

U2 2. Übung

- Wiederholung
- Aufgabe 2

U2-1 Wiederholung

U2-1 Wiederholung

1 Variablenarten

- Standardtypen sind in C nicht genau definiert:
 - ◆ `char` ist immer 8 Bit (bis auf einige Ausnahmen)
 - ◆ `short int` \leq 16 Bit \leq `int` \leq `long int` \leq `long long int`
 - ◆ Beispiel für drei Architekturen (Angaben in Bits)

	8-bit AVR	Intel x86-32	Intel x86-64
<code>char</code>	8	8	8
<code>short</code>	16	16	16
<code>int</code>	16	32	32
<code>long</code>	32	32	64

- Der genaue Wertebereich steht in der Header-Datei `limits.h`
 - ◆ z. B. `INT_MIN`, `INT_MAX` oder `UINT_MIN`, `UINT_MAX`

1 Variablenarten (2)

- Besser: Verwendung der Header-Datei `stdint.h`

- ◆ `int16_t` 16 Bit mit Vorzeichen (*signed*):
`INT16_MIN` (-32768) bis `INT16_MAX` (32767)
- ◆ `uint16_t` 16 Bit ohne Vorzeichen (*unsigned*):
`UINT16_MIN` (0) bis `UINT16_MAX` (65535)

- Vorteile:

- ◆ Wertebereich ist bekannt
- ◆ Insbesondere in der hardwarenahen Programmierung braucht man oft Datentypen einer bekannten, festen Größe (I/O-Register)
- ◆ Quellcode kann leichter auf andere µC portiert werden

2 Lebensdauer von Variablen (Vorgriff)

- Die Lebensdauer einer Variablen bestimmt, wie lange der Speicherplatz für die Variable aufgehoben wird
- Zwei Arten
 - ◆ Speicherplatz bleibt für die gesamte Programmausführungszeit reserviert
 - statische (`static`) Variablen
 - ◆ Speicherplatz wird bei Betreten eines Blocks reserviert und danach wieder freigegeben
 - dynamische (`auto`) Variablen

2 Lebensdauer von Variablen (2)

auto-Variablen

- Lokale Variablen sind standardmäßig automatic-Variablen
 - der Speicher wird bei Betreten des Blocks / der Funktion reserviert und bei Verlassen wieder freigegeben
 - ➔ der Wert einer lokalen Variablen ist beim nächsten Betreten des Blocks nicht mehr verfügbar!
- Lokale auto-Variablen können durch beliebige Ausdrücke initialisiert werden
 - die Initialisierung wird bei jedem Eintritt in den Block wiederholt
 - !!! Wird eine auto-Variable nicht initialisiert, ist ihr Wert vor der ersten Zuweisung undefiniert (= irgendwas)**

2 Lebensdauer von Variablen (3)

static-Variablen

- Der Speicher für alle globalen Variablen ist generell von Programmstart bis Programmende reserviert
- Lokale Variablen erhalten bei Definition mit dem Schlüsselwort **static** eine **Lebensdauer über die gesamte Programmausführung** hinweg
 - der Inhalt bleibt bei Verlassen des Blocks erhalten und ist bei einem erneuten Eintreten in den Block noch verfügbar
- !!! Das Schlüsselwort **static** hat bei globalen Variablen eine völlig andere Bedeutung (Einschränkung des Zugriffs auf das Modul)**
- Static-Variablen können nur durch konstante Ausdrücke initialisiert werden
 - die Initialisierung wird nur einmal beim Programmstart vorgenommen (auch bei lokalen Variablen!)
 - erfolgt keine explizite Initialisierung, wird automatisch mit 0 vorbelegt

U2-2 Deklaration und Definition

- Compiler arbeiten den Quelltext von oben nach unten ab
- Deklaration
 - ◆ Das "Versprechen", dass es eine bestimmte Variable bzw. eine Funktion geben wird, die einen bestimmten Rückgabewert hat und bestimmte Parameter übergeben bekommt.

```
uint8_t meineFunktion(uint8_t w1, uint16_t w2);
```

- Definition
 - ◆ Die eigentliche Funktion
- Die Funktionen der libspicboard werden in Headerdateien deklariert.

U2-3 Optimierung durch den Compiler

- AVR-Mikrocontroller und verwandte CPUs können ihre Rechenoperationen nicht direkt auf Variablen ausführen, die im Speicher liegen
 - ◆ Stattdessen:
 - (1) Laden der Operanden aus dem Speicher in Prozessorregister
 - (2) Abarbeiten der Operationen in den Registern
 - (3) Zurückschreiben des Ergebnisses in den Speicher
- Der Compiler macht Annahmen, um den Code zu optimieren. Beispiele:
 - ◆ Variableninhalte sind beständig. Sie ändern sich nicht "von alleine".
 - ◆ Operationen, die den Zustand nicht ändern, können entfernt werden.

U2-3 Optimierung durch den Compiler (2)

■ Typische Optimierungen:

- ◆ Redundanter und "toter" Code wird weggelassen.
- ◆ Die Reihenfolge des Codes wird umgestellt.
- ◆ Für lokale Variablen wird kein Speicher reserviert; es werden stattdessen Prozessorregister verwendet.
- ◆ Abhängige Variablen werden nur bei Bedarf berechnet
- ◆ Wenn möglich, übernimmt der Compiler die Berechnung:
 $a = 3 + 5;$ wird zu $a = 8;$
- ◆ Der Wertebereich von Auto-Variablen wird geändert:
 Statt von 0 bis 10 wird von 246 bis 256 (= 0 für `uint8_t`) gezählt und dann getestet, ob ein Überlauf stattgefunden hat.

■ Codebeispiel

```
void wait(void) {
    uint8_t u8 = 0;
    while(u8 < 200) {
        u8++;
    }
}
```

U2-3 Code ohne Optimierung

- Codebeispiel ohne Optimierung:

```
;void wait(void) {
;  uint8_t u8;
;  [Prolog (Register sichern, etc)]
    rjmp while;      Springe zu while
;  u8++;
addone:
    ldd r24, Y+1;  Lade Daten aus Y+1 in Register 24
    subi r24, 0xFF; Ziehe 255 ab (addiere 1)
    std Y+1, r24;  Schreibe Daten aus Register 24 in Y+1
; while(u8 < 200)
while:
    ldd r24, Y+1;  Lade Daten aus Y+1 in Register 24
    cpi r24, 0xC8; Vergleiche Register 24 mit 200
    brcs addone;   Wenn kleiner, dann springe zu addone
; [Epilog (Register wiederherstellen)]
    ret;           Kehre aus der Funktion zurück
}
```

U2-3 Code mit Optimierung

- Codebeispiel mit Optimierung:

```
; void wait(void) {
    ret;           Kehre aus der Funktion zurück
; }
```

- Die Schleife hat keine Auswirkung auf den Zustand und wird deswegen komplett wegoptimiert.

U2-4 Aufgabe 2: snake

- Schlange bestehend aus benachbarten LEDs
- Länge 1 bis 5 LEDs, regelbar mit Potentiometer (POTI)
- Geschwindigkeit abhängig von der Umgebungshelligkeit (je heller, desto schneller)
- Bewegungsrichtung umschaltbar mit Taster

U2-5 Parameter der Schlange

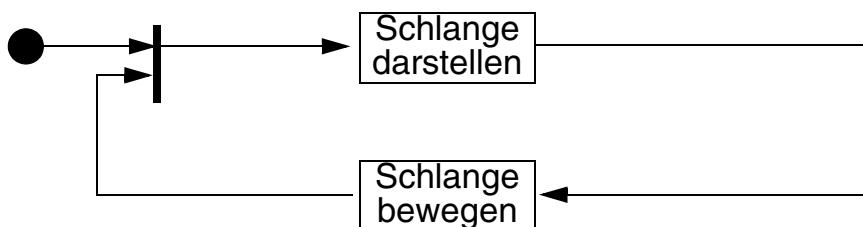
- Position des Kopfes
 - ◆ Nummer einer LED
 - ◆ Wertebereich [0; 7]
- Länge der Schlange
 - ◆ Ganzzahl im Bereich [1;5]
- Richtung der Schlange
 - ◆ aufwärts oder abwärts
 - ◆ z. B. 0 oder 1
- Geschwindigkeit der Schlange
 - ◆ hier: Durchlaufzahl der Warteschleife

U2-6 Zerlegung in Teilprobleme

- Basisablauf: Welche Schritte wiederholen sich immer wieder?
- Teilprobleme *können* in eigene Funktionen ausgelagert werden
- Wiederkehrende Teilprobleme *sollten* in Funktionen ausgelagert werden
- Welcher Zustand muss über Basisabläufe hinweg erhalten bleiben?
 - ◆ Ist der Zustand gegebenenfalls nur für ein Teilproblem relevant?
 - ◆ Sichtbarkeit dann auf das Teilproblem einschränken (Kapselung)

U2-6 Basisablauf

- Darstellung der Schlange
- Bewegung der Schlange



1 Darstellung der Schlange

- Bestimmung der Darstellungsparameter
 - ◆ Kopfposition
 - ◆ Länge
 - ◆ Richtung
- Anzeige der Schlange abhängig von den Parametern
 - ◆ Aktivieren der zur Schlange gehörenden LEDs
 - ◆ Deaktivieren der restlichen LEDs

2 Bewegung der Schlange

- Bestimmung der Bewegungsparameter
 - ◆ Geschwindigkeit
 - ◆ Richtung
- Bewegen der Schlange
 - ◆ Anpassen der Kopfposition abhängig von der Richtung
- Wartepause abhängig von der Geschwindigkeit
- gegebenenfalls Richtungsänderung
 - ◆ bisheriger Schlangenschwanz wird zum Schlangenkopf

U2-7 Ablaufplan für Teilproblem Schlangenanzeige

- Einen Wertebereich reduzieren mit dem Modulo-Operator: %
- *Modulo* ist der Divisionsrest einer Ganzzahldivision.
- $b = a \% 4;$

a	-5	-4	-3	-2	-1	0	1	2	3	4	5	6
b	-1	0	-3	-2	-1	0	1	2	3	0	1	2

U2-8 Bestimmung der Richtungsänderung

- Der Taster muss periodisch abgefragt werden
 - ◆ man bekommt nur eine Momentaufnahme des Tasters
- eventuell wird ein Tastendruck verpasst
 - ◆ Hochfrequente Abfrage zur Minimierung des Risikos
 - ◆ Wo im Programm ist dies sinnvoll möglich?
 - in der Warteschleife (jedem Durchlauf)
 - hier wird die meiste Zeit verbracht
- mehrfache Abfrage des Tasterzustands während eines Tasterdrucks
 - ◆ Mehrfachinterpretation eines Tasterdrucks vermeiden
 - ◆ Loslassen des Tasters muss explizit registriert werden
 - Historie über den vorigen Tasterzustand mitführen (Flankenerkennung)