

# Programmierung von ATMEL AVR Mikroprozessoren am Beispiel des ATtiny13

Eine Einführung in Aufbau, Funktionsweise, Programmierung  
und Nutzen von Mikroprozessoren

## Teil VI: Programmieren an weiteren Beispielen

# Programmierbeispiel 03: LED an und ausschalten

```
bsp03_blink.asm - Editor
Datei Bearbeiten Format ?
*****
* Mehr Action: LED-Blinker *
* (C)2005 by info@avr-asm-tutorial.net *
*****
INCLUDE "tn13def.inc"
;
; schaltbild:
;
;           ATMEL ATtiny13
;
; +5 volt 0--|-----| 1/|-----| 8
;           | Res   Vcc |-----O + 5 volt
;           | PB3   PB2 |
;           | PB4   PB1 |--|-----|<|---O + 5 volt
;           |         330 LED
;           |         |
;           | 0 volt 0----| Gnd   PB0
;
;
; sbi DDRB,1 ; PB1 ist Ausgang
loop:
; cbi PORTB,1 ; Ausgang auf Null
; sbi PORTB,1 ; Ausgang auf Eins
; rjmp loop ; und von vorne
;
; End of source code
```

- „sbi DDRB,1“ schaltet Richtungsregister von Pin 6 auf Ausgang
- „cbi PORTB,1“ schaltet Ausgang auf Null, die LED leuchtet
- „sbi PORTB,1“ schaltet Ausgang auf Eins, die LED leuchtet nicht
- „rjmp loop“ springt wieder zurück du beginnt beim zweiten Befehl neu
  
- „cbi“ und „sbi“ brauchen je einen Takt, „rjmp“ braucht zwei Takte, macht zusammen vier Takte
  
- 1,2 MHz interner Takt durch vier ergibt eine Schaltfrequenz von **300 kHz**
  
- Da ist beim besten Willen das An und Aus der LED nicht mehr zu erkennen.

# Programmierbeispiel 04: LED an und aus mit Verzögerung

```
*****
* Mehr Action: LED-Blinker mit Verzoeigerung *
* (C)2005 by info@avr-asm-tutorial.net *
*****
INCLUDE "tn13def.inc"

schaltbild:
                ATMEL ATtiny13
+5 volt o---|---|-----|-----| 8
                1/|-----|-----|
                Res  VCC
                PB3  PB2
                PB4  PB1  --|-----|---|<|---o + 5 volt
                4    330  LED
0 volt o----|-----|-----| 4
                Gnd  PB0

Benutzte Register
ZH:ZL (R31:R30) ist Zaehlregister fuer Verzoeigerung

Programm
loop:  sbi DDRB,1 ; PB1 ist Ausgang
loop1: sbi PORTB,1 ; Ausgang auf Eins (LED ist aus)
        sbiw ZL,1 ; Ziehe von ZH:ZL eine 1 ab
        brne loop1 ; wenn noch nicht Null, wiederhole
        cbi PORTB,1 ; Ausgang auf Null (LED ist an)
loop2: sbiw ZL,1 ; Ziehe von ZH:ZL eine 1 ab
        brne loop2 ; wenn noch nicht Null, wiederhole
        rjmp loop ; und das Ganze von vorne

; End of source code
```

• „sbi DDRB,1“ schaltet Richtungsregister von Pin 6 auf Ausgang

• „sbi PORTB,1“ schaltet Ausgang auf Eins, die LED ist aus

• „sbiw ZL,1“, „brne loop1“ zieht vom Inhalt des Registerpaars ZH:ZL so lange eins ab, bis es Null wird, das wiederholt sich 65535 mal

• cbi PORTB,1“ schaltet Ausgang auf Null, die LED ist an

• „sbiw ZL,1“, „brne loop1“ zieht vom Inhalt des Registerpaars ZH:ZL so lange eins ab, bis es Null wird, das wiederholt sich 65535 mal

• „rjmp loop“ springt wieder zurück und beginnt beim zweiten Befehl neu

• „cbi“ und „sbi“ brauchen je einen Takt, „rjmp“ braucht zwei Takte, die beiden Verzögerungsschleifen brauchen zusammen  $65535 \cdot 4 \cdot 2 = 524.280$  Takte, macht zusammen 524.284 Takte

• 1,2 MHz interner Takt durch 524.284 ergibt eine LED-Schaltfrequenz von

**2,29 Hz**

# Nachteile der Schleifenverzögerung

- Die CPU wird fast ausschließlich mit Unsinn beschäftigt (Abziehen, Prüfen, Rücksprung)
- Die CPU kann nichts anderes tun als die Schleife zu bearbeiten, sonst würde sich das Schleifen-Timing und die LED-Frequenz drastisch ändern
- Die CPU verbraucht unnötig viel Strom für das Lesen aus dem Programmspeicher und das Zählen in der Schleife

Daher:

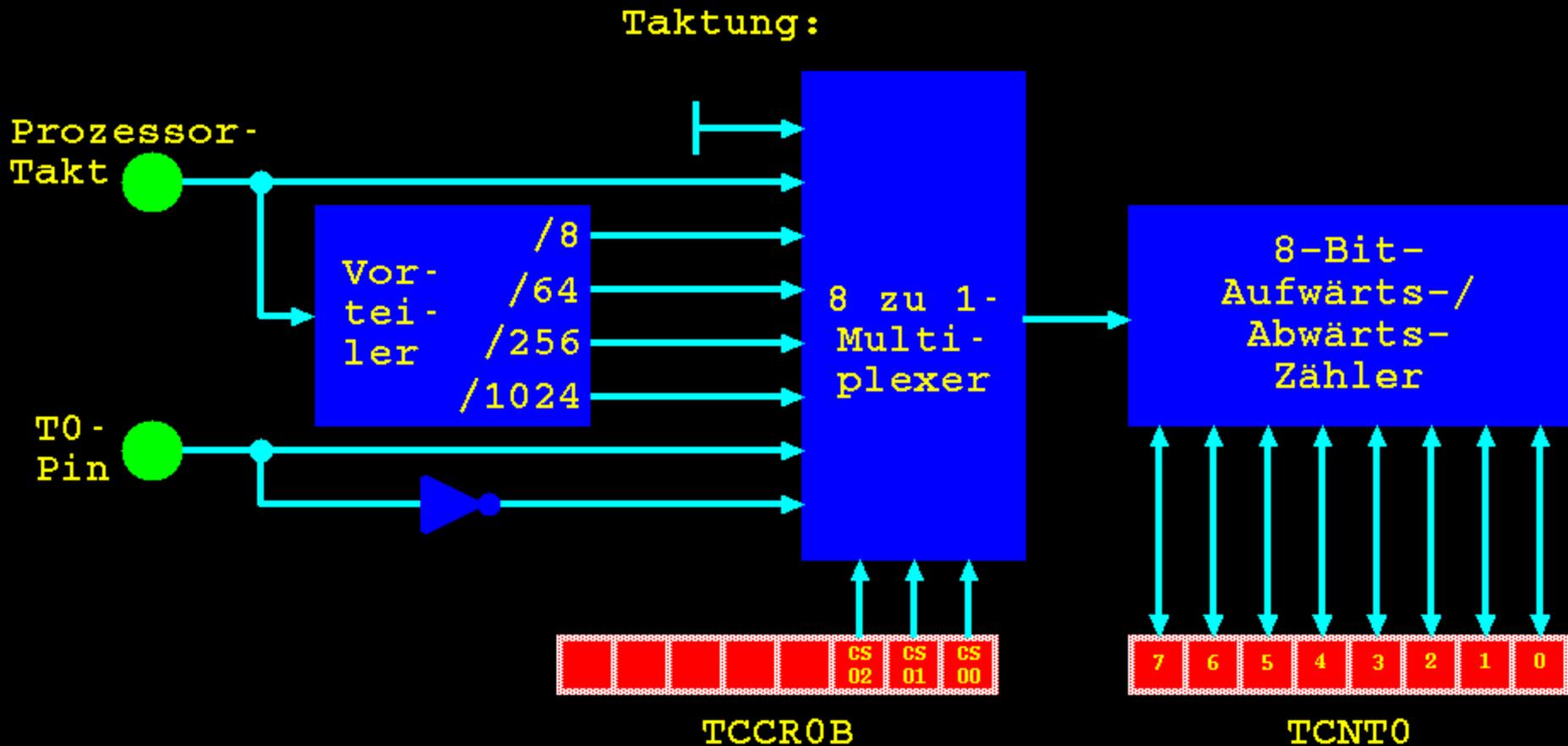
- Verzögerungen besser mit dem eingebauten Timer.
- Möglichkeiten der Hardware soweit als möglich ausschöpfen.
- CPU schlafen legen, verbraucht dann nur noch wenig Strom.
- Timer läuft unabhängig von CPU, die kann währenddessen was anderes tun oder eben die meiste Zeit schlafen, bis es wieder Arbeit gibt.

# Funktionsweise von Timer/Countern

- Ein Timer ist ein Binärzähler, der von einem festen Zeittakt angetrieben wird.
- Der feste Zeittakt kann mittels eines programmierbaren Vorteilers (engl. Prescaler) vom Prozessortakt abgeleitet werden.
- Dient als Taktgeber das Signal an einem externen Pin, heißt der Timer Counter.
- Die Taktquelle, die den Timer/Counter antreibt, wird durch Schreiben eines Kontrollbytes an einen bestimmten I/O-Port ausgewählt. Der Zähler kann damit auch jederzeit von der CPU angehalten werden.
- Der Stand des Timers/Counters kann von der CPU aus jederzeit gelesen und beschrieben werden.
- Ein Überlaufen des Zählers kann für eine Unterbrechungsanforderung an die CPU verwendet werden (Timer Overflow Interrupt).
- Um die CPU von der Aufgabe zu entlasten, den Zählerstand laufend zu überwachen, sind an den Timer eine oder mehrere Vergleiche angegliedert. Sie vergleichen den Zählerstand mit einem programmierten Wert im Compare-Register und lösen bei Gleichheit (Compare Match) voreingestellte Ereignisse aus, wie z.B.:
  - Unterbrechungsanforderung an die CPU (Compare Match Interrupt),
  - Null-Setzen, Eins-Setzen oder Umkehr an einem externen Pin,
  - Rücksetzen des Timers auf Null.

# Aufbau des 8-Bit-Timers - Taktauswahl

## 8-Bit-Timer Aufbau-Prinzip

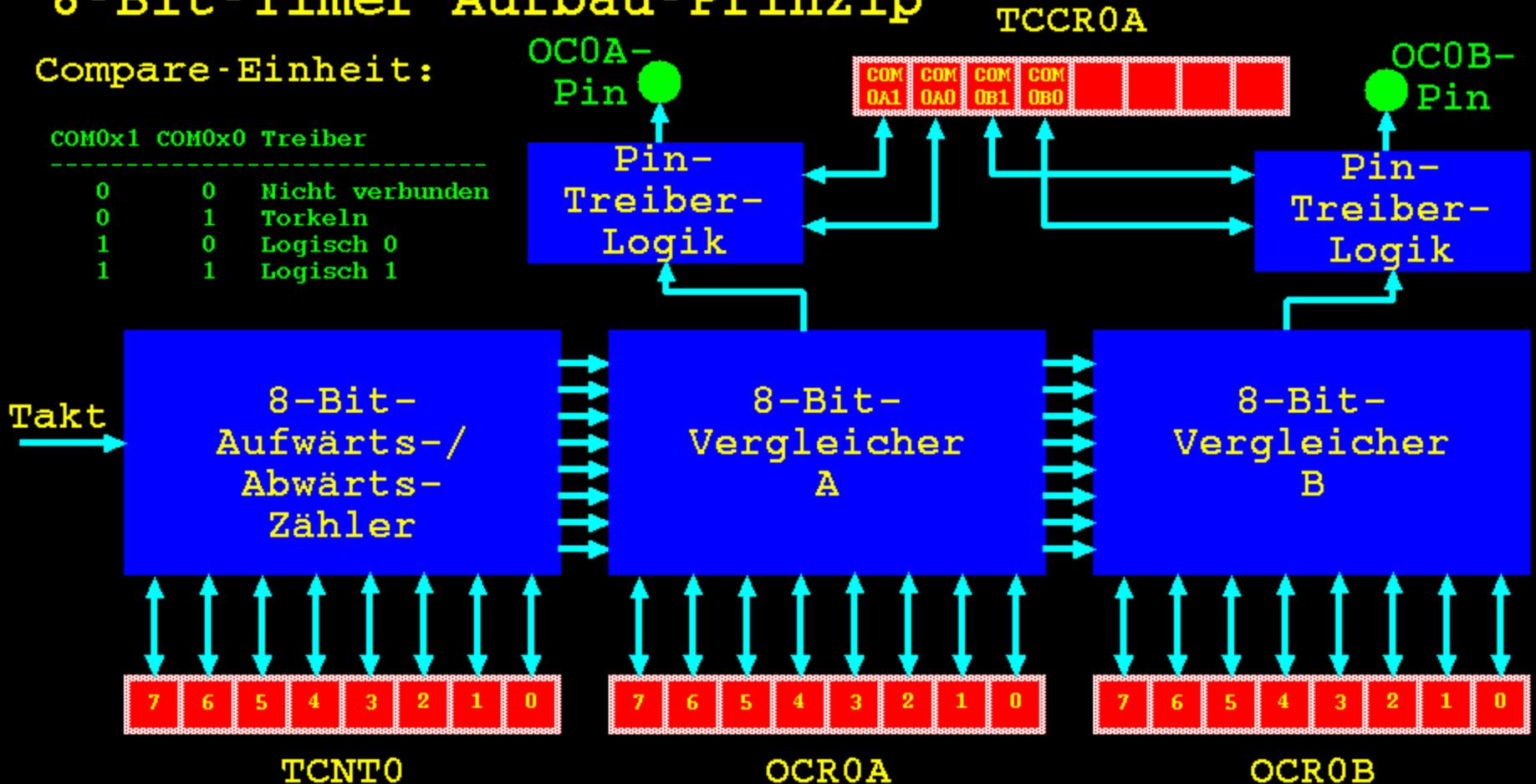


# Aufbau des 8-Bit-Timers - Vergleicher

## 8-Bit-Timer Aufbau-Prinzip

Compare-Einheit:

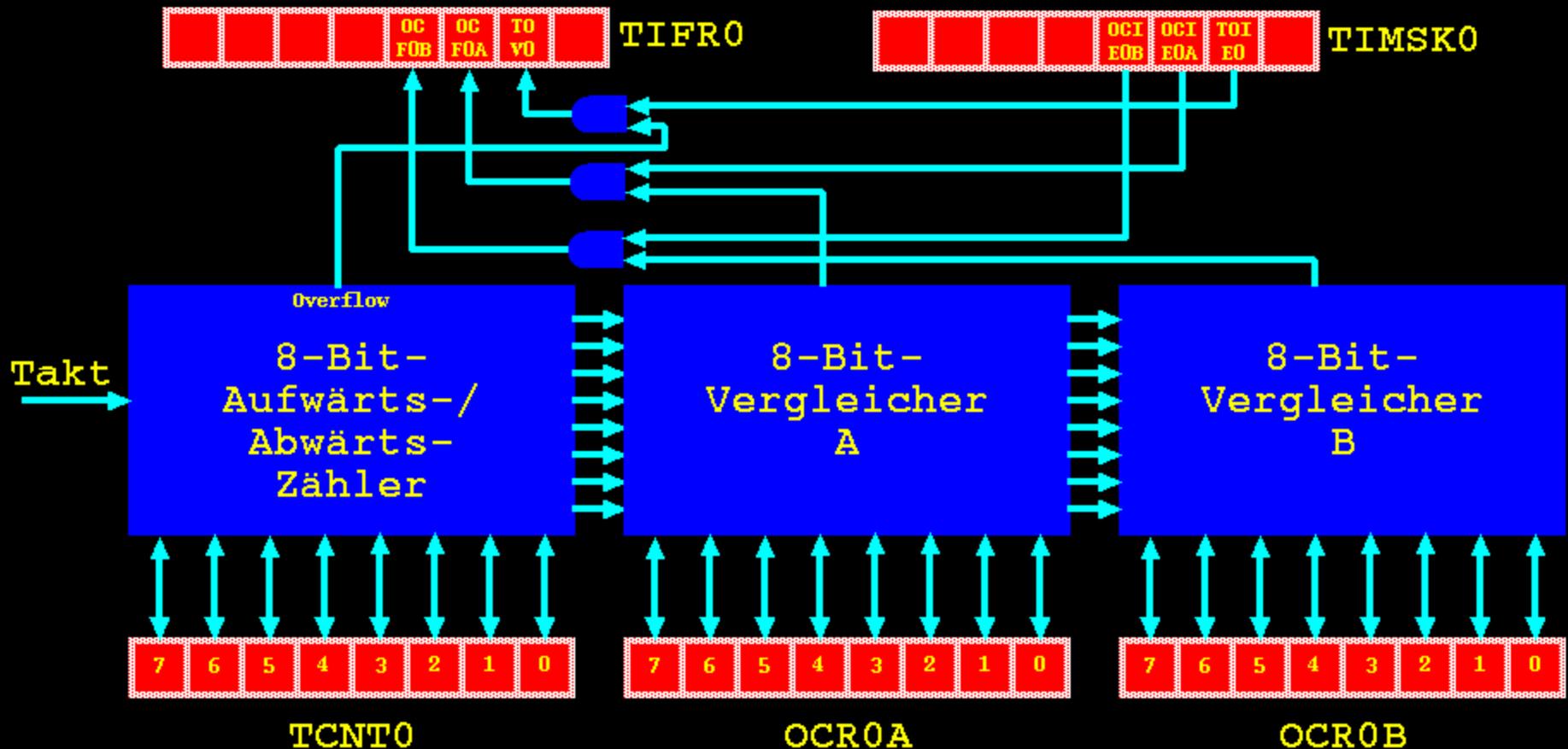
COM0x1	COM0x0	Treiber
0	0	Nicht verbunden
0	1	Torkeln
1	0	Logisch 0
1	1	Logisch 1



# Aufbau des 8-Bit-Timers - Interrupts

## 8-Bit-Timer Aufbau-Prinzip

Interrupt-Steuerung:



# Beispiel 05: Timer steuert LED

```
bsp05_blink_Timer_kurz.asm.txt - Editor
Datei Bearbeiten Format ?
*****
* Der Timer blinkt alleine *
* (C)2005 by avr-asm-tutorial.net *
*****
INCLUDE "tn13def.inc"
:
: Register Definitionen
:
DEF rmp = R16 ; Multipurpose register
:
: Programmbeginn
:
: Internen Prozessortakt durch 32 teilen
: Takt = 9,6 MHz / 32 = 300 kHz
:
    ldi rmp,0b10000000 ; Vorteiler-Bit auf Eins setzen
    out CLKPR,rmp
    ldi rmp,0b00000101 ; Prozessortakteiler auf 32 setzen
    out CLKPR,rmp
:
: PB1=OC0B als Ausgang setzen
:
    sbi DDRB,1
:
: 8-Bit-Timer mit 300 kHz Prozessortakt mit Vorteiler durch 1024
: 300 kHz / 1024 = 293 Hz, / 147 = 2 Hz, / 2 = 1 Hz
:
    ldi rmp,147 ; Setze Compare A auf 147 (Ende Zaehler)
    out OCR0A,rmp
    ldi rmp,74 ; Setze Compare B auf halben Timer-wert
    out OCR0B,rmp
    ldi rmp,0b00010010 ; CTC, toggle Ausgang B bei Compare Match
    out TCCR0A,rmp
    ldi rmp,0b00000101 ; Vorteiler durch 1024, Timer starten
    out TCCR0B,rmp
    ldi rmp,0b00100000 ; SLEEP Modus ermoeglichen
    out MCUCR,rmp
    sleep ; Prozessor schlafen legen
:
: End of source code
:
```

Zuerst wird der interne Vorteiler für den Prozessortakt auf 32 gesetzt. Dadurch läuft die CPU langsamer. Das wird durch zwei Ausgaben auf den Port CLKPR bewirkt.

Dann wird die Timerlänge auf 147 gesetzt (Schreiben in Compare-A-Port OCR0A). Der Timer setzt sich im CTC-Mode dann automatisch auf Null zurück und beginnt neu.

Durch Schreiben von 74 in den Compare-B-Port und durch das Kontrollwort in TCCR0A wird erreicht, dass bei halbem Timerwert der Ausgangspin OC0B seine Polarität wechselt (Toggle).

In Kontrollwort TCCR0B wird der Vorteiler des Zählers auf 1024 eingestellt, der Zähler zählt jetzt aufwärts.

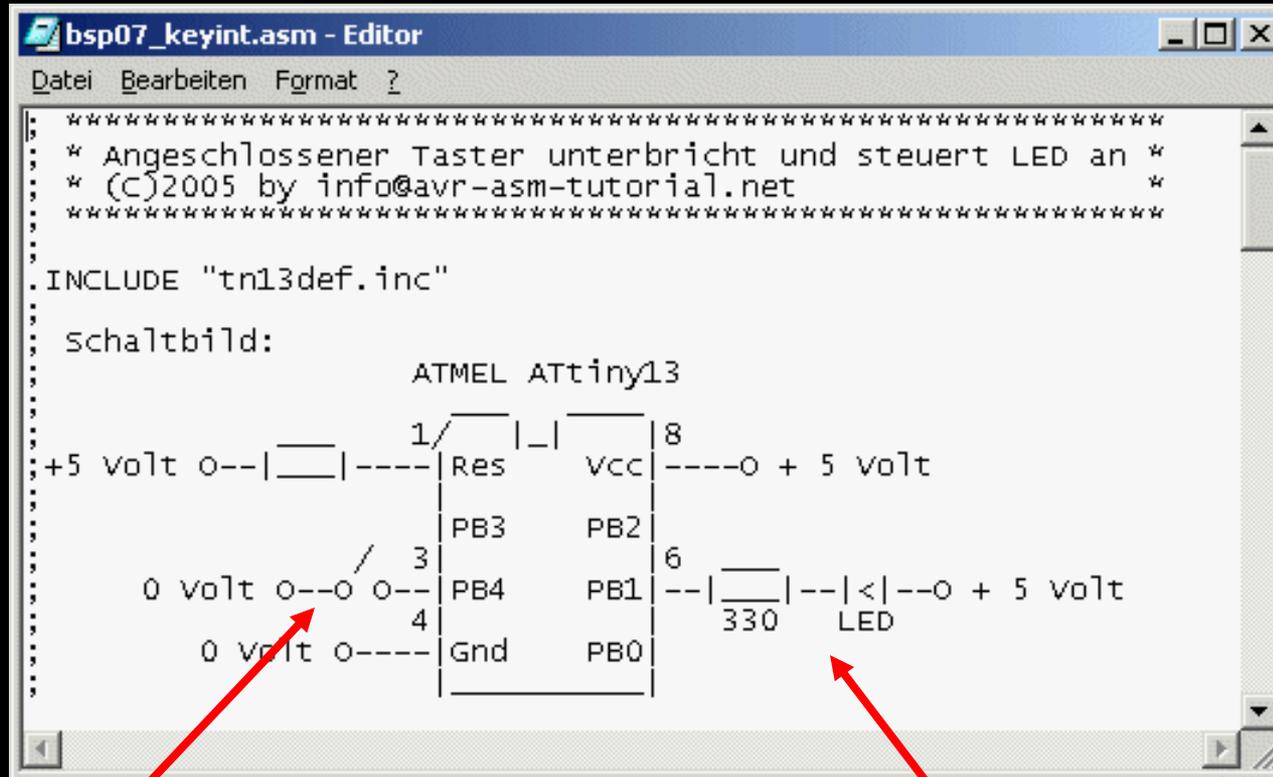
Nach Setzen des SLEEP ENABLE Bits wird der Prozessor mit dem Befehl SLEEP schlafen gelegt, er wacht nicht wieder auf.



# Beispiel 07: Unterbrechung/Interrupt

- In diesem Beispiel wird demonstriert, wie ein Pegelwechsel an einem Eingangspin dazu verwendet werden kann, die schlafende CPU aufzuwecken und eine Aktion auszuführen (hier: Ein- bzw. Ausschalten einer LED).
- Der Eingangspin wird dazu mit einem internen Pull-Up-Widerstand auf +5V gezogen. Das entsprechende Portbit wird maskiert, so dass nur Pegelwechsel an diesem Pin Interrupts auslösen können.
- Wenn die Taste den Pin auf 0V zieht, wird ein Interrupt ausgelöst. Wird die Taste wieder losgelassen, löst der Pegelwechsel erneut einen Interrupt aus.
- Bei einem Interrupt legt die CPU die aktuelle Adresse auf dem Stapel im SRAM ab, verzweigt zu einer festen Adresse (Interrupt-Vektor) und bearbeitet die dortigen Befehle. Bei der Rückkehr wird die auf dem Stapel abgelegte Adresse wieder geholt und die Verarbeitung an der Adresse fortgesetzt, bei der die Unterbrechung auftrat.
- Jede Unterbrechungsmöglichkeit (beim ATtiny13 gibt es 10) hat ihren eigenen Platz in der Vektortabelle, so dass sehr schnell auf ein Ereignis reagiert werden kann.
- Weitere Unterbrechungen werden so lange unterbunden, bis die Service-Routine beendet ist. Danach kann dann die nächste Unterbrechung bearbeitet werden. Die Bearbeitung mehrerer gleichzeitiger Interrupts erfolgt nach einer Prioritätsreihenfolge: je höher in der Tabelle der Vektor steht (niedrigere Adresse), desto vorrangiger.

## Beispiel 07: Schaltbild



Schalter an PB4 angeschlossen,  
PB4 mit internem Pull-Up auf +5V  
zieht Eingang auf Null Volt

LED an PB1 angeschlossen,  
PB1 auf Null: LED ist an  
PB1 auf Eins: LED ist aus

# Beispiel 07: Interrupt Vektoren

```
bsp07_keyint.asm - Editor
Datei Bearbeiten Format ?

; Register Definitionen
;
.DEF rmp = R16 ; Multipurpose register
.DEF rimp = R17 ; Interrupt multipurpose register
; Constants
;
; Reset- und Interrupt-Vektoren
.CSEG ; Assembliere in den Programm-Flash-Speicher
.ORG $0000 ; beginne mit Adresse 0

; Sprungvektoren fuer Reset und Interrupts
    rjmp main ; Reset vector
    reti ; Int0 interrupt vector
    rjmp intpcint ; PCINT0 vector
    reti ; TC0 overflow vector
    reti ; Eeprom ready vector
    reti ; Analog comparator int vector
    reti ; TC0 CompA vector
    reti ; TC0 CompB vector
    reti ; WDT vector
    reti ; ADC conversion complete vector

; PCINT0 Service Routine
; wird jedes Mal ausgefuehrt, wenn sich der Pegel am
; Pin 3 (=PB4) aendert
intpcint:
    sbic PINB,4 ; ueberspringe Befehl wenn PB4 Null
    rjmp intpcint1 ; springe weil PB4 = Eins
    cbi PORTB,1 ; schalte LED an
    reti ; Kehre vom Interrupt zurueck
intpcint1:
    sbi PORTB,1 ; schalte LED aus
    reti ; Kehre vom Interrupt zurueck
```

Register definieren: symbolische Namen für bestimmte Register festlegen.

Die Interrupt-Vektor-Tabelle des ATtiny13: Der Befehl an der Adresse 0000 wird beim Start ausgeführt (Sprung zum Label main:). Der Interrupt INT0 wird hier nicht benutzt, an Adresse 0001 erfolgt ein einfacher Rücksprung vom Interrupt (*reti*). Bei einem Pegelwechsel an Pin 3 wird der PCINT0 Interrupt an Adresse 0002 angesprungen, der nach Label *intpcint:* verzweigt. Alle anderen Vektoren werden nicht benutzt.

Die Interrupt-Service-Routine *intpcint:* stellt als erstes fest, ob der Tasteneingang Null der eins ist. Bei Null wird der *rjmp* nicht ausgeführt.

Ist er Null, wird die LED angeschaltet und die Routine beendet (*reti*).

Ist er Eins, wird die LED ausgeschaltet und die Routine beendet (*reti*).

# Beispiel 07: Anstoßen des Ganzen (Init)

```
bsp07_keyint.asm - Editor
Datei Bearbeiten Format ?
; Main program start
main:
; Stapelzeiger setzen fuer Rueckkehr-Adressen vom Interrupt
;
;   ldi rmp,LOW(RAMEND) ; Stapelzeiger auf Ende SRAM
;   out SPL,rmp
;
; Angeschlossene Hardware initiieren
;
;   sbi DDRB,1 ; LED-Ausgang als Ausgang definieren
;   sbi PORTB,1 ; LED ausschalten
;   cbi DDRB,4 ; Taster-Eingang als Eingang definieren
;   sbi PORTB,4 ; Internen Pull-Up-Widerstand einschalten
;
; Pin-Change-Interrupt fuer Taste aktivieren
;
;   ldi rmp,0b00010000 ; Maskieren der aktiven Eingaenge
;   out PCMSK,rmp
;   ldi rmp,0b00100000 ; PCINT0-Interrupts ermoeglichen
;   out GIMSK,rmp
;
; Interrupts generell einschalten
;
;   sei ; Setze Interrupt Flagge
;
; schlafmodus der CPU einstellen
;
;   ldi rmp,0b00100000 ; schlafen ermoeglichen, Modus Idle
;   out MCUCR,rmp
;
; Loop mit Interrupt
loop:
;   sleep ; Prozessor schlafen legen
;   nop ; Tue nichts nach dem Aufwachen
;   rjmp loop ; Prozessor wieder schlafen legen
;
; Ende Quellcode
```

Hauptprogramm, wird beim Reset ausgeführt (Adresse 0000: Sprungbefehl nach main:).

Der „Stapel“ im SRAM wird dazu benutzt, um beim Interrupt die Rücksprungadresse dort abzulegen und bei *reti* wieder dorthin zu springen.

Der LED-Ausgang wird initiiert.

Der Tasten-Eingang wird definiert und der Pull-Up-Widerstand eingeschaltet.

Die Maske in PCMSK wählt den Eingang aus, bei dem Interrupt erfolgen soll (Bit 4).

Im Int-Maskenregister GIMSK wird der PCINT0-Interrupt ermöglicht.

Im Statusregister der CPU wird das Interrupt-Bit gesetzt, die CPU lässt Ints zu.

Das SLEEP ENABLE Bit wird gesetzt.

Die CPU wird mit SLEEP schlafen gelegt, wacht beim Interrupt auf, führt ihn aus, und wird anschließend wieder zu Bett gebracht.

# Beispiel 07: Testaufbau

