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

Übung 5

Tim Rheinfels Phillip Raffeck Maximilian Ott

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





Interrupts



- Ablauf eines Interrupts (vgl. 18-7):
 - o. Hardware setzt entsprechendes Flag
 - 1. Sind die Interrupts aktiviert und der Interrupt nicht maskiert, unterbricht der Interruptcontroller die aktuelle Ausführung
 - 2. Weitere Interrupts werden deaktiviert
 - 3. Aktuelle Position im Programm wird gesichert
 - 4. Adresse des Handlers wird aus Interrupt-Vektor-Tabelle gelesen und angesprungen
 - 5. Ausführung des Interrupt-Handlers
 - 6. Am Ende des Handlers bewirkt ein Befehl "Return from Interrupt" die Fortsetzung des Anwendungsprogramms und die Reaktivierung der Interrupts

1

Implementierung von Interrupt-Handler



- Je Interrupt steht ein Bit zum Zwischenspeichern zur Verfügung
- Ursachen für den Verlust Interrupts: Interrupt tritt auf während
 - Interrupt-Handler bereits ausgeführt wird (Interrupts zu schnell)
 - Interruptsperren (zur Synchronisation von kritischen Abschnitten)
- Das Problem ist nicht generell zu verhindern
- → Risikominimierung: Interrupt-Handler sollten möglichst kurz sein
 - Schleifen und Funktionsaufrufe vermeiden
 - Auf blockierende Funktionen verzichten (ADC/serielle Schnittstelle!)



- Timer
- Serielle Schnittstelle
- ADC (Analog-Digital-Umsetzer)
- Externe Interrupts durch Pegel (-änderung) an bestimmten
 I/O-Pins
 - Wahlweise pegel- oder flankengesteuert
 - Abhängig von der jeweiligen Interruptquelle
 - ⇒ ATmega328PB: 2 Quellen an den Pins PD2 (INT0) und PD3 (INT1)
 - ⇒ BUTTONO an PD2
 - ⇒ BUTTON1 an PD3
- Dokumentation im ATmega328PB-Datenblatt

3



(De-)Aktivieren von Interrupts

- Interrupts können durch die spezielle Maschinenbefehle aktiviert bzw. deaktiviert werden
- Die Bibliothek avr-libc bietet hierfür Makros an: #include <avr/interrupt.h>
 - sei() (Set Interrupt Flag): lässt Interrupts zu (Um eine Instruktion verzögert)
 - cli() (Clear Interrupt Flag): blockiert alle Interrupts (sofort)
- Beim Betreten eines Interrupt-Handlers werden automatisch alle Interrupts blockiert, beim Verlassen werden sie wieder freigeschalten
- sei() sollte niemals in einer Interruptbehandlung ausgeführt werden
 - Potentiell endlos geschachtelte Interruptbehandlung
 - Stackoverflow möglich
- Beim Start des μC sind die Interrupts abgeschaltet



- 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 INT0		Interrupt hei	Interrupt INT1	
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

 Beispiel: INT1 bei ATmega328PB für fallende Flanke konfigurieren

```
01  /* die ISC-Bits befinden sich im EICRA */
02  EICRA δ= ~(1 << ISC10); // ISC10 löschen
03  EICRA |= (1 << ISC11); // ISC11 setzen</pre>
```

(De-)Maskieren von Interrupts



- Einzelne Interrupts können separat aktiviert (=demaskiert) werden
 - ATmega328PB: External Interrupt Mask Register (EIMSK)
- Die Bitpositionen in diesem Register sind durch Makros INTn definiert
- Ein gesetztes Bit aktiviert den jeweiligen Interrupt
- Beispiel: Externen Interrupt INT1 aktivieren

```
O1 EIMSK |= (1 << INT1); // Demaskiere externen Interrupt INT1
```



- Installieren eines Interrupt-Handlers wird durch C-Bibliothek unterstützt
- Makro ISR (Interrupt Service Routine) zur Definition einer Handler-Funktion (#include <avr/interrupt.h>)
- Parameter: Gewünschter Vektor
 - Verfügbare Vektoren: Siehe avr-libc-Doku zu avr/interrupt.h
 - Beispiel: INT1_vect für externen Interrupt INT1
- Beispiel: Handler für INT1 implementieren

```
01 #include <avr/interrupt.h>
02
03 static volatile uint16_t zaehler = 0;
04
05 ISR(INT1_vect) {
    zaehler++;
07 }
```

Synchronisation

7



- Bei einem Interrupt wird event = 1 gesetzt
- Aktive Warteschleife wartet, bis event != 0
- Der Compiler erkennt, dass event innerhalb der Warteschleife nicht verändert wird
 - ⇒ der Wert von event wird nur einmal vor der Warteschleife aus dem Speicher in ein Prozessorregister geladen
 - ⇒ Endlosschleife

```
static uint8_t event = 0;
   ISR(INT0_vect) {
02
        event = 1;
03
04
05
   void main(void) {
06
        while(1) {
07
            while(event == 0) { /* warte auf Event */ }
80
            // bearbeite Event [...]
09
        }
10
11
```

Schlüsselwort volatile



8

- Bei einem Interrupt wird event = 1 gesetzt
- Aktive Warteschleife wartet, bis event != 0
- Der Compiler erkennt, dass event innerhalb der Warteschleife nicht verändert wird
 - ⇒ der Wert von event wird nur einmal vor der Warteschleife aus dem Speicher in ein Prozessorregister geladen
 - ⇒ Endlosschleife
- volatile erzwingt das Laden bei jedem Lesezugriff

```
static volatile uint8_t event = 0;
   ISR(INTO_vect) {
02
        event = 1;
03
04
05
   void main(void) {
06
        while(1) {
07
            while(event == 0) { /* warte auf Event */ }
80
            // bearbeite Event [...]
09
10
11
```

8



- Fehlendes volatile kann zu unerwartetem Programmablauf führen
- Unnötige Verwendung von volatile unterbindet Optimierungen des Compilers
- Korrekte Verwendung von volatile ist Aufgabe des Programmierers!
- → Verwendung von volatile so selten wie möglich, aber so oft wie nötig

9

Lost Update



- Tastendruckzähler: Zählt noch zu bearbeitende Tastendrücke
 - Inkrementierung in der Unterbrechungsbehandlung
 - Dekrementierung im Hauptprogramm zum Start der Verarbeitung

```
o1 static volatile uint8_t counter = 0;
02 ISR(INT0_vect) {
     counter++;
03
04 }
05
   void main(void) {
06
     while(1) {
07
        if(counter > 0) {
80
09
          counter--;
10
11
          // verarbeite Tastendruck
12
          // [...]
13
14
15
16
```



```
o1 ; C-Anweisung: counter--;
o2 lds r24, counter
o3 dec r24
o4 sts counter, r24
```

Interruptbehandlung

```
counter++
cond counter counter++
cond counter
count
```

Zeile	counter	r24	r25
_	5		

11

Lost Update



Hauptprogramm

```
contact counter c
```

```
o5 ; C-Anweisung: counter++
o6 lds r25, counter
o7 inc r25
o8 sts counter, r25
```

Zeile	counter	r24	r25
_	5		
2	5	5	_



```
o1 ; C-Anweisung: counter--;
o2 lds r24, counter
o3 dec r24
o4 sts counter, r24
```

Interruptbehandlung

Zeile	counter	r24	r25
_	5		
2	5	5	_
3	5	4	_

11

Lost Update



Hauptprogramm

```
O1 ; C-Anweisung: counter--;
O2 lds r24, counter
O3 dec r24
O4 sts counter, r24
```

```
o5 ; C-Anweisung: counter++
o6 lds r25, counter
o7 inc r25
o8 sts counter, r25
```

Zeile	counter	r24	r25
_	5		
2	5	5	_
3	5	4	_
6	5	4	5



```
o1 ; C-Anweisung: counter--;
o2 lds r24, counter
o3 dec r24
o4 sts counter, r24
```

Interruptbehandlung

```
05 ; C-Anweisung: counter++
06 lds r25, counter
07 inc r25
08 sts counter, r25
```

Zeile	counter	r24	r25
_	5		
2	5	5	_
3	5	4	_
6	5	4	5
7	5	4	6

11

Lost Update



Hauptprogramm

```
O1 ; C-Anweisung: counter--;
O2 lds r24, counter
O3 dec r24
O4 sts counter, r24
```

```
o5 ; C-Anweisung: counter++
o6 lds r25, counter
o7 inc r25
o8 sts counter, r25
```

Zeile	counter	r24	r25
_	5		
2	5	5	_
3	5	4	_
6	5	4	5
7	5	4	6
8	6	4	6



```
o1 ; C-Anweisung: counter--;
o2 lds r24, counter
o3 dec r24
o4 sts counter, r24
```

Interruptbehandlung

```
counter++
counter++
counter
count
```

Zeile	counter	r24	r25
_	5		
2	5	5	_
3	5	4	_
6	5	4	5
7	5	4	6
8	6	4	6
4	4	4	_

11

16-Bit Zugriffe (Read-Write)



- Nebenläufige Nutzung von 16-Bit Werten (Read-Write)
 - Inkrementierung in der Unterbrechungsbehandlung
 - Auslesen im Hauptprogramm

```
static volatile uint16_t counter = 0;
   ISR(INTO_vect) {
02
03
     counter++;
04
05
   void main(void) {
06
     if(counter > 300) {
07
        sb_led_on(YELLOW0);
80
      } else {
09
        sb_led_off(YELLOW0);
10
11
12
     // [...]
13
14
```

16-Bit Zugriffe (Read-Write)



Hauptprogramm

```
O1 ; C-Anweisung: if(counter > 300)
O2 lds r22, counter
O3 lds r23, counter+1
O4 cpi r22, 0x2D
O5 sbci r23, 0x01
```

Interruptbehandlung

```
7 ; C-Anweisung: counter++;
8 lds r24, counter
9 lds r25, counter+1
10 adiw r24,1
11 sts counter+1, r25
12 sts counter, r24
```

Zeile	counter	r22 & r23	r24 & r25
_	0x00ff	_	_

13

16-Bit Zugriffe (Read-Write)



Hauptprogramm

```
O1 ; C-Anweisung: if(counter > 300)
O2 lds r22, counter
O3 lds r23, counter+1
O4 cpi r22, 0x2D
O5 sbci r23, 0x01
```

```
7 ; C-Anweisung: counter++;
8 lds r24, counter
9 lds r25, counter+1
10 adiw r24,1
11 sts counter+1, r25
12 sts counter, r24
```

Zeile	counter	r22 & r23	r24 & r25
_	0x00ff	_	_
2	0x00ff	0x??ff	_

16-Bit Zugriffe (Read-Write)



Hauptprogramm

```
01  ; C-Anweisung: if(counter > 300)
02  lds  r22, counter
03  lds  r23, counter+1
04  cpi  r22, 0x2D
05  sbci  r23, 0x01
```

Interruptbehandlung

```
7  ; C-Anweisung: counter++;
8  lds r24, counter
9  lds r25, counter+1
10  adiw r24,1
11  sts counter+1, r25
12  sts counter, r24
```

Zeile	counter	r22 & r23	r24 & r25
_	0x00ff	_	_
2	0x00ff	0x??ff	_
8+9	0x00ff	0x??ff	0x00ff

13

16-Bit Zugriffe (Read-Write)



Hauptprogramm

```
01  ; C-Anweisung: if(counter > 300)
02  lds  r22, counter
03  lds  r23, counter+1
04  cpi  r22, 0x2D
05  sbci  r23, 0x01
```

```
o7 ; C-Anweisung: counter++;
08 lds r24, counter
09 lds r25, counter+1
10 adiw r24,1
11 sts counter+1, r25
12 sts counter, r24
```

Zeile	counter	r22 & r23	r24 & r25
_	0x00ff	_	_
2	0x00ff	0x??ff	_
8+9	0x00ff	0x??ff	0x00ff
10	0x00ff	0x??ff	0x0100

16-Bit Zugriffe (Read-Write)



Hauptprogramm

```
O1 ; C-Anweisung: if(counter > 300)
O2 lds r22, counter
O3 lds r23, counter+1
O4 cpi r22, 0x2D
O5 sbci r23, 0x01
```

Interruptbehandlung

```
07 ; C-Anweisung: counter++;
08 lds r24, counter
09 lds r25, counter+1
10 adiw r24,1
11 sts counter+1, r25
12 sts counter, r24
```

Zeile	counter	r22 & r23	r24 & r25
_	0x00ff	_	_
2	0x00ff	0x??ff	_
8+9	0x00ff	0x??ff	0x00ff
10	0x00ff	0x??ff	0x0100
11+12	0x0100	0x??ff	0x0100

13

16-Bit Zugriffe (Read-Write)



Hauptprogramm

```
01  ; C-Anweisung: if(counter > 300)
02  lds  r22, counter
03  lds  r23, counter+1
04  cpi  r22, 0x2D
05  sbci  r23, 0x01
```

```
7; C-Anweisung: counter++;
08 lds r24, counter
09 lds r25, counter+1
10 adiw r24,1
11 sts counter+1, r25
12 sts counter, r24
```

Zeile	counter	r22 & r23	r24 & r25
_	0x00ff	_	_
2	0x00ff	0x??ff	_
8+9	0x00ff	0x??ff	0x00ff
10	0x00ff	0x??ff	0x0100
11+12	0x0100	0x??ff	0x0100
3	0x0100	0x01ff	_



```
01  ; C-Anweisung: if(counter > 300)
02  lds  r22, counter
03  lds  r23, counter+1
04  cpi  r22, 0x2D
05  sbci  r23, 0x01
```

Interruptbehandlung

```
o7; C-Anweisung: counter++;
o8 lds r24, counter
o9 lds r25, counter+1
10 adiw r24,1
11 sts counter+1, r25
12 sts counter, r24
```

Zeile	counter	r22 & r23	r24 & r25
_	0x00ff	_	_
2	0x00ff	0x??ff	_
8+9	0x00ff	0x??ff	0x00ff
10	0x00ff	0x??ff	0x0100
11+12	0x0100	0x??ff	0x0100
3	0x0100	0x01ff	_

⇒ Vergleich in Zeile 4+5 wird mit 0x01ff (entspricht 511) statt korrekterweise mit 0x0100 (entspricht 256) durchgeführt. Der Vergleich ergibt also true und die LED wird angeschaltet.

13

Sperren der Unterbrechungsbehandlung beim AVR



- Viele weitere Nebenläufigkeitsprobleme möglich
 - nicht-atomare Modifikation von gemeinsamen Daten
 - Problemanalyse durch den Anwendungsprogrammierer
 - Auswahl geeigneter Synchronisationsprimitive
- Lösung hier: Einseitiger Ausschluss durch Sperren der Interrupts
 - Sperrung aller Interrupts: cli() und sei()
 - Maskieren einzelner Interrupts (EIMSK-Register)
- Problem: Interrupts während der Sperrung gehen evtl. verloren
- ⇒ Kritische Abschnitte müssen so kurz wie möglich sein



Wie kann man das Lost Update verhindern?

```
static volatile uint8_t counter = 0;
   ISR(INT0_vect) {
     counter++;
03
  }
04
05
   void main(void) {
06
     while(1) {
07
        if(counter > 0) {
80
09
          counter--;
10
11
          // verarbeite Tastendruck
12
          // [...]
13
14
     }
15
16
```

15

Lost Update



Wie kann man das Lost Update verhindern?

```
o1 static volatile uint8_t counter = 0;
  ISR(INTO_vect) {
02
      counter++;
03
   }
04
05
   void main(void) {
06
      while(1) {
07
        if(counter > 0) {
08
          cli();
09
          counter--;
10
          sei();
11
          // verarbeite Tastendruck
12
          // [...]
13
        }
14
15
16
```

15



Wie kann man die Read-Write Anomalie verhindern?

```
static volatile uint16_t counter = 0;
   ISR(INT0_vect) {
      counter++;
03
   }
04
05
   void main(void) {
06
07
08
09
      if(counter > 300) {
10
11
        sb_led_on(YELLOW0);
12
      } else {
13
14
        sb_led_off(YELLOW0);
15
      }
16
17
      // [...]
18
19
```

16

16-Bit Zugriffe (Read-Write)



Wie kann man die Read-Write Anomalie verhindern?

```
static volatile uint16_t counter = 0;
   ISR(INT0_vect) {
02
      counter++;
03
04
05
   void main(void) {
06
      cli();
07
     uint16_t local_counter = counter;
80
     sei();
09
     if(local_counter > 300) {
10
11
        sb_led_on(YELLOW0);
12
      } else {
13
14
15
        sb_led_off(YELLOW0);
16
17
      // [...]
18
19
```



Wie kann man die Read-Write Anomalie verhindern?

```
static volatile uint16_t counter = 0;
02
   ISR(INT0_vect) {
      counter++;
03
   }
04
05
   void main(void) {
06
07
08
      cli();
09
     if(counter > 300) {
10
11
        sb_led_on(YELLOW0);
12
      } else {
13
14
        sb_led_off(YELLOW0);
15
16
      sei();
17
     // [...]
18
19
```

16

16-Bit Zugriffe (Read-Write)



Wie kann man die Read-Write Anomalie verhindern?

```
static volatile uint16_t counter = 0;
   ISR(INT0_vect) {
02
      counter++;
03
04
05
   void main(void) {
06
07
80
      cli();
09
      if(counter > 300) {
10
        sei();
11
        sb_led_on(YELLOW0);
12
      } else {
13
        sei();
14
        sb_led_off(YELLOW0);
15
      }
16
17
      // [...]
18
19
```

Stromsparmodi

Stromsparmodi von AVR-Prozessoren



- AVR-basierte Geräte oft batteriebetrieben (z.B. Fernbedienung)
- Energiesparen kann die Lebensdauer drastisch erhöhen
- AVR-Prozessoren unterstützen unterschiedliche Powersave-Modi
 - Deaktivierung funktionaler Einheiten
 - Unterschiede in der "Tiefe" des Schlafes
 - Nur aktive funktionale Einheiten können die CPU aufwecken
- Standard-Modus: Idle
 - CPU-Takt wird angehalten
 - Keine Zugriffe auf den Speicher
 - Hardware (Timer, externe Interrupts, ADC, etc.) sind weiter aktiv
- Dokumentation im ATmega328PB-Datenblatt



- Unterstützung aus der avr-libc: (#include <avr/sleep.h>)
 - sleep_enable() aktiviert den Sleep-Modus
 - sleep_cpu() setzt das Gerät in den Sleep-Modus
 - sleep_disable() deaktiviert den Sleep-Modus
 - set_sleep_mode(uint8_t mode) stellt den zu verwendenden Modus ein
- Dokumentation von avr/sleep.h in avr-libc-Dokumentation

```
#include <avr/sleep.h>

set_sleep_mode(SLEEP_MODE_IDLE); // Idle-Modus verwenden

sleep_enable(); // Sleep-Modus aktivieren

sleep_cpu(); // Sleep-Modus betreten

sleep_disable(); // Empfohlen: Sleep-Modus danach deaktivieren
```

Lost Wakeup



18

- Dornröschenschlaf
 - ⇒ **Problem:** Es kommt genau ein Interrupt

Hauptprogramm

```
sleep_enable();
01
    event = 0;
02
03
04
    while(!event) {
05
06
        sleep_cpu();
07
08
09
10
11
    sleep_disable();
12
```

```
O1 ISR(TIMER1_COMPA_vect) {
O2     event = 1;
O3 }
```



- Dornröschenschlaf
 - ⇒ **Problem:** Es kommt genau ein Interrupt

```
sleep_enable();
01
    event = 0;
02
03
04
   while(!event) {
05
        ∮ Interrupt ∮
06
        sleep_cpu();
07
08
09
10
11
   sleep_disable();
12
```

Interruptbehandlung

19

Lost Wakeup



- Dornröschenschlaf
 - ⇒ **Problem:** Es kommt genau ein Interrupt
 - ⇒ **Lösung:** Interrupts während des kritischen Abschnitts sperren

Hauptprogramm

```
sleep_enable();
01
    event = 0;
02
03
    cli();
04
    while(!event) {
05
        sei();
06
        sleep_cpu();
07
        cli();
08
09
    sei();
10
11
    sleep_disable();
12
```

```
O1 ISR(TIMER1_COMPA_vect) {
O2     event = 1;
O3 }
```



- Dornröschenschlaf
 - ⇒ **Problem:** Es kommt genau ein Interrupt
 - ⇒ **Lösung:** Interrupts während des kritischen Abschnitts sperren

```
sleep_enable();
01
   event = 0;
02
03
   cli();
04
   while(!event) {
05
        sei(); / Interrupt /
06
        sleep_cpu();
07
        cli();
80
09
   sei();
10
11
   sleep_disable();
12
```

Interruptbehandlung

```
O1 ISR(TIMER1_COMPA_vect) {
    event = 1;
    o3 }
```

⇒ Was ist wenn der Interrupt zwischen Zeile 6 und 7 auftritt?

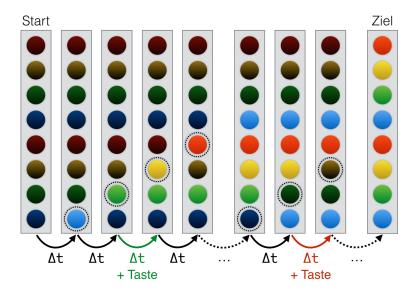
Aufgabe: Geschicklichkeitsspiel

19

Aufgabe: Geschicklichkeitsspiel (1)



- Spielcursor wandert dabei über LED-Reihe hin und her und invertiert (engl. toggle) den LED-Zustand
- LED-Zustand bleibt durch Drücken des Tasters erhalten
- Ziel: alle LEDs zum Leuchten bringen



20

Aufgabe: Geschicklichkeitsspiel (2)



 Nach einem Level wird eine Siegessequenz auf den LEDs dargestellt

```
void main(void) {
01
      // Initialisierung
02
      // [...]
03
04
      while(1) {
05
        // starte Level
06
        // [...]
07
80
        // Siegessequenz anzeigen
09
        // [...]
10
11
        // Level aktualisieren
12
        // [...]
13
14
15
```



■ Ziele:

- Flankenerkennung in Hardware
- Ereignisverarbeitung mittels Interrupts
- Keine Verwendung der libspicboard

Details:

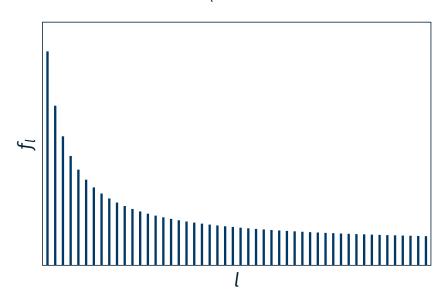
- BUTTON0 ist an PD2 angeschlossen
- PD2 als Eingang (mit aktivierten Pull-Up) konfigurieren
- PD2 ist der Eingang von INT0
- Welche Flanke/Pegel muss für den Interrupt konfiguriert werden?
- Wie sieht ein minimaler Interrupthandler für die Aufgabe aus?

22

Schwierigkeitsgrad



- Spielgeschwindigkeit bestimmt Schwierigkeit
 - \Rightarrow Passives Warten mittels timer Modul der libspicboard
- Schwierigkeit steigt mit jedem Level l
- Schwierigkeit n\u00e4hert sich einer maximalen Geschwindigkeit an
 - \Rightarrow Folge von Wartezeiten $f_l = \frac{a}{l} + b$ (a und b sind Konstanten)



Hands-On: Einfacher Interrupt-Zähler

Screencast: https://www.video.uni-erlangen.de/clip/id/17231

Hands-on: Einfacher Interruptzähler



- Zählen der Tastendrücke an BUTTON0 (PD2)
- Erkennung der Tastendrücke mit Hilfe von Interrupts
- Ausgabe des aktuellen Zählerwerts über 7-Segment Anzeige
- CPU in den Schlafmodus versetzen, so lange Zählerwert gerade
- "Standby"-LED leuchtet w\u00e4hrend des Schlafens (BLUE0)
- Hinweise:
 - Erkennung der Tastendrücke ohne die libspicboard
 - PD2/BUTTON0 ist der Eingang von INT0
 - Interrupt bei fallender Flanke:
 - EICRA(ISC00) = 0
 - EICRA(ISC01) = 1
 - 7-Segment Anzeige braucht regelmäßig Interrupts, um Werte anzeigen zu können