Übungen zu Systemnahe Programmierung in C (SPiC) – Sommersemester 2019

Übung 6

Benedict Herzog Bernhard Heinloth

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





Vorstellung Aufgabe 3

AVR Timer

Timer: Motivation



- Häufige Aufgabe in der Mikrocontrollerprogrammierung:
 - Regelmäßige Aktualisierung der Ausgabe (z.B. Bildwiederholrate)
 - Regelmäßiges Auslesen eines Wertes (z.B. serielle Konsole)
 - Watchdogs (in Hardware/Software)
 - Passives Warten
 - Pulseweitenmodulation (PWM)
 - **...**
- Währenddessen soll geschlafen werden (Strom sparen) oder andere Aufgaben erledigt werden
- ⇒ (Regelmäßige) Interrupts zu definierten Zeitpunkten
- ⇒ Timer können dies realisieren



- Ein Timer modifiziert pro Timertakt seinen Zähler
 - Inkrement (default)
 - Dekrement
- Bei vorher konfigurierten Events wird ein Interrupt ausgelöst
 - Zähler erreicht einen bestimmten Wert
 - Zähler läuft über
 - (externes Event 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

Timer: Konfiguration (Timertakt)



- 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	О	1	prescaler 1	
0	1	О	prescaler 8	
0	1	1	prescaler 64	
1	0	0	prescaler 256	
1	0	1	prescaler 1024	
1	1	0	Ext. Takt (fallende Flanke)	
1	1	1	Ext. Takt (steigende Flanke)	



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

```
01 void init(void) {
    // Timer mit prescaler 64 aktivieren
    TCCR0B |= (1 << CS01) | (1 << CS00);
    TCCR0B δ= ~(1 << CS02);
    // [...]
    // [...]</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 (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	TIMERO Output Compare A ()
OCIE0B	TIMER0_COMPB_vect	TIMER0 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	TIMER0 Output Compare B ()	

4

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 ()	



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

■ Beispiel:

- 16-bit Timer mit Überlaufinterrupt
- CPU Frequenz: 1 MHz
- prescaler: 64
- \rightarrow alle $\frac{64}{1 \text{ MHz}} = 64 \,\mu\text{s}$ wird der Zähler erhöht
- ightarrow alle $\frac{64\cdot2^{16}}{1\,\text{MHz}}=\frac{64\cdot65536}{1\,\text{MHz}}=4.2\,\text{s}$ wird der Überlaufinterrupt ausgelöst

■ Beispiel:

- 8-bit Timer mit Überlaufinterrupt
- CPU Frequenz: 16 MHz (ATmega328PB)
- ⇒ Welcher prescaler ist am ressourcenschonendsten?
- ⇒ Wie viele Überlaufinterrupts, bis 1 s vergangen ist?

Aufgabe: Ampel

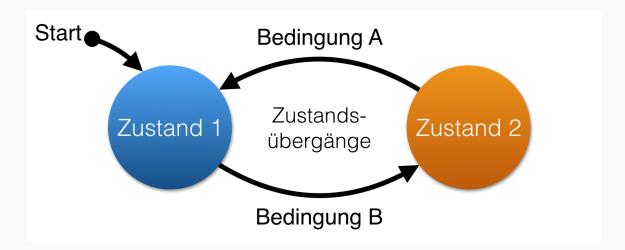


- Implementierung einer (Fußgänger-)Ampel mit Wartezeitanzeige
- Ablauf (exakt) nach Aufgabenbeschreibung (Referenzimplementierung verfügbar)
- Hinweise
 - Tastendrücke und Alarme als Events (kein aktives Warten)
 - In Sleep-Modus wechseln, wenn keine Events zu bearbeiten sind
 - nur eine Stelle zum Warten auf Events (sleep-Loop)
 - Deaktivieren des Tasters durch Ignorieren des Events (Änderung der Interrupt-Konfiguration ist nicht notwendig)
 - Abbildung auf Zustandsmaschine sinnvoll
 - Verwendung von volatile begründen

6

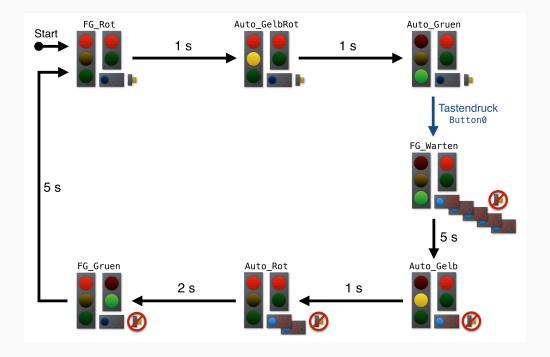
Zustandsmaschinen





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

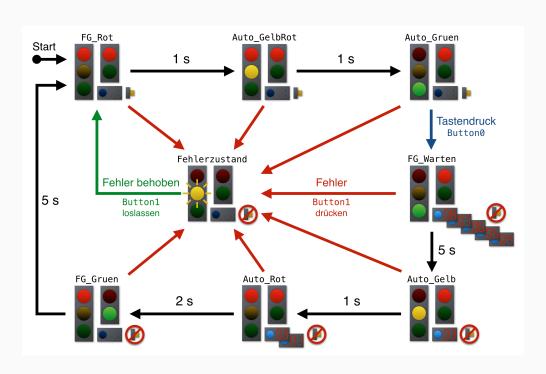




8

Ampel als Zustandsmaschine







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

```
o1 enum state { STATE_RED, STATE_YELLOW, STATE_GREEN };
o2
o3 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



```
switch ( my_state ) {
01
   case STATE_RED:
03
      . . .
04
      break;
   case STATE_YELLOW:
05
06
07
      break;
   case STATE_GREEN:
80
09
10
      break;
   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 Zustandsmaschinen

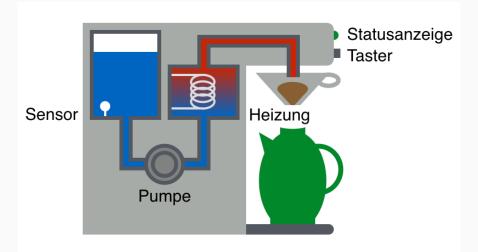


- Alle Zustandsübergange werden durch Interrupts getriggert
 - BUTTON0 und BUTTON1 für Interrupts konfigurieren
 - ⇒ Welche Flanke soll Interrupts auslösen?
 - TIMER0 konfigurieren (Einheit: 1 Sekunde)
- keine Verwendung des Timer Moduls der libspicboard für die Abgabe
 - ⇒ Zum debuggen aber u.U. praktisch

Hands-on: Kaffeemaschine

12





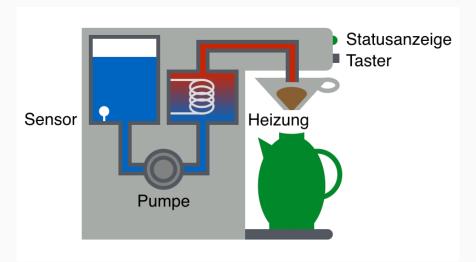
■ Lernziele:

- Zustandsmaschine
- Interrupts & Schlafenlegen
- Timer bzw. Alarm

13

Hands-on: Kaffeemaschine (1)





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



STANDBY

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

ACTIVE

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

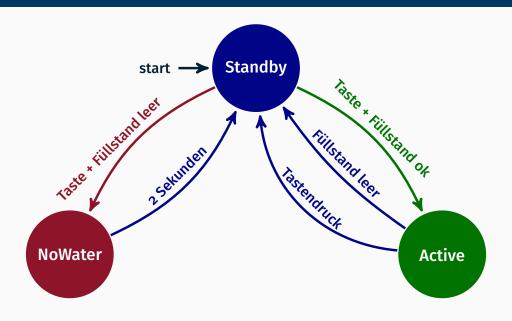
NO_WATER

- Kaffeemaschine zeigt an, dass sie nicht genügend Wasser hat
- Zeitdauer: 2 Sekunden

14

Hands-on: Kaffeemaschine (2)





■ Hinweise:

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



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 Pin i
- 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)

16

Hands-on: Kaffeemaschine (4)



- 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