# Übungen zu Systemnahe Programmierung in C (SPiC)

Peter Wägemann, Sebastian Maier, Heiko Janker (Lehrstuhl Informatik 4)

Übung 5



Sommersemester 2015



### Inhalt

Interrupts

Synchronisation

Stromsparmodi

Aufgabe 5: Ampel

Hands-on: Interrupts & Sleep



Interrupts

Allgemein

**AVR** 

Interrupt-Handler

Synchronisation

Stromsparmodi

Aufgabe 5: Ampel

Hands-on: Interrupts & Sleep



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

2 - 23

### Interrupts

- Ablauf eines Interrupts (vgl. 15-7)
  - 0. 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. Handler im Interrupt-Vektor ermitteln und anspringen
  - 5. Ausführung des Interrupt-Handlers
  - am Ende des Handlers bewirkt ein Befehl "Return from Interrupt" die Fortsetzung des Anwendungsprogramms und die Reaktivierung der Interrupts



### Implementierung von Interruptbehandlungen

- Je Interrupt steht ein Bit zum Zwischenspeichern zur Verfügung
- Ursachen f
  ür den Verlust von weiteren Interrupts
  - Während einer Interruptbehandlung
  - Interruptsperren (zur Synchronisation von kritischem Abschnitten)
- Das Problem ist generell nicht zu verhindern
  - → Risikominimierung: Interruptbehandlungen sollten möglichst kurz sein
    - Schleifen und Funktionsaufrufe vermeiden
    - Auf blockierende Funktionen verzichten (ADC/serielle Schnittstelle!)
- sei() sollte niemals in einer Interruptbehandlung ausgeführt werden
  - potentiell endlos geschachtelte Interruptbehandlung
  - Stackoverflow möglich (Vorlesung, voraussichtlich Kapitel 17)



Lehrstuhl Informatik 4

Übungen zu SPiC (SS 2015)

4 - 23

# Interrupts beim AVR

- Timer
- Serielle Schnittstelle
- ADC (Analog-Digital-Umsetzer)
- Externe Interrupts durch Pegel(änderung) an bestimmten I/O-Pins
  - ⇒ ATmega32: 3 Quellen an den Pins PD2, PD3 und PB2
    - Pegel- oder flankengesteuert
    - Abhängig von der jeweiligen Interruptquelle
    - Konfiguration über Bits
    - Beispiel: Externer Interrupt 2 (INT2)

ISC2	IRQ bei:	
0	fallender Flanke	
1	steigender Flanke	

- Dokumentation im ATmega32-Datenblatt
  - Interruptbehandlung allgemein: S. 45-49
  - Externe Interrupts: S. 69-72



# (De-)Aktivieren von Interrupts beim AVR

- 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 ab dem nächsten Takt Interrupts zu
  - cli() (Clear Interrupt Flag) blockiert (sofort) alle Interrupts
- Beim Betreten eines Interrupt-Handlers werden automatisch alle Interrupts blockiert, beim Verlassen werden sie wieder deblockiert
- Beim Start des μC sind die Interrupts abgeschaltet



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

6 - 23

### Konfigurieren von Interrupts

- Beim ATmega32 verteilen sich die Interrupt Sense Control (ISC)-Bits zur Konfiguration der externen Interrupts auf zwei Register:
  - INTO, INT1: MCU Control Register (MCUCR)
  - INT2: MCU Control and Status Register (MCUCSR)
- Position der ISC-Bits in den Registern durch Makros definiert ISCn0 und ISCn1 (INTO und INT1) oder ISC2 (INT2)
- Beispiel: INT2 bei ATmega32 für fallende Flanke konfigurieren

```
/* die ISCs für INT2 befinden sich im MCUCSR */
MCUCSR &= ~(1<<ISC2); /* ISC2 löschen */</pre>
```



### (De-)Maskieren von Interrupts

- Einzelne Interrupts können separat aktiviert (=demaskiert) werden
  - ATmega32: General Interrupt Control Register (GICR)
- Die Bitpositionen in diesem Register sind durch Makros INTn definiert
- Ein gesetztes Bit aktiviert den jeweiligen Interrupt
- Beispiel: Interrupt 2 aktivieren

```
GICR |= (1<<INT2); /* demaskiere Interrupt 2 */
```



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

8 - 23

### Interrupt-Handler

- Installieren eines Interrupt-Handlers wird durch C-Bibliothek unterstützt
- Makro ISR (Interrupt Service Routine) zur Definition einer Handler-Funktion (#include <avr/interrupt.h>)
- Parameter: gewünschten Vektor; z. B. INT2\_vect für externen Interrupt 2
  - verfügbare Vektoren: siehe avr-libc-Doku zu avr/interrupt.h
    - ⇒ verlinkt im Doku-Bereich auf der SPiC-Webseite
- Beispiel: Handler für Interrupt 2 implementieren



Interrupts

Synchronisation
volatile
Lost Update
16-Bit-Zugriffe (Read-Write)
Sperren von Interrupts

Stromsparmodi

Aufgabe 5: Ampel

Hands-on: Interrupts & Sleep



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

9 - 23

### Das volatile-Schlüsselwort

- 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 (INTO_vect) { event = 1; }

void main(void) {
   while(1) {
      while(event == 0) { /* warte auf Event */ }
      /* bearbeite Event */
```



### Das volatile-Schlüsselwort

- 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

```
volatile static uint8_t event = 0;
ISR (INTO_vect) { event = 1; }

void main(void) {
   while(1) {
      while(event == 0) { /* warte auf Event */ }
      /* bearbeite Event */
```



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

10 - 23

### Verwendung von volatile

- 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



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

#### Hauptprogramm

```
; volatile uint8_t zaehler;
; C-Anweisung: zaehler--;
lds r24, zaehler
dec r24
sts zaehler, r24
```

7	; C-Anweisung: zaehler++
8	lds r25, zaehler inc r25
9	inc r25
10	sts zaehler, r25

Interruptbehandlung

 Zeile	zaehler	r24	r25
-	5		



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen

Übungen zu SPiC (SS 2015)

12 - 23

### Lost Update

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

#### Hauptprogramm

```
; volatile uint8_t zaehler;
; C-Anweisung: zaehler--;

lds r24, zaehler
dec r24
sts zaehler, r24
```

Zeile	zaehler	r24	r25
_	5		
3	5	5	-

```
7 ; C-Anweisung: zaehler++
8 lds r25, zaehler
9 inc r25
10 sts zaehler, r25
```



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

#### Hauptprogramm

```
; volatile uint8_t zaehler;
; C-Anweisung: zaehler--;
lds r24, zaehler
dec r24
sts zaehler, r24
```

Zeile	zaehler	r24	r25
_	5		
3	5	5	-
4	5	4	-

#### Interruptbehandlung

```
7 ; C-Anweisung: zaehler++
8 lds r25, zaehler
9 inc r25
10 sts zaehler, r25
```



Lehrstuhl Informatik 4

Übungen zu SPiC (SS 2015)

12 - 23

# Lost Update

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

#### Hauptprogramm

```
; volatile uint8_t zaehler;
; C-Anweisung: zaehler--;
lds r24, zaehler
dec r24
sts zaehler, r24
```

Zeile	zaehler	r24	r25
_	5		
3	5	5	-
4	5	4	-
8	5	4	5

```
    7 ; C-Anweisung: zaehler++
    8 lds r25, zaehler
    9 inc r25
    10 sts zaehler, r25
```



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

#### Hauptprogramm

```
; volatile uint8_t zaehler;
; C-Anweisung: zaehler--;
lds r24, zaehler
dec r24
sts zaehler, r24
```

7	; C-Anweisung: zaehler++ lds r25, zaehler inc r25
8	lds r25, zaehler
9	inc r25
10	sts zaehler, r25

Interruptbehandlung

Zeile	zaehler	r24	r25
-	5		
3	5	5	-
4	5	4	-
8	5	4	5
9	5	4	6



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

12 - 23

# Lost Update

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

#### Hauptprogramm

```
; volatile uint8_t zaehler;
; C-Anweisung: zaehler--;
lds r24, zaehler
dec r24
sts zaehler, r24
```

Zeile	zaehler	r24	r25
_	5		
3	5	5	-
4	5	4	-
8	5	4	5
9	5	4	6
10	6	4	6

```
; C-Anweisung: zaehler++
lds r25, zaehler
inc r25
sts zaehler, r25
```



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

#### Hauptprogramm

```
; volatile uint8_t zaehler;
; C-Anweisung: zaehler--;
lds r24, zaehler
dec r24
sts zaehler, r24
```

7	; C-Anweisung: zaehler++
8	lds r25, zaehler inc r25
9	inc r25
10	sts zaehler, r25
ļ	

Interruptbehandlung

Zeile	zaehler	r24	r25
-	5		
3	5	5	-
4	5	4	-
8	5	4	5
9	5	4	6
10	6	4	6
5	4	4	-



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

12 - 23

# 16-Bit-Zugriffe (Read-Write)

Nebenläufige Nutzung von 16-Bit-Werten (Read-Write)

#### Hauptprogramm

```
volatile uint16_t zaehler;

color zaehler;

color zaehler;

color zaehler;

ds r22, zaehler

ds r23, zaehler+1

color zaehler
```

```
; C-Anweisung: zaehler++

lds r24, zaehler

lds r25, zaehler+1

adiw r24,1

sts zaehler+1, r25

sts zaehler, r24
```

Zeile	zaehler	zaehler (in r22 & r23)
-	0x00ff	



# 16-Bit-Zugriffe (Read-Write)

### Nebenläufige Nutzung von 16-Bit-Werten (Read-Write)

#### Hauptprogramm

```
volatile uint16_t zaehler;

color zaehler;

color zaehler;

color zaehler;

ds r22, zaehler

lds r23, zaehler+1

color zaehler zaehler;

volatile uint16_t zaehler;

zaehler;

ds r22, zaehler

volatile uint16_t zaehler;

zaehler;

volatile uint16_t zaehler;

volatile uint
```

#### Interruptbehandlung

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

Zeile	zaehler	zaehler (in r22 & r23)
_	0x00ff	
4	0x00ff	0x??ff



Lehrstuhl Informatik 4

Übungen zu SPiC (SS 2015)

13 - 23

# 16-Bit-Zugriffe (Read-Write)

Nebenläufige Nutzung von 16-Bit-Werten (Read-Write)

#### Hauptprogramm

```
volatile uint16_t zaehler;

color v
```

#### Interruptbehandlung

```
; C-Anweisung: zaehler++
lds r24, zaehler
lds r25, zaehler+1
adiw r24,1
sts zaehler+1, r25
sts zaehler, r24
```

Zeile	zaehler	zaehler (in r22 & r23)
_	0x00ff	
4	0x00ff	0x??ff
9 - 13	0x0100	0x??ff

8

9

10

11

12

13



# 16-Bit-Zugriffe (Read-Write)

Nebenläufige Nutzung von 16-Bit-Werten (Read-Write)

#### Hauptprogramm

```
volatile uint16_t zaehler;

color zaehler;

color zaehler;

color zaehler;

color zaehler;

ds r22, zaehler

lds r23, zaehler+1

color zaehler-1

color za
```

#### Interruptbehandlung

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

Zeile	zaehler	zaehler (in r22 & r23)
_	0x00ff	
4	0x00ff	0x??ff
9 - 13	0x0100	0x??ff
5 - 6	0x0100	0x01ff

→ Abweichung um 255!



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

13 - 23

# Sperren der Unterbrechungsbehandlung beim AVR

- Viele weitere Nebenläufigkeitsprobleme möglich
  - Nicht-atomare Modifikation von gemeinsamen Daten kann zu Inkonsistenzen führen
  - Problemanalyse durch den Anwendungsprogrammierer
  - Auswahl geeigneter Synchronisationsprimitive
- Lösung hier: Einseitiger Ausschluss durch Sperren der Interrupts
  - Sperrung aller Interrupts (cli(), sei())
  - Maskieren einzelner Interrupts (GICR-Register)
- Problem: Interrupts während der Sperrung gehen evtl. verloren
  - Kritische Abschnitte sollten so kurz wie möglich gehalten werden



Interrupts

Synchronisation

Stromsparmodi Nutzung der Sleep-Modi Lost Wakeup

Aufgabe 5: Ampel

Hands-on: Interrupts & Sleep



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

14 - 23

### 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 ATmega32-Datenblatt, S. 33-37



### Nutzung der Sleep-Modi

- 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
  - verlinkt im Doku-Bereich auf der SPiC-Webseite
- Beispiel



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

16 - 23

### Lost Wakeup

- Dornröschenschlaf
  - ⇒ Problem: Es kommt genau ein Interrupt

```
Hauptprogramm
```

```
sleep_enable();
event = 0;

while(!event) {

sleep_cpu();

sleep_cpu();

sleep_disable();
```

```
11   ISR(TIMER1_COMPA_vect) {
12     event = 1;
13  }
```



### Lost Wakeup

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

sleep\_cpu();

sleep\_disable();

```
Interruptbehandlung
```

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



6 7

8 9

10

}

Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

17 - 23

### Lost Wakeup

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

#### Hauptprogramm

```
sleep_enable();
   event = 0;
2
   cli();
3
   while( !event ) {
4
       sei();
5
       sleep_cpu();
6
       cli();
7
8
   sei();
9
   sleep_disable();
10
```

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



Interrupts

Synchronisation

Stromsparmodi

Aufgabe 5: Ampel

Libspicboard: Timer

Ampel als Zustandsmaschine

Festlegen von Zuständen

Zustandsabfragen

Hands-on: Interrupts & Sleep



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

17 - 23

### Hinweise zur Verwendung des Timers

Alarme registrieren

■ Es können "beliebig" viele Alarme registriert werden.

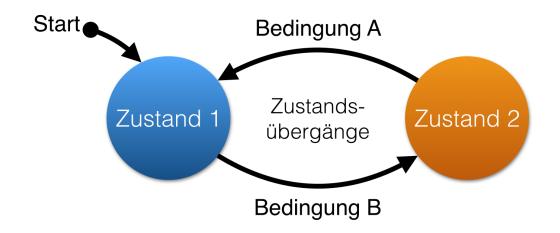
Alarme beenden

```
int8_t sb_timer_cancelAlarm (ALARM *alrm);
```

■ Single-Shot Alarme (cycle = 0) dürfen nur abgebrochen werden, **bevor** sie ausgelöst haben (Nebenläufigkeit!)



### Zustandsmaschinen



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

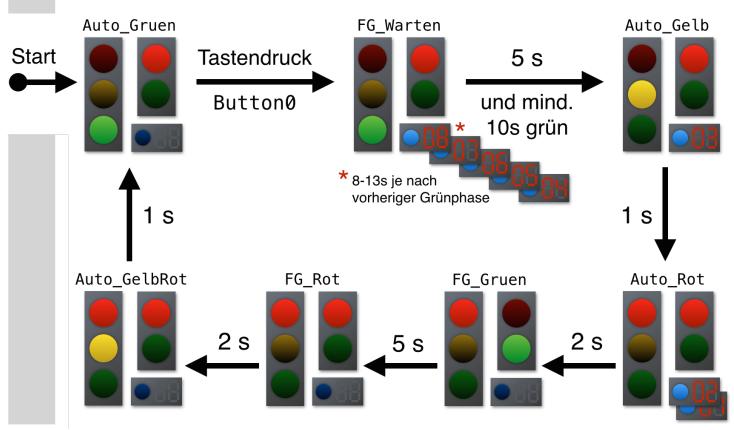


Lehrstuhl Informatik 4

Übungen zu SPiC (SS 2015)

19 - 23

# Ampel als Zustandsmaschine





### Festlegen von Zuständen

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

```
enum mode { ACTIVE, IDLE, STANDBY };
enum mode my_mode = ACTIVE;
```

Mit typedef noch lesbarer:

```
typedef enum {ACTIVE, IDLE, STANDBY} mode;
mode my_mode = ACTIVE;
```



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)

21 - 23

### switch-case-Anweisung

```
switch ( my_mode ) {
1
    case ACTIVE:
2
3
      break;
4
    case IDLE:
5
6
7
      break;
8
   default:
9
      // maybe invalid state
10
11
      break;
12
   }
13
```

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



### Hands-on: Interrupts & Sleep

- Minimalbeispiel Schlafenlegen
- Zählen der Interrupts am Eingang PD2 (Button0)
- Schlafen bei **geradzahliger Anzahl** von Interrupts
- Anzeige der Zahl auf Display
- "Standby"-LED leuchtet während dem Schlaf
- Anmerkungen:
  - PD2 ist der Eingang von INTO
  - PD7 ist der Ausgang für die "Standby"-LED
  - Interrupt bei fallender Flanke:
    - MCUCR(ISCOO) = 0
    - MCUCR(ISCO1) = 1



Lehrstuhl Informatik 4 Übungen zu SPiC (SS 2015)