

- SPiC-Boards
- Nachtrag zur Vorlesung
- Aufgabe 2

## U2-2 Nachtrag zur Vorlesung

### 1 Variabtentypen

- Standardtypen sind in C nicht genau definiert:
  - ◆ `char` ist immer 8 Bit (bis auf einige Ausnahmen)
  - ◆ `short int` ≤ 16 Bit ≤ `int` ≤ `long int` ≤ `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 `limits.h`
  - ◆ z.B. `INT_MIN`, `INT_MAX` oder `UINT_MIN`, `UINT_MAX`

## U2-1 SPiC-Boards

- Es wird wieder möglich sein SPiC-Boards selber zu bauen
  - ◆ Drei Lötabende in den Wochen nach dem Berg (Anfang Juni)
  - ◆ Die Boards können auch einzeln gekauft werden (zum selber Löten)
  - ◆ Kosten: 5 bis 10 Eur
  - ◆ Version 2.1: Kleine Verbesserungen
- Neu: Programmierer für den Parallelport
- Stimmungsbild:
  - ◆ SPiC-Board zum selber bauen
  - ◆ SPiC-Board am Lötabend bauen
  - ◆ Sollen USB->Parallel Umsetzer zentral besorgt werden (~5 Eur)?

### 1 Variabtentypen (2)

- Besser: Verwendung der `stdint.h`
  - ◆ `int16_t` 16 Bit mit Vorzeichen:  
`INT16_MIN` (-32,768) bis `INT16_MAX` (32,767)
  - ◆ `uint16_t` 16 Bit ohne Vorzeichen  
`UINT16_MIN` (0) bis `UINT16_MAX` (65,535)
  - ◆ Zeiger sind immer vom Adressbus der Architektur abhängig
    - AVR: 16 Bit
    - Aber: 8-Bitter -> Es kann immer nur ein Byte aus dem Speicher gelesen, bzw. geschrieben werden
- 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 uC portiert werden

## 2 Lebensdauer von Variablen

- 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

- Alle lokalen Variablen sind 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 sicher 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 durch beliebige 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

## U2-3 Aufgabe 2: snake

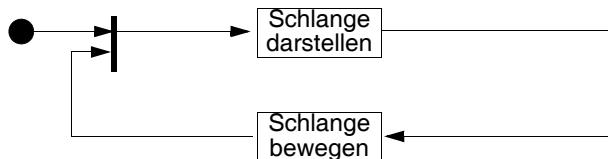
- Schlange bestehend aus benachbarten LEDs
- Länge 1 bis 5 LEDs, regelbar mit Potentiometer (POTI)
- Geschwindigkeit abhängig von Umgebungshelligkeit
- Bewegungsrichtung umschaltbar mit Taster

## U2-4 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

## U2-5 Basisablauf

- Darstellung der Schlange
- Bewegung der Schlange



## U2-5 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 Zustand ggf. nur für ein Teilproblem relevant?
  - ◆ Sichtbarkeit dann auf das Teilproblem einschränken (Kapselung)

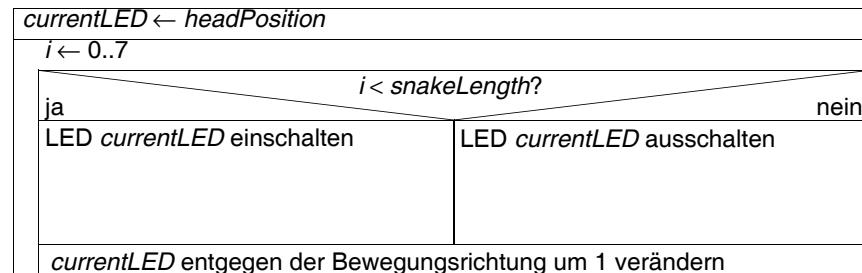
## 1 Darstellung der Schlange

- 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
- ggf. Richtungsänderung
  - ◆ bisheriger Schlangenschwanz wird zum Schlangenkopf

## U2-6 Ablaufplan für Teilproblem Schlangenanzeige



## U2-7 Bestimmung der Richtungsänderung

- Der Taster muss periodisch abgefragt werden
  - ◆ man bekommt nur eine Momentaufnahme des Tasters
- evtl. 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)