Übungen zu Systemnahe Programmierung in C (SPiC) – Sommersemester 2022

Übung 6

Tim Rheinfels Phillip Raffeck Maximilian Ott

Lehrstuhl für Informatik 4 Friedrich-Alexander-Universität Erlangen-Nürnberg





Vorstellung Aufgabe 3

AVR Timer

Timer: Motivation



- Häufige Aufgaben in der Mikrocontrollerprogrammierung:
 - Regelmäßige Aktualisierung der Ausgabe (z.B. Bildwiederholrate)
 - Regelmäßiges Auslesen eines Wertes (z.B. serielle Konsole)
 - Pulseweitenmodulation (PWM)
 - Passives Warten
 - **...**
- ⇒ Timer helfen bei der Umsetzung



- Ein Timer modifiziert pro Timertakt seinen Zähler
 - Inkrement (default)
 - Dekrement
- Bei vorher konfigurierten Ereignissen wird ein Interrupt ausgelöst
 - Zähler erreicht einen bestimmten Wert
 - Zähler läuft über
 - (externes Ereignis tritt auf)
- Der ATmega328PB bietet 5 verschiedene Timer:
 - TIMER{0,2}: 8-bit Zähler
 - TIMER{1,3,4}: 16-bit Zähler
- ⇒ Für die Übungsaufgaben: TIMER0
- ⇒ In der libspicboard: TIMER{1,2,4}

2





- Wie schnell läuft der Timer:
 - TCCR0B: TC0 Control Register B
 - CSxx: Clock Select Bits
 - Prescaler: Anzahl der CPU-Takte bis Zähler inkrementiert wird
 - Was passiert, wenn die CPU in den Schlafmodus geht?

CS02	CS01	CS00	Beschreibung	
0	0	0	Timer aus	
0	0	1	prescaler 1	
0	1	О	prescaler 8	
0	1	1	prescaler 64	
1	0	О	prescaler 256	
1	0	1	prescaler 1024	
1	1	О	Ext. Takt (fallende Flanke)	
1	1	1	Ext. Takt (steigende Flanke)	



CS02	CS01	CS00	Beschreibung	
0	0	0	Timer aus	
0	О	1	prescaler 1	
0	1	0	prescaler 8	
0	1	1	prescaler 64	
1	О	О	prescaler 256	
1	О	1	prescaler 1024	
1	1	0	Ext. Takt (fallende Flanke)	
1	1	1	Ext. Takt (steigende Flanke)	

```
01 static void init(void) {
    // Timer mit prescaler 64 aktivieren
    TCCR0B |= (1 << CS01) | (1 << CS00);
    TCCR0B &= ~(1 << CS02);

05
    // [...]
    }
</pre>
```

Timer: Konfiguration (Auslöseevent)



3

- Wann löst der Timer einen Interrupt aus:
 - Overflow: Wenn der Zähler überläuft
 - Match: Wenn der Zähler einen bestimmten Wert erreicht
 - ⇒ Register OCR0A (TIMER0 Output Compare Register A)
 - ⇒ Register OCR0B (TIMER0 Output Compare Register B)
 - Interrupts einzeln demaskierbar
 - TIMSK0: TIMER0 Interrupt Mask Register

Bit	ISR	Beschreibung
TOIE0	TIMER0_OVF_vect	TIMERO Overflow (Interrupt Enable)
OCIE0A	TIMER0_COMPA_vect	TIMERO Output Compare A ()
OCIE0B	TIMER0_COMPB_vect	TIMERO Output Compare B ()



Wann löst der Timer einen Interrupt aus:

- Overflow: Wenn der Zähler überläuft
- Match: Wenn der Zähler einen bestimmten Wert erreicht
 - ⇒ Register OCR0A (TIMERO Output Compare Register A)
 - ⇒ Register OCR0B (TIMER0 Output Compare Register B)
- Interrupts einzeln demaskierbar
- TIMSK0: TIMER0 Interrupt Mask Register

Bit	ISR	Beschreibung
TOIE0	TIMER0_OVF_vect	TIMERO Overflow (Interrupt Enable)
OCIE0A	TIMER0_COMPA_vect	TIMER0 Output Compare A ()
OCIE0B	TIMER0_COMPB_vect	TIMERO Output Compare B ()

Timer: Konfiguration (Auslöseevent)



Bit	ISR	Beschreibung	
TOIE0	TIMER0_OVF_vect	TIMERO Overflow (Interrupt Enable)	
OCIE0A	TIMER0_COMPA_vect	TIMER0 Output Compare A ()	
OCIE0B	TIMER0_COMPB_vect	TIMER0 Output Compare B ()	

```
ISR(TIMER0_OVF_vect) {
01
     // [...]
02
03
04
   static void init(void) {
05
     // Überlaufunterbrechung aktivieren
06
     TIMSK0 |= (1 << TOIE0);
07
08
     // [...]
09
10
```



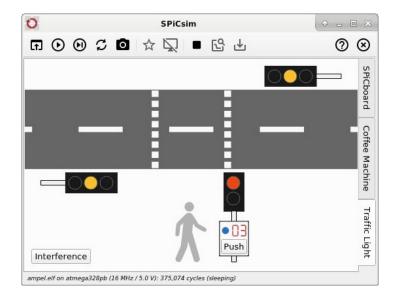
■ Zur Erinnerung: prescaler ∈ {1, 8, 64, 256, 1024}

■ Beispiel:

- 8-bit Timer mit Überlaufinterrupt
- CPU Frequenz: 16 MHz (ATmega328PB)
- Ziel: Mit Periode 1 s zählen
- ⇒ Welcher prescaler ist am ressourcenschonendsten?
- \Rightarrow Wie viele Überlaufinterrupts bis 1 s vergangen ist?
- ⇒ Welcher Fehler entsteht?

Aufgabe: Ampel



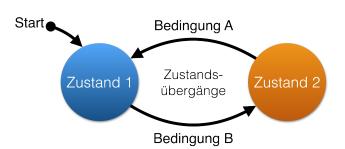


■ Implementierung einer (Fußgänger-)Ampel mit Wartezeitanzeige

6

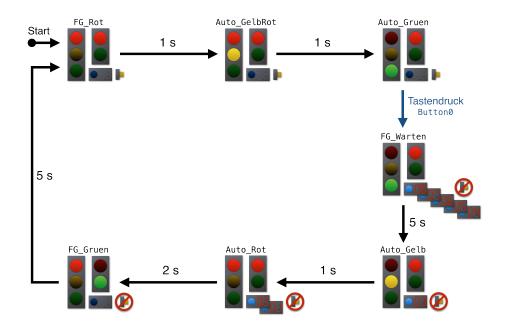
Zustandsautomaten





- Zustände mit bestimmten Eigenschaften; definierter Initialzustand
- Zustandswechsel in Abhängigkeit von definierten Bedingungen

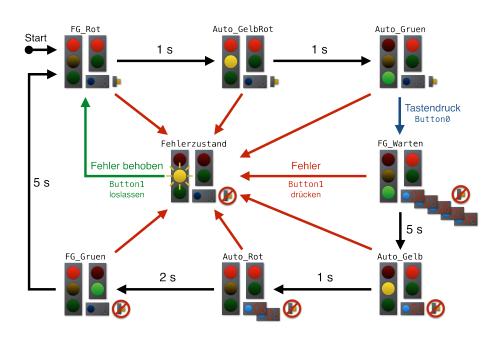




8

Ampel als Zustandsautomat







- Festlegung durch Zahlen ist fehleranfällig
 - Schwer zu merken
 - Wertebereich nur bedingt einschränkbar
- Besser enum:

```
enum state { STATE_RED, STATE_YELLOW, STATE_GREEN };
enum state my_state = STATE_RED;
```

Mit typedef noch lesbarer:

```
01 typedef enum { STATE_RED, STATE_YELLOW, STATE_GREEN } state;
02
03 state my_state = STATE_RED;
```

10

Zustandsabfragen: switch-case-Anweisung



```
o1 switch ( my_state ) {
02 case STATE_RED:
03
      . . .
     break;
04
  case STATE_YELLOW:
05
06
07
     break;
   case STATE_GREEN:
80
09
     break;
10
   default:
11
      // maybe invalid state
12
13
14
```

- Vermeidung von if-else-Kaskaden
- switch-Ausdruck muss eine Zahl sein (besser ein enum-Typ)
- break-Anweisung nicht vergessen!
- Ideal für Abarbeitung von Systemen mit versch. Zuständen
 - ⇒ Implementierung von Zustandsautomaten



- Alle Transitionen werden durch Interrupts ausgelöst
 - BUTTON0 und BUTTON1 für Interrupts konfigurieren
 - ⇒ Welche Flanke soll Interrupts auslösen?
 - TIMER0 konfigurieren (Einheit: 1 Sekunde)
- Keine Verwendung des Timer Moduls der libspicboard für die Abgabe
 - \Rightarrow Zum debuggen aber u.U. praktisch

12

Hinweise



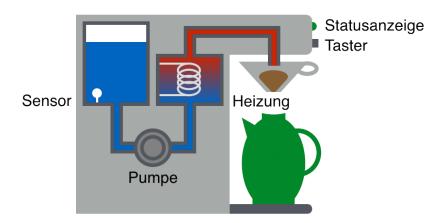
- Hinweise
 - Ablauf (exakt) nach Aufgabenbeschreibung (Referenzimplementierung verfügbar)
 - Tastendrücke und Alarme als Ereignisse
 - Passiv Warten auf die jeweiligen Interrupts
 - Deaktivieren des Tasters durch Ignorieren des entsprechenden Interrupts
 - (Änderung der Interrupt-Konfiguration ist nicht notwendig)
 - Abbildung auf Zustandsautomaten sinnvoll
 - Verwendung von volatile begründen

Hands-on: Kaffeemaschine

Screencast: https://www.video.uni-erlangen.de/clip/id/17647

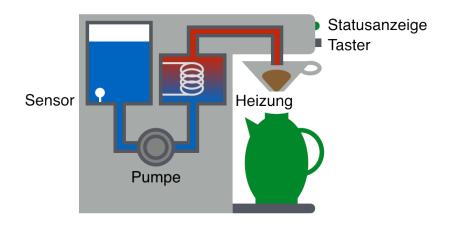
Hands-on: Kaffeemaschine (1)





- Lernziele:
 - Zustandsautomaten
 - Timer bzw. Alarm
 - Interrupts & Schlafenlegen





Beschaltung:

- Pumpe & Heizung: Port D, Pin 5 (active-low)
- Taster: INTO an Port D, Pin 2 (active-low)
- Sensor: INT1 an Port D, Pin 3 (Wasser: high; kein Wasser: low)
- Statusanzeige:
 - BLUE0: STANDBYGREEN0: ACTIVERED0: NO_WATER

15

Hands-on: Kaffeemaschine (2)



STANDBY

- Kaffeemaschine ist aus
- Pumpe und Heizung sind aus
- Benutzer kann Kaffeezubereitung durch Tastendruck starten
- Anfangszustand

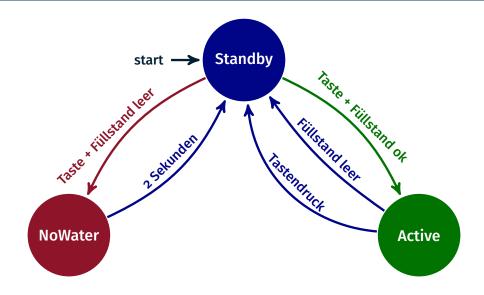
ACTIVE

- Kaffeemaschine ist an
- Pumpe und Heizung sind an
- Wassertank ist nicht leer
- Benutzer kann Kaffeezubereitung durch Tastendruck beenden

NO_WATER

- Kaffeemaschine zeigt an, dass sie nicht genügend Wasser hat
- Pumpe und Heizung sind aus
- Zeitdauer: 2 Sekunden





Hinweise:

- Tastendruck & Füllstandsänderung durch Interrupts
- Statusanzeige: void setLEDState(state_t state)
- Wartephasen ggf. über Singleshot-Alarm realisieren
- In Wartephasen Mikrocontroller in den Energiesparmodus

17

Hands-on: Kaffeemaschine (3)



DDRx hier konfiguriert man Pin i von Port x als Ein- oder Ausgang

- Bit i = 1 → Pin i als Ausgang verwenden
- Bit i = 0 → Pin i als Eingang verwenden

PORTx Auswirkung abhängig von DDRx:

- ist Pin i als Ausgang konfiguriert, so steuert Bit i im PORTx Register ob am Pin i ein high- ode r ein low-Pegel erzeugt werden soll
 - Bit i = 1 → high-Pegel an Pin i
 - Bit i = 0 → low-Pegel an Pini
- ist Pin i als Eingang konfiguriert, so kann man einen internen pull-up-Widerstand aktivieren
 - Bit i = 1 → pull-up-Widerstand an Pin i (Pegel wird auf high gezogen)
 - Bit $i = 0 \rightarrow Pin i als tri-state konfiguriert$

PINx Bit i gibt aktuellen Wert des Pin i von Port x an (nur lesbar)



- Interrupt Sense Control (ISC) Bits befinden sich beim ATmega328PB im External Interrupt Control Register A (EICRA)
- Position der ISC-Bits im Register durch Makros definiert

Interrupt o		Interrupt bei	Interrupt 1	
ISC01	ISC00	Interrupt bei	ISC11	ISC10
0	0	low Pegel	0	0
0	1	beliebiger Flanke	0	1
1	0	fallender Flanke	1	0
1	1	steigender Flanke	1	1

- ATmega328PB: External Interrupt Mask Register (EIMSK)
- Die Bitpositionen in diesem Register sind durch Makros INTn definiert