

INTERRUPT

Interrupt

un segnale asincrono che indica il bisogno di attenzione oppure un evento sincrono che consente l'interruzione di un processo qualora si verificano determinate condizioni

Siamo a casa e abbiamo un telefono: per vedere se qualcuno ci sta chiamando è necessario che ogni tanto alziamo la cornetta?

No, che fesseria direte voi!

Il telefono squilla avvisandoci che qualcuno ci sta chiamando, quindi alzeremo la cornetta solo quando sta squillando
(vi sembra una banalità eh? Non lo è affatto).

Immaginate: siamo a casa ad effettuare le nostre faccende, non abbiamo bisogno di alzare ogni tanto la cornetta, perchè il telefono ci avviserà con uno squillo, consentendoci di interrompere ciò che stiamo facendo e dedicarci quindi alla telefonata.

Ecco il concetto chiave:

lo squillo del telefono è il nostro interrupt

ci consente di interrompere momentaneamente
ciò che stavamo facendo per dedicarci alla
situazione che ha generato l'interrupt fino a
quando non decidiamo di riprendere le nostre
faccende nel punto in cui le avevamo lasciate.

Un interrupt periodico

(come è quindi quello scatenato da un timer),
legato a vari contatori, ci aiuta a creare sistemi
multitasking che operano in tempo reale:

ovvero più funzioni eseguite in “contemporanea”,
indipendentemente dal programma principale!

(in realtà in contemporanea non si può, ma siamo
abbastanza veloci per dar l'impressione di...)

- Quando si verifica un interrupt, si scatenano i seguenti eventi:
 - Il programma principale viene interrotto.
 - Viene salvato il valore numerico del PC (Program Counter) nello Stack.
 - Il PIC salta ad una determinata locazione di memoria (denominata Interrupt Vector) nella quale vengono appunto memorizzate le istruzioni da eseguire in caso di interrupt.
 - Il PIC esegue le istruzioni contenute nell'interrupt vector.
 - Finito di eseguire tali istruzioni, il PIC preleva dallo Stack la riga del programma principale in cui si era fermato.
 - Il programma principale riprende dal punto in cui era stato interrotto dall'interrupt.

Da ciò si capisce che le istruzioni da eseguire durante un interrupt, vengono memorizzate in una locazione di memoria apposita

In C si utilizzerà una notazione particolare di funzione: basterà anteporre la parola “interrupt” davanti al nome della funzione che vogliamo eseguire per far sì che venga posizionata nella zona di memoria dedicata all’interrupt


```
void __interrupt() ISR()  
{  
    // routine eseguita al ricevimento di un interrupt  
  
    return;  
}
```

8.2.1 INTCON Register

The INTCON Register is a readable and writable register which contains various enable and flag bits.

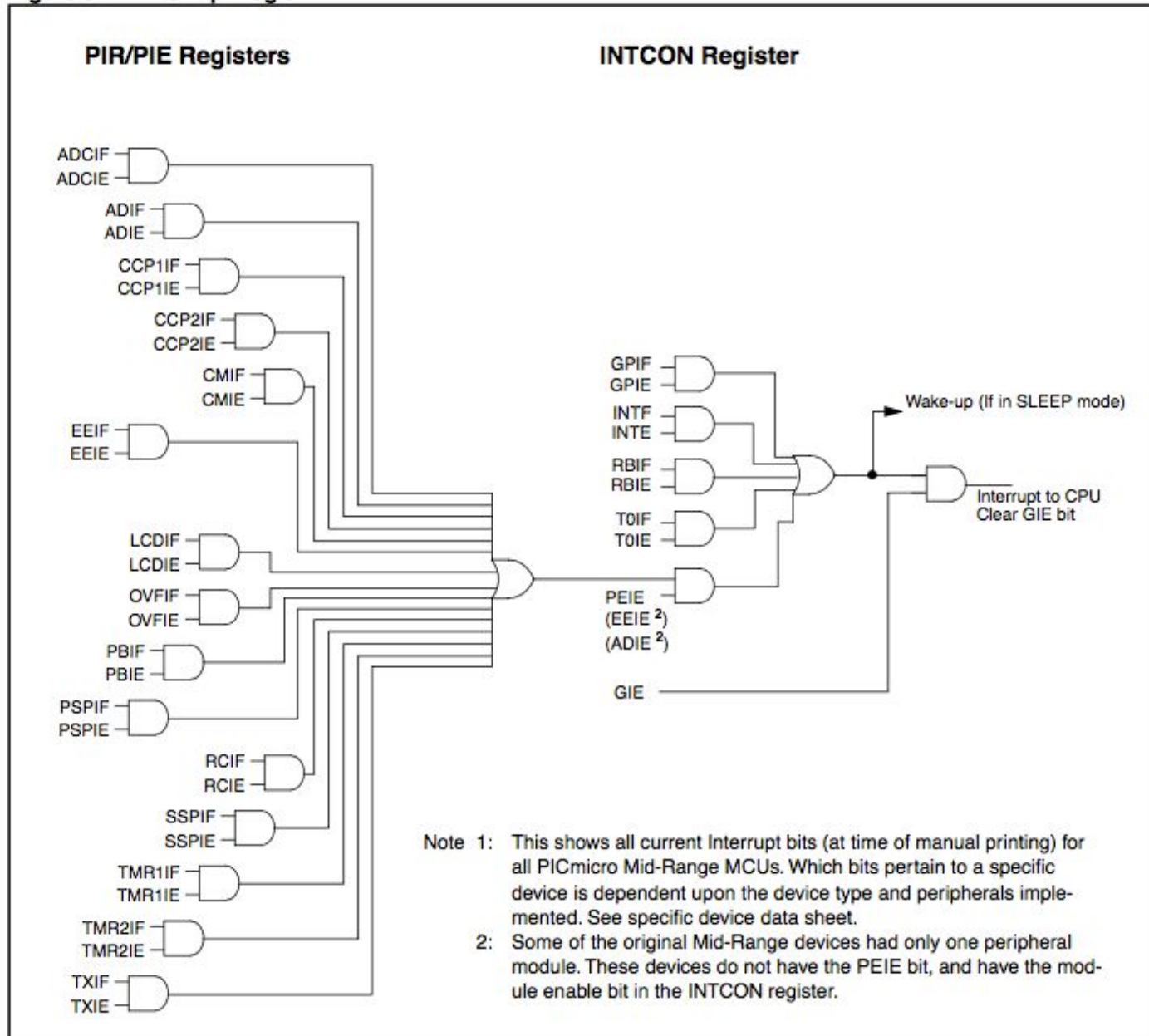
Note: Interrupt flag bits get set when an interrupt condition occurs regardless of the state of its corresponding enable bit or the global enable bit, GIE (INTCON<7>). This feature allows for software polling.

Register 8-1: INTCON Register

R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0
GIE	PEIE ⁽³⁾	TOIE	INTE ⁽²⁾	RBIE ^(1, 2)	TOIF	INTF ⁽²⁾	RBIF ^(1, 2)
bit 7							bit 0

- bit 7 **GIE:** Global Interrupt Enable bit
1 = Enables all un-masked interrupts
0 = Disables all interrupts
- bit 6 **PEIE:** Peripheral Interrupt Enable bit
1 = Enables all un-masked peripheral interrupts
0 = Disables all peripheral interrupts
- bit 5 **TOIE:** TMR0 Overflow Interrupt Enable bit
1 = Enables the TMR0 overflow interrupt
0 = Disables the TMR0 overflow interrupt
- bit 4 **INTE:** INT External Interrupt Enable bit
1 = Enables the INT external interrupt
0 = Disables the INT external interrupt
- bit 3 **RBIE ⁽¹⁾:** RB Port Change Interrupt Enable bit
1 = Enables the RB port change interrupt
0 = Disables the RB port change interrupt
- bit 2 **TOIF:** TMR0 Overflow Interrupt Flag bit
1 = TMR0 register has overflowed (must be cleared in software)
0 = TMR0 register did not overflow
- bit 1 **INTF:** INT External Interrupt Flag bit
1 = The INT external interrupt occurred (must be cleared in software)
0 = The INT external interrupt did not occur
- bit 0 **RBIF ⁽¹⁾:** RB Port Change Interrupt Flag bit
1 = At least one of the RB7:RB4 pins changed state (must be cleared in software)
0 = None of the RB7:RB4 pins have changed state

Figure 8-1: Interrupt Logic



Timer

il Timer è un contatore che si autoincrementa (indipendentemente dall'esecuzione del programma principale) ogni tot di tempo. Possiamo stabilire noi ogni quanto tempo deve essere incrementato tramite appositi settaggi

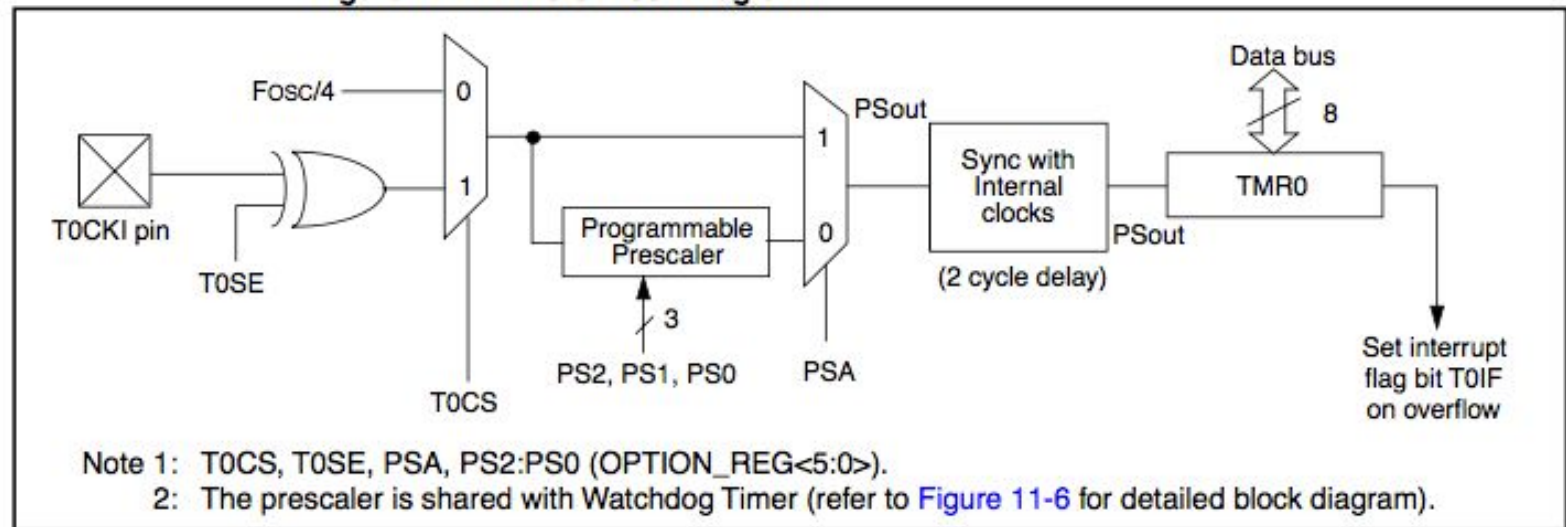
Timer nel PIC16F628A

- Contiene 3 timer indipendenti
- 2 Timer a 8 bit
- 1 Timer a 16 bit
- Il tempo di incremento dipende dal clock di sistema e dalle impostazioni del registro di configurazione

Timer0

- 8-bit timer/counter
- Read/write capabilities
- 8-bit software programmable prescaler
- Internal or external clock select
- Interrupt on overflow from FFh to 00h
- Edge select for external clock
- Register is Shared between Timer0 and WDT

Figure 11-1: Timer0 Block Diagram



bit 2:0 **PS2:PS0**: Prescaler Rate Select bits

Bit Value	TMR0 Rate	WDT Rate
000	1 : 2	1 : 1
001	1 : 4	1 : 2
010	1 : 8	1 : 4
011	1 : 16	1 : 8
100	1 : 32	1 : 16
101	1 : 64	1 : 32
110	1 : 128	1 : 64
111	1 : 256	1 : 128

TABLE 6-1: REGISTERS ASSOCIATED WITH TIMER0

Address	Name	Bit 7	Bit 6	Bit 5	Bit 4	Bit 3	Bit 2	Bit 1	Bit 0	Value on POR	Value on All Other Resets
01h, 101h	TMR0	Timer0 Module Register								xxxx xxxx	uuuu uuuu
0Bh, 8Bh, 10Bh, 18Bh	INTCON	GIE	PEIE	T0IE	INTE	RBIE	T0IF	INTF	RBIF	0000 000x	0000 000u
81h, 181h	OPTION ⁽²⁾	RBP \overline{U}	INTEDG	T0CS	T0SE	PSA	PS2	PS1	PS0	1111 1111	1111 1111
85h	TRISA	TRISA7	TRISA6	TRISA5	TRISA4	TRISA3	TRISA2	TRISA1	TRISA0	1111 1111	1111 1111

Legend: - = Unimplemented locations, read as '0', u = unchanged, x = unknown. Shaded cells are not used for Timer0.

Note 1: Option is referred by OPTION_REG in MPLAB[®] IDE Software.


```
#include <xc.h>
```

```
#define _XTAL_FREQ 8000000
```

```
static bit led;  
int count = 0;
```

```
void main(void) {
```

```
    TRISB = 0x00;
```

```
    INTCON = 0xA0;
```

```
    OPTION_REG = 0x07;
```

```
    while(1)
```

```
    {
```

```
    }
```

```
    return;
```

```
}
```

```
void __interrupt() ISR()
```

```
{
```

```
    if (INTCON & 0x04)
```

```
    {
```

```
        INTCON &= ~0x04; // ~0x04 è la negazione di 0x04 → 0xFB
```

```
        // INTCON = INTCON & 0xFB → 11111011
```

```
        count++;
```

```
        if (count == 30)
```

```
        {
```

```
            PORTB = ~PORTB; // nego il valore di tutti i bit di PORTB
```

```
            count = 0;
```

```
        }
```

```
    }
```

```
    return;
```

```
}
```

INTCON

1	0	1	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

OPTION_REG

0	0	0	0	0	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

INTCON

1	1	1	1	1	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

Basta poco per ottenere la sequenza:

10101010

01010101

10101010

01010101

10101010

01010101

.

.

.

```

#include <xc.h>

#define _XTAL_FREQ 8000000

static bit led;
int count = 0;

void main(void) {
    TRISB = 0x00;
    PORTB = 0xAA;
    INTCON = 0xE0;           //GIE = 1; PEIE = 1; TMR0IE = 1;
    OPTION_REG = 0x07;      //PS0 = 1; PS1 = 1; PS2 = 1;
    while(1)
    {

    }
    return;
}

void __interrupt() ISR()
{
    if (INTCON&0x04)
    {
        INTCON &= ~0x04; // ~0x04 è la negazione di 0x04 → 0xFB
        count++;
        if (count==30)
        {
            PORTB = ~PORTB; // nego il valore di tutti i bit di PORTB
            count = 0;
        }
    }
    return;
}

```

Calcolo dei tempi

Chiaramente è possibile definire con precisione i tempi di lampeggio (o di esecuzione di qualunque funzione) modulando i parametri del PRESCALER e imponendo delle precariche in TMR0

Calcolo dei tempi

Facciamo un esempio pratico: stiamo utilizzando un quarzo da 8Mhz, abbiamo assegnato il Prescaler al Timer0 e abbiamo impostato il prescaler a 256. In tali condizioni, la frequenza con cui il Timer0 si incrementa è pari a:

$$\frac{\left\{ \frac{F_{osc}}{4} \right\}}{PS}$$

Calcolo dei tempi

(ricordo ancora che con Fosc indico la frequenza del Quarzo, con PS indico invece il valore del PreScaler)

Ovvero: $(8\text{Mhz}/4)/256 = 8.8125\text{KHz}$

$$\frac{\left\{ \frac{F_{osc}}{4} \right\}}{PS}$$

Calcolo dei tempi

Ma noi vogliamo ragionare in termini di tempo, perchè così ci risulta più facile lavorare, quindi prendiamo la formula precedente e facciamo il reciproco per ottenere il valore di tempo:

$$\left\{ \frac{4}{F_{osc}} \right\} \bullet PS$$

Calcolo dei tempi

$$\text{ovvero: } (4/8) * 256 = 128 \mu\text{S}$$

Quindi in tali condizioni, il nostro Timer0 incrementerà di una unità ogni 128 μS , andrà quindi in overflow dopo $(128 * 256) = 32,768 \text{ mS}$
Come vedete il tempo è già aumentato.

Calcolo dei tempi

Supponiamo adesso di voler ottenere un tempo ben preciso

Diciamo che vogliamo ottenere un interrupt ogni 1 millisecondi, ovvero ogni $1000\mu\text{S}$.

Calcolo dei tempi

In questi casi si ricorre ad un trucchetto estremamente semplice: basta semplicemente non far partire il Timer0 dal valore 0:

impostiamo noi il valore da cui partire

Calcolo dei tempi

Abbiamo appena detto che con queste impostazioni, il Timer0 incrementa di una unità ogni 128 μS (ovvero il suo ciclo di istruzioni, grazie al prescaler, adesso è di 128 $\mu\text{S}/\text{ciclo}$), ciò significa che un tempo di 1000 μS lo raggiunge dopo:

$$1000/128 = 7,8125 \text{ cicli}$$

Calcolo dei tempi

teniamo però conto del valore intero: 7 (i cicli sono finiti, non possiamo certo usare il decimale). Bene, se con tali impostazioni, dopo 7 cicli otteniamo un millisecondo, è facile far generare l'interrupt giusto ad un millisecondo: basterà far partire il Timer0 da: $256 - 7 = 249$

Calcolo dei tempi

Partendo da 249, il Timer0 andrà in overflow dopo 7 cicli, che ci darà appunto il tempo di 1 millisecondo!

Calcolo dei tempi

c'è da dire che $1000/128$, non fa 7, ma 7,8125
E quel 0,8125 genererà un errore.

Il trucco sta nel bilanciare il valore del prescaler e
il valore da caricare in TMR0 per ridurre al
massimo l'errore.

Scrivere un codice che generi
il lampeggio di un solo led della porta B
alla frequenza di 125Hz

Ricordo che $f = 1/T$