



Handwritten signature

Ministero della Pubblica Istruzione

M323 - ESAMI DI MATURITÀ TECNICA INDUSTRIALE

NUOVO ORDINAMENTO

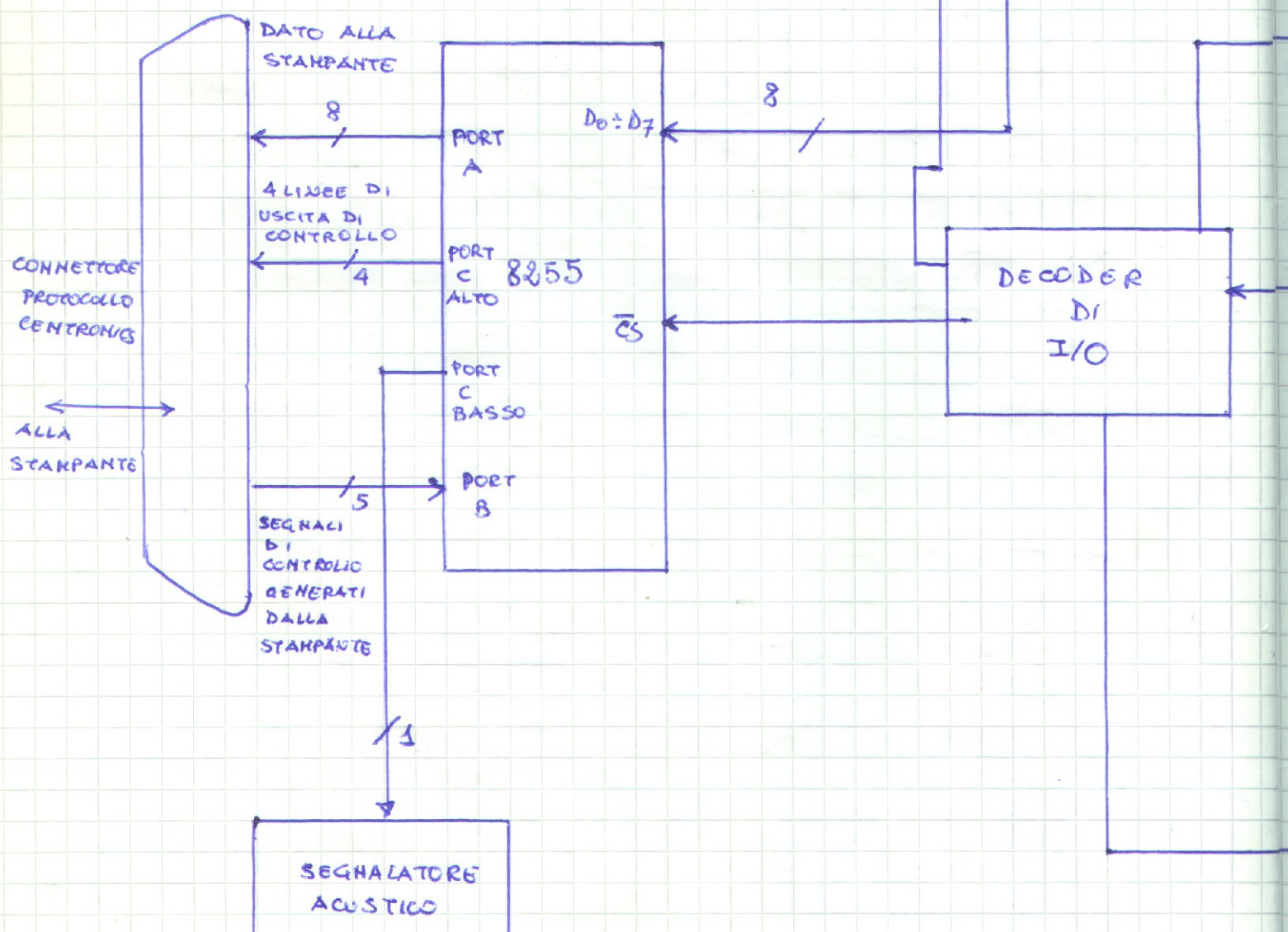
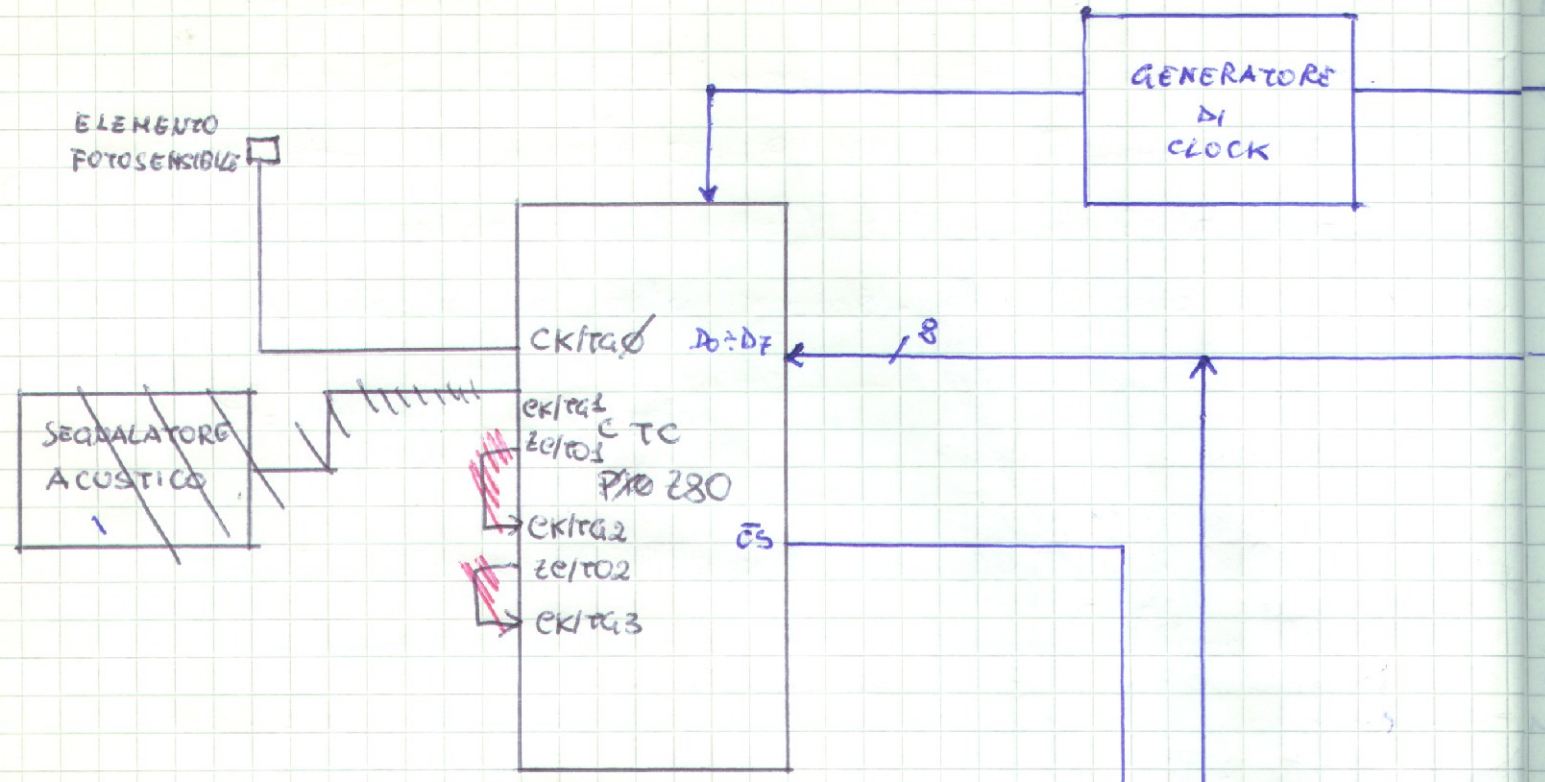
Indirizzo: ELETTRONICA E TELECOMUNICAZIONI

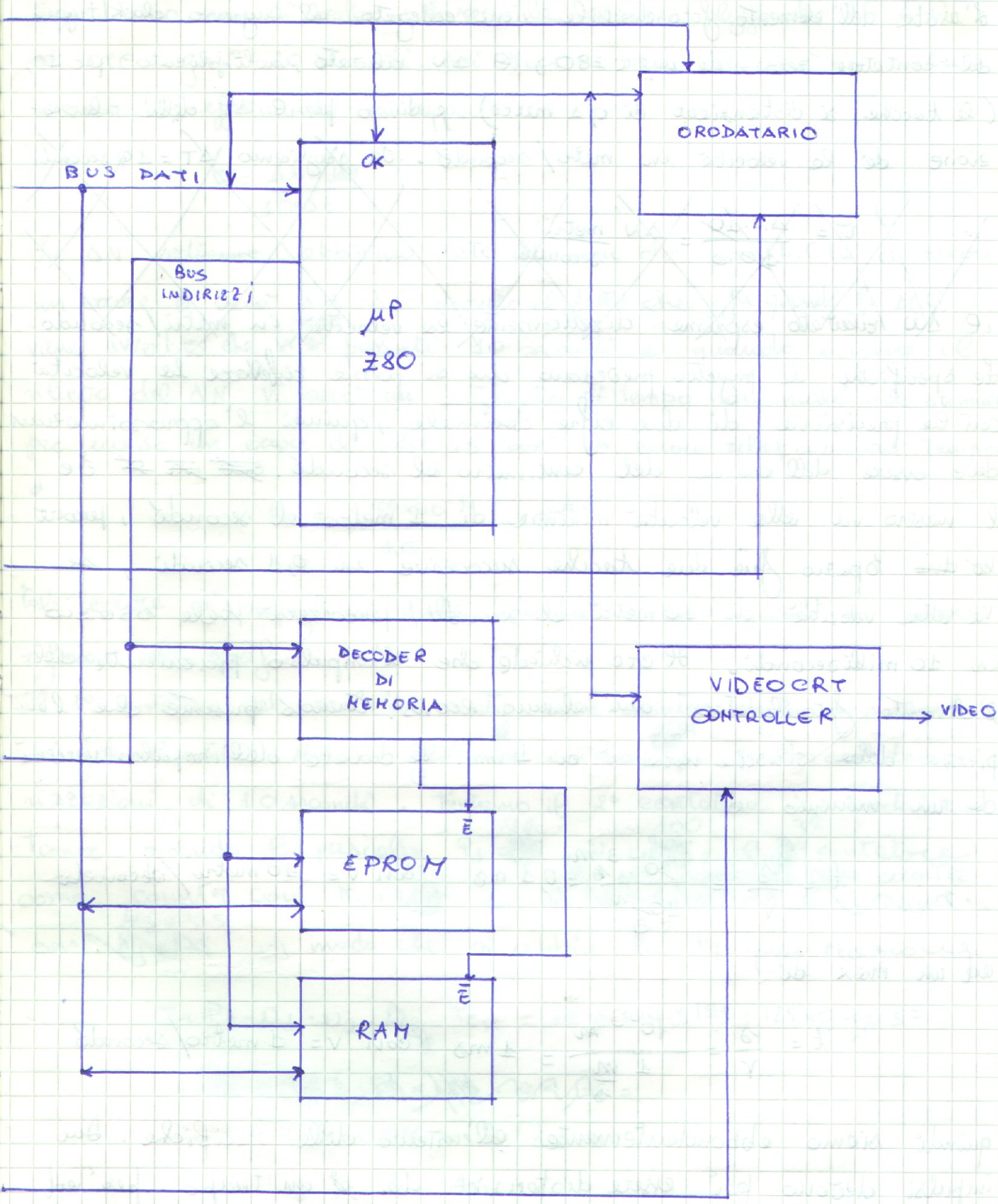
Sopra un nastro che deve scorrere ad una velocità variabile tra 1 e 10 m/sec sono disegnate linee nere dello spessore di 1 mm e distanziate di 10 cm. Un elemento fotosensibile rileva la presenza delle linee generando un impulso in corrispondenza di ciascuna di esse. A partire da questa rilevazione si desidera realizzare un sistema che consenta la rilevazione della velocità in m/sec con la precisione di due decimali e permetta inoltre:

- la sua lettura in ogni momento da parte di un operatore umano,
- l'attivazione di un segnale acustico ed eventualmente di un avviso scritto se la velocità supera il massimo o scende al di sotto del minimo stabiliti,
- la registrazione ogni 5 minuti dei valori della velocità e la creazione di una tabella con i valori rilevati in 24 ore,
- la stampa ogni 24 ore della tabella dei valori associati all'ora del loro rilevamento e di un diagramma che indichi, per intervalli di velocità di un metro al secondo, per quanto tempo nelle 24 ore la velocità si è mantenuta in ciascun intervallo.

Il candidato deve proporre per il sistema richiesto una soluzione che utilizzi componenti o apparati programmabili. In particolare, formulate le ipotesi aggiuntive che ritiene necessarie, deve:

1. proporre lo schema generale del sistema illustrando la funzione ed il tipo di prestazione richiesta ai singoli blocchi,
2. proporre una realizzazione, con componenti, apparati e linguaggi di sua conoscenza e discutendo in particolare i problemi posti dai diversi valori di velocità a cui può scorrere il nastro:
 - a) della interfaccia destinata alla acquisizione dei dati e del programma che la governa,
 - b) di almeno un altro blocco di sua scelta oppure del programma per le elaborazioni e le stampe previste ogni 24 ore.





BLOCCO PER LA RILEVAZIONE DELLE VELOCITA'

L'uscita dell'elemento fotosensibile viene collegata all'ingresso clock/tappa del contatore zero di un CTC 280, il ΔN rilevato, moltiplicato per 10 (le tacche si distanziano di 0,1 metri) e diviso per il ΔT della rilevazione della velocità in metri/secondo. Se scegliamo $\Delta T = 10$ secondi

$$v = \frac{\Delta N \cdot 10}{10 \Delta} = \Delta N \frac{\text{metri}}{\text{secondo}}$$

il ΔN rilevato esprime direttamente la velocità in metri/secondo. Le specifiche di progetto prevedono che si possa rilevare la velocità con la precisione di due cifre decimali, quindi l'errore deve essere dell'ordine del centimetro al secondo. Se il nostro va alla velocità minima di 1 metro al secondo, percorre lo spazio fra due tacche successive in 0,1 secondi, se va alla velocità di 10 metri al secondo, percorrerà tale spazio in 10 millisecondi. Il CTC richiede che l'impulso proveniente dall'elemento fotosensibile duri almeno 200 ns. Tenendo presente che la piezza della traccia nera è di 1 mm. Le durata dell'impulso varierà da un minimo di

$$t = \frac{s}{v} = \frac{10^{-3} \text{ m}}{10 \frac{\text{m}}{\text{s}}} = 0,1 \text{ ms} \quad \text{con } v = 10 \text{ metri/secondo}$$

ed un max di

$$t = \frac{s}{v} = \frac{10^{-3} \text{ m}}{1 \frac{\text{m}}{\text{s}}} = 1 \text{ ms} \quad \text{con } v = 1 \text{ metro/secondo}$$

quindi siamo abbondantemente all'interno delle specifiche. Due impulsi devono poi essere distanziati da un tempo pari ad almeno due cicli di clock, il che corrisponde, supposta una

l'uscita dell'elemento fotosensibile viene collegata all'ingresso clock/trigger del contatore zero di un cte 280, il ΔV rilevato, moltiplicato per 10 (le tacche si distanziano di 0,1 metri) e diviso per il ΔT della rilevazione della velocità in metri/secondo. Se scegliamo $\Delta T = 10$ secondi

$$v = \frac{\Delta V \cdot 10}{10 \Delta} = \Delta V \frac{\text{metri}}{\text{secondo}}$$

il ΔV rilevato esprime direttamente la velocità in metri/secondo. Le specifiche di progetto prevedono che si possa rilevare la velocità con la precisione di due cifre decimali, quindi l'approximazione deve essere dell'ordine del centimetro al secondo.

Se il nostro va alla velocità minima di 1 metro al secondo, percorre lo spazio fra due tacche successive in 0,1 secondi, se va alla velocità di 10 metri al secondo, percorrerà tale spazio in 10 millisecondi. Il cte richiede che l'impulso proveniente dall'elemento fotosensibile duri almeno 200 ns. Tenendo presente che la piezza della sonda nera è di 1 mm. Le durata dell'impulso varierà da un minimo di

$$t = \frac{\delta}{v} = \frac{10^{-3} \text{ m}}{10 \frac{\text{m}}{\text{s}}} = 0,1 \text{ ms} \quad \text{con } v = 10 \text{ metri/secondo}$$

ed un max di

$$t = \frac{\delta}{v} = \frac{10^{-3} \text{ m}}{1 \frac{\text{m}}{\text{s}}} = 1 \text{ ms} \quad \text{con } v = 1 \text{ metro/secondo}$$

quindi siamo abbondantemente all'interno delle specifiche. Due impulsi devono poi essere distanziati da un tempo pari ad almeno due cicli di clock, il che corrisponde, supposta una frequenza di 2,5 MHz a 0,8 μs e, come abbiamo visto prima

anche in questo caso siamo all'interno delle specifiche.

Supponiamo ora di voler rilevare la velocità leggendo il ΔN del cte ogni 10 secondi. Noi otterremo la velocità in metri al secondo effettuando il rapporto

$$v = \frac{\Delta N \times 100}{10 \cdot \Delta t}$$

Su ΔN vediamo abbiamo visto che non c'è possibilità di errore un errore di zero sul Δt dovuto al fatto che, fra quando lo Z80 viene avvertito che ~~vi è~~^{sono} passati 10 secondi e quando avviene il rilievo del ΔN vi sarà un intervallo di tempo non nullo. Se stimiamo per eccesso un errore di 100 μs cioè un errore relativo al tempo

$$\epsilon_z = \frac{100 \times 10^{-6}}{10} = 10^{-5}$$

tale errore si propogherà sulla velocità e sarà quindi un errore inferiore alle specifiche.

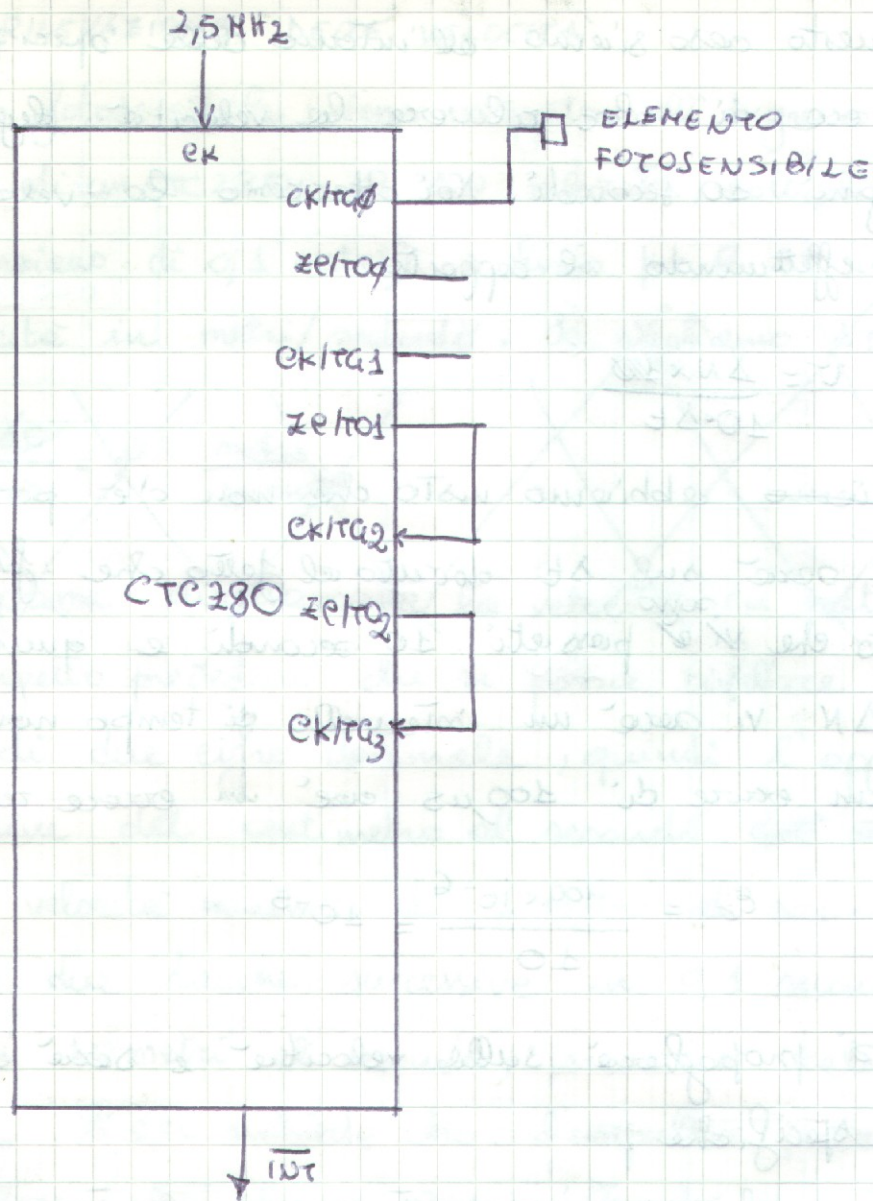
Il 1° contatore del cte viene usato come counter degli impulsi del fotorelevatore. Usiamo gli altri contatori per realizzare temporizzazioni di 10 secondi. Poniamo il 2° contatore in modalità

timer ponendo il prescaler $P_1 = 16$, $N_1 = 100$; il 3° contatore come counter con $N_2 = 125$ e il 4° contatore come counter con $N_3 = 125$ in modo che si abbia la temporizzazione

$$T = P_1 \cdot N_1 \cdot N_2 \cdot N_3 \cdot T_{CK} = 16 \times 100 \times 125 \times 125 \times 0,4 \mu s =$$

$$= 256 \times 255 \times 155 \times 155 \times 0,4 \mu s =$$

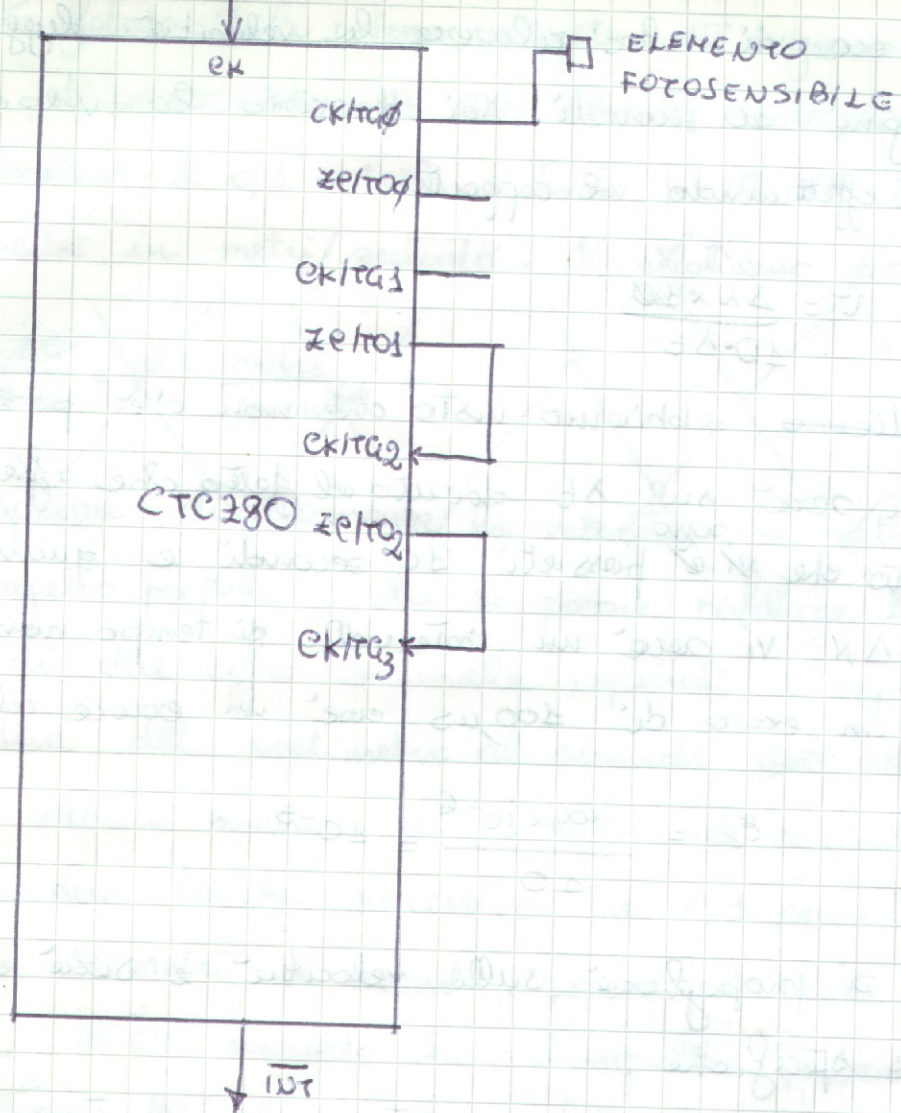
$$= 10.000.000 \mu s = 10 s$$



COLLEGAMENTO CON LA STAMPANTE.

Supponiamo collegiamo il μP alla stampante con un connettore di tipo Centronics. Nella tabella a fianco vi è la enumerazione dei pin di tale connettore con indicazione delle loro funzioni. Notiamo che occorrono 8 linee di uscita per inviare i dati alla stampante, 4 linee di uscita per i segnali di controllo di strobe, per la sincronizzazione, AUTOFD per l'avanzamento automatico di riga, INT per inizializzare la stampante, SLCT (0) per selezionare la stampante; infine vi sono 5 ingressi per i segnali di controllo generati dalla stampante.

Come si vede dallo schema a blocchi, l'interfacciamento è



COLLEGAMENTO CON LA STAMPANTE.

Supponiamo Colghiamo il μP alla stampante con un connettore di tipo Centronics. Nella tabella e fianco vi è la enumerazione dei pin di tale connettore con indicazione delle loro funzione. Notiamo che occorrono 8 linee di uscita per inviare i dati alla stampante, 4 linee di uscita per i segnali di controllo di strobe, per la sincronizzazione, AUTOFD per l'avanzamento automatico di riga, 10T per inizializzare la stampante, SLET 10 per selezionare la stampante; infine vi sono 5 ingressi per i segnali di controllo generati dalla stampante.

Come si vede dallo schema a blocchi, l'interfaciamento è affidato ad un 8255. La porta A è usata per il trasferimento di dati, le 4 linee di controllo di ^{uscite} ingresso sono

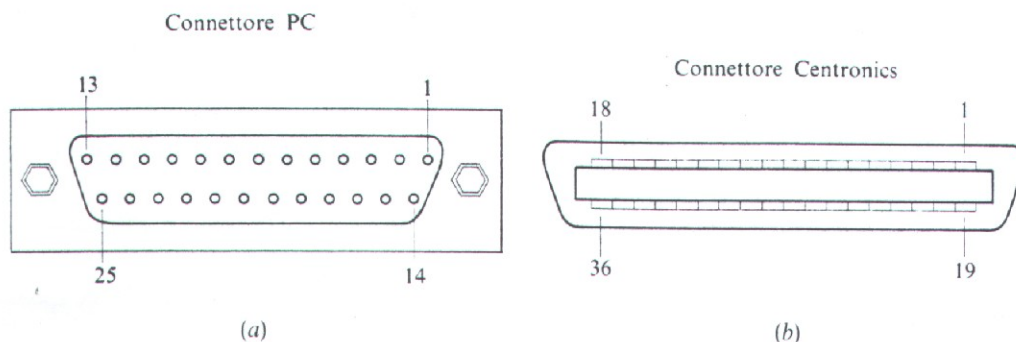


FIG. 1
Connettori: a) della porta parallela del PC (vista frontale) e b) della stampante tipo Centronics (vista frontale).

disponibili sul connettore del PC sono direttamente legati alla funzionalità delle stampanti, i cui manuali portano sempre una chiara descrizione dei segnali stessi.

Poiché però la stampante è in genere dotata di un connettore di tipo Centronics a 36 pin (vedi fig. 1b), è utile rappresentare in una tabella (vedi tab. 1) le corrispondenze fra i pin del connettore della porta parallela del PC e quelli del connettore della stampante, accanto all'indicazione delle relative funzioni. Il trattino che precede il simbolo di alcune funzioni

TAB. 1

Corrispondenze fra connettore del PC, connettore Centronics e rispettivi indirizzi di I/O.

Connettore PC Pin n.	Dir. I/O	Connettore Centronics Pin n.	Funzione	Indirizzo di I/O (Hex)	Posizione	Descrizione
1	O	1	-STROBE	037A	$\overline{\text{bit 0}}$	Sincronizza il trasferimento
2	O	2	D0	0378	bit 0	Dato da trasferire (LSB)
3	O	3	D1	0378	bit 1	Dato da trasferire
4	O	4	D2	0378	bit 2	Dato da trasferire
5	O	5	D3	0378	bit 3	Dato da trasferire
6	O	6	D4	0378	bit 4	Dato da trasferire
7	O	7	D5	0378	bit 5	Dato da trasferire
8	O	8	D6	0378	bit 6	Dato da trasferire
9	O	9	D7	0378	bit 7	Dato da trasferire (MSB)
10	I	10	-ACK	0379	bit 6	Conferma ricezione dato
11	I	11	BUSY	0379	$\overline{\text{bit 7}}$	Stampante occupata o non pronta
12	I	12	PE	0379	bit 5	Fine carta
13	I	13	SLCT	0379	bit 4	Stampante selezionata (ON-LINE)
14	O	14	-AUTOFD	037A	$\overline{\text{bit 1}}$	Avanzamento riga automatico
15	I	32	-ERROR	0379	bit 3	Errore hardware
16	O	31	-INIT	037A	bit 2	Inizializza la stampante
17	O	36	-SLCT IN	037A	$\overline{\text{bit 3}}$	Seleziona la stampante
18-25		16,19-30,33	GND			

collegate alla parte alta della porta C, alla parte bassa
è collegata la sirena di allarme; infine alla parte B ^{del} è
collegati i segnali di controllo d'ingresso.

Nelle pagine seguenti si può vedere il diagramma temporale
dei segnali di comunicazione secondo il protocollo centronico.
Il µP deve inizializzare la stampante con INIT e dopo aver verificato
che l'ingresso ~~INIT~~ SLC è alto (che significa che la stampante
ON LINE), invia il dato in uscita, ~~abbassa~~ ~~scende~~ controlla
che la linea BUSY sia bassa in modo da verificare che la stampa
te non sia occupata o non pronta, se è bassa, convalida il trasferi-
mento premendo STROBE basso. La stampante conferma l'eventuale
ricezione con ACK basso e disattiva poi BUSY in modo che possa
essere inviato un nuovo dato.

ORODATARIO.

Il nucleo dell'orodattario è un circuito integrato MS716A che contiene
un orologio digitale a quarzo con un oscillatore al quarzo da 32KHz
ed una interfaccia bus seriale (I²C BUS). Il circuito è programmabile
per contare secondi, minuti, ore, giorni e mesi o secondi, minuti, ore e
giorni della settimana. La scrittura (setteggio dell'orario) e la
lettura dei contatori è fatta attraverso un'interfaccia seriale. La
frequenza di oscillazione è prima divisa per 256 e poi di nuovo per
128. La frequenza risultante di 1Hz serve come impulso per i conta-
tori. I contenuti dei contatori possono essere letti o modificati
attraverso l'interfaccia I²C. In un ciclo di scrittura solo i conte-
nti dei contatori a partire da quello dei minuti possono essere
modificati: il contatore dei secondi ed il blocco di divisione
dei secondi vengono resettati a zero. La selezione true l'opz.

collegati i segnali di controllo d'ingresso.

Nelle pagine seguenti si può vedere il diagramma temporale dei segnali di comunicazione secondo il protocollo centronico. Il μP deve inizializzare la stampante con 1011 e dopo aver verificato che l'ingresso 1011 1011 è alto (che significa che la stampante 0011111), invia il dato in write, ~~abbene~~ ~~scopo~~ controlla che la linea Busy sia bassa in modo da verificare che la stampante non sia occupata o non pronta, se è bassa, convalida il trasferimento prendendo strobe basso. La stampante conferma l'eventuale ricezione con $4EK$ basso e disattivo poi Busy in modo che possa essere inviato un nuovo dato.

ORODATARIO.

Il nucleo dell'orodattario è un circuito integrato 48716A che contiene un orologio digitale a quarzo con un oscillatore al quarzo da $32KHz$ ed una interfaccia bus seriale (I^2C BUS). Il circuito è programmabile per contare secondi, minuti, ore, giorni e mesi o secondi, minuti, ore e giorni della settimana. La scrittura (setteggio dell'orario) e la lettura dei contatori è fatta attraverso un'interfaccia seriale. La frequenza di oscillazione è prima divisa per 256 e poi di nuovo per 128. La frequenza risultante di $1Hz$ serve come impulso per i contatori. I contenuti dei contatori possono essere letti o modificati attraverso l'interfaccia I^2C . In un ciclo di scrittura solo i contenuti dei contatori e partire dai pulso dei minuti possono essere modificati: il contatore dei secondi ed i blocchi di divisione dei secondi vengono resettati a zero. La selezione tra l'opzione "calendario" o "giorno della settimana" è fatta come segue: se il secondo bit nel primo byte di dati è 1 di

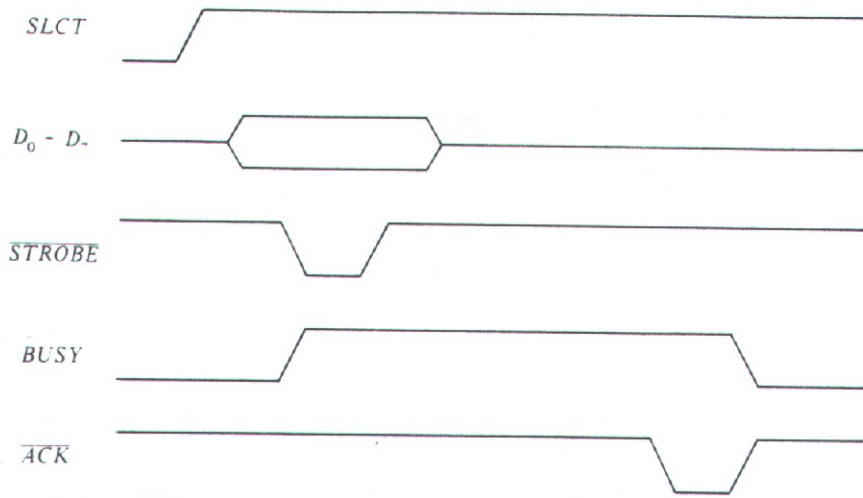
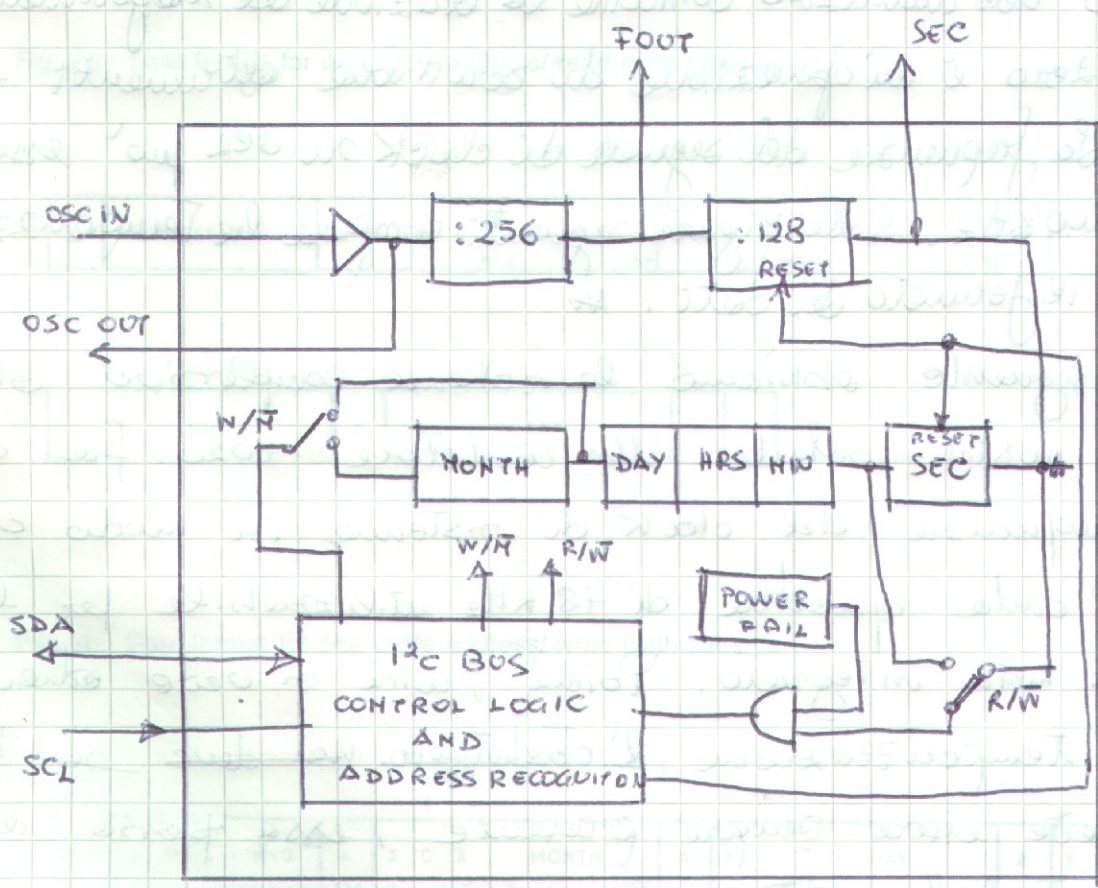


FIG. 3
Rappresentazioni
dei segnali attivati
secondo il protocollo
Centronics.



SCHEMA A BLOCCHI DEL M8716

ante una operazione di scrittura, i contatti sono settati
per la modalit  "giorno della settimana". Se questo bit

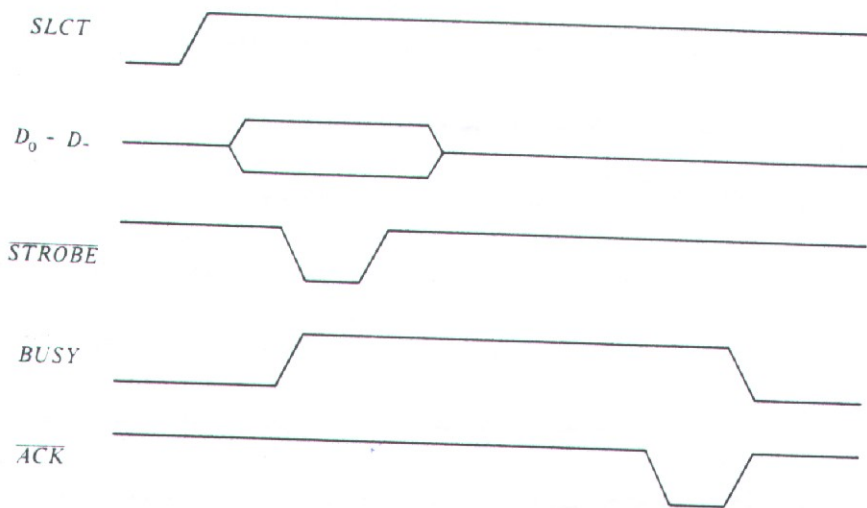
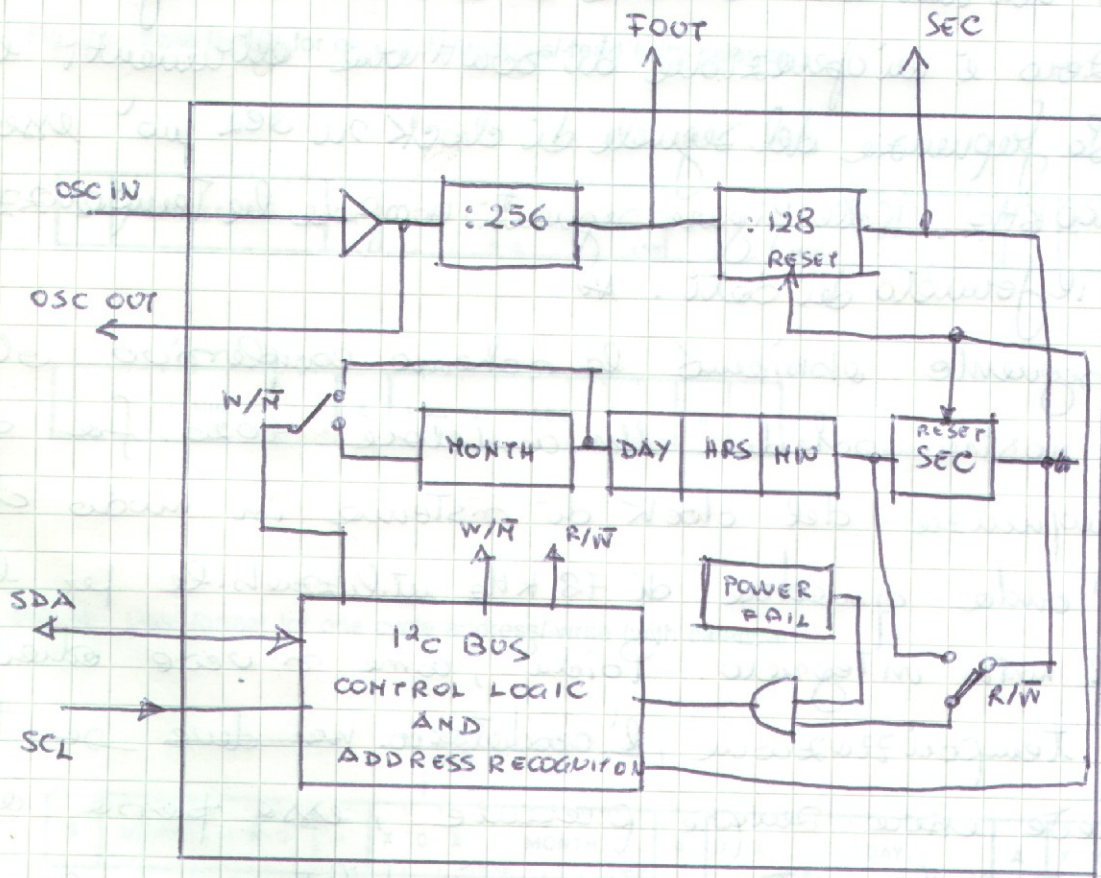


FIG. 3
Rappresentazioni
dei segnali attivati
secondo il protocollo
Centronics.



SCHEMA A BLOCCHI DEL M8716

venite una operazione di scrittura, i contatori sono settati per la modalita "giorno della settimana". Se questo bit rimane a zero e selezionato la modalita "calendario". In questa modalita il output per i contatori "giorno"

avute. Il trasferimento di dati dal circuito al microprocessore avviene attraverso le due linee SDA e SCL. Indirizzo e dati sono trasmessi sulla linea SDA mentre un ~~gli~~ impulsi di clock di sincronizzazione sono trasmessi sulla linea SCL. Un trasferimento dati, sia in lettura che in scrittura, inizia con una condizione di start (una transizione da 1 a zero sulla linea SDA mentre SCL rimane ad 1) e un successivo byte d'indirizzo. Se l' M8716A riconosce un indirizzo trasmesso sul bus come il suo indirizzo, inizia il trasferimento dati. Il bit meno significativo dell'indirizzo controlla la direzione del trasferimento dati. Se è a zero è un'operazione di scrittura altrimenti è una lettura. La frequenza del segnale di clock su SCL può essere al massimo di 100 kHz. Nelle figure seguenti compare la temporizzazione completa e il formato dei dati. ~~no~~

Nella pagina seguente abbiamo lo schema complessivo dell'utilizzo nelle nostre schede. Un contatore 4020 fa due divisioni di frequenza del clock di sistema in modo che otteniamo un'onda quadra di 78 kHz utilizzabile per l'ingresso SCL del nostro integrato. Poiché, come si vede dai diagrammi di temporizzazione, l'orodattoria ~~non deve~~ ~~per~~ ~~tele~~ ~~onda~~ non deve essere sempre presente, essa pensa attraverso una porta three-state, la cui abilitazione proviene da un flip flop D che memorizza ^{un} ~~il~~ ^{del microprocessore} ~~su~~ il valore di un'uscita del decoder di 10. In tal modo, quando si attiva questa uscita scrivendo ad un particolare indirizzo di 10, da quel momento ~~per~~ ~~in~~ ~~poi~~ il valore zero è memorizzato all'uscita del flip flop e la porta three-state viene abilitata.

SOS M8716A

Fig. 1 - Complete timing for an address/-read; resp. address/-write cycle

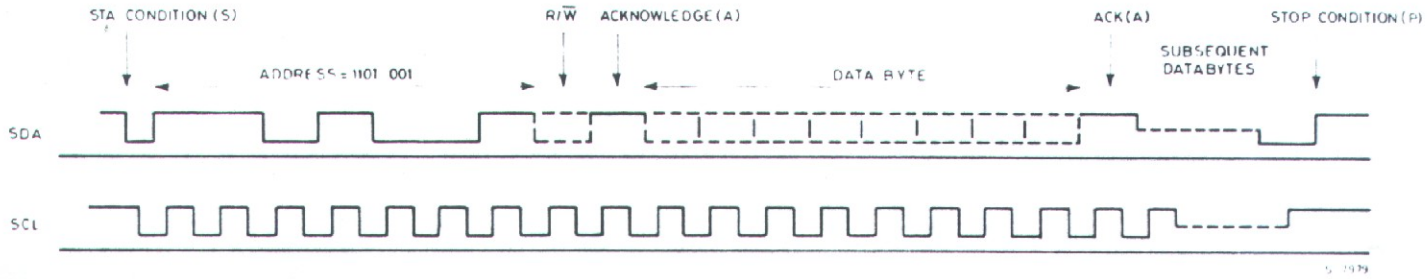


Fig. 2a - Data format for one cycle address/-read (with calendar)

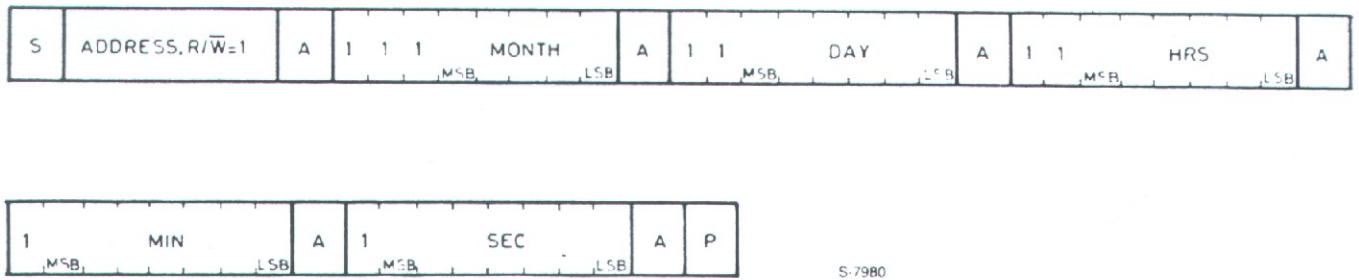
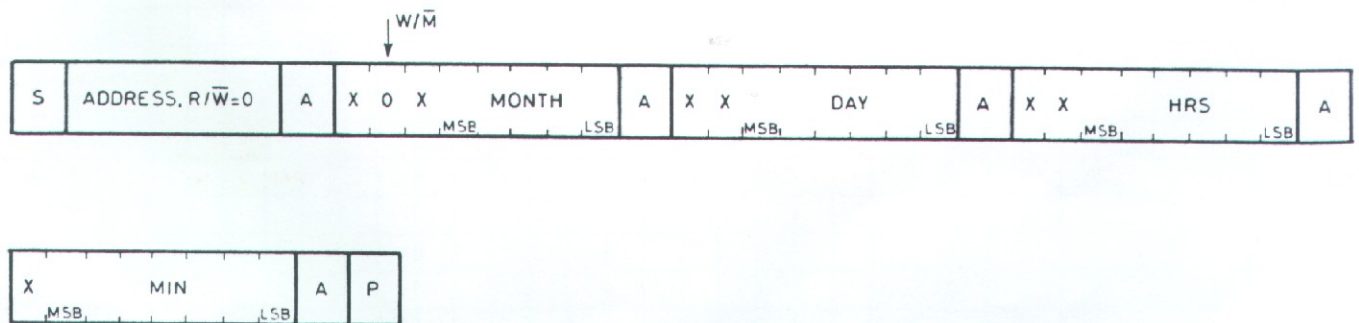


Fig. 2b - Data format for one cycle address/-write (with calendar)





M8716A

Fig. 3a - Data format for one cycle address/-read (with day of week indication)

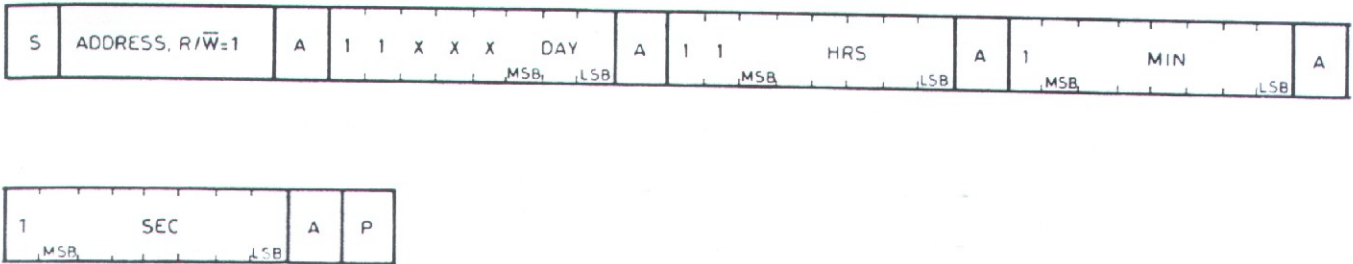


Fig. 3b - Data format for one cycle address/-write (with day of week indication)

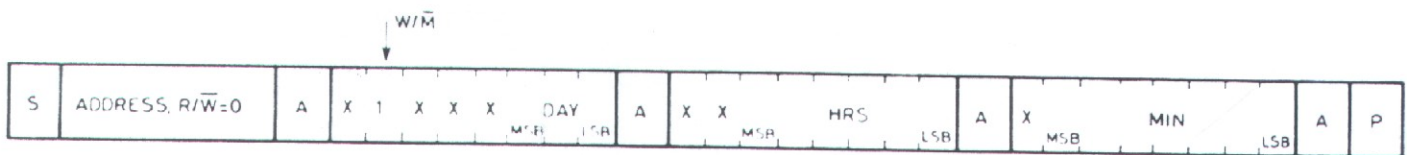
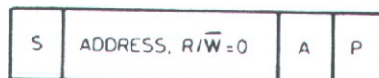


Fig. 4 - Data format for synchronisation (deviation < 30sec)





M8716A

Fig. 5 - Test circuit

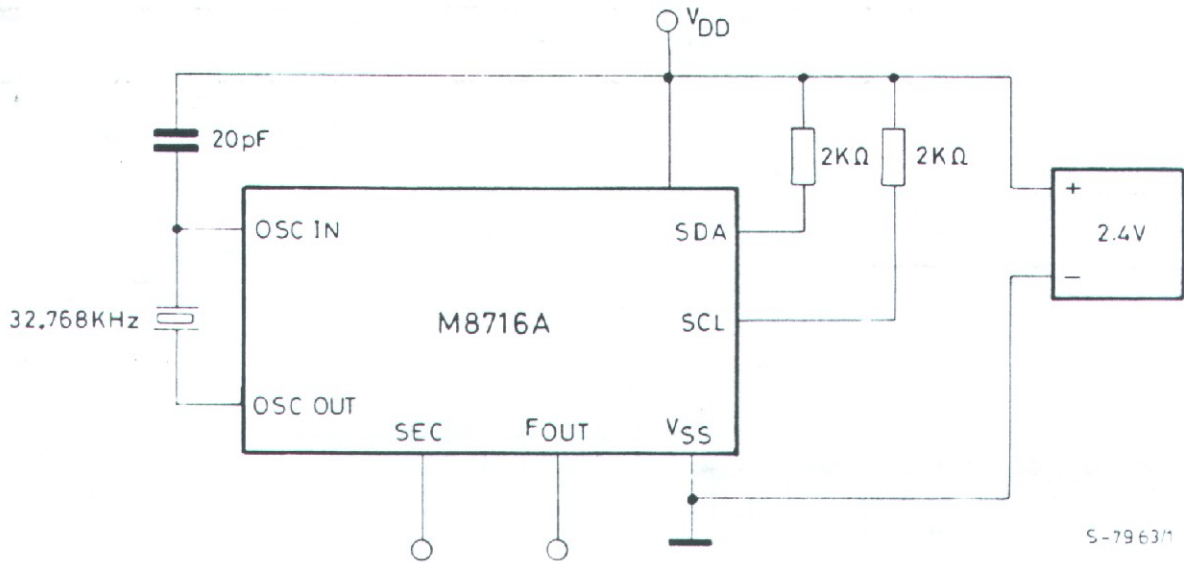
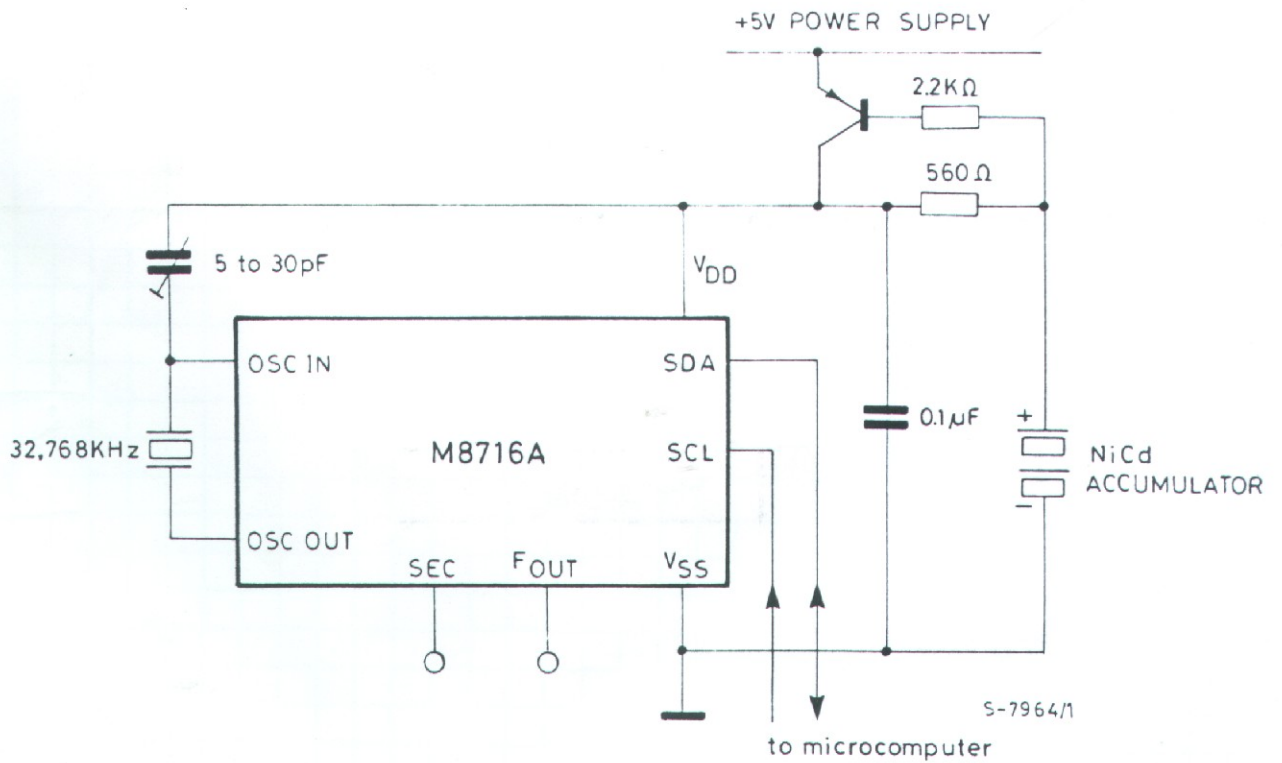
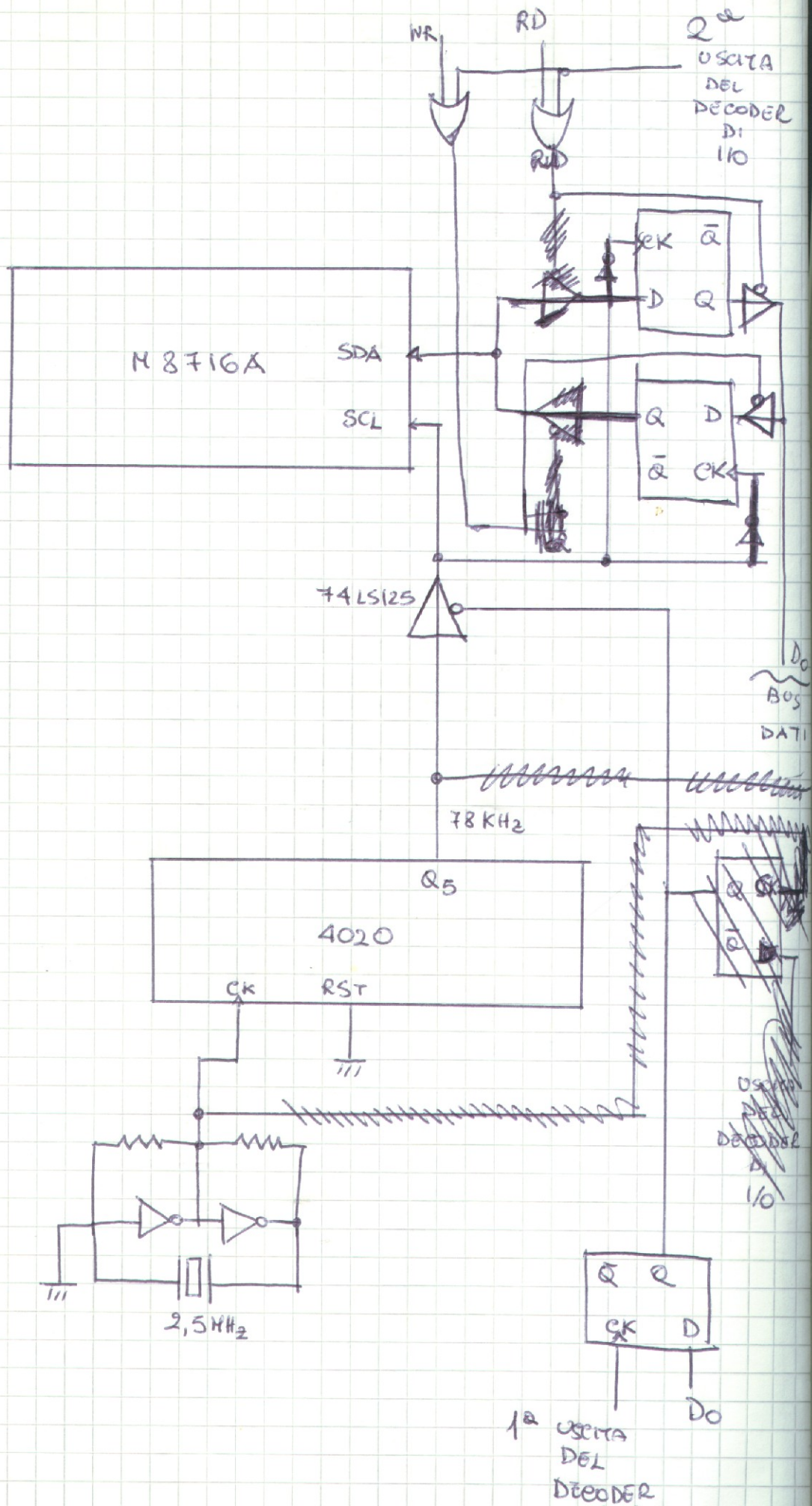


Fig. 6 - Typical application





litato consentendo al segnale di clock di passare. Per interrompere l'invio del segnale basta scriverne di nuovo sul flip flop un uno. I dati vengono inviati ^{bit} una alla volta in scrittura ed memorizzandoli in un flip flop D di ingresso in modo che l'8716 abbia il tempo di leggerli alla sua frequenza. Il dato in uscita viene memorizzato sul secondo flip flop. Si ~~scritti~~ Pate ThreeState isolano i flip flop dal bus dati.

CONTROLLER DEL VIDEO.

Un tubo a raggi catodici (CRT) è un trasduttore elettroottico che trasforma un segnale elettrico in un segnale luminoso. Un cannone elettronico forma un fascio di elettroni che colpisce i fosfori dello schermo i quali emettono un raggio luminoso. Il CRT di è ~~il~~ si differenzia da un normale televisore domestico per l'assenza dei circuiti in alta frequenza.

L'immagine sullo schermo è ottenuta da uno spezzamento orizzontale e verticale del fascio elettronico con una velocità tale da evitare lo sfarfallio.

Ai fini dell'interfacciamento di un terminale video con un sistema basato su μP , basta generare un segnale video composto, cioè senza le componenti in alta frequenza. I caratteri inviati dal μP in codice ASCII (o altri) e vengono convertiti in matrici di 5×7 punti da un generatore di caratteri residente su una ROM. I caratteri sono completamente rappresentati dopo 7 scansioni di riga

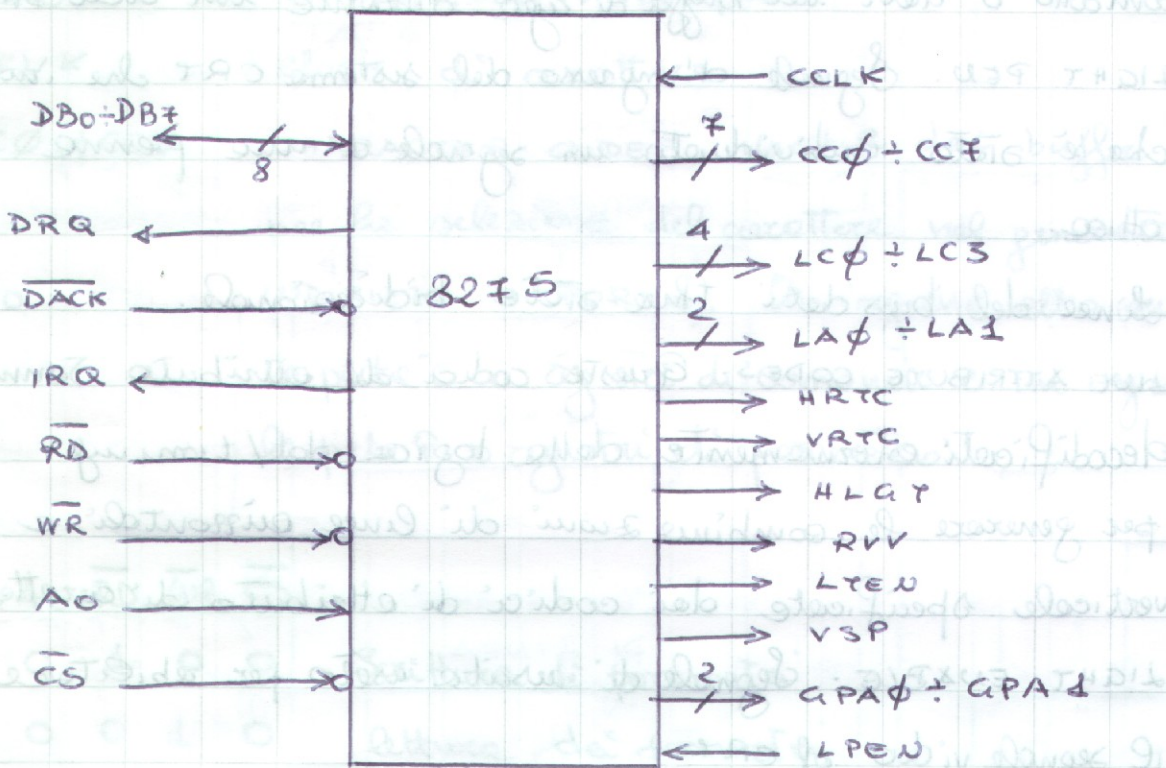
Representazione della posizione del numero	6	su	7	righe	2	5	colonne
1 ^a riga	0	1	1	0	0	0	0
2 ^a riga	1	0	0	0	0	0	0
3 ^a riga	1	0	0	1	0	0	0
4 ^a riga	1	1	0	1	0	0	0
5 ^a riga	1	0	0	0	0	0	1
6 ^a riga	1	0	0	0	0	1	0
7 ^a riga	0	1	1	0	0	0	0

The diagram shows a 7x5 grid of squares representing a binary matrix. The rows are labeled 1^a riga through 7^a riga. The columns are labeled col 1 through col 5. The squares are filled with diagonal lines (top-left to bottom-right) to represent the value 1, and are empty to represent the value 0. The matrix is:

0	1	1	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0
1	0	0	1	0	0	0
1	1	0	1	0	0	0
1	0	0	0	0	0	1
1	0	0	0	0	1	0
0	1	1	0	0	0	0

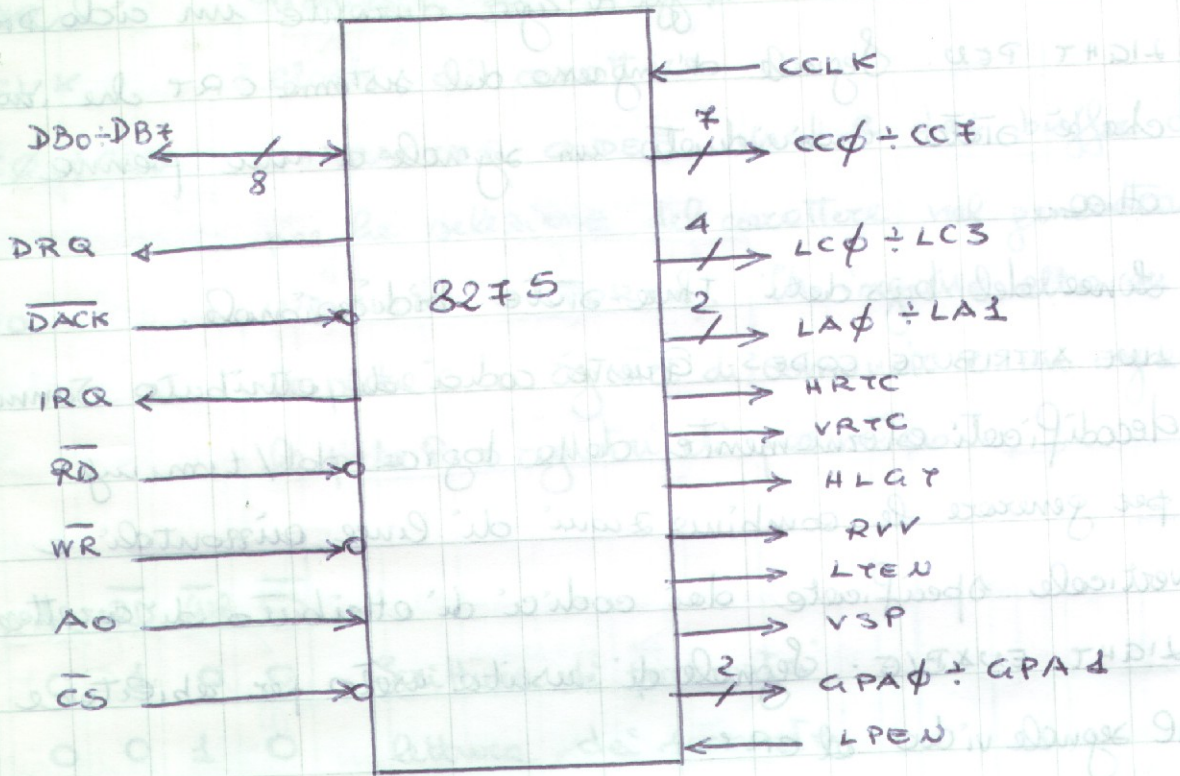
Below the grid, the text "6 su 7 righe e 5 colonne" is written vertically.

Per generare il segnale di controllo del CRT occorre un controllore, ad esempio l'8275 dell'Intel.



DESCRIZIONE DEI PIEDINI

- LCφ ÷ LC3** LINE COUNT: contatore di linee. Usata del contatore di linea che è usato per indirizzare il generatore di caratteri per le posizioni di linee sullo schermo.
- DRQ** Segnale di uscita indirizzabile ^{ad un DMA} per una richiesta di un ciclo di DMA.
- DACK** Segnale di ingresso del controller DMA di acknowledge.
- HRTC** HORIZONTAL RETRACE. Segnale di uscita che è attivo durante il programmato intervallo di retracce orizzontale. Durante questo periodo l'uscita VSP è alta e l'uscita LTEX è basso.
- VRTC** VERTICAL RETRACE. Segnale di uscita attivo durante il programmato intervallo di retracce verticale. Durante questo periodo VSP è alto e LTEX è basso.



DESCRIZIONE DEI PIEDINI

- LCφ ÷ LC3** LINE COUNT: contatore di linee. Usata dal controllore di linee che è usato per indirizzare il generatore di caratteri per le posizioni di linee sullo schermo.
- DRQ** Segnale di uscita indirizzabile ^{ad un DMA} per una richiesta di un ciclo di DMA.
- DACK** Segnale di ingresso del controller DMA di acknowledge.
- HRTC** HORIZONTAL RETRACE. Segnale di uscita che è attivo durante il programmato intervallo di retracci orizzontale. Durante questo periodo l'uscita VSP è alta e l'uscita L7EN è basso.
- VRTC** VERTICAL RETRACE. Segnale di uscita attivo durante il programmato intervallo di retracci verticale. Durante questo periodo VSP è alto e L7EN è basso.

\overline{RD} Segnale di controllo per leggere registri
 \overline{WR} Segnale di controllo per scrivere comandi nei registri di controllo o dati nei buffer di ago durante un ciclo DMA
LPEW LIGHT PEN. Segnale d'ingresso del sistema CRT che indica che è stato individuato un segnale di una penna ottica.

$DB\phi \pm DB\bar{7}$ Linee del bus dati Three-state bidirezionale.
 $LA\phi \pm LA\bar{1}$ LINE ATTRIBUTE CODES. Questi codici di attributo sono decodificati esternamente dalla logica dot/timing per generare le combinazioni di linee orizzontali e verticali specificate dai codici di attributo di carattere.

LTEW LIGHT ENABLE. Segnale di uscita usato per abilitare il segnale video al CRT.

VSP VIDEO SUPPRESSION. Segnale usato per oscurare il video segnale video al CRT. È attivo:
- durante gli intervalli di retracce orizzontale e verticale
- alle linee di testa e di fondo di una riga se le sottolinee sono programmate per essere 8 o più grande.

- quando è rilevato un codice di fine riga o fine schermo
- e intervalli regolari per ottenere schermate sempre pulite.

$GP\phi \pm GP\bar{1}$ GENERAL PURPOSE ATTRIBUTE CODES
Segnali di uscita abilitati dai codici di attributo di uso generale.

- HLAT → HIGHLIGHT. Segnale di usata usato per intensificare il video display e in posizioni particolari sullo schermo
- IRQ → Richiesta di interrupt
- CLK → clock di carattere
- CC ϕ \pm CC6 → CHARACTER CODES. usate dai buffer di riga usate per la selezione del carattere nel generatore di carattere.
- A $_0$ → INDIRIZZO DI PORTA. Un ingresso alto su A $_0$ seleziona la parte C o registri di comando e un ingresso basso seleziona la parte P o registri di parametro.

A $_0$	\overline{RD}	\overline{WR}	\overline{CS}	
0	1	0	0	Scrittura di parametri
0	0	1	0	Lettura dei parametri
1	1	0	0	Scrittura di comandi
1	0	1	0	Lettura dello stato
X	1	1	0	three-state
X	X	X	1	three-state

DESCRIZIONE FUNZIONALE

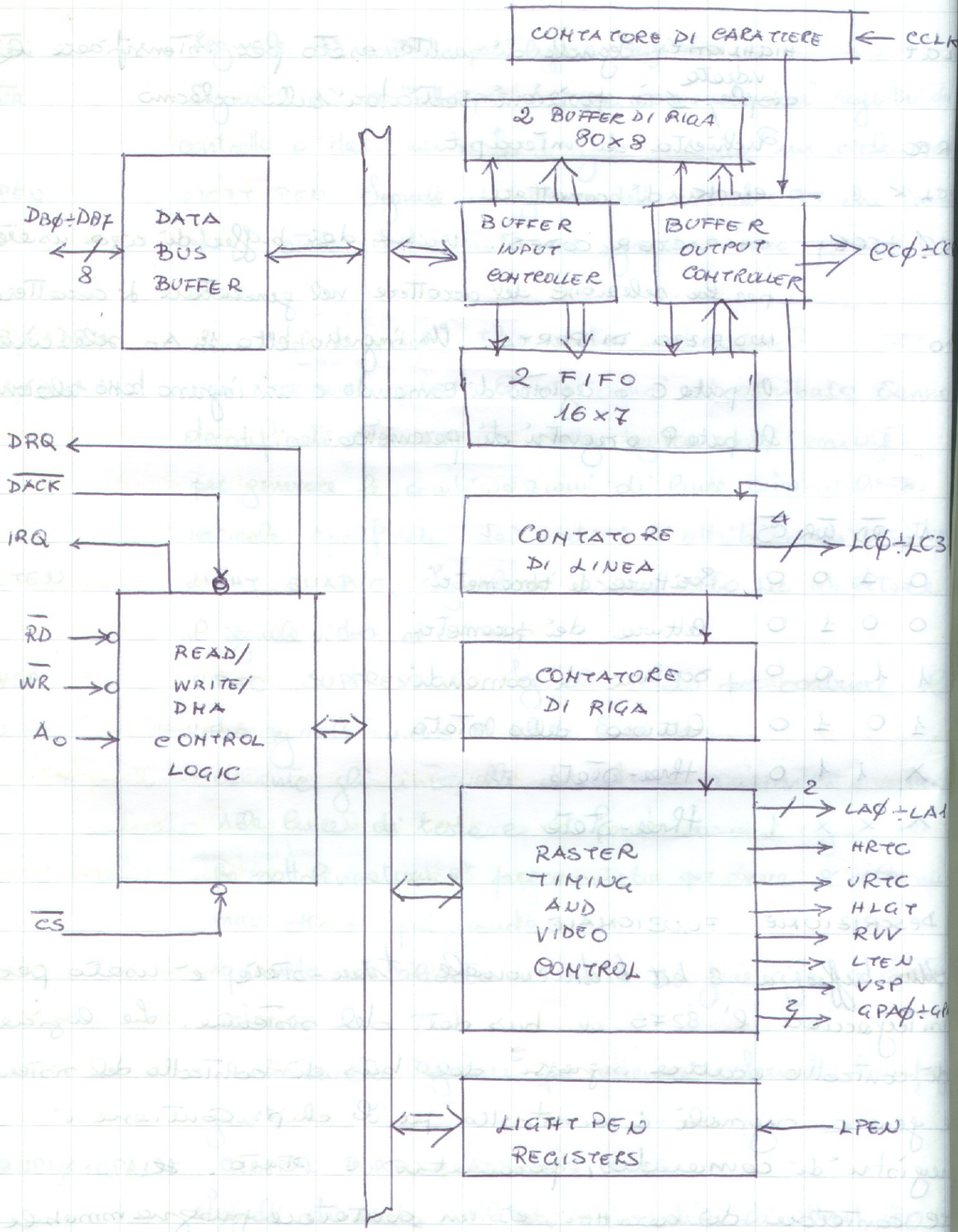
Un buffer a 8 bit bidirezionale three-state e' usato per interfacciare l'8255 al bus dati del sistema. La logica di controllo accetta ingressi dal bus di controllo del sistema e genera segnali di controllo per il chip. Contiene i registri di comando, parametri e stato. Il contatore di caratteri e' un contatore programmabile usato per determinare il numero di caratteri che oanno visualizzati per riga e la lunghezza dell'intervallo di ritraccio.

HIGHLIGHT Segnale di usata usata per intensificare ^{videate} ~~display~~ ^{display} e in posizioni particolari sullo schermo
IRQ Richiesta di interrupt
CLK clock di carattere
CC0 ÷ CC6 CHARACTER CODES. usate dai buffer di riga usate per la selezione del carattere nel generatore di carattere.
A0 INDIRIZZO DI PORTA. Un ingresso alto su A0 seleziona la parte C o registri di comando e un ingresso basso seleziona la parte P o registri di parametro.

A0	\overline{RD}	\overline{WR}	\overline{CS}	
0	1	0	0	Scrittura di parametri
0	0	1	0	Lettura dei parametri
1	1	0	0	Scrittura di comandi
1	0	1	0	Lettura dello stato
X	1	1	0	three-state
X	X	X	1	three-state

DESCRIZIONE FUNZIONALE

Un buffer a 8 bit bidirezionale three-state e' usato per interfacciare l' 8275 al bus dati del sistema. La logica di controllo accetta ingressi dal bus di controllo del sistema e genera segnali di controllo per il chip. Contiene i registri di comando, parametri e stato. Il contatore di caratteri e' un contatore programmabile usato per determinare il numero di caratteri che sono visualizzati per riga e la lunghezza dell' intervallo di ritraccia orizzontale. E' guidato dall' ingresso CLK che



dovrebbe derivare dal clock esterno di dot.

Il contatore di linee è un contatore programmabile usato per determinare il numero di linee orizzontali per riga di caratteri. Le sue uscite sono usate per indirizzare la ROM generatrice di caratteri.

Il contatore di righe è un contatore programmabile usato per determinare il numero di linee orizzontali righe di carattere da visualizzare per ogni quadro e la lunghezza dell'intervallo di retrace verticale.

La circuiteria di reset timing controlla la temporizzazione delle uscite HRTC e VRTC. La circuiteria Video Control controlla la generazione di LA0-LA1, HALT, RVW, VSP, e PA0-GPA1.

I Row Buffer sono due buffer di 80 caratteri. Essi vengono riempiti dalle memorie di sistema con i codici dei caratteri da visualizzare. Quando un buffer sta visualizzando una riga di caratteri, l'altro viene riempito con la successiva fila.

Vi sono due FIFO da 16 caratteri usati per fornire lunghezze extra ai buffer di righe nel Transparent Attribute Mode.

L'8275 include il DMA di riempire il buffer di righe che non è usato per la visualizzazione. Esso visualizza le righe di caratteri una linea alla volta. Il numero di linee per riga di caratteri, la posizione di sottolineatura e l'oscureamento delle linee superiori e inferiori sono programmabili. L'8275 fornisce codici di attributi visivi per corsive e spazi speciali o l'apparizione di simboli speciali sullo schermo senza usare il generatore di caratteri.

L'8275 controlla inoltre la temporizzazione di reset.

Per questo servono i segnali HRTC e VRTC. La loro

deverebbe derivare dal clock esterno di dot.

Il contatore di linee è un contatore programmabile usato per determinare il numero di linee orizzontali per riga di caratteri. Le sue uscite sono usate per indirizzare la RAM generatrice di caratteri.

Il contatore di righe è un contatore programmabile usato per determinare il numero di righe orizzontali righe di carattere da visualizzare per ogni quadro e la lunghezza dell'intervallo di retracci verticali.

La circuiteria di Zoster timing controlla la temporizzazione delle uscite HRTC e VRTC. La circuiteria Video Control controlla la generazione di $LA_0 - LA_1$, HALT, RW, VSP, e $GPA_0 - GPA_1$.

I Row Buffer sono due buffer di 80 caratteri. Essi vengono riempiti dalla memoria di sistema con i codici dei caratteri da visualizzare. Quando un buffer viene visualizzando una riga di caratteri, l'altro viene riempito con la successiva fila.

Vi sono due FIFO da 16 caratteri usati per fornire lunghezza extra ai buffer di righe nel Transparent Attribute Mode.

L'8275 richiede al DRA di riempire il buffer di righe che non è usato per la visualizzazione. Esso visualizza le righe di caratteri una linea alla volta. Il numero di linee per riga di caratteri, la posizione di sottolineatura e l'oscureamento delle linee superiori e inferiori sono programmabili. L'8275 fornisce codici di attributi visuali per corsivi e stili speciali o l'apparizione di simboli speciali sullo schermo senza usare il generatore di caratteri.

L'8275 controlla inoltre la temporizzazione di Zoster. Per questo genera i segnali HRTC e VRTC. La temporizzazione di questi segnali è programmabile. L'8275 può generare

avrebbe derivato dal clock esterno di dot.

Il contatore di linee è un contatore programmabile usato per determinare il numero di linee orizzontali per riga di caratteri. Le sue uscite sono usate per indirizzare la RAM generatrice di caratteri.

Il contatore di righe è un contatore programmabile usato per determinare il numero di righe orizzontali righe di carattere da visualizzare per ogni quadro e la lunghezza dell'intervallo di retracci verticali.

La circuiteria di Zoster timing controlla la temporizzazione delle uscite HRTC e VRTC. La circuiteria Video Control controlla la generazione di LA0-LA1, HALT, RW, VSP, e PA0-PA1.

I Row Buffer sono due buffer di 80 caratteri. Essi vengono riempiti dalla memoria di sistema con i codici dei caratteri da visualizzare. Quando un buffer viene visualizzando una riga di caratteri, l'altro viene riempito con la successiva fila.

Vi sono due FIFO da 16 caratteri usati per fornire lunghezza extra ai buffer di righe nel Transparent Attribute Mode.

L'8275 richiede al DRA di riempire il buffer di righe che non è usato per la visualizzazione. Esso visualizza le righe di caratteri una linea alla volta. Il numero di linee per riga di caratteri, la posizione di sottolineatura e l'oscureamento delle linee superiori e inferiori sono programmabili. L'8275 fornisce codici di attributi visuali per corsive e stili speciali o l'apparizione di simboli speciali sullo schermo senza usare il generatore di caratteri.

L'8275 controlla inoltre la temporizzazione di Zoster. Per questo genera i segnali HRTC e VRTC. La temporizzazione di questi segnali è programmabile. L'8275 può generare

un cursore. La localizzazione del cursore e il suo formato sono programmabili. L'8275 può essere programmato per generare da 1 a 80 ~~pag~~ caratteri per riga e da 1 a 64 righe per schermo. Esso può essere inoltre programmato per annerire le righe alternativamente in modo che diventino visibili solo le 1, le 3 e così via.

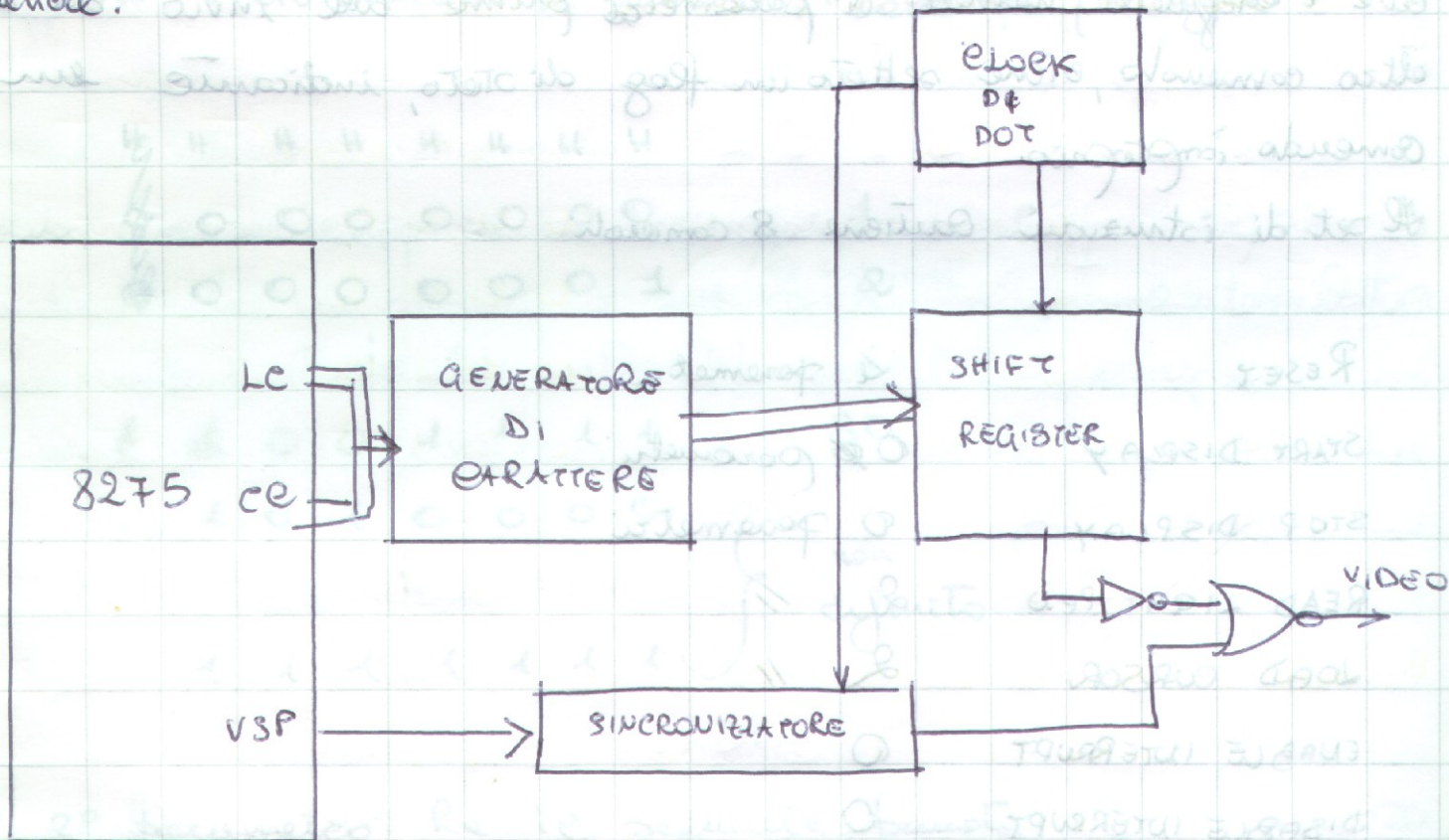
Il numero di linee per ^{riga di} carattere è programmabile da 1 a 16. L'usata del contatore può essere programmata per essere in modo zero o uno. In modo zero l'usata del contatore di linee e le stesse del numero di linee per cui si ecc.

LINE NUMBER	LINE COUNTER	MODE ϕ
\emptyset	0 0 0 0	
1	0 0 0 1	
2	0 0 1 0	
3	0 0 1 1	
⋮	⋮	
15	1 1 1 1	

Nel modo 1 il line counter segue di uno il numero di linee

LINE NUMBER	LINE COUNTER	MODE 1
\emptyset	1 1 1 1	
1	0 0 0 0	
2	0 0 0 1	
3	0 0 1 0	
4	0 0 1 1	
⋮	⋮	
14	1 1 0 1	

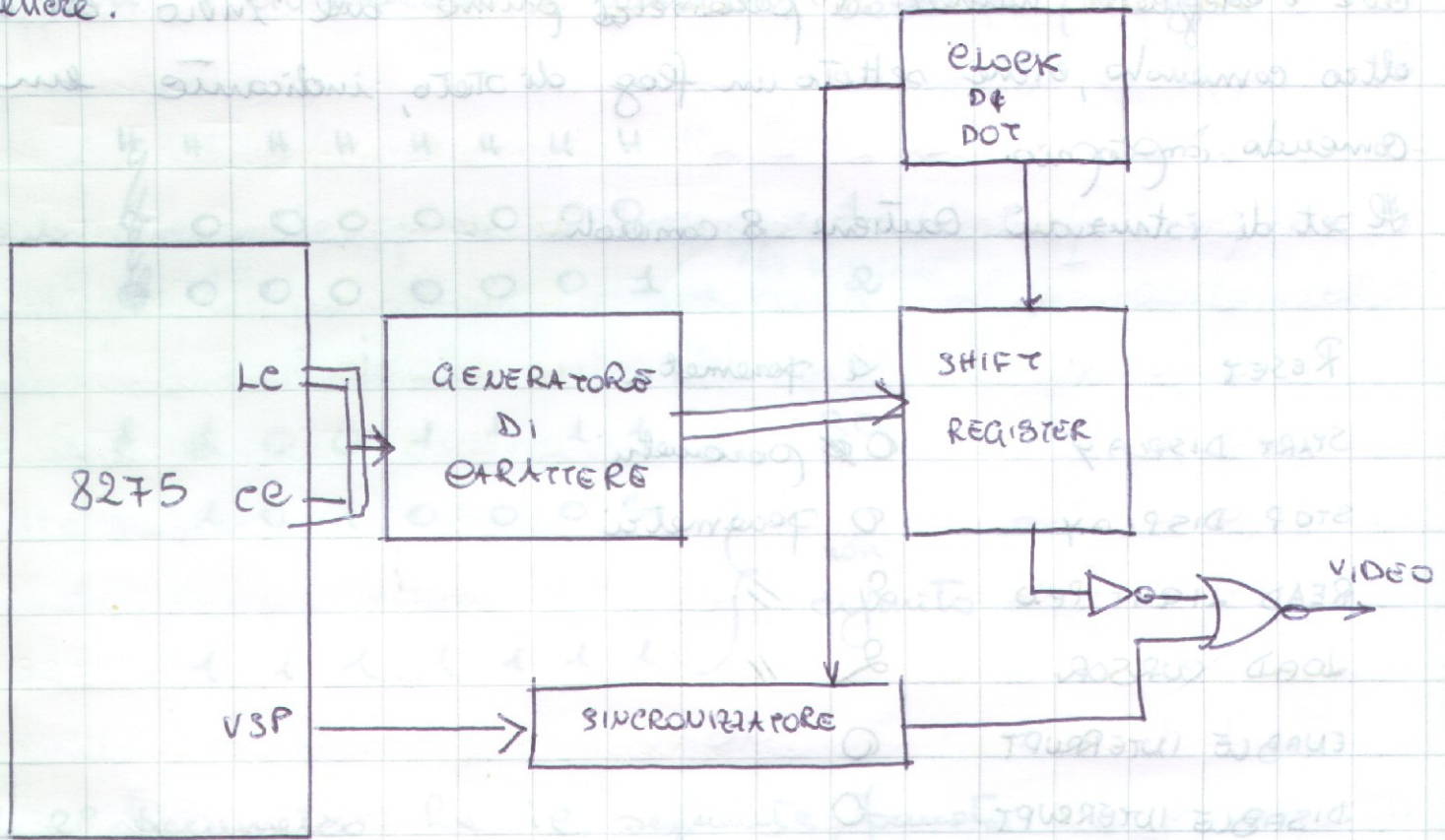
Il posizionamento delle sottolineature è programmabile dalle linee zero alle linee 15. Se il numero di linee delle sottolineature d'ampiezza del dot e l'ampiezza del carattere dipendono dalle circuiterie esterne di temporizzazione e controllo. Tale circuiterie dovrebbe essere disegnata per accettare l'uscita parallela del generatore di carattere e shift register in uscita sincronizzata alla velocità richiesta del CRT. L'ampiezza del dot è funzione della frequenza d'osc. L'ampiezza del carattere è funzione dell'ampiezza del generatore di carattere.



PROGRAMMAZIONE DELL'8275

L'8275 ha due registri di programmazione, il registro di comando (AREA) e il registro dei parametri (PREA). Esso ha inoltre un registro di stato (SREA). Il registro di comando può essere solo scritto e il registro di stato può essere solo letto. Essi vengono inizializzati secondo la seguente tabella

Il posizionamento della sottolinetatura è programmabile delle linee zero alle linee 15. Se il numero di linee della sottolinetatura d'ampiezza del dot e l'ampiezza del carattere dipendono dalle iccinture esterne di temporizzazione e controllo. Tale circuito dovrebbe essere disegnato per accettare l'uscita parallela del generatore di carattere e shiftarla in uscita a velocità e richieste del CRT. L'ampiezza del dot è funzione della frequenza d'oscill. L'ampiezza del carattere è funzione dell'ampiezza del generatore di carattere.



PROGRAMMAZIONE DELL'8275

L'8275 ha due registri di programmazione, il registro di comando (AREA) e il registro dei parametri (PREA). Esso ha inoltre un registro di stato (SREA). Il registro di comando può essere solo scritto e il registro di stato può essere solo letto. Essi vengono inizializzati secondo la seguente tabella

A0 OPERAZIONE

0 lettura PREG

0 scrittura PREG

1 lettura 3REG

1 scrittura 3REG

L'8275 si aspetta di ricevere un comando e una sequenza da zero a quattro parametri, a seconda del comando. Se non viene ricevuto l'adeguato numero di parametri prima dell'invio di un altro comando, viene settato un flag di stato, indicante un comando improprio.

Il set di istruzioni contiene 8 comandi:

RESET 4 parametri

START DISPLAY 0 parametri

STOP DISPLAY 0 parametri

READ LIGHT PEN 2 //

LOAD CURSOR 2 //

ENABLE INTERRUPT 0

DISABLE INTERRUPT 0

PRESET COUNTERS 0

Gli altri 6 parametri rappresentano il numero di righe per pagina

R	R	R	R	R	R	
0	0	0	0	0	0	1
0	0	0	0	0	1	2
		⋮				⋮
1	1	1	1	1	1	64

Il 3° byte lo è seguente formato

0	0	0	0	2	2	2	2	#	#	#	#	#	#	#	#
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

dove i primi quattro bit rappresentano il posizionamento delle sottolineature

Res	0	0	0	0	numero delle linee della sottolineatura						
0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	1	1
0	0	0	1	2	0	0	0	1	0	1	1
0	0	1	0	3	⋮						
		⋮			1	1	1	1	1	1	1
1	1	1	1	16							

Gli altri 4 bit rappresentano il numero di linee della riga di caratteri

L	L	L	L	
0	0	0	0	1
0	0	0	1	2
		⋮		⋮
1	1	1	1	16

Il formato del 4° byte è

M F C C Z Z Z Z

dove M indica la modalità del controller

M

0 modo zero

1 modo uno

F rappresenta la modalità dell'attributo di colore (non a intensità)

CC il formato del cursore (non a intensità)

Z Z Z Z il numero di linee caratteri da scrivere
 per il ritratto orizzontale (da 2 a 32).

Quando si ha un comando di reset, ^{le richieste} DMA si fermano, le interruzioni dell'8275 sono disabilitate, e VSP è usato per connettere lo schermo, HRTC e VRTC sono attive. La temporizzazione di HRTC e VRTC sono basati all'oscillazione. Appena si scrivono i parametri, la composizione dello schermo è definita.

START DISPLAY COMMAND

La struttura di tale byte di comando è

0 0 1 S S S B B

I tre bit SSS codificano il ~~due~~ numero di colori + carattere fra due richieste DMA (da

S S S

0 0 0

0 0 1

0 1 0

0 1 1

0

4

15

23

1 0 1

1 1 0

1 1 1

39

47

55

I due ultimi bit permettono di determinare il numero di cicli di clock per impulso (burst) DMA (da 1 a 8)

B	B	
0	0	1
0	1	2
1	0	4
1	1	8

Con questo comando vengono abilitate le interruzioni dell'8275, cominciano le richieste DMA, il video è abilitato, sono settati i flag Interrupt Enable e Video Enable.

STOP DISPLAY COMMAND

Qale comando ha la seguente struttura

0 1 0 0 0 0 0 0

Disabilita il video, le interruzioni permangono abilitate, HRTE e VRTC continuano, il flag VE è resettato ed occorre un comando "Start Display" per reabilitare il display.

READ LIGHT PEN

È un comando necessario se il sistema è dotato di penna elettronica e non è interrto.

LOAD CURSOR POSITION

Ha il formato 1 0 0 0 0 0 0 0, il parametro

successivo indica la posizione del carattere nella riga e il numero della riga. L'8275 è costretto a posizionare questo due byte nei registri che contengono la posizione del cursore.

ENABLE INTERRUPT COMMAND

1 0 1 0 0 0 0 0

doek per impulso (burst) DMA (da 1 a 8) $\neq 0007H$

B	B	
0	0	1
0	1	2
1	0	4
1	1	8

Con questo comando vengono abilitate le interruzioni dell'8275, cominciano le richieste DMA, il video è abilitato, sono settati i flag Interrupt Enable e Video Enable.

STOP DISPLAY COMMAND

Cole comando ha la seguente struttura

0 1 0 0 0 0 0 0

Disabilita il video, le interruzioni permangono abilitate, HRTC e URIC continuano, il flag VE è resettato ed occorre un comando "Start Display" per rielaborare il display.

READ LIGHT PEN

È un comando necessario se il sistema è dotato di penna elettronica e non è inteso.

LOAD CURSOR POSITION

Ha il formato 1 0 0 0 0 0 0 0, i parametri successivi sono la posizione del carattere nella riga e il numero della riga. L'8275 è costretto a posizionare questo due byte nei registri che contengono la posizione del cursore.

ENABLE INTERRUPT COMMAND

1 0 1 0 0 0 0 0

Il flag interrupt enable status è settato e le

interruzioni vengono abilitate.

DISABLE INTERRUPT COMMAND

1 1 0 0 0 0 0 0

Le interruzioni vengono disabilitate e il flag IE viene resettato.

PRESET COMMANDS COMMAND.

1 1 1 0 0 0 0 0

I comandi di temporizzazione vengono predefiniti, corrispondendo ad una posizione all'angolo in alto a sinistra dello schermo. I comandi rimangono in questo stato finché ogni altro comando viene dato.

REGISTRO DEI FLAG

IE IR LP IC VE DU FO

IE - (Interrupt Enable). Settato o resettato mediante comando.

Esso abilita l'interruzione del retinale verticale.

IR - (Interrupt Request). Questo flag è settato all'inizio della visualizzazione dell'ultima riga dello schermo se il flag IE è settato. Viene resettato dopo un'operazione di lettura dello stato.

LP - Questo flag viene settato quando il light per input viene attivato e i registri della penna ottica

BASILARI SUL CRT

L'immagine mostrata sul CRT è costruita generando una serie di linee (raster) lungo l'orizzonte del video. Usualmente, il fascio elettronico parte dall'angolo in alto a sinistra del display e simultaneamente si muove da sinistra a destra e dall'alto in basso.

interazioni vengono disabilitate.

DISABLE INTERRUPT COMMAND

1 1 0 0 0 0 0 0

Le interazioni vengono disabilitate e il flag IE viene resettato

PRESET COMMANDS COMMAND.

1 1 1 0 0 0 0 0

I comandi di Temporizzazione vengono predefiniti, corrispondendo ad una posizione all'angolo in alto a sinistra dello schermo. I comandi rimangono in questo stato finché ogni altro comando viene dato.

REGISTRO DEI FLAG

IE IR LP IC VE DU FO

IE - (Interrupt Enable). Settato o resettato mediante comando.

Esso abilita l'interazione del ritrace verticale.

IR - (Interrupt Request). Questo flag è settato all'inizio della visualizzazione dell'ultima riga dello schermo se il flag IE è settato. Viene resettato dopo un'operazione di lettura dello stato.

LP - Questo flag viene settato quando il light pen input viene attivato e i registri della penna ottica

BASILARI SU CRT

L'immagine mostrata sul CRT è costruita generando una serie di linee (raster) lungo l'orizzonte. Usualmente, il fascio elettronico parte nell'angolo in alto a sinistra del display e simultaneamente si muove da sinistra a destra e dall'alto in basso ponendo una serie di linee a zig-zag sullo schermo. Due accenti ruoli per

denti, operanti simultaneamente controllano il movimento orizzontale e verticale del fascio. Mentre il fascio elettronico si muove attraverso lo schermo, un terzo circuito controlla la corrente che fluisce nel fascio. Variando la corrente nel fascio, l'immagine nel CRT può essere resa brillante o scura come l'utente desidera.

Quando il fascio raggiunge la fine di una linea, esso è ripulito all'inizio della linea successiva ad una velocità che è più veloce di quella usata per generare la linea. Si chiama azione di retracci. Durante il periodo di retracci il fascio è spento.

Mentre il fascio muove lungo lo schermo orizzontalmente, esso si muove inoltre verso il basso. A causa di ciò, ogni linea successiva cade leggermente al di sotto della precedente. Quando il fascio finalmente raggiunge l'angolo inferiore destro dello schermo, esso ritorna verticalmente indietro all'angolo sinistro in alto. Il tempo che occorre affinché il fascio muova dall'alto in basso e indietro di nuovo è il tempo di frame. Un valore tipico per la frequenza di linee (orizzontale) è di $31,75 \text{ kHz}$ ($31,75 \text{ lines}$) e 60 Hz per la frequenza verticale di frame ($16,67 \text{ ms}$).

Una prima cosa che un controller di CRT deve fare è generare impulsi che definiscono la temporizzazione orizzontale e verticale. Questo viene fatto dividendo una sequenza di clock di riferimento per qualche numero appropriato.

Le caratteristiche che vengono viste sullo schermo sono formate da una serie di punti che vengono shiftati fuori dal controller mentre il fascio elettronico muove lungo lo schermo. I circuiti che generano questa temporizzazione sono chiamati dot clock e character clock. Il clock di carattere è uguale al

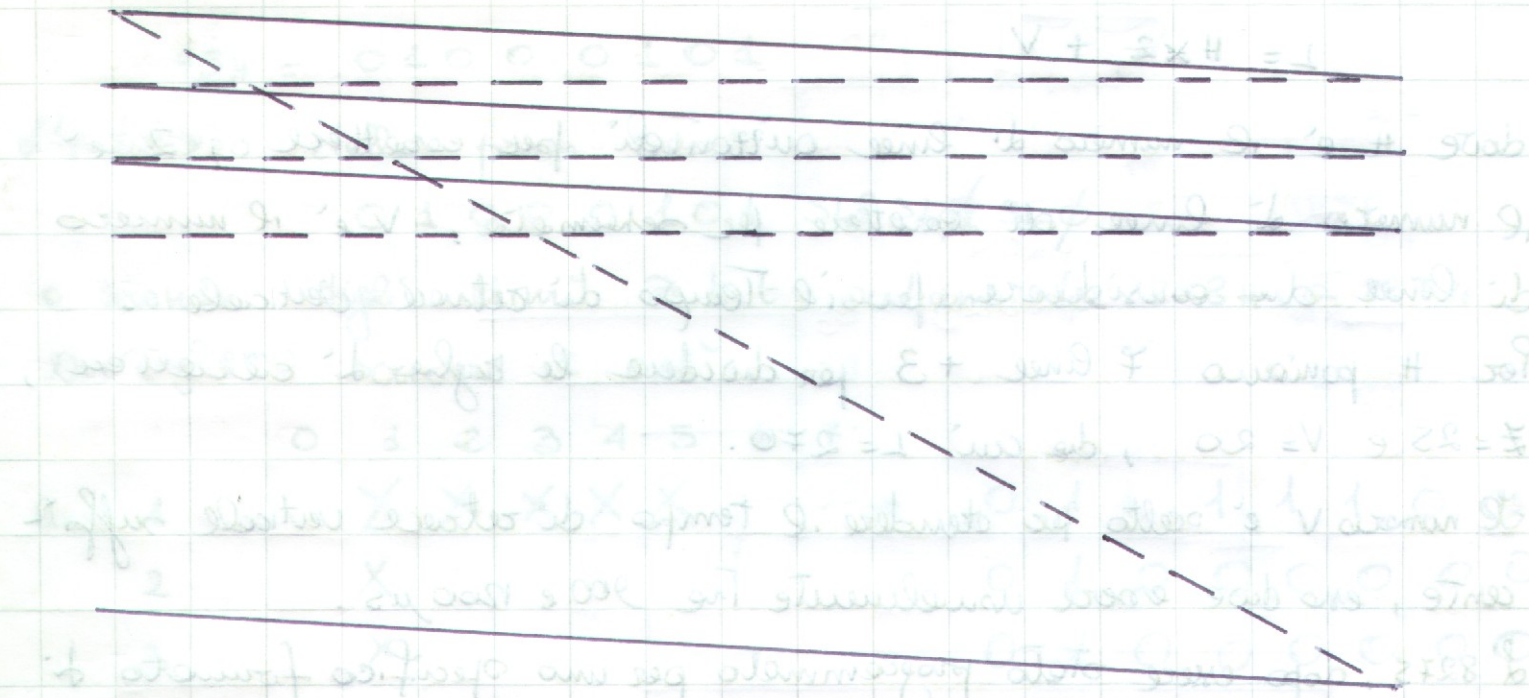
tele e verticale del fascio. Mentre il fascio elettronico si muove attraverso lo schermo, un terzo circuito controlla la corrente che fluisce nel fascio. Variando la corrente nel fascio, l'immagine sul CRT può essere resa brillante o scura come l'utente desidera.

Quando il fascio raggiunge la fine di una linea, esso è riportato all'inizio della linea successiva ad una velocità che è più veloce di quella usata per generare la linea. Si chiama azione di retracci. Durante il periodo di retracci il fascio è spento.

Mentre il fascio muove lungo lo schermo orizzontalmente, esso si muove inoltre verso il basso. A causa di ciò, ogni linea successiva parte leggermente al di sotto della precedente. Quando il fascio finalmente raggiunge l'angolo inferiore destro dello schermo, esso ritorna verticalmente indietro all'angolo sinistro in alto. Il tempo che occorre affinché il fascio muova dall'alto in basso e indietro di nuovo è il tempo di frame. Un valore tipico per le frequenze di linee (orizzontale) è di $15,75 \text{ kHz}$ ($63,5 \text{ } \mu\text{s}$) e 60 Hz per le frequenze verticali di frame ($16,67 \text{ ms}$).

La prima cosa che un controller di CRT deve fare è generare impulsi che definiscono la temporizzazione orizzontale e verticale. Questo viene fatto dividendo una sequenza di clock di riferimento per qualche numero appropriato.

Le caratteristiche che vengono viste sullo schermo sono formate da una serie di punti che vengono shiftati fuori dal controller mentre il fascio elettronico muove lungo lo schermo. I circuiti che creano questa temporizzazione sono chiamati dot clock e character clock. Il clock di carattere è uguale al clock di dot diviso per il numero di linee usate per for-



more un carattere lungo l'asse orizzontale e il clock di dot e' calcolato mediante la seguente equazione

$$\text{Dot Clock (Hz)} = (N+R) \times D \times L \times F$$

dove

- N e' il numero di caratteri per linea
- R e' il numero di caratteri da contare per il retrice orizzontale
- D e' il numero di dot per carattere
- L e' il numero di linee per schermo
- F e' la frequenza verticale

Se ~~possiamo~~ possiamo 80 caratteri per linea, 20 caratteri per riga. Tene conto del tempo di retrice orizzontale, $D=7$, $L=270$ e $F=60 \text{ Hz}$

$$\text{Dot Clock} = (80+20) \times 7 \times 270 \times 60 = 11,34 \text{ KHz}$$

Il numero R e' stato scelto come numero intermedio tra 2 e il max 32 permesso dall'8275. Sono previsti metaci 5x7 dot per ogni carattere, piu' 2 dot per tre 2 caratteri da cui $D=3+2=7$. Il numero di linee per schermo puo'

more un carattere lungo l'asse orizzontale e il clock di dot e^c calcolato mediante la seguente equazione

$$\text{Dot Clock (Hz)} = (N+R) \times D \times L \times F$$

dove

N è il numero di caratteri per linea

R è il numero di caratteri da contare per il rettile orizzontale

D è il numero di dot per carattere

L è il numero di linee per schermo

F è la frequenza verticale.

Se ~~270~~ poniamo 80 caratteri per linea, 20 caratteri per
Tenere conto del tempo di rettile orizzontale, $D = 7$, $L = 270$
e $F = 60 \text{ Hz}$

$$\text{Dot Clock} = (80+20) \times 7 \times 270 \times 60 = 11,34 \text{ MHz}$$

Il numero R è stato scelto come numero intermedio tra 2 e il
max 32 permesso dall'8275. Sono previsti metucci 5×7 dot
per ogni carattere più 2 dot per tre 2 caratteri da cui
 $D = 3 + 2 = 7$. Il numero di linee per schermo può
essere determinato con la seguente equazione

$$L = H \times Z + V$$

dove H è il numero di linee orizzontali per carattere, Z è il numero di linee di carattere per schermo, V è il numero di linee da considerare per il Tempo di ritraccia verticale.

Per H poniamo 7 linee + 3 per dividere le righe di carattere, $Z = 25$ e $V = 20$, da cui $L = 270$.

Il numero V è scelto per ottenere il tempo di ritraccia verticale sufficiente, esso deve essere usualmente fra 900 e 1200 μs .

L'8275, dopo essere stato programmato per uno specifico formato di schermo, genera una serie di segnali di richiesta DMA, che danno come risultato il trasferimento di una ~~linea~~ riga di caratteri dalla memoria al buffer di riga dell'8275. L'8275 presenta i codici di carattere ad una ROM esterna generatrice di caratteri usando le linee di uscita $CC\phi \div CC6$. La logica di temporizzazione di dbt è poi usata per trasferire il dato parallelo in uscita della ROM serialmente all'ingresso video del CRT. Le linee di carattere sono visualizzate sul CRT una linea alla volta. Le usate $LC\phi \div LC3$ sono applicate alla ROM per realizzare la selezione delle linee.

Il generatore di caratteri è la EPROM 2716. Le tre linee $LC\phi \div LC3$ sono connesse alle tre linee di indirizzo meno significative della EPROM e $CC\phi \div CC6$ sono collegati alle linee $A3 \div A9$. L'uscita del generatore di caratteri è collegata ⁱⁿ un shift register e l'uscita seriale di questo registro costituisce l'output video del Terminale. Supponiamo di voler visualizzare la lettera E. Il suo codice ASCII è 45H. Allora potremo 45H in ingresso alle linee $A9 \div A3$. Si conteranno ora le linee da zero a sette per formare il carattere.

dove H è il numero di linee orizzontali per carattere, Z è il numero di linee di carattere per schermo, V è il numero di linee da considerare per il tempo di attesa verticale. Per H poniamo 7 linee + 3 per dividere le righe di carattere, $Z = 25$ e $V = 20$, da cui $L = 270$.

Il numero V è scelto per ottenere il tempo di attesa verticale sufficiente, esso deve essere usualmente fra 900 e 1200 μs .

L'8275, dopo essere stato programmato per uno specifico formato di schermo, genera una serie di segnali di richiesta DMA, che danno come risultato il trasferimento di una ~~linea~~ riga di caratteri dalla memoria al buffer di riga dell'8275. L'8275 presenta i codici di carattere ad una ROM esterna generatrice di caratteri usando le linee di uscita $CC\phi + CC6$. La logica di temporizzazione di $CC\phi$ è poi usata per trasferire il dato parallelo in uscita della ROM serialmente all'ingresso video del CRT. Le linee di carattere sono visualizzate sul CRT una linea alla volta. Le usate $LC\phi + LC3$ sono applicate alla ROM per realizzare la selezione delle linee.

Il generatore di caratteri è la EPROM 2716. Le tre linee $LC\phi + LC3$ sono connesse alle tre linee di indirizzo meno significative dell'EPROM e $CC\phi + CC6$ sono collegati alle linee $A3 + A9$. L'uscita del generatore di caratteri è collegata ~~con~~ ⁱⁿ un shift register e l'uscita seriale di questo registro costituisce l'output video del terminale. Supponiamo di voler visualizzare la lettera E. Il suo codice ASCII è 45H. Allora porremo 45H in ingresso alle linee $A9 + A3$. Si conterranno ora le linee da zero a sette per formare il carattere.

$$45H = 01000101$$

L'indirizzo delle prom. serie

$$01000101 \text{ SL} \text{ SL} \text{ SL} \phi$$

e secondo degli ultimi 3 bit andiamo da 228H a 22FH

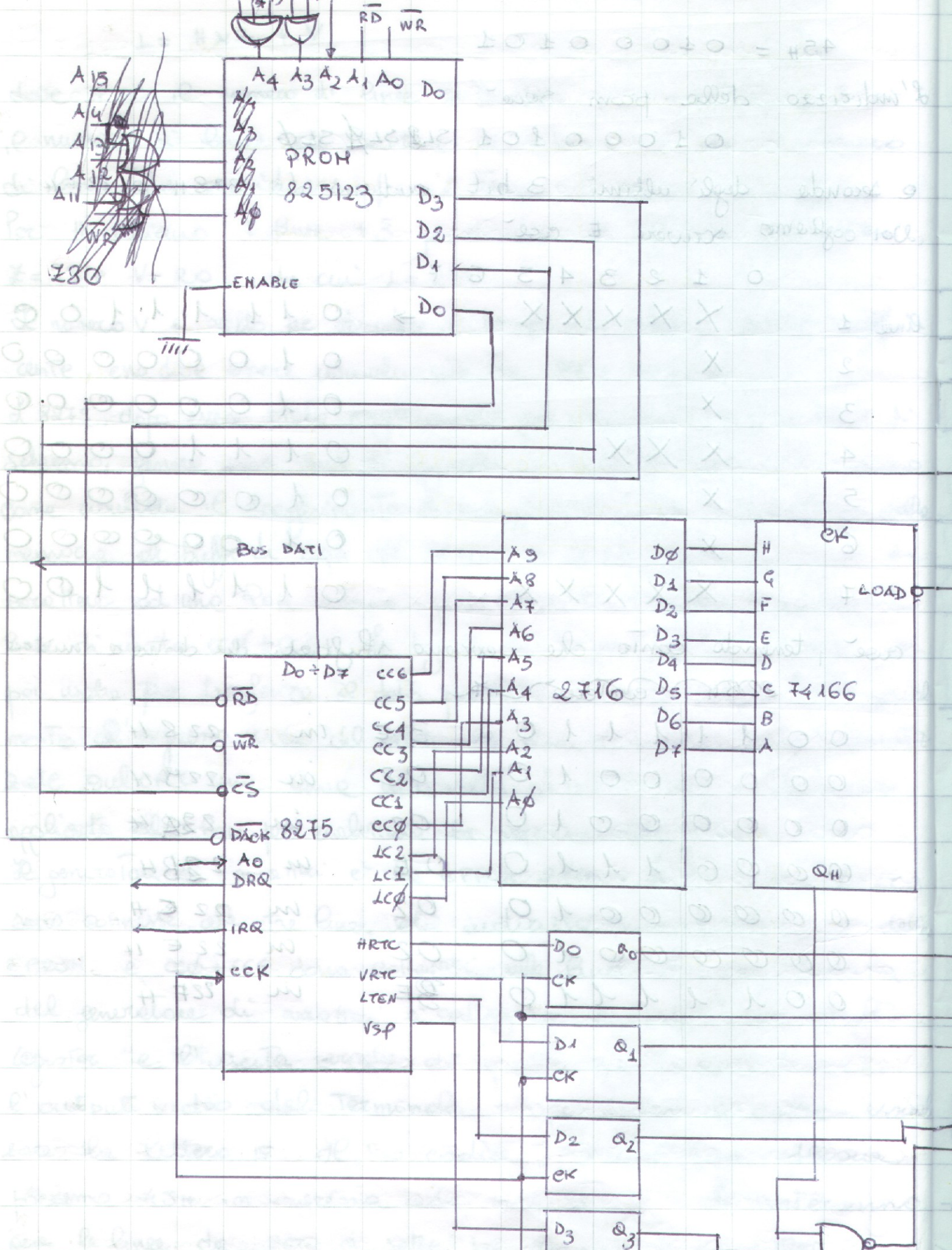
Noi vogliamo scrivere E cioè

	0	1	2	3	4	5	6	7	
linea 1	X	X	X	X	X				→ 0 1 1 1 1 1 0 0
2	X								0 1 0 0 0 0 0 0
3	X								0 1 0 0 0 0 0 0
4	X	X	X						0 1 1 1 0 0 0 0
5	X								0 1 0 0 0 0 0 0
6	X								0 1 0 0 0 0 0 0
7	X	X	X	X	X				0 1 1 1 1 1 0 0

cioè, tenendo conto che verranno shiftati due destre e sinistra

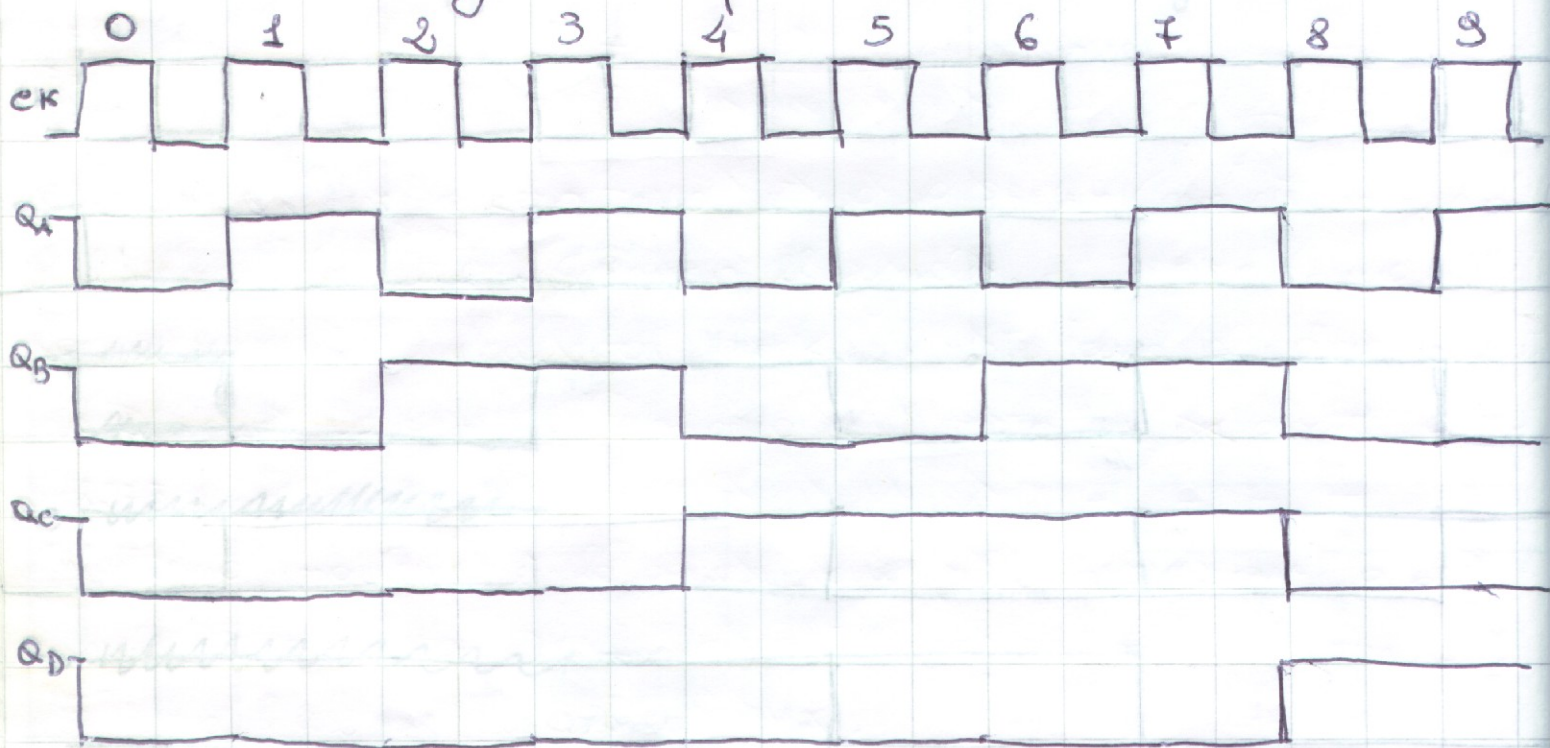
228H <u>contiene</u>										
0	0	1	1	1	1	1	0	3E	in	228H
0	0	0	0	0	0	1	0	02	in	229H
0	0	0	0	0	0	1	0	02	in	22AH
0	0	0	0	1	1	1	0	0E	in	22BH
0	0	0	0	0	0	1	0	02	in	22CH
0	0	0	0	0	0	1	0	02	in	22EH
0	0	1	1	1	1	1	0	3E	in	22FH

Uscita Decoder I/O



Il 74163 è un contatore binario, nella configurazione in cui si trova è un contatore modulo 7. Questo è un contatore che ha quattro ingressi A, B, C, D dei quali si preleva il numero che cui cominciare a contare quando LOAD va basso.

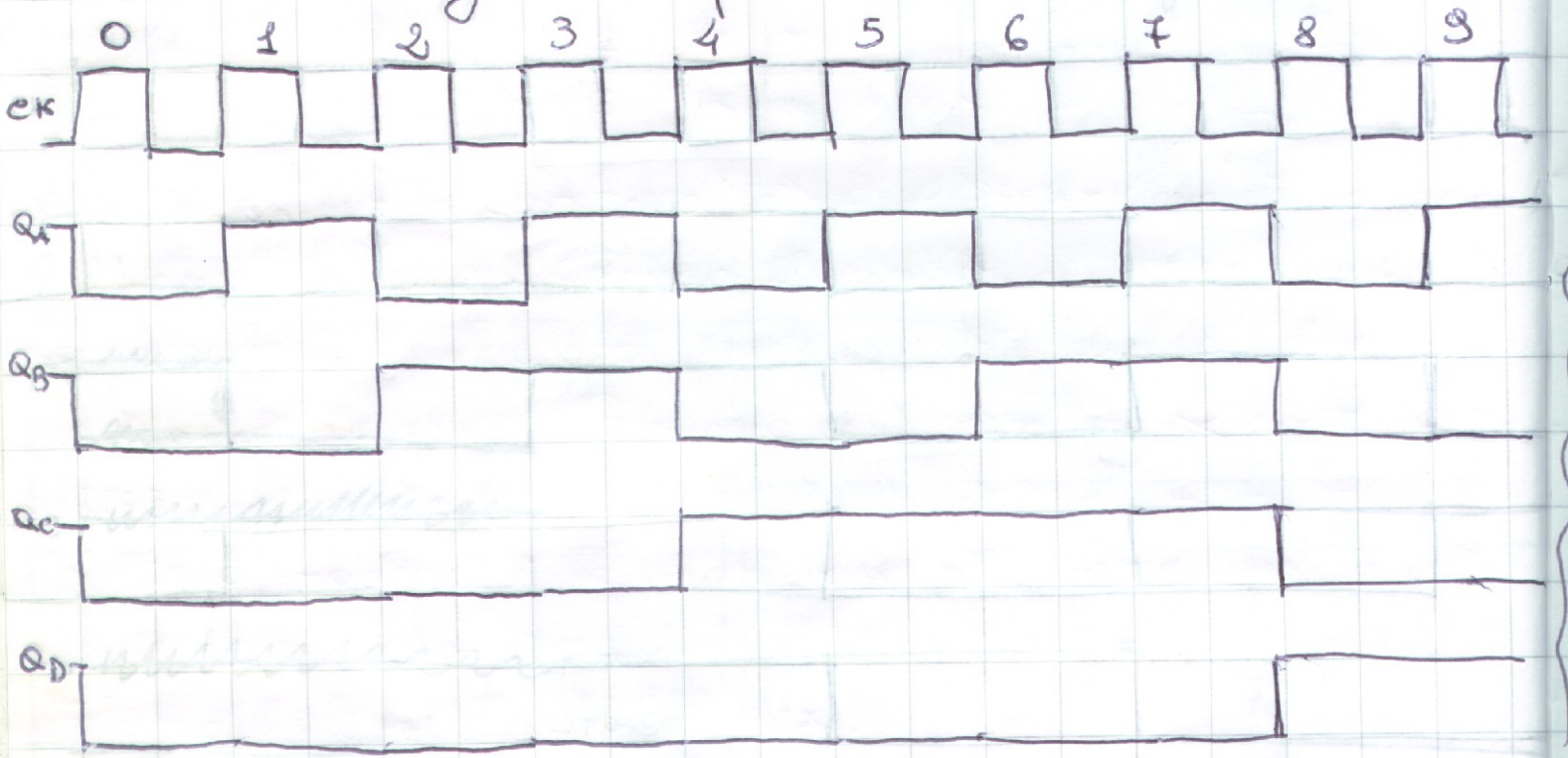
Normalmente il diagramma temporale sarebbe il seguente



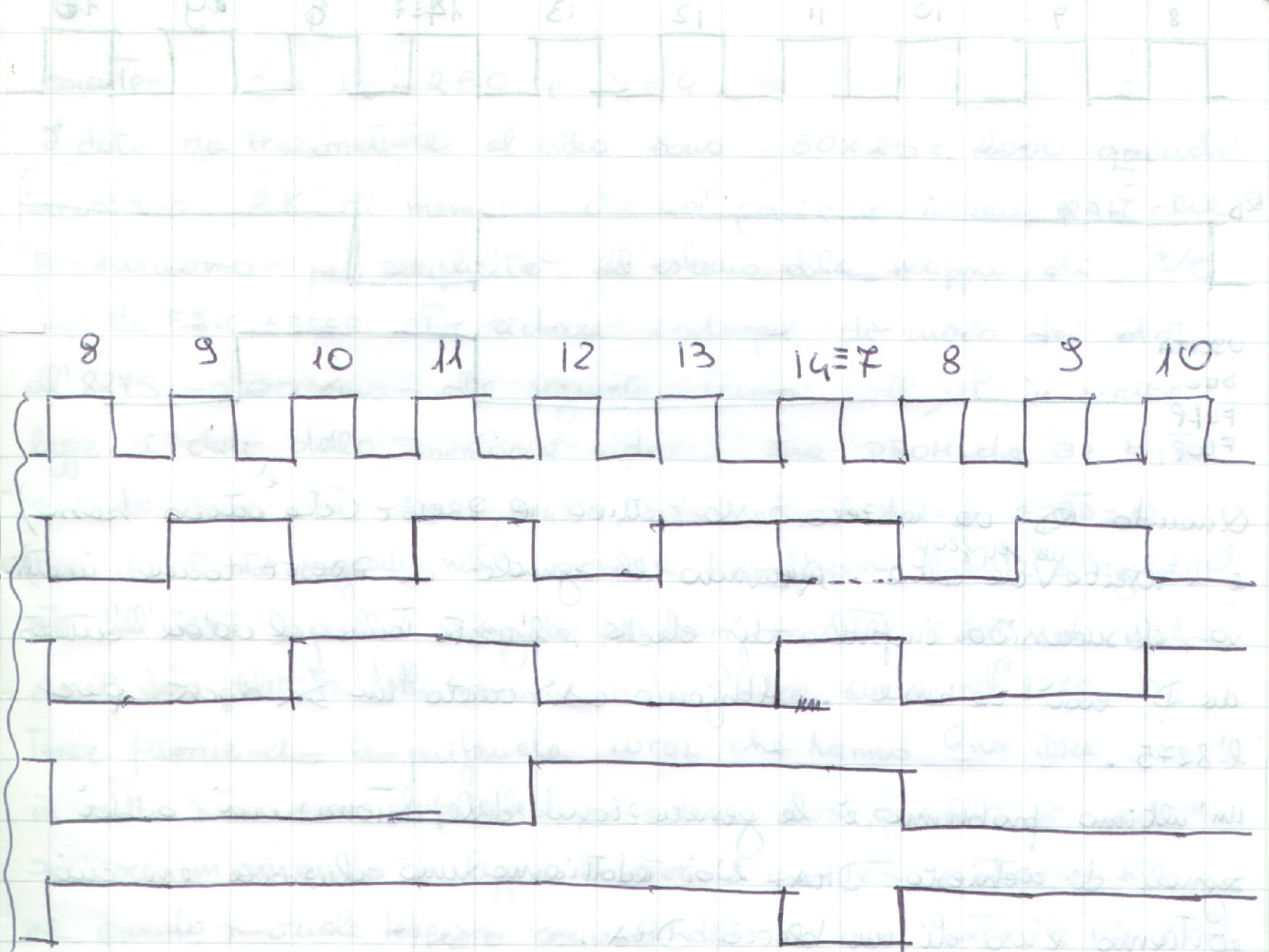
Nella nostra configurazione quando Q_A , Q_C e Q_D sono entrambi ad 1 (cioè si è raggiunto almeno il numero $1001 = 13$) viene posto LOAD a zero, per cui gli ingressi A, B, C, D che sono impostati a $0111 = 7$ vengono caricati nel contatore. Come si vede dal diagramma temporale alle pagine seguenti, il risultato conseguente è che Q_D si comporta come un'onda quadra di periodo $7 \cdot T_{CK}$ (gli ingressi P (ENP) e T (ENT) sono configurati di abilitazione che devono essere contemporaneamente alti o alti). Come si vede dallo schema elettrico, il segnale

74163 è un contatore binario, nella configurazione in cui si trova è un contatore modulo 7. Questo è un contatore che ha quattro ingressi A, B, C, D dei quali si preleva il numero che cui cominciare a contare quando LOAD va basso.

Normalmente il diagramma temporale sarebbe il seguente



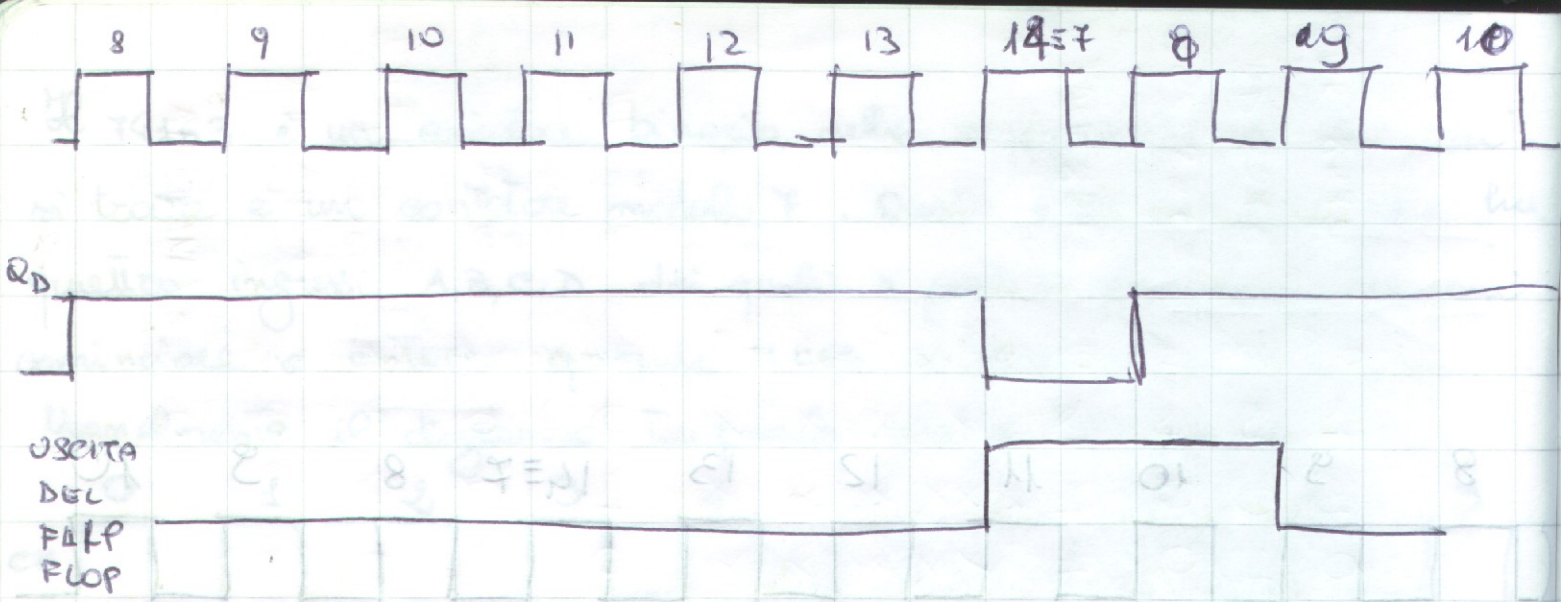
Nella nostra configurazione quando Q_A, Q_C e Q_D sono tutti entrambi ad 1 (cioè si è raggiunto almeno il numero $1011 = 13$) viene posto LOAD a zero, per cui gli ingressi A, B, C, D che sono impostati a $0111 = 7$ vengono caricati nel contatore. Come si vede dal diagramma temporale alle pagine seguenti, il risultato conseguente è che Q_D si comporta come un'onda quadra di periodo $7 \cdot T_{CK}$ (gli ingressi P (ENP) e T (ENT) sono ingressi di abilitazione che devono essere contemporaneamente alti o tutti alti). Come si vede dallo schema elettrico il segnale Q_D va all'ingresso LD di preset di un flip flop



SI CARICA

- A = 1
- B = 1
- e = 1
- D = 0

D in un integrato 7474, flip flop D, è collegato sul fronte di salita del clock, dove avviene un evento D e messo.



Quando Q_D va a zero esso attiva il PRESET (che attivo hanno) e l'uscita ^{del flip flop} va alta. Quando il segnale di PRESET torna attivo, il successivo impulso di clock, l'uscita torna al valore dettato da D cioè a basso. Abbiamo così creato un ~~dx~~ clock per l'8275.

in'ultimo problema è la generazione delle interruzioni o dei segnali di richieste DMA. Noi adottiamo una soluzione in cui evitiamo l'uso di un blocco DMA.

Usiamo un secondo etc che manda una interruzione al μP ogni volta che è stata inviata una riga di caratteri al video in modo che il μP provvede a riempire un row buffer del $\mu 8275$. Tenendo presente che le linee in totale sono 270 e che per una riga occorrono 10 linee si evoca un'interruzione ogni

$$\frac{1}{\text{fratele di frame}} \times \frac{10}{270} = 16,67 \text{ ms} \times \frac{10}{270} = 0,617 \mu\text{s}$$

questo corrisponde a contare 1000 impulsi del clock di carattere generato dall'uscita del flip flop sopra descritto. Questa uscita viene allora inviata ad un secondo etc



Quando Q_D va a zero esso attiva il PRESET (che ^è attivo basso) l'uscita ^{del flip flop} va alta. Quando il segnale di PRESET torna in alto, il successivo impulso di clock, l'uscita torna al valore default di D cioè a basso. Abbiamo così creato un ~~clock~~ clock per l'8275.

Un ultimo problema è la generazione delle interruzioni o dei segnali di richieste DMA. Noi adottiamo una soluzione in cui adottiamo l'uso di un blocco DMA.

Usiamo un secondo μP che noni una interruzione al μP ogni volta che è stato inviata una riga di esecutori al video in modo che il μP provvede a riempire un row buffer del $\mu 8275$. Tenendo presente che le linee in totale sono 270 e che per una riga occorrono 10 linee si avrà un'interruzione ogni

$$\frac{1}{\text{frequenza di frame}} \times \frac{10}{270} = 16,67 \text{ ms} \times \frac{10}{270} = 0,617 \mu\text{s}$$

questo corrisponde a contare 1000 impulsi del clock di esecutori generato dall'uscita del flip flop sopra descritto. Questa uscita viene allora inviata ad un secondo μP dove i esecutori 0 e 1 sono in esecute ed entrambi

counter, con $N_0 = 250$ e $N_1 = 4$.

I dati da trasmettere al video sono $80 \times 25 = 2000$ quadrati. Occorrono 2K di memoria che noi poniamo in una RAM che posizioniamo per semplicità all'estremo delle mappe di I/O cioè da $F800 \div FFFF$. Per ridurre i tempi di movimento dei dati all'8275 ricorriamo alla seguente tecnica: il μP , in attesa legge i dati dalla memoria video e una PROM da 32 byte quando vede che $A_{15} = 1, A_{14} = 1, A_{13} = 1, A_{12} = 1, A_{11} = 1$ e $\overline{RD} = 0$ (cioè il μP sta leggendo nella memoria video) pone l'uscita collegata al \overline{WR} dell'8275 e quella collegata al suo ingresso \overline{DACK} a zero, di modo che il dato prelevato dalla memoria video finisce anche nell'8275. Da tener presente che la periferica $\mu P2C$ che hanno due DMA usano in attesa \overline{DACK} come chip select per i dati. Così, quando si vuole scrivere un comando o leggere lo stato si usa \overline{CS} e \overline{WR} o \overline{RD} , mentre quando si vuole leggere o scrivere dati si usa \overline{DACK} e \overline{RD} o \overline{WR} .
La tabella delle vertici della PROM è allora quella delle pagine seguenti

	X	X	X	X	0	0	1	0
	X	X	X	X	1	0	1	0
	X	X	X	X	0	1	1	0
	X	X	X	X	1	1	1	0

Il μP sta leggendo lo stato dell'8275

Il μP sta scrivendo un comando all'8275

Il μP sta leggendo lo stato dell'8275

Il μP sta scrivendo un comando all'8275

A_4	A_3	A_2	A_1	A_0	A_{-1}	D_7	D_6	D_5	D_4	D_3	D_2	D_1	D_0
1	0	0	0	0	0	X	X	X	X	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	X	X	X	X	1	0	0	1
1	0	0	1	0	0	X	X	X	X	1	0	1	0
1	0	0	1	1	0	X	X	X	X	1	1	1	1
1	0	1	0	0	0	X	X	X	X	1	1	1	1
1	0	1	0	1	0	X	X	X	X	1	1	1	1
1	0	1	1	0	0	X	X	X	X	1	1	1	1
1	0	1	1	1	0	X	X	X	X	1	1	1	1
1	1	0	0	0	0	X	X	X	X	1	1	1	1
1	1	0	0	1	0	X	X	X	X	1	0	0	1
1	1	0	1	0	0	X	X	X	X	1	0	1	0
1	1	0	1	1	0	X	X	X	X	1	1	1	1
1	1	1	0	0	0	X	X	X	X	1	1	1	1
1	1	1	0	1	0	X	X	X	X	0	1	1	0
1	1	1	1	0	0	X	X	X	X	1	1	1	1
1	1	1	1	1	0	X	X	X	X	1	1	1	1

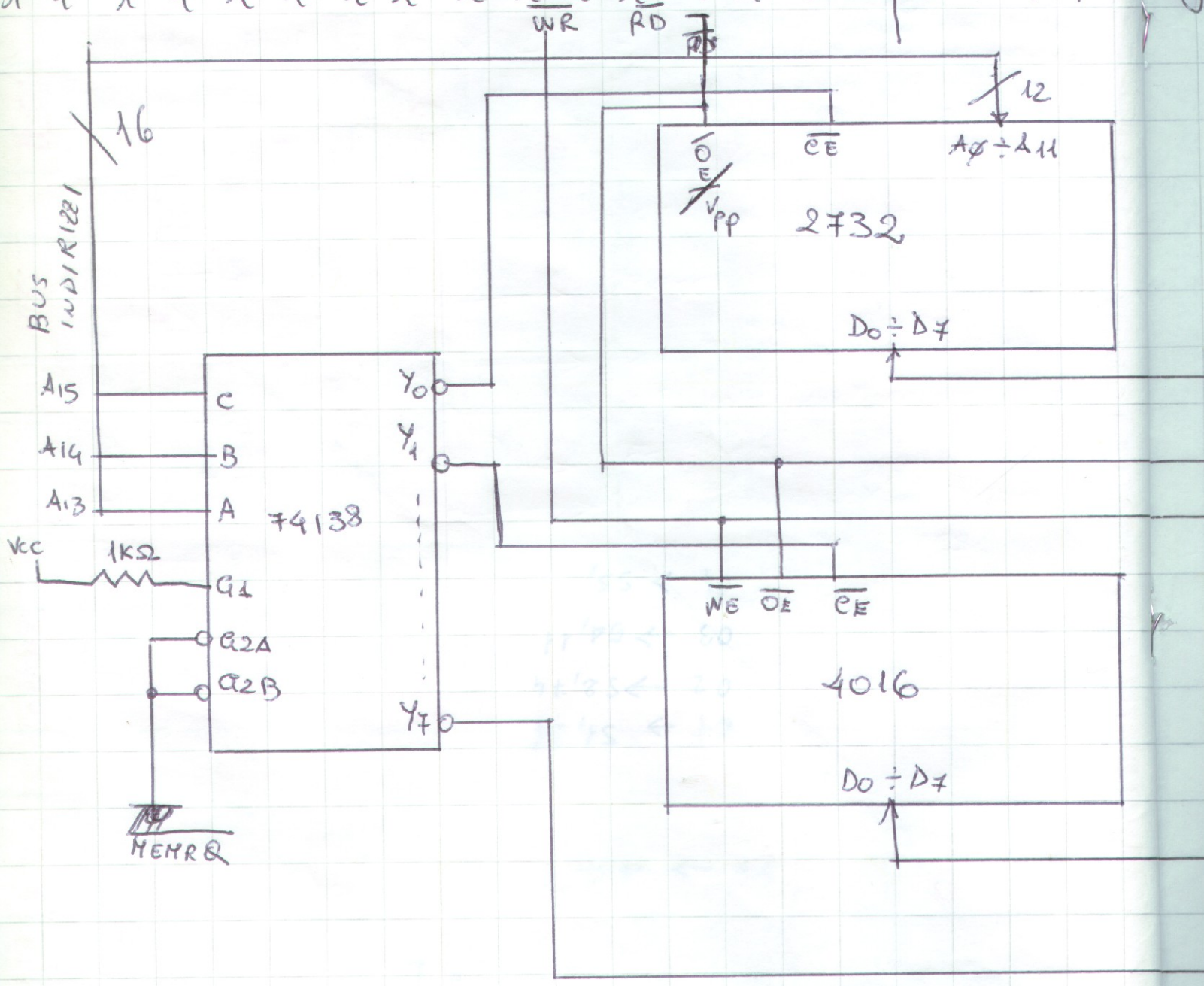
letters steel
8275

letters com
8275

letters memo
video

MAPPATURA DI MEMORIA

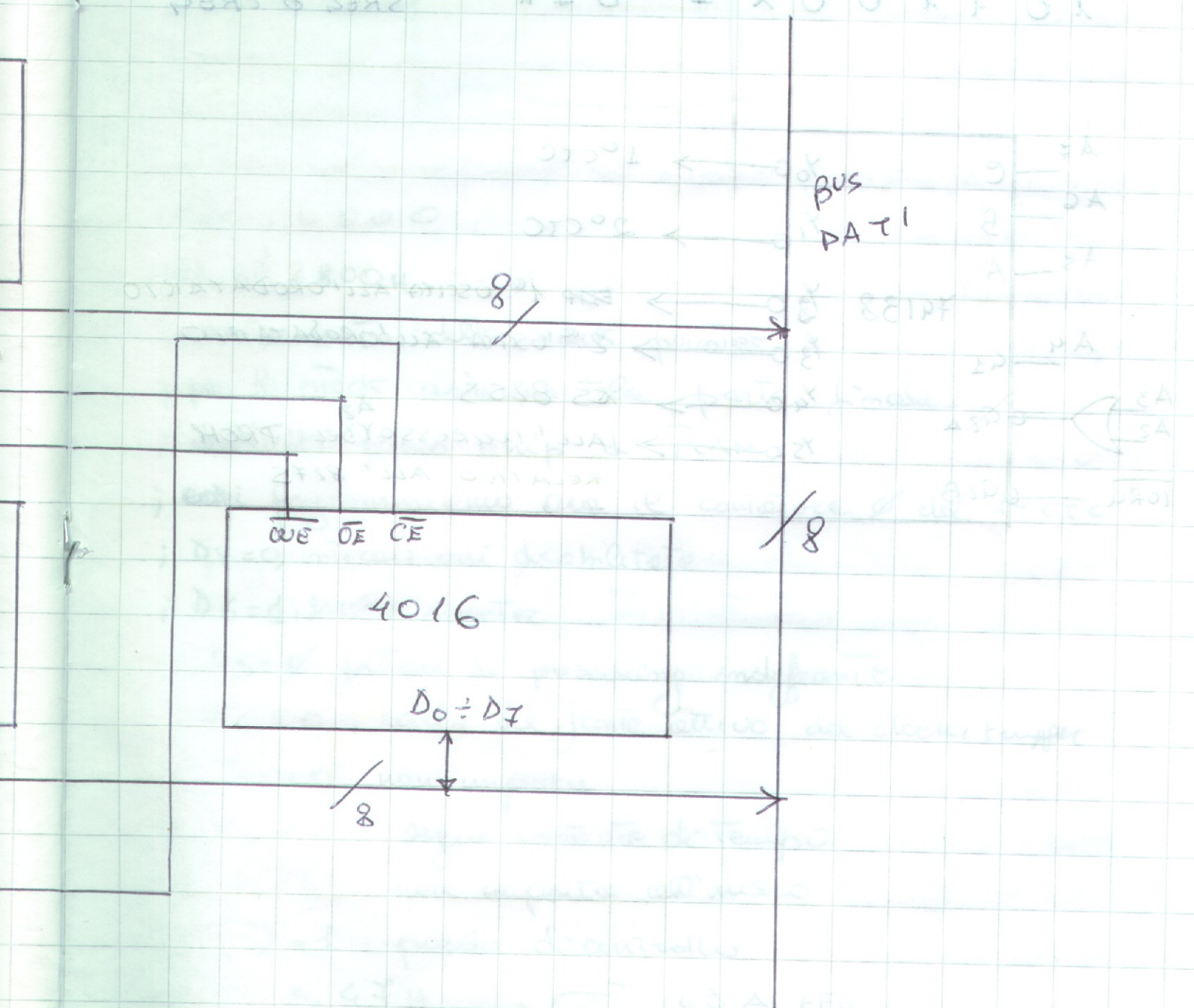
A ₁₅	A ₁₄	A ₁₃	A ₁₂	A ₁₁	A ₁₀	A ₉	A ₈	A ₇	A ₆	A ₅	A ₄	A ₃	A ₂	A ₁	A ₀	INDIRIZZO HEX
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0000
0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0FFF
0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	2000
0	0	1	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	27FF
1	1	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	F800
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	FFFF



EPROM DEL MONITOR

RAM GENERALE

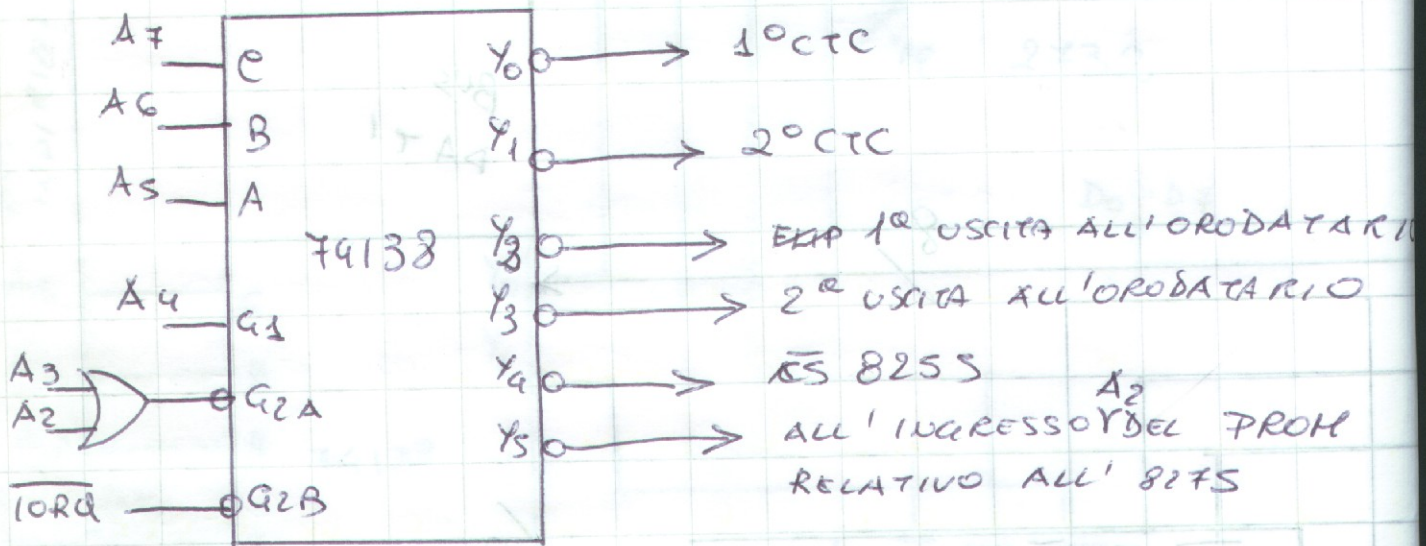
RAM MEMORIA VIDEO



MAPPATURA DI I/O

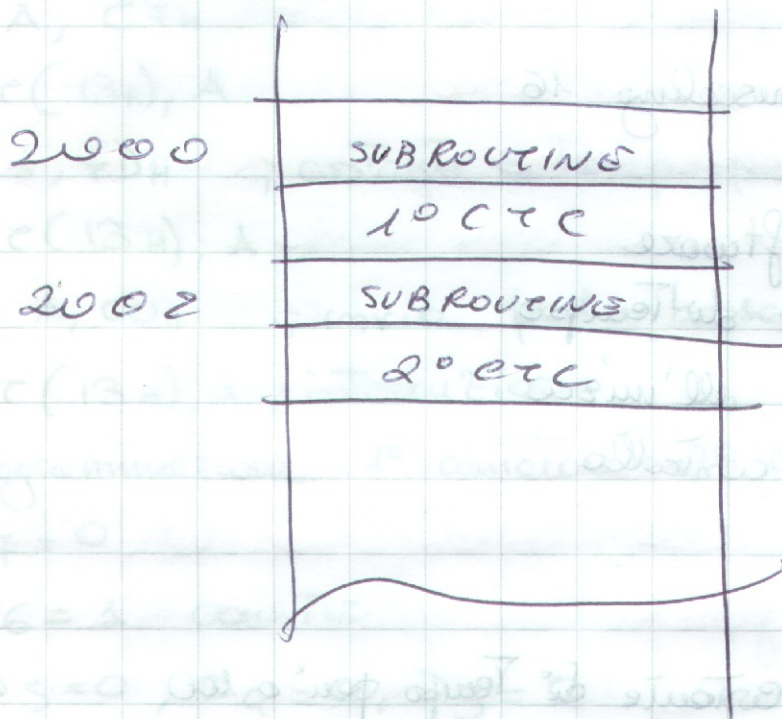
MAPPATURA DI MEMORIA

A_7	A_6	A_5	A_4	A_3	A_2	A_1	A_0	INDIRIZZO HEX	
0	0	0	1	0	0	X	X	10H	1° CTC INDIRIZZO BASE
0	0	1	1	0	0	X	X	30H	2° CTC "
0	1	0	1	0	0	X	X	50H	ATTIVAZIONE 3 CLK ORODATARIO
0	1	1	1	0	0	X	X	70H	SCRITTURA/LETTURA ORODATARIO
1	0	0	1	0	0	X	X	80H	INDIRIZZO 8255 BASE
1	0	1	1	0	0	X	X	B0H	INDIRIZZO 8275 PREC
1	0	1	1	0	0	X	1	B4H	INDIRIZZO 8275 SREG O CREG



SOFTWARE

II Ora due cte generano ciascuna un'interruzione, decidiamo di porre la Tabella delle interruzioni all'inizio della RAM

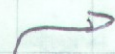


ORG 0000

LD SP, 2800H

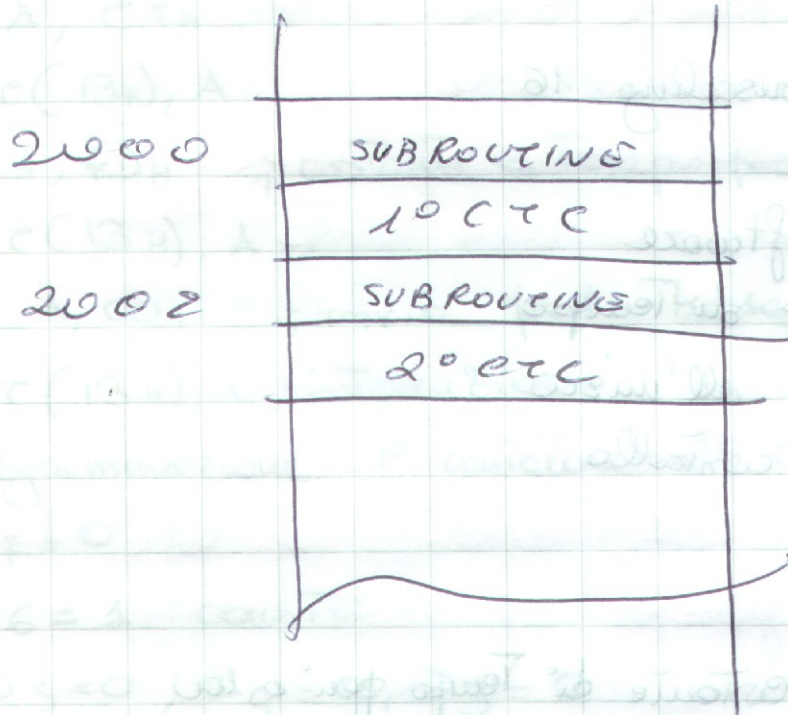
- ; caricamento dello stack pointer
- ; per lo stack usiamo la parte finale
- ; dell'ulti. primo chip di RAM
- ; ~~ora~~ programmiamo ora il controllore del 1° cte
- ; D4 = 0, interruzioni disabilitate
- ; D6 = 1, ~~timer~~ counter
- ; D5 = 0 fattore di prescaling indifferente
- ; D4 = 0, scelta del fronte attivo del clock/trapper
- ; D3 = 0 non importa
- ; D2 = 1 segue costante di tempo
- ; D1 = 1 non importa all'inizio
- ; D0 = 1 perde di controllo

LD X, 4FH



LD A, FFH

II Ora due cre generano ciascuna un'interruzione, decidiamo di porre la Tabella delle interruzioni all'inizio della RAM



ORG 0000

LD SP, 2800H

- ; caricamento dello stack pointer
- ; per lo stack usiamo la parte finale
- ; dell'ulti. primo chip di RAM
- ; ~~ora~~ programmiamo ora il controllore del 1° CRC
- ; D4 = 0, interruzioni disabilitate
- ; D6 = 1, ~~timer~~ counter
- ; D5 = 0 fattore di prescaling indifferente
- ; D4 = 0, scelta del fronte attivo del clock/trupper
- ; D3 = 0 non importa
- ; D2 = 1 segue costante di tempo
- ; D1 = 1 non importa all'inizio
- ; D0 = 1 perdita di controllo

LD X, 4FH

OUT(10H), A

LD A, FFH

OUT(10H), A

39 AUT702
; programmazione del contatore 1 del 1° cc

; D7 = 0 interruzioni disabilitate

; D6 = 0 timer

; D5 = 0 settore di pulsating 16

; D4 = 0 non impatta

; D3 = 0 partenza software

; D2 = 1 segue costante di tempo

; D1 = 1 non impatta all'inizio

; D0 = 1 perde di controllo

LD A, 2FH

OUT(11H), A

~~LD A, 6FH~~ ; costante di tempo per 0 100

OUT(11H), A

; programmazione contatore 2 del 1° cc

; D7 = 0

; D6 = 1 ⇒ counter

; D5 = 0

; D4 = 0

; D3 = 0

; D2 = 1 segue costante di tempo

; D1 = 1 non impatta all'inizio

; D0 = 1

LD A, 6FH

OUT(12H), A

LD A, 7DH ; 125 in esadecimale

OUT(12H), A

programmazione Contatore 3 del 1° CRC

; D7=1, D6=1, D5=0, D4=0, D3=0, D2=1, D1=1, D0=1

LD A, C7H

OUT(13H), A

LD A, 7DH ; costante di tempo pari a 125

OUT(13H), A

LD A, 00H ; invio parte bassa valore delle

OUT(13H), A ; interruzioni

programmazione 1° contatore 2° CRC

; D7=0

; D6=1 counter

; D5=0, D4=0, D3=0

; D2=1, D1=1, D0=1

LD A, a7H

OUT(30H), A

; costante di tempo pari a 250/10 = FAH

LD A, FAH

OUT(30H), A

programmazione 2° contatore 2° CRC

; l'unica differenza è D7=1 = interruzioni abilitate

LD A, C7H

OUT(31H), A

; costante di tempo

LD A, 02H

OUT(31H), A

LD A, 02H ; parte bassa

OUT(31H), A ; valore interruzioni

programmazione dell'8255

programmazione Contatore 3 del

; D7=1, D6=1, D5=0, D4=0, D3=0, D2=1, D1=1, D0=1

LD A, C7H

OUT(13H), A

LD A, 7DH ; costante di Tempo per a 125

OUT(13H), A

LD A, 00H ; invio parte bassa olettore delle

OUT(13H), A ; interazioni

programmazione 1° contatore 2° CTC

; D7=0

; D6=1 counter

; D5=0, D4=0, D3=0

; D2=1, D1=1, D0=1

LD A, A7H

OUT(30H), A

; costante di Tempo per a 250/10 = FAH

LD A, FAH

OUT(30H), A

programmazione 2° contatore 2° CTC

; l'unica differenza e' D7=1 = interazioni abilitate

LD A, C7H

OUT(31H), A

costante di Tempo

LD A, 02H

OUT(31H), A

LD A, 02H ; parte bassa
OUT(31H), A ; settore interattori

programmazione dell'8255

; D7=1 identifica come parole di programmazione

di modo

- i $D_6 D_5 = \emptyset \emptyset$ modo zero parte A
- i $D_4 = 0$ parte A impostata come uscita
- i $D_3 = 0$ parte alta parte C come uscita
- i $D_2 = 0$ parte B in modo zero
- i $D_1 = 1$ parte B come ingresso
- i $D_0 = 0$ parte bassa C come uscita

```
LD A, 82H
OUT(83H), A
LD HL, 0300H
```

- i supponiamo che a 0300H comincia il 1° sottoprogramma che gestisce le richieste di interruzione da parte del 1° CRC

```
OUT(2000H), HL
LD HL, 0600H
```

- i controllo sottoprogramma 2° CRC

```
OUT(2002H), HL
```

~~LD HL, 20H~~; parte alta vettore

LD I, A ; delle interruzioni

~~M2~~
~~E I~~

```
LD HL, 2006H
```

- i facciamo puntare HL alla prima locazione in cui inserire le debbite

```
LD DE, FB00H
```

- i facciamo puntare DE all'inizio della memoria video

```
LD A, 20H
```

- i forniamo ~~A~~ zero in A il codice ASCII del

i $D_4 = 0$ parte A impostata come uscita

i $D_3 = 0$ parte alta parte C come uscita

i $D_2 = 0$ parte B in modo zero

i $D_1 = 1$ parte B come ingresso

i $D_0 = 0$ parte bassa C come uscita

LD A, 82H

OUT (83H), A

LD HL, 0300H

i supponiamo che a 0300H comincia il 1° blocco

i programma che gestisce le richieste di

i interruzione da parte del 1° CRC

OUT (2000H), HL

LD HL, 0600H

i vogliamo sottoprogramma 2° CRC

OUT (2002H), HL

~~LD HL, 20H~~; parte alta celle

LD I, A ; delle interruzioni

~~LD HL, 20H~~

~~LD HL, 20H~~

LD HL, 2006H

i facciamo finire HL alla prima locazione

i in cui uscirà la deviazione

LD DE, FB00H

i facciamo finire DE all'inizio della memoria video

~~LD A, 20H~~

i poniamo ~~A~~ zero in A il codice ASCII del carattere bianco

LD BC, 07D0

; carica BC con $2000_{10} = 07D0_H$

inizio: LD (DE), A

DEC C

JR NZ, INIZIO

; decrementa C, se non è ancora nullo oltre all'inizio

; altrimenti carica C con FFH e decrementa d'uno B

LD C, FFH

DEC B

JR NZ, INIZIO

; ora punto video si pone nella memoria video il codice

; ASCII per il carattere null in modo che nel video

; non appaia nulla.

LD DE, FBOH

; ripristino DE all'inizio.

LD A, 00H

OUT (B1H), A

; invio all'875 del comando di reset

LD A, 9FH

OUT (B0H), A

↑ inizio del 1° parametro del comando di reset

↑ linee orizzonti, 80 caratteri per riga

LD A, 59H

OUT (B0H), A

; inizio del 2° parametro all'inizio 25

↑ righe di ~~comando~~ ^{corrette} per quadro, + 2 linee per

il retinale verticale.

LD A, FAH

OUT (B0H), A

inizio: LD C, DE), A

DEC C

JR NZ, INIZIO

- ; decrementa C, se non è ancora nullo oltre all'inizio
- ; altrimenti carica C con FFH e decrementa d'uno B

LD C, FFH

DEC B

JR NZ, INIZIO

- ; in questo modo si pone nella memoria video il codice
- ; ASCII per il carattere nullo in modo che nel video
- ; non appaia nulla.

LD DE, FBOH

- ; ripristino DE all'inizio.

LD A, 00H

OUT (B1H), A

- ; invio all'8255 del comando di reset

LD A, 4FH

OUT (B0H), A

- ↑ invio del 1° parametro del comando di reset

- ↑ linee orizzonti, 80 caratteri per riga

LD A, 53H

OUT (B0H), A

- ; invio del 2° parametro impostando 25

- ↑ righe di ~~comando~~ ^{caratteri} per quadro, + 2 linee per

- il retinec verticale.

LD A, FAH

OUT (B0H), A

- ; 3° parametro, posizione 10 linee per

; erettere e la linea delle sottolineature per
; e 16, poiché $16 > 10$ non si avrà sottolineatura

LD A, 05H
OUT(04H), A
; il numero di caratteri fu e ritraccia su
; tale è impostato a 20.

LD A, E0H
OUT(04H), A
; inizio del preset counters commences
IM2
BI
HALT
LDDE, 012EH ; carica in DS'
EXX ; un contatore per
; espire se sono passati
; 5 minuti

ORG 0300H
; sottoprogramma che gestisce l'interruzione indicata
; qui 10 secondi del 1° etc
; questo sottoprogramma ha il compito di rilevare
; le variazioni del nesico, forse si registrerà in memoria
; dati e un memoria video e controllare se è
; periodicamente elevato

~~LD~~ LD A, (10H)
; calcolo del numero del contatore del 1° etc
LD B, A
LD A, FFH
SUB A, B
; calcolo del ΔN
CALL DIV

... e la eme delle sottolineature per
; e 16, poiché $16 > 10$ non si avrà sottolineatura

LD A, 05H

OUT(B0H), A

; il numero di caratteri fu e ritraccia su
; tale è impostato a 20.

LD A, E0H

OUT(B1H), A

; inizio del preset counters commencing

IM2

BI

HALT

^{EXX} LDDE, 012EH; carica in DS'

EXX

; un contatore per

; espire se sono presenti

; 105 minuti

ORG 0300H

; sottoprogramma che gestisce l'interazione indicata

; qui 10 secondi del 1° etc

; questo sottoprogramma ha il compito di ricevere

; la velocità del vesico, forse se registrata in memoria

; dati e un memoria video e controllare se è

; periodicamente elevato

~~LD~~ IN A, (10H)

; calcolo del numero del contatore ϕ del 1° etc

LD B, A

LD A, FFH

SUB A, B

; calcolo del ΔN

CALL DIV

; supponiamo di avere a disposizione un

; sottoprogramma che calcoli v e ponga in A
; la velocità e in ~~A~~ la parte decimale, tutto in BCD

~~SUB A, 01H~~
CALL CONVERT

; questa subroutine converte la velocità in caratteri

; ASCII e la pone nella memoria video

SUB A, 01H

; si controlla se la velocità è inferiore a 1 metro al
; secondo

JP R, ~~AVANTI~~

; se A il risultato della sottrazione è positivo, vuol

; dire $v > 10$ m/s si va avanti altrimenti

LD B, A
LD A, 01H

OUT (82H), A

; tutto una parola per settore e bit 07 dell'8155

; ed 1, supponendo che il punto sia collegato 1 e

; segnalazione acustica

LDA, B

ADD A, 01H

; ripristino A

~~AVANTI: SUB A, 10H~~

~~; controllo se la velocità è superiore a 10~~

~~LD IX, 0FEA~~

; nelle ultime locuzioni della ROM vi sono

; registrati i codici ASCII per visualizzare i

; messaggi 'VELOCITA' TROPPO BASSA' e

; 'VELOCITA' TROPPO ALTA', che occupano

; ciascuno 92 byte, il 10° messaggio

~~SUB A, 01H~~

CALL CONVERT

; questa subroutine converte la velocità in caratteri
; ASCII e la pone nella memoria video

SUB A, 01H

; si controlla se la velocità è inferiore a 1 metro al
; secondo

JP R, AVANTI

; se A il risultato della sottrazione è positivo, vuol
; dire che la velocità è superiore a 1 metro al secondo

; se $v > 10$ m/s si va avanti altrimenti

LD B, A
LD A, 01H

OUT (82H), A

; un po' una perdita per settore (e bit) dell'8155

; ed è, supponendo che il punto sia collegato e

; segnalazione acustica

LDA, B

ADD A, 01H

; ripristino A

~~AVANTI: SUB A, 10H~~

~~; controllo se la velocità è superiore a 10~~

~~LD IX, 0FEA~~

; nelle ultime locuzioni della ROM vi sono

; registrati i codici ASCII per visualizzare i

; messaggi 'VELOCITA' TROPPO BASSA' e

; 'VELOCITA' TROPPO ALTA', che occupano

; ciascuno 92 byte, il 1° messaggio

; inizia a 0F5AH e il 7° messaggio

i carica & OFD4H
LD B, 16H

i posizioni B come contatore dei 22 caratteri
ET: LD ^{LD} ^{CIA} ~~DE~~ A, (IX)

LD (DE), A

i trasferimento dei caratteri del messaggio in
i memoria video

INC IX
INC DE

AVANTI: ^{LD A, C} SUB A, 10H ; ripristino in A la velocità

i controlliamo se la velocità è superiore
i a 10 m/s

JP A, AVANTI2

i se non è vero saltiamo avanti altrimenti

LD B, A

LD A, 01H

OUT (32H), A

i azioniamo emettitore acustico

LD A, B

ADD A, 10H

i ripristino in X il valore della velocità

LD IX, OFD4

LD C, A

LD B, 16H

ET2: LD X, (IX)

LD (DE), A

INC IX

LD C, A come contatore dei 22 caratteri

ET : LD (IX), A

LD (DE), A

; trasferimento dei caratteri del messaggio in
memoria video

INC IX

INC DE

DJNZ, ET

AVANTI: SUB A, 10H ; ripristino in A la velocità

; controllo se la velocità è superiore
a 10 m/s

JP A, AVANTI2

; se non è vero saltiamo avanti altrimenti

LD B, A

LD A, 01H

OUT (92H), A

; azioniamo emettitore acustico

LD A, B

ADD A, 10H

; ripristino in X il valore della velocità

LD IX, 0FD4

LD C, A

LD B, 16H

ET2: LD X, (IX)

LD (DE), A

INC IX

INC DE

OFD4
 OFD5
 OFD6
 OFD7
 OFD8
 OFD9
 OFDA
 OFDB
 OFDC
 OFDE
 OFDF
 OFEO
 OFE1
 OFE2
 OFE3
 OFE4
 OFE5
 OFE6
 OFE7
 OFE8
 OFE9
 OFEA

5 6
 4 5
 4 C
 4 F
 4 3
 4 9
 5 4
 4 1
 6 0
 2 0
 5 4
 5 2
 4 F
 5 0
 5 0
 4 F
 2 0
 4 1
 4 C
 5 4
 4 3
 5 4

← 'V'
 ← 'E'
 ← 'L'
 ← 'O'
 ← 'C'
 ← 'I'
 ← 'T'
 ← 'A'
 ← ''
 ← '' ← SPAZIO BIANCO
 ← 'T'
 ← 'R'
 ← 'O'
 ← 'P'
 ← 'P'
 ← 'O'
 ← ''
 ← 'A'
 ← 'A'
 ← 'S'
 ← 'A'
 ← 'V'

OFFA
 OFFB
 OFFC
 OFFD
 OFFE
 OFFG
 OFFH
 OFFI
 OFFJ
 OFFK
 OFFL
 OFFM
 OFFN
 OFFO
 OFFP
 OFFQ
 OFFR
 OFFS
 OFFT
 OFFU
 OFFV
 OFFW
 OFFX
 OFFY
 OFFZ

0FEA		5	6		'V'
0FEB	X	4	5	2	'E'
0FEC	'E'	4	C	2	'L'
0FED	'J'	4	F	C	'O'
0FEE	'O'	4	3	7	'C'
0FEF	'C'	4	9	3	'J'
OFF0	'Z'	5	9	2	'T'
OFF1	'T'	4	1	4	'A'
OFF2	'A'	6	0	1	'.'
OFF3	'.'	2	0	0	'.'
OFF4	'.'	5	4	0	'R'
OFF5	'T'	5	2	2	'R'
OFF6	'R'	4	F	2	'O'
OFF7	'O'	5	0	7	'P'
OFF8	'9'	5	0	0	'O'
OFF9	'9'	4	F	0	'O'
OFFA	'O'	2	0	0	'.'
OFFB	'.'	4	2	0	'B'
OFFC	'A'	4	1	4	'A'
OFFD	'A'	5	3	0	'S'
OFFE	'T'	5	3	0	'S'
OFFF	'A'	4	1	0	'A'

DSNZ, ETZ

LD A, C

AVANTI 1: LD (HL), A

; registrazione velocità nella memoria RAM
INC HL

AVANTI 2: EXX

→ LD DE, F800H; upato all' inizio delle memorie
i video

; recupero il contatore DE'

DEC DE

LD HL, DE

AND A

; pongo il flag di carry a zero

SBC HL, 0000H

JP NZ, AVANTI B ETZ

DE' non è arrivato a zero o no, allora

fine altrimenti: sud dice che sono passati

5 minuti

EXX

LD (HL), A

INC HL

EX AF, AF'

LD (HL), A

INC HL

per cui la velocità va registrata in memoria

AND A

SBC HL, 2005H

ciò che serve a controllare se sono passati 24 ore

o se sono stati registrati 12 x 24 = 288 dati

ciò che serve a registrare l'ora

della rilevazione

AVANTI 1: LD (HL), A

; registrazione veloce nella memoria RAM

INC HL

AVANTI 2: EXX

LD DE, F800H; upato all' inizio delle memorie
; video

; recupero il contatore DE'

DEC DE

LD HL, DE

AND A

; pongo il flag di carry a zero

SBC HL, 0000H

JP NZ, AVANTI B ETZ

; se DE' non e' arrivato a zero si va alla

; fine altrimenti si continua con i

; 5 minuti

EXX

LD (HL), A

INC HL

EX AF, AF'; per

LD (HL), A

INC HL

; per cui la veloce va registrata in

; memoria

~~AND A~~

~~SBC HL, 2005H~~

; dobbiamo controllare se sono presenti 24 ore

; e se sono stati registrati $12 \times 24 = 288$ dati

; dobbiamo anche registrare l'ora

; delle rilevazioni

RES 0, A
OUT(30H), A

- ; attivazione del clock di lettura dell'oscilatore
- ; e' una scrittura fittizia, serve solo ad attivare
- ; la parte che invia il clock all'ingresso scl dell'oscilatore

LD A, 100101101b

- ; poniamo in A una stringa che rappresenta l'indirizzo
- ; da inviare bit a bit all'ingresso SDA dell'oscilatore
- ; questo andrà inviato a partire dal bit meno
- ; significativo

LD B, 08h

ETA: OUT(70H), A

RRCA

- ; rotazione ^{NOP} di A per inviare il bit successivo

DSU Z, ETA

- ; il clock dell'oscilatore e' 32 volte piu' lento di quello del μP , poniamo nel ciclo l'istruzione NOP in modo che questo duri esattamente 32 cicli di clock del μP

~~XOR A, A~~

- ; ~~esporta~~ il bit 0 di A e' ancora 1 e lo invio

OUT(70H), A

- ; in modo da inviare il segnale di Reset

LD A, (0000H)

LD A, (0000H)

- ; questo dura esattamente 13 cicli di clock
- ; in modo da fare i 26 che occorrono

OUT(30H), A

- ; attivazione del clock di lettura dell'accelerometro
- ; e' una scrittura fittizia, serve solo ad attivare
- ; la parte che invia il clock all'ingresso scl dell'accelerometro

LD A, 100101101b

- ; poniamo in A una stringa che rappresenta l'indirizzo
- ; da inviare bit a bit all'ingresso SDA dell'accelerometro
- ; questo andrà inviato a partire dal bit meno
- ; significativo

LD B, 08h

ETG: OUT(70H), A

RRCA

- ; rotazione ^{NOP} di A per inviare il bit successivo

DNZ, ETG

- ; il clock dell'accelerometro e' 32 volte più lento di quello del μP , poniamo nel ciclo l'istruzione `nop` in modo che questo duri esattamente 32 cicli di clock del μP

~~XOR A, A~~

- ; ~~esporta~~ il bit ~~di~~ di A e invia 1 e lo moltiplica

OUT(70H), A

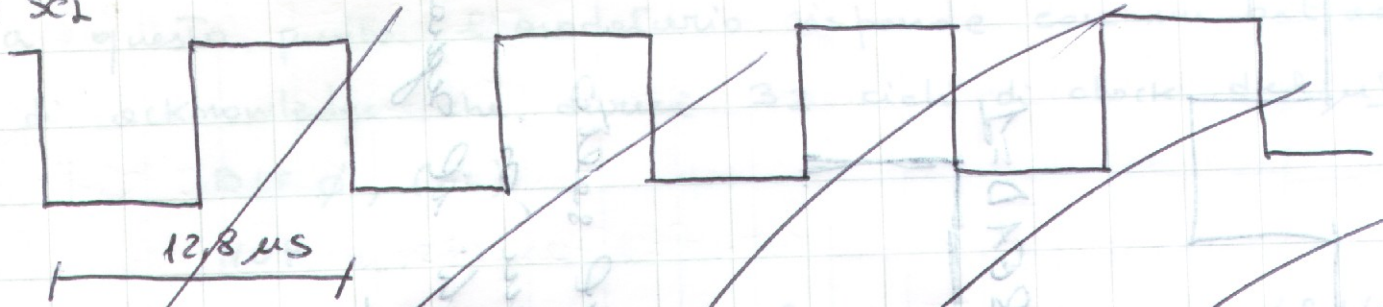
- ; in modo da inviare il segnale di Reset

LD A, (0000H)

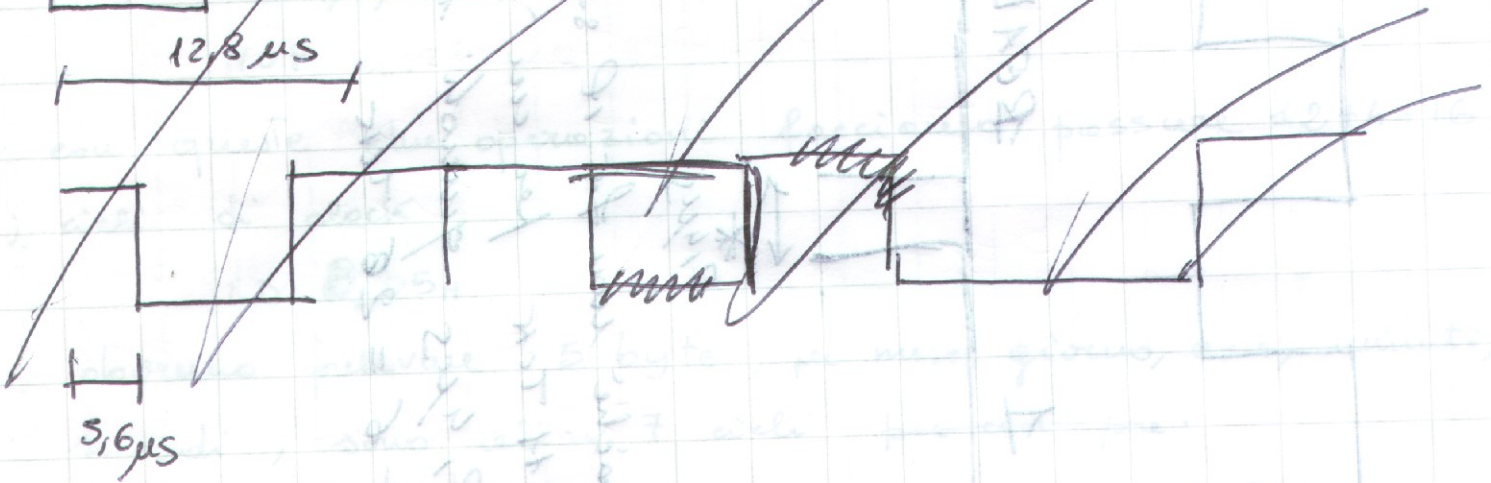
LD A, (0000H)

- ; oppure dura esattamente 13 cicli di clock
- ; in modo da fare i 26 che occorrono
- > Vedi diagramma

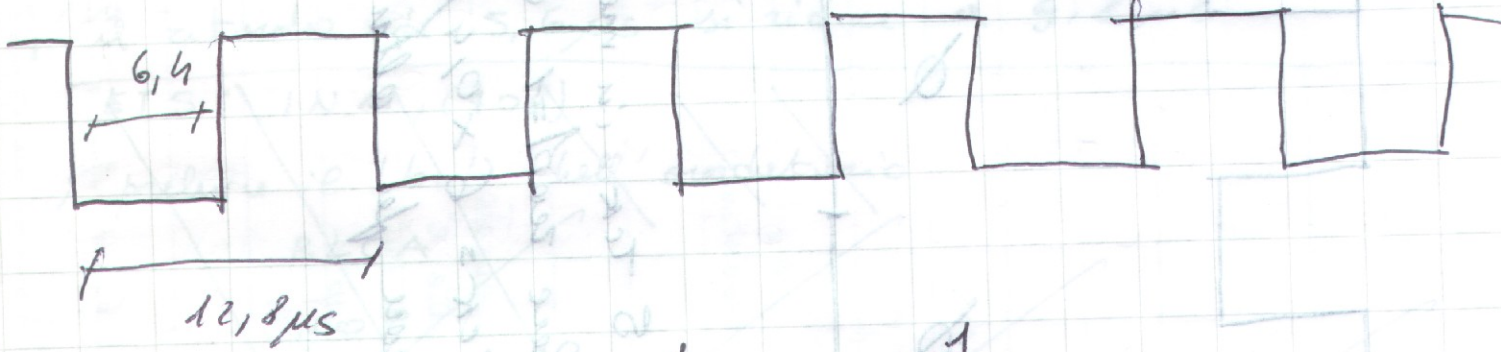
CK scl



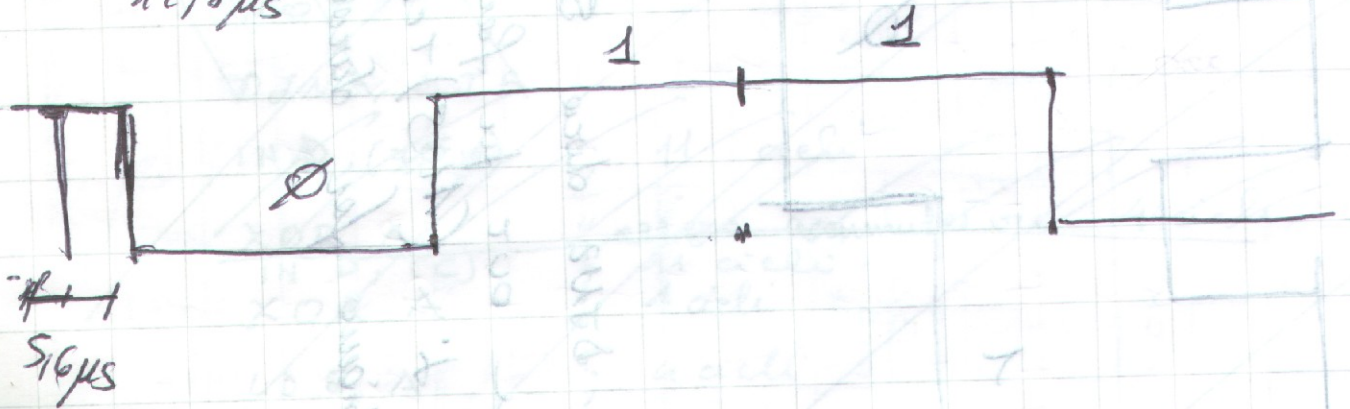
Do



CK scl

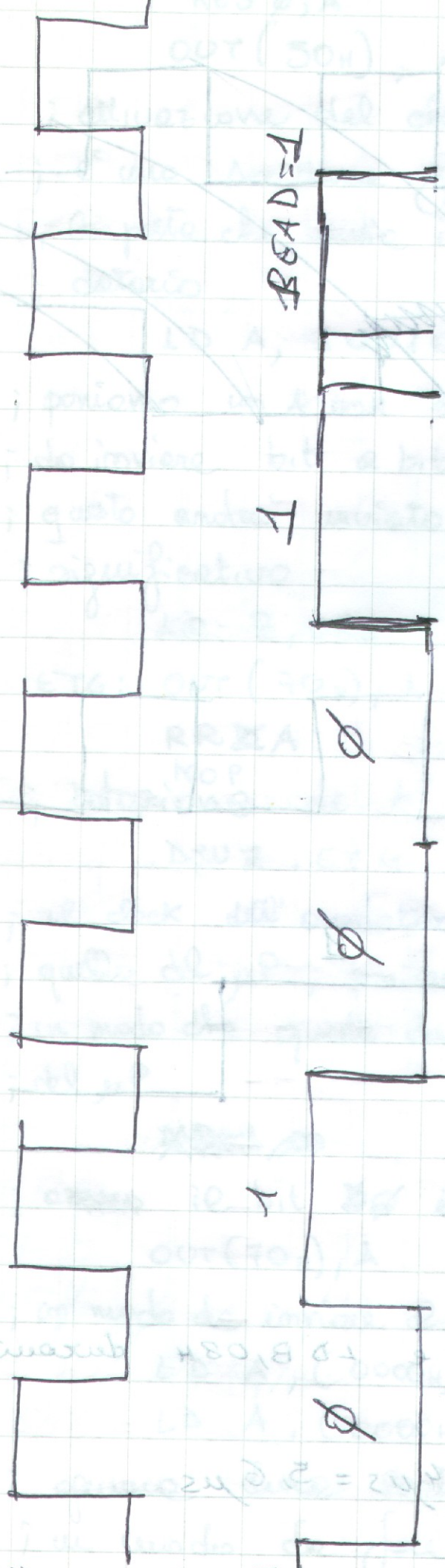


Do



le operazioni LDA, 10010110 e LDB, 08H durano
ciascuna 7 cicli di clock

$$7 + 7 = 14 \quad 14 \times 0,4 \mu s = 5,6 \mu s$$



* l'ultima volta DIZI dura 5 Tck in meno poiché non fa il salto
 mentre l'ultima out fa fare read=1 dura 11 Tck per cui
 avrà un ritardo di $(11-5) Tck = 6 \times 0,4 \mu s = 2,4 \mu s$ quindi il segnale
 ed 1 lo dobbiamo far durare per altri $32 - 6 = 26 Tck$

; a questo punto l'orodattario risponde con un bit ad 1
 ; di acknowledge che durerà 32 cicli di clock del μP
 BIT ϕ , (HL)
 NOP

; con queste due operazioni facciamo passare $12+4=16$
 ; cicli di clock

LD B, 05H

; dovremo prelevare 5 byte, per mese, giorno, ore, minuti,
 secondi, sono altri 7 cicli ~~per cui pre~~.

LOOP: LD ~~05H~~ NOP 7+8
 NOP

; ~~contatore per gli otto bit, in totale $16+8=24$ cicli.~~

; il ritardo di 5,6 μs si riduce a 5,2 μs

~~ETS: IN A, (70H)~~

~~; preleva il bit dell'orodattario~~

~~RCA~~

~~NOP~~

~~DJNZ, ETS~~

~~IN ~~D~~, (~~70H~~) ; 11 cicli~~

~~XOR A ; azzero accumulatore 4 cicli~~

~~IN D, (C) ; 11 cicli~~

~~XOR A ; 4 cicli~~

~~LDE, A ; 4 cicli~~

~~LD A, D ; 4 cicli~~

~~AND A, 00000001 ; maschera i bit superiori 7 cicli~~

IN A, (70H) ; 11 cicli

LD (HL), A ; 7 cicli

INC HL ; 6 cicli

NOP ; 4 cicli



$$61.4 \mu s - 5.6 \mu s + 0.4 \mu s = 12 \mu s$$

; in totale 32 cicli

; dobbiamo farlo 8 volte senza cicli altrimenti

; il tempo necessario per i salti potrebbe saltare

; la sincronizzazione

```
IN A, (70H)
```

```
LD (HL), A
```

```
INC HL
```

```
NOP
```

```
NOP
```

; terzo bit

```
IN A, (70H)
```

```
LD (HL), A
```

```
INC HL
```

```
NOP
```

```
NOP
```

; quarto bit

```
IN A, (70H)
```

```
LD (HL), A
```

```
INC HL
```

```
NOP
```

```
NOP
```

; quinto bit

```
IN A, (70H)
```

```
LD (HL), A
```

```
INC HL
```

```
NOP
```

```
NOP
```

; sesto bit

IN A, (70H)

LD (HL), A

INC HL

NOP

NOP

; settimo bit

IN A, (70H)

LD (HL), A

INC HL

NOP

NOP

; ottavo bit

IN A, (70H)

LD (HL), A

INC HL

NOP

NOP

; adesso per 32 cicli di clock di sempre
; di ACK presente

NOP

NOP

NOP

NOP

NOP

; $5 \times 4 = 20$ cicli di clock

$\Delta \neq N \neq$, LOOP

$20 + 13 = 33$ cicli di clock

```

IN A, (70H)
LD (HL), A
INC HL
NOP
NOP

```

; settimo bit

```

IN A, (70H)
LD (HL), A
INC HL
NOP
NOP

```

; ottavo bit

```

IN A, (70H)
LD (HL), A
INC HL
NOP
NOP

```

; almeno per 32 cicli di clock di same bit
; di ACK presente

```

NOP
NOP
NOP
NOP
NOP

```

; $5 \times 4 = 20$ cicli di clock

```

D7NZ, LOOP

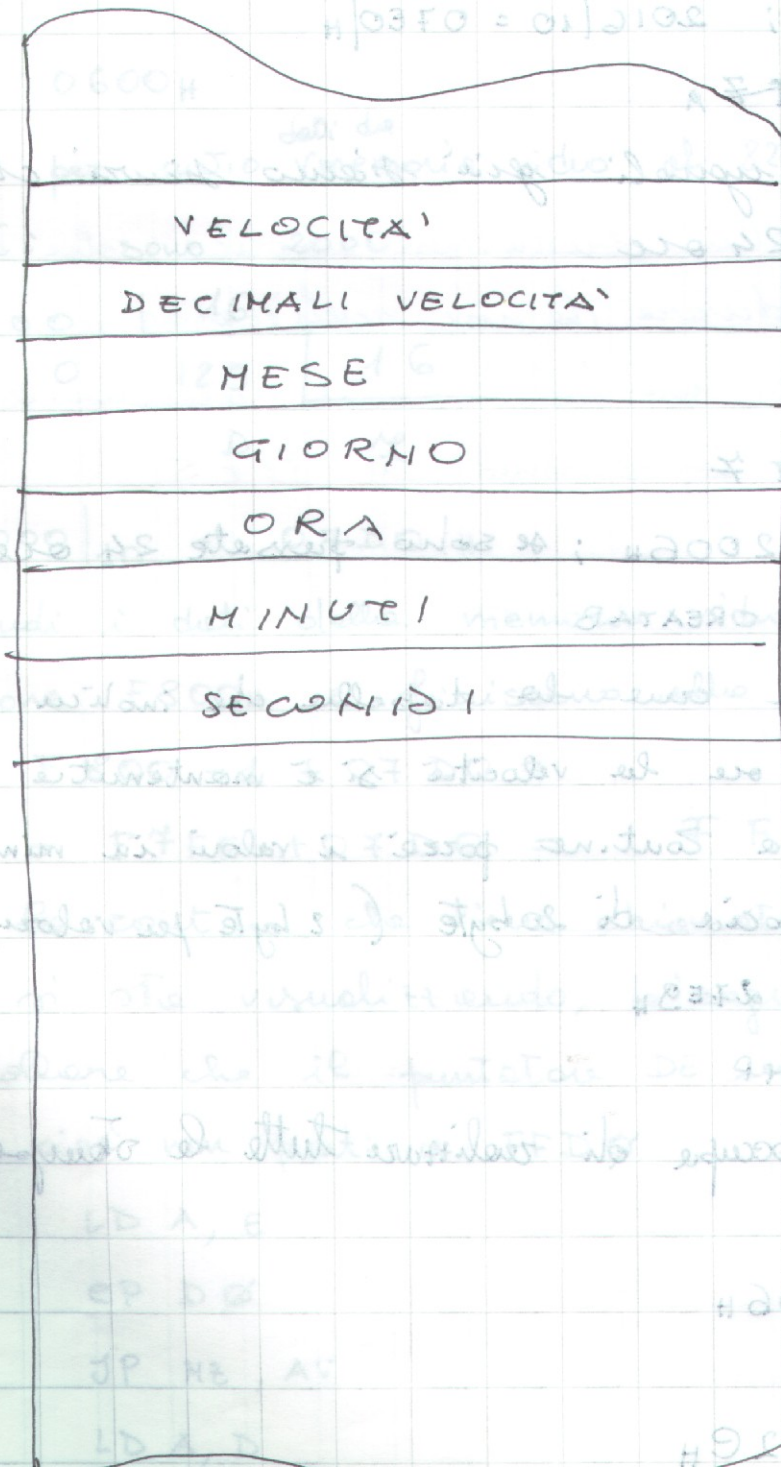
```

; $20 + 13 = 33$ cicli di clock, questo significa

- ; che per ogni byte la lettura verrà interdetta
- ; di un ciclo di clock, fin cui sull'ultimo byte
- ; si avrà un ritardo nessuno di $S \text{ cicli} \times 2 \text{ clock}$
- ; che non fa perdere il sincronismo, c'è lo svantaggio
- ; che si occupa un byte di memoria per ogni bit

CALL FORMA-BYTE

- ; queste routine ricompattano i dati temporali su
- ; S byte secondo il seguente formato



; dopo 24 ore saranno stati registrati
 ; $2 + 5 = 7$ byte ogni 5 minuti, quindi
 ; $7 \times 60 / 5 = 7 \times 12 = 84$ byte per ora
 ; $84 \times 24 = 2016$ byte nelle 24 ore

```
XOR A
```

; azzerare il flag di carry

```
SBC HL, 2006H
```

```
LD A, L
```

```
CP 00H ; 2016/10 = 07E0H
```

```
JP NZ, ET7A
```

; se non sono uguali già siamo sicuri che non
 ; sono passate 24 ore

```
LD A, H
```

```
CP 07H
```

```
JP NZ, ET7A
```

```
ADD HL, 2006H ; se sono passate 24 ore
```

```
CALL STAMP_CREATAB
```

; subroutine che crea la tabella che indica per quanto
 ; tempo nelle 24 ore la velocità si è mantenuta in ciascun
 ; intervallo, questa routine forza i valori in minuti in
 ; una area di memoria di 20 byte (2 byte per valore) della
 ; RAM a partire da 27E8H

```
CALL STAMP
```

; procedura che si occupa di realizzare tutte le stamp

```
EXIT: EXIT
```

```
LD HL, 2006H
```

```
EXX
```

```
LD D, ...
```

; $2 + 5 = 7$ byte ogni 5 minuti, quindi
 ; $7 \times 60 / 5 = 7 \times 12 = 84$ byte per ora
 ; $84 \times 24 = 2016$ byte nelle 24 ore

```

XOR A
; azzerare il flag Z carry
SBC HL, 2006H
LD A, L
CP 00H ; 2016/10 = 07E0H
JP NZ, ET7A

```

; se non sono uguali già siamo sicuri che non
 ; sono passate 24 ore

```

LD A, H
CP 07H
JP NZ, ET7

```

```

ADD HL, 2006H ; se sono passate 24 ore
CALL STAMP_CREATAB

```

; subroutine che crea la tabella che indicherà per quale
 ; tempo nelle 24 ore la velocità si è mantenuta in ciascun
 ; intervallo, questa routine formerà i valori in minuti in
 ; una area di memoria di 20 byte (2 byte per valore) della
 ; RAM a partire da 27E9H

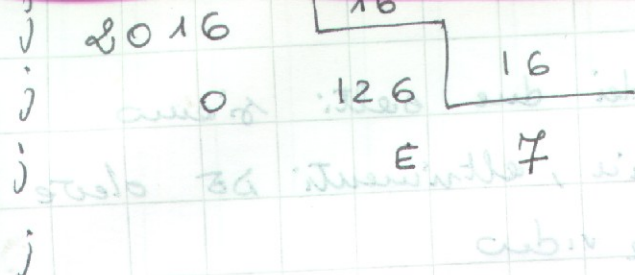
```
CALL STAMP
```

; procedura che si occupa di realizzare tutte le stampe

```

EXX DE
LD HL, 2006H
EXX DE
LD DE, 012EH

```

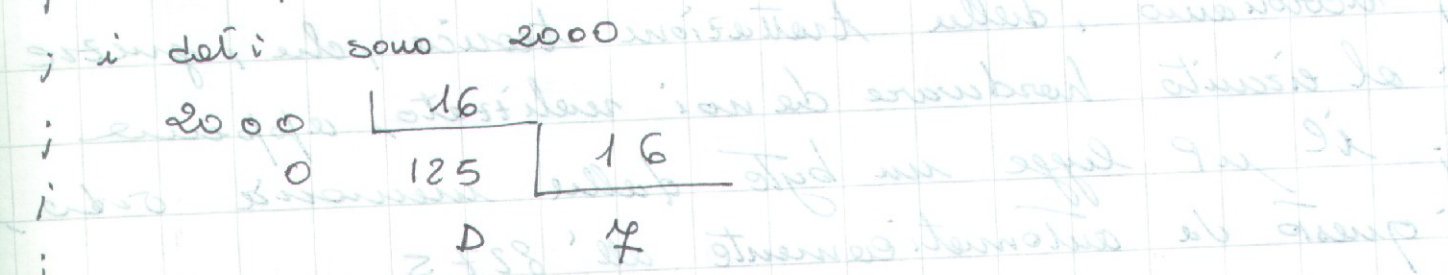



2016 |₁₀ = 07E0 |₁₆
E I

ET7: RETI

ORG 0600H

; routine per ^{dati da} m.10 memoria video al 8275



2000 |₁₀ = 07D0 |₁₆

; quindi i dati della memoria video partono dalle
; locazione F800H e finiscono alle locazione

F800 - 1 + 07D0 =
= F7FF + 07D0 = FF CF |₁₆

; non la routine che viene chiamata non se' quale
; age si sta visualizzando, bisogna anzitutto
; controllare che il puntatore DE non sia giunto alla
; fine cioè non punti a FFD0

```
LD A, E
EP D0
JP NZ, AV
LD A, D
EP FF
```

JP NZ, AV

; se non viene eseguito nessuno dei due salti siamo
; ancora in una linea intermedia, altrimenti DE deve
; puntare all'inizio della memoria video

LD DE, F800H

AV: LD B, 18H

; leggiamo 25 byte per riempire il buffer dell'8275

LD A, (DE)

INC DE

DJNZ, LOOP

; ricordiamo, della trattazione teorica, che, grazie
; al circuito hardware da noi realizzato, appena
; il μP legge un byte dalla memoria video
; questo va automaticamente all'8275

RETI

~~la stessa delle subroutine~~