

Figura 8.3 Esempio di decodifica degli indirizzi per una interfaccia che presenta due porte di ingresso e due di uscita. La linea SEL rappresenta l'uscita del decodificatore dell'indirizzo di base assegnato all'interfaccia (per semplicità si suppone che l'indirizzo sia dato su soli 8 bit). Si noti che la linea SEL risulta asserta in presenza dell'indirizzo F2 e dell'indirizzo F3. A₀ serve a discriminare la porta all'indirizzo relativo 0 da quella all'indirizzo relativo 1.

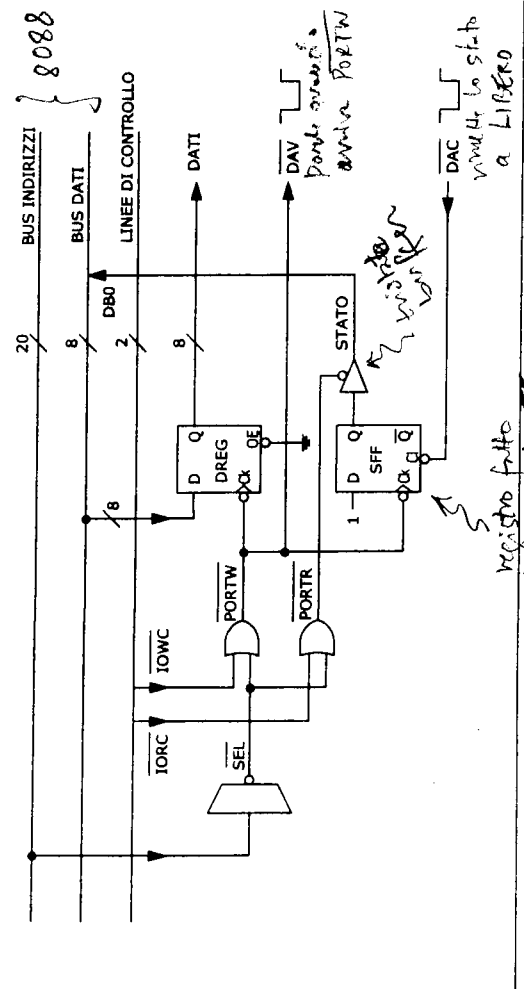


Figura 8.7 Esempio di interfaccia di uscita. La linea SEL risulta asserta solo in presenza dell'indirizzo assegnato all'interfaccia. Il registro dati dell'interfaccia (DREG) è costituito da un latch di 8 bit, la cui uscita è tenuta sempre abilitata.

Decodifica 10 ff. quando viene eseguita l'istruzione
 off. { OUT PORT, AL, PORT (scatola dati)
 { IN AL, PORT (lettura stato)

si stabilisce che il sottoprogramma STAMPA venga chiamato secondo questa convenzione 4:

```

MOV SI, <offset BUFFER> ;DS:SI= indirizzo di BUFFER
MOV CX, <n> ;CX= n
CALL STAMPA

```

N.B. per il primo parametro! (il secondo è base)

Si stabilisce inoltre che STAMPA effettui per intero il trasferimento degli n caratteri e restituisca il controllo all'istruzione successiva a quella di chiamata solo a trasferimento concluso. *la diff. dal transf. Interrupt-based*

Il prelievo e il trasferimento di un singolo carattere richiede questa semplice sequenza di istruzioni:

```

MOV AL, [SI]
OUT PORT, AL

```

Dove con PORT si è indicato l'indirizzo assegnato all'interfaccia. Come già osservato, l'istruzione OUT copia il contenuto di AL in DREG dell'interfaccia, fa passare SFF a 1 e trasmette il DAV alla stampante.

La trasmissione degli n caratteri richiede l'iterazione delle due precedenti istruzioni in un ciclo che mantenga SI aggiornato in modo da puntare al prossimo carattere da stampare. È però necessario sincronizzare l'esecuzione del programma con l'attività del periferico. A tal fine basta introdurre un ciclo di attesa del cambiamento di stato di SFF (conseguente alla risposta della stampante):

```

ATTESA: IN AL, PORT
AND AL, 1 → mascherare due bit di stato
JNZ ATTESA

```

Terminata l'attesa, è necessario conteggiare il carattere trasmesso e, a seconda del fatto che questo sia o non sia l'ultimo:

- concludere e tornare al chiamante;
- prelevare e trasmettere il prossimo carattere.

Tenuto conto delle precedenti osservazioni, il sottoprogramma STAMPA assume questa forma finale:

```

STAMPA: MOV AL, [SI]
OUT PORT, AL
IN AL, PORT
AND AL, 1
JNZ ATTESA
INC SI
LOOP STAMPA
RET

```

Routine di servizio dell'interruzione Come abbiamo già esposto in precedenza, la routine di servizio della interruzione inizia con le istruzioni di salvataggio nello stack dei registri utilizzati dalla routine e della parola di stato del processore¹⁰:

```
INTSTAMP: PUSH PSW      ; Salvataggio PSW
           PUSH AX       ; Salvataggio dei
           PUSH CX       ; ...tre registri
           PUSH SI       ; ....usati in INTSTAMP
```

A questo punto c'è da conteggiare il carattere trasmesso e prelevare il prossimo. A tal fine si deve recuperare il contenuto di IND e CONT e aggiornarli.

```
MOV SI, IND      ; SI<-Offset prossimo
INC SI           ; Puntamento al prossimo
MOV CX, CONT     ; CX<-restanti + 1
DEC CX          ; Conteggio
```

⁹Si noti che la sequenza di chiamata presuppone che il driver sia libero, ovvero che BUSY valga 0. In pratica, prima di effettuare la chiamata è necessario verificare il rispetto di questa condizione.

¹⁰Nei microprocessori della famiglia 8086, di cui si è preso a prestito la notazione assembler, l'operazione PUSH PSW viene eseguita come parte del ciclo di interruzione, prima di portare a 0 IE. PSW salvata contiene quindi 1 per IE (altrimenti non ci sarebbe stata l'interruzione). L'istruzione IRET ha l'effetto di rimettere PSW salvata sullo stack e quindi di riabilitare il sistema di interruzione. Nel caso della nostra ipotetica CPU, IRET ha solo l'effetto di riportare a 1 IE (oltre che tornare al programma interrotto); dunque IE non fa parte di PSW.

Prima di procedere occorre stabilire se ci sono o meno altri caratteri da stampare. L'ultima istruzione è funzionale a tale scopo. In sintesi, risulta il seguente codice¹¹:

```
INTSTAMP: PUSH PSW      ; Sal-
           PUSH AX       ; --va-
           PUSH CX       ; ----tag-
           PUSH SI       ; -----gio
MOV SI, IND      ; SI<-Offset prossimo
INC SI           ; Puntamento al prossimo
MOV CX, CONT     ; CX<-restanti + 1
DEC CX          ; Conteggio
JZ FINE         ; Era l'ultimo?
MOV AL, [SI]    ; NO! Si prende il prossimo
OUT PORT, AL    ; Salvataggio puntatore e
MOV IND, SI     ; ..contatore aggiornati
MOV CONT, CX   ; Ri-
POP SI          ; --pri-
POP CX         ; ----sti-
POP AX        ; -----no
POP PSW       ; Al punto di interruzione
IRET          ; Tutti trasmessi
MOV BUSY, 0   ; Driver libero !
MOV AL, 0    ; Disabilita intr interfaccia
OUT CPORT, AL
```

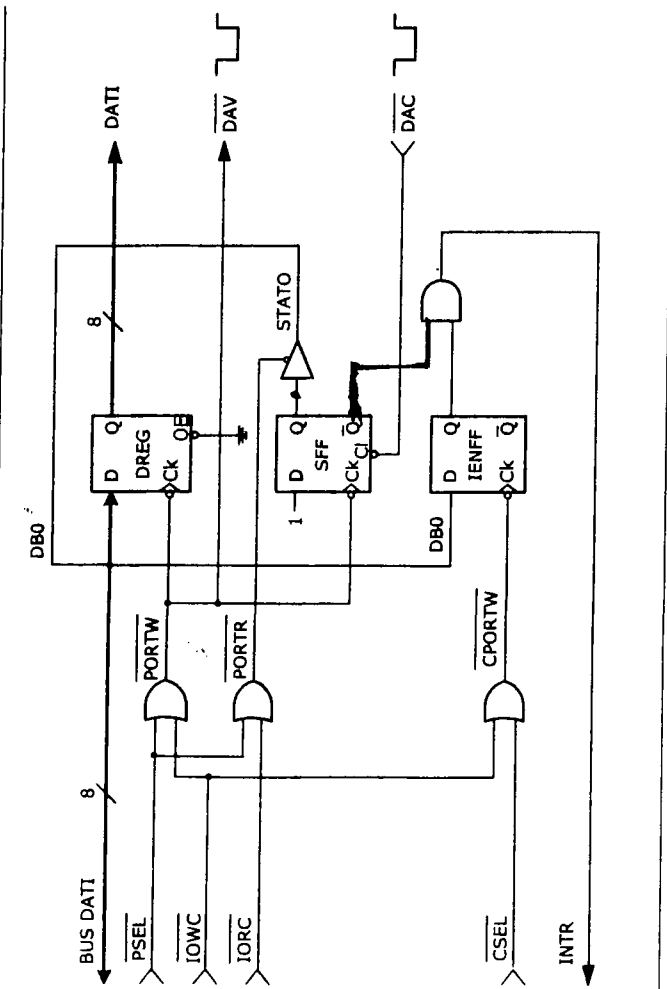


Figura 8.10 Interfaccia di uscita modificata con l'aggiunta della richiesta di interruzione.

I programmi vedranno solo la routine di inizializzazione. A questa daremo ancora il nome di STAMPA e manterremo la precedente convenzione di chiamata⁹:

```
MOV SI, <offset BUFFER> ; DS:SI -> BUFFER
MOV CX, <n>              ; CX = n
CALL STAMPA
```

Sezione di inizializzazione Con le precedenti assunzioni e convenzioni risulta agevole costruire la sezione di inizializzazione:

```
STAMPA: MOV BUSY, 1      ; Driver occupato!
         MOV IND, SI     ; Salvataggio indirizzo
         MOV CONT, CX   ; ...e contatore
         MOV AL, [SI]   ; AL <- primo carattere
         OUT PORT, AL   ; Trasmissione carattere
         MOV AL, 1     ; Abilita l'interfaccia
         OUT CPORT, AL ; a generare interruzioni
         RET           ; Ritorno al chiamante
```

Nello scrivere il precedente codice si è assunto che l'interfaccia fosse nello stato in cui non genera interruzioni (IENFF in stato 0). *(e che il suo stato fosse "LIBERO")*