;
7. Per controllare l'esattezza dei dati impostati si può decrementare l'ADDRESS COUNTER mediante il pulsante DOWN verificando, locazione per locazione, il contenuto della memoria e correggendo gli eventuali errori
8. Restituire i bus alla CPU mediante l'interruttore BUSREQUEST (il led verde si spegne);
9. Premere momentaneamente il pulsante di RESET; si accende il led rosso di RUN e la CPU cerca la prima istruzione da eseguire in 0000_{HEX}.

Creazione di un loop:
Questo programma fa funzionare il processore in un loop senza fine consentendo di osservare dei segnali periodici e di verificarne le caratteristiche.

indirizzo	dati	label	istruzione	commento
00	00	INIZIO:	NOP ;	"nessuna operazione
01	00		NOP ;	come sopra
02	C3 00 00		JP INIZIO ;	salto indietro alla prima istruzione

Dopo aver memorizzato il programma farlo eseguire con il clock interno ad 1 MHz. Sincronizzare esternamente l'oscilloscopio a doppia traccia con il segnale M1*; visualizzare su una traccia il clock della CPU (pin 6) e sull'altra traccia i seguenti segnali:

- MI* (pin 27) ciclo di fetch del codice operativo
- MREQ* (pin 19) richiesta di accesso in memoria
- RD* (pin 21) lettura della memoria
- D0 (pin 14) dato meno significativo
- A0 (pin 30) indirizzo meno significativo
- RFSH* (pin 26) segnale di refresh

Studiare l'andamento, la fase ed i tempi rispetto al clock, delle forme d'onda osservate.

Programma di temporizzazione:
Questo programma é frequentemente usato per effettuare operazioni ad intervalli uniformi di tempo; per il conteggio viene usato il registro B.

indirizzo	Dati	label	istruzione	commento
00	06 64		LD B,100	carica il registro B con 100 (decimale)
02	05	LOOP:	DEC B	decrementa B : B=B-1
03	C2 02 00		JP NZ,LOOP	salto indietro se il risultato non é zero,
06	76		HALT	altrimenti ferma

Dopo aver memorizzato il programma, farlo eseguire con il clock interno ad 1 MHz.
Al termine dell'esecuzione il led rosso di RUN collegato al pin 18 (HALT*) della CPU si spegne.

–> segue nella prossima slide

Programma di temporizzazione:
Il tempo di esecuzione del programma e':

$$100 * (10 + 4) * T$$

dove T é il periodo del clock, 100 e' il contenuto del registro B, 10 e 4 sono rispettivamente la durata in cicli delle istruzioni JP e DEC.
Verificare la durata di questo loop, per varie frequenze del clock esterno (per es. 1 kHz, 10 kHz, 100 kHz); a questo scopo si inserisca sulla traccia 1 dell?oscilloscopio il segnale di RESET* e sulla traccia 2 il segnale di HALT*; come segnale sincronizzante si utilizzi quello della traccia 1. Per una velocità di scansione opportuna, agendo sul comando di livello del sincronismo, ogni volta che il pulsante di RESET viene rilasciato si potrà osservare sulla traccia 2 un segnale che indica la durata del programma.
Poiché il massimo contenuto del registro B é 255 (FF_{HEX}), vi é un limite al ritardo che si può ottenere da questo programma (si consideri il clock di sistema di 1 MHz, che corrisponde ad un periodo di 1 ns; il massimo ritardo ottenibile é di 3584 ms).
D'altra parte, si possono ottenere durate variabili a piacere aumentando il numero dei registri da decrementare.

Si scriva un programma che effettua un ritardo di 10 sec alla frequenza di 1 MHz.

Esp 8: microprocessore Z80

Programma di input/output:
I programmi che seguono mostrano la base delle tecniche di I/O dello Z80.
Quando viene eseguita una istruzione di uscita (o ingresso), che in assembler é scritta OUT (n),A (oppure IN A,(n)) dove n=operando (numero esadecimale) e A=Accumulatore, l'operando viene posto sulle linee di indirizzo A0-A7.
Poiché tali linee sono connesse ad un decodificatore, l'uscita del decoder corrispondente all'operando fornito in ingresso verrà resa attiva. Per esempio, l'istruzione OUT $03,A significa che viene resa attiva l'uscita Q3 del decoder.

Le periferiche utilizzate, a cui viene assegnato un nome simbolico, sono i visualizzatori dei dati (uscita) e gli interruttori di predisposizione dei dati (ingresso). Per connettere in hardware tali periferiche é necessario (si veda lo schema elettrico):

- inserire un ponticello tra l'uscita desiderata (Q0-Q3) del decoder connessa al connettore I/O SELECT e il piedino del connettore KEYBOARD EN. ; viene quindi abilitata la periferica di ingresso;
- inserire un ponticello tra l'uscita desiderata (Q0-Q3) del decoder connessa al medesimo connettore e il piedino del connettore DISPLAY EN. ; viene quindi abilitata la periferica di uscita.

–> segue nella prossima slide

Programma di input/output:

indirizzo	Dati	Label	istruzione	commento
00	06 64	INIZIO	B,100	; carica il registro B con 100
02	05	LOOP	DEC B	; decrementa B:B=B-1
03	C2 02 00		JP NZ,LOOP	; torna indietro se il risultato non é zero
06	C6 xx		ADD A,xx	; altrimenti somma la costante xx al contenuto dell'accumulatore
08	D3 01		OUT (O1),a	; metti il contenuto dell'accumulatore in uscita (DISPL)
0A	C3 00 00		JP INIZIO	; salta indietro e continua il ciclo

Nel memorizzare il programma scegliere il valore della costante xx da inserire nella locazione 07_{HEX}.
Con un clock esterno di 1 kHz verificare, durante l'esecuzione, i valori presenti sul visualizzatore dei dati inserendo il valore 03 nella locazione 01.
Con un clock esterno di 2-3 Hz osservare, sul visualizzatore degli indirizzi, il flusso del programma.

–> segue nella prossima slide

Programma di input/output:

indirizzo	dati	label	istruzione	commento
00	06 64	INIZIO	LD B,100	; carica il registro B con 100
02	05	LOOP	DEC B	; decrementa B:B=B-1
03	C2 02 00		JP NZ, LOOP	; torna indietro se il risultato non é zero
06	DB 00		IN A,(OO)	; leggi gli interruttori e metti il valore hex nell'accumulatore
08	81		ADD A,C	; aggiungi ad A il totale contenuto nel registro C
09	00		NOP	; nessuna operazione
0A	4F		LD C,A	; trasferisci il nuovo totale nel registro C
0B	D3 01		OUT (O1) , A	; metti in uscita il nuovo totale
0D	C3 00 00		JP INIZIO	; torna indietro e ripeti il ciclo