Intro Summary

Inhalt

Intro Summary	1
Systems & Real-time	2
Version Control Systems (VCS)	2
ANSI-C & Macros	3
Plattformunabhängiger LED Driver	3
Header- & Sourcefiles	3
DoxyGen & Graphviz	4
Synchronization	4
Interrupt & Reentrancy	5
Shell	6
Mealy	7
Events	8
Keys	9
Processor Expert	9
Clock / Timer	10
Trigger	10
Debounce	12
RTOS / FreeRTOS	13
FreeRTOS	14
Queue	16
Semaphoren	17
FreeRTOS Trace	18
Motor Signals / Trace	18
Quadrature Encoder	19
Tacho	20
Closed Loop Control (PID)	21
Accelerometer	23
LCD	24
Radio Transceiver	27
Remote Motor Controller	29
Low Power	30
Hardware	32
IEEE (not MEP)	35
ZigBee (not MEP)	39
Laboratory Short Courses	41

Intro Summary

Systems & Real-time

-Systems

- Transforming: ein Input erzeugt einen Output (Video Encoder, Router, Switch)
 - o Process quality, Datendurchsatz, Effiziente Hardware Ausnutzung nötig
- Reactive: Ein System reagiert auf einen Input (Regler, Anti-Blockier-System)
 - o Gesteuert von externen Events, muss Antwortzeit garantieren
- Interactive: Interaktion mit User: Eingabe => Ausgabe... (HMI, Billetautomat)
 - o Oft grosse Systemauslastung, kurze Antwortzeit
- Combination: oftmals sin des Kombinationen aus den ersten drei Systemen
- -Classification: Welche Systeme sind beispielsweise wie in einem Handy vorhanden?

 Transforming: GSM-Data to SMS-Text, Reactive: Tippen auf Tastatur, erzeugt Text auf LCD. Interactive: HMI

-Realtime: Ein System reagiert auf Events aus der "wirklichen" Welt.

- Antwortet immer korrekt
- Antwortet zur richtigen Zeit
- Antwortet unabhängig von der Systemlast (unter allen Bedingungen)
- Antwortet deterministisch (definiert und reproduzierbar) und vorhersehbar
- => Hard Realtime: Antwort ist akzeptiert, wenn das Resultat innerhalb der vorgegebenen Zeit korrekt ankommt
- => Soft Realtime: Resultat wird degradiert, je nach Zeit wenn es ankommt
- -Timeliness: Faktor Zeit ist immer absolut (Wecker) oder relativ (Airbag) zu betrachten.
- -Concurrency: Computersysteme sind sequentiell, Realität ist nebenläufig!

Für Systeme mit wenigen und langsamen Tasks ist Nebenläufigkeit realisierbar

-Reaction time: Echtzeitsysteme benötigen eine definierte Reaktionszeit -Process quality: kein Informationsverlust, kurze Verzögerungszeiten

⇒ Systeme einteilen und beschreiben können. Script S. 68.. /78..

Version Control Systems (VCS)

-Concepts of Version Control Systems:

- Goal: Backup, go back if things break, share files / folders with lots of developers, synchronization, track changes, branch and merge files
- Funktion: Ein Benutzer verbindet sich mit einem Server, auf dem Server läuft ein Versionsverwaltungssystem (VCS) welches den Zugriff auf eine Datenbank (Repository) steuert. Der Benutzer holt sich eine Kopie des Projekts auf seinen Rechner (check-out) und arbeitet daran. Nach abgeschlossener Arbeit lädt er das Projekt auf den Server (commit). Jede Änderung erzeugt dabei eine neue Revision und stellt so sicher, dass das alle Änderungen ersichtlich bleiben. Wird später weiter daran gearbeitet, muss der Benutzer das Projekt zuerst aktualisieren (update).
- Optimistic approach: Das System geht davon aus, dass selten Änderungen gemacht werden, der Benutzer muss Files mergen
- Pessimistic approach: Das System blockt das File für alle anderen Benutzer wenn einer eine Änderung vornimmt. (Achtung bei Files die abhängig sind voneinander!)
- Branching: Eine Kopie des Projektes auf dem Server erstellen, welche parallel zum Original erweitert wird. => sinnvoll bei grossen Anpassungen
- Merging: Kopie und Orignal auf dem Server zusammenfügen (heikel!)
- Conflict: Zwei Benutzer holen sich eine Kopie vom Server. Der eine macht eine Änderung und commited, der andere macht auch eine lokale Änderung auf derselben Zeile und will nach dem anderen commiten. Beide haben am selben was geändert => Konflikt

• Script S. 247...

Yves Willener Seite 2 von 45

ANSI-C & Macros

```
-Reasons: Namen anstatt Nummern, Konfiguration, Portabilität, Codeoptimierungen
   ⇒ Preprocessor macht einen textuellen Austausch
                                                         => '\' über mehrere Zeilen
-configuration:
                     #define PL_HAS_LED (1)
                                                                // ohne;
                     #if PL_HAS_LED
                            LED_Init();
                     #endif
-portability:
                     #define ENABLE_INTERRUPTS _asm CLI; // Assembler immer in
Makros
-Eigenschaften:
                     + schnellerer Code
                                           + weniger Code (kein Funktionssprung nötig)
                     -Interface wird benötigt -schlechtere Kapslung -schwierigeres Debugging

⇒ Kompromiss zwischen Methoden und Makros

-traps and pitfalls:
                     An Klammern denken (z.B. Punkt vor Strich), Vorsicht bei Deklarationen
                     (a=0; ...), Reihenfolge von Befehlen beachten
```

Plattformunabhängiger LED Driver

```
-HW: immer mit Vorwiderstand, μC können einfacher auf GND ziehen (=Kathode an μC)

Implementation: LED.h #if PL_IS_TOWER_BOARD

#if PL_NOF_LED >= 1

#include "LED1.h" // PE File

#define LED1_On() (LED1_ClrVal()) // Cathode GND

#define LED_ON(nr) (LED##nr##_SetVal()) //

Alternative

...

#if PL_NOF_LED >= 2

#include "LED2.h"

...

#endif

#endif

#endif

! Beim SRB Board kann es sein, dass die LED mit SetVal() eingeschaltet wird (Anode GND).
```

Header- & Sourcefiles

```
-definition:

    □ Deklaration:

                              Sichtbarmachen des Namens

    □ Definition:

                              Speicher allozieren, Funktionalität festlegen
         /* drv.c */
                                  /* drv.h */
                                                             /* main.c */
         #include "drv.h"
                                  #ifndef __DRV_H_
                                                             #include "drv.h"
         int DRV global = 7;
                                  #define __DRV_H_
         static int v;
                                                             void main (void) {
                                  extern int DRV global;
                                                              DRV_Init();
         void DRV_Init(void) {
           v = 3;
                                  void DRV Init(void);
           DRV global += v;
                                  #endif /* DRV H */
   ⇒ #include: Textuelle Einbindung verschiedener Files
   ⇒ Schutz vor rekursivem / mehrfachem Einbinden mit #ifndef, #define, #endif
   ⇒ In Interfaces nur was nötigt ist, nicht mehr und nicht weniger!
   ⇒ Interfaces müssen geklapselt sein, sodass die Benutzer nur ein File einbinden müssen
-Reihenfolge des Einbindens: Wichtig ist, dass zuerst die Parameter initialisiert werden
(#define TRUE 1), bevor sie verwendet werden (#if TRUE ...).
```

Yves Willener Seite 3 von 45

DoxyGen & Graphviz

```
-Documentation from Source Files:
                                     + Compiler erkennt spezielle Kommentar-Tags und
                                                         die Doku anhand der Source Files
                                     erstellt
                                     + Automatische Aktualisierung der Dokumentation
-Dependencies: mit Graphviz ist es möglich darzustellen, welche Files wie zusammenhängen
-Settings:
               Sind im myProject.doxyfile definiert (z.B. Input- und Output-Files)
-Syntax:
               /** text */ oder /*! text */ bei jedem DoxyGen Kommentar
               \file
                              bindet ohne weitere Angaben den Filenamen ein
               \author
               \brief
                              kurz und bündig was die Methode macht
                              [Parameter] [Beschreibung]
               \param
                              [tolle Beschreibung zu offene Tasks] => Todo Liste wird erzeugt
               \todo
               \return
                              [Beschreibung]
-Grafik zeichnen
       \dot digraph myfsm
               rankdir=LR;
                                            // L = left, R = right, T = top, D = down
               node [shape=doublecircle];
               n1 [fillcolor=lightblue,style=filled,label="A"];
               node [shape=box]; n2 n3;
                                                                  line3
                                                                   ( Ì
               n1 -> n2 [label="line1"];
               n1 -> n3 [label="line2"];
                                                                   n2
                                                                          line4
                                                           line1
               n2 -> n2 [label="line3"];
                                                                  line2
               n2 -> n3 [label="line4"];
-Grafik einbinden
                      \image html Led.jpg
                                                            [format] [file]
```

Synchronization

-Why: Werden vom einen System in ein anderes System Daten übertragen, so muss sichergestellt werden, dass der Sender nicht zu schnell und nicht zu langsam überträgt, sodass der Empfänger die Daten verstehen kann.

⇒ Timing ist entscheidend, also ist eine Synchronisation nötig

- -computation speed(Abarbeitungszeit): zu langsam => FAIL, zu schnell => Synchronisation möglich
- -Different kinds of synchronisation:
 - Realtime: es wird eine bestimmt Zeit gewartet (for loops) und dann wird gestartet

=> man hofft, dass alles in Ordnung ist nach dem Delay von z.B. 5ms ©

- + keine Hardware nötig
- o ineffizient da der Controller warten muss
- je nach Compiler anderes Delay => abhängig von Clockrate und Controller (Compiler darf nicht optimieren, inline assembler oder pragmas verwenden)
- **Gadfly**: Ein Flag wird aktiv, wenn ein Prozess bereit ist. Auf dieses Flag wird ständig gepollt und so gewartet, bis der andere Prozess auch bereit ist.
 - + einfach + geringe Latenzzeit
 - evtl. HW Flag nötig
 - -benötigt viel Performance / Ständig Pollen = Volllast
- **Interrupt**: Der Prozess wird unterbrochen sobald der andere Prozess bereit ist. Aufpassen bei gemeinsamen Ressourcen (Code, Data)!
 - + effizient weil nicht gewartet werden muss
 - o + weniger Overhead im Code
 - o muss HW-mässig unterstützt sein
 - o Programmstatus muss vor dem Unterbruch gesichert werden
 - o je nach dem benötigt die Abarbeitung einer ISR länger als ein paar NOPs

-Comparison: Die Entscheidung muss von Fall zu Fall abgewogen werden

Yves Willener Seite 4 von 45

Interrupt & Reentrancy

-Interrupt Source: Es gibt eine Vielzahl an Interrupt Quellen. Die meisten kommen von

internen Modulen wie Timer oder ADC oder von externen IRQ-Pins. Neben den Hardware gibt es auch einen Softwareinterrupt (SWI).

-Interrupt Sequence: Nach der Initialisierung, der Aktivierung und der Maskierung der

Interrupts wird diese Sequenz beim Auftritt eines Interrupt ausgeführt:

• Aktuelle Instruktion abarbeiten

Nachschlagen der ISR-Adresse in der Interrupt Vektor Tabelle

• Rücksprungadresse und CPU Register auf dem Stack sichern

• SEI (Interrupts deaktivieren)

• Ausführen der ISR

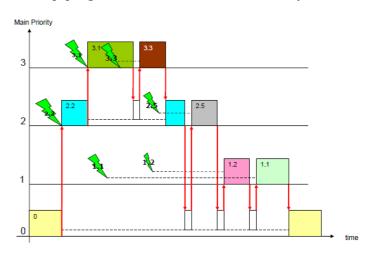
- Register vom Stack wiederherstellen
- CLI (Interrupts aktivieren)
- Rücksprung zur nächsten Instruktion

-nice to know:

• ISR möglichst kurz halten, keine grösseren Funktionen in den ISRs. Besser ist es mit Steuersignalen (volatile flag) das Hauptprogramm zu beeinflussen => Latency

• nested interrupts:

Es gibt Interrupts mit verschiedenen Prioritäten. Interrupts mit höheren Prios (ob 0 oder 1 höher ist ist abhängig vom System) können die ISR von Interrupts mit tieferen Prios unterbrechen. Wird dies nicht unterstützt, wird die ISR des anderen Interrupts nach dem Rücksprung ausgeführt.



- Haben ISR und Hauptprogramm **gemeinsame Ressourcen**, so muss der Zugriff geschützt werden (atomar!), z.B. mit SEI/CLI, Enter-/ExitCritical oder mit Semaphoren
- Implementierung ist controllerabhängig (fixe/variable ISR-Grösse, Adressierung, ..)
- Debugging ist oftmals schwierig, da gewisse Zustände selten Auftreten können.

-Reentrancy: Jede Methode die in einer ISR oder im Hauptprogramm aufgerufen werden kann muss reentrant (mehrfach ausführbar, ohne dass sie sich gegenseitig beeinflussen) sein. => reentrant != rekursiv

-Vorgehen ISR-Implementation:

Allgemein

- 1. Interrupt Vektor initialisieren (Vector Table)
- 2. Vor dem Aktivieren alle benötigten Interrupt-Flags löschen
- 3. Interrupt-Ouelle aktivieren
- 4. Hauptapplikation läuft in einer Endlos-Schleife

ISR

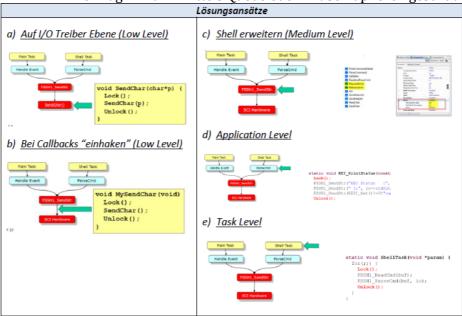
- 1. Interrupt-Flag löschen
- 2. Falls Interrupts mit höheren Prioritäten diesen Interrupt unterbrechen dürfen, müssen die Interrupts mit tieferen Prioritäten deaktiviert werden, falls nicht sollen alle Interrupts deaktiviert werden.
- 3. ISR Funktion ausführen
- 4. Aktivieren der inaktiven Interrupts (falls überhaupt deaktiviert)
- 5. Von der ISR zurückspringen

Script S. 311

Yves Willener Seite 5 von 45

Shell

```
-Goal: Einfaches Userinterface als Schnittstelle zwischen μC und Computer
       Rx (SDA), Tx (SCL) ⇔ RS232 Transceiver / Level Shifter ⇔ Serial COM Port
        + einfach, günstig, wenig HW Ressourcen, keine Treiber - RS232 Port nötig, kein Power
-USB: DP, DM ⇔ USB Bridge (falls nicht integriert) ⇔ Virtual COM Port
-Functiondescription: Shell over USB:
USB_Init();
                       // Ringbuffer (Rx, Tx), FSL_USB_Stack
Shell_Init();
                       // Mutex erstellen, ShellTask erstellen
ShellTask:
               char cmd buf[32], usb tx buf[64], *msg:
               USB1_App_Task(usb_tx_buf);
                               // regelmässig aufrufen: übermittelt TX Buffer
               FSSH1_ReadAndParseCMD (cmd_buf, stdio, ParseCommand);
                               // Liest Zeilenweise vom Input, schreibt in cmd_buf und ruft via
                               // callback ParseCommand() auf, falls neue Daten vorhanden sind.
                ParseCommand(cmd, stdio)
                       if (UTIL1_strcmp(cmd_buf, "help") == 0)
                                                                              // msg = "help"?
                               FSSH1_SendStr ("help text", stdio);
                                                                              // Antworttext
                       if (MyOwnParser (cmd_buf, stdio)!= 0)
                                                              {return Err;}
                 MyOwnParser (cmd_buf, stdio)
                       if (UTIL1_strncmp(cmd_buf, "channel", sizeof("channel")-1 == 0)
                               const char *p; long val;
                               p = cmd + sizeof ("channel");
                               (void) UTIL1_xatoi (&p, &val);
                                                                              // string to num
                               doSomethingwithReadValue (val);
                                                                              // set num
                       vergleicht zwei Strings
strcmp:
                       vergleicht die ersten n Zeichen zweier Strings
strncmp:
xatoi:
                       ascii to integer
strcat(a, size, b):
                       hängt String b String a an und speichert es in String a
num32sToStr(a, size, num): signed 32Bit number to String A
sizeof("Hallo"):
                       Gibt 6 zurück. '\0' gehört bei Strings dazu
-protected access:
                       Es muss sichergestellt werden, dass nicht zwei Quellen gleichzeitig auf
die
                       Shell schreiben wollen. Sonst kann es vorkommen, dass die beiden
                       Ausgaben wirr durchmischt werden.
                       Quelle 1: "Hallo", Quelle 2: "Welt", Resultat: "H W a e l l l t o"
                       Der Zugriff kann mittels Queue oder mit Semaphoren geschützt werden.
                                            Lösungsansätze
            a) Auf I/O Treiber Ebene (Low Level)
                                             c) Shell erweitern (Medium Level)
```



Yves Willener Seite 6 von 45

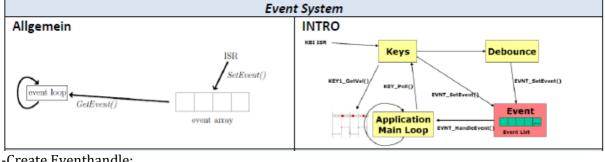
Mealy -state machines: Ereignisgesteuerte Aktionsfolgen 0/a0/dВ 1/b-description: Im Zustand 'A' wird der Input '0' empfangen. Die Statemaschine gibt ,a' aus und geht in den Zustand ,B': A => 0/a => BZwei Zustände: A, B Zwei Inputs: 0,1 Vier Outputs: a,b,c,d -implementation: Typedef enum { A = 0, B = 1 } StateT; Static StateT state; Conventional: if(state == A)// einfach, für wenig states uint8_t r = Read(); if(r == 0)Write(a); state = B;else if(r == 1) Write(c) state = A;Switch: r = Read();// kompakt, für wenig states switch(state) case A: if(r==0)Write(a); State = B: else if(r==1) Write(c); state = B; break; case B: ... Table: // sehr kompakt, etwas schwieriger zu verstehen State 0 Α B/a A/cВ B/dA/bZuerst sollte die Tabelle gezeichnet werden. Static uint8_t tbl[2][2][2] = $\{$ /* curr State r = 0r = 1Α $\{\{B,a\}, \{A,c\}\},\$ B {{B,d}, {A,b}}}; r = Read();Write(tbl[state][r][1]); state = tbl[state][r][0]; Remember 3D Array: int numbers $[2][3][4] = \{\{\{1,2,3,4\},\{5,6,7,8\},\{9,10,11,12\}\}\}$

Yves Willener Seite 7 von 45

,{{13,14,15,16},{17,18,19,20},{21,22,23,24}}};

Events

-description: Eine Möglichkeit wichtige Dinge schnell abzuarbeiten und Dinge die warten können aufzuschieben. Nützlich im Zusammenhang mit Interrupts, da die ISR nur ein EventBit setzen muss. Den grossen Aufwand hat dann der Eventhandler.



```
-Create Eventhandle:
       #define EVENT INIT 0
                                                    // Initialiization Event
       #define EVENT_SW1 1
                                                    // SW1 pressed Event
       #define EVENT_NOF_EVENTS 2
                                                    // Number of different Events
       typedef enum EventHandle {
               EVENT INIT.
                                                    // Initialiization Event
               EVENT_SW1,
                                                    // SW1 pressed Event
               EVENT_NOF_EVENTS
                                                    // always last one, number of diff. Events
       } EventHandle;
-Event Data Structure:
                      static uint8_t Events[((EVENT_NOF_EVENTS-1)/8)+1];
                      // Array mit 1nem Bit pro Event zum Setzen und Löschen von Events
-Event setzen:
                      void SetEvent(EventHandle event)
                              EnterCritical();
                              Events[event/8] \mid = 0x80 >> (event \% 8);
                              ExitCritical():
                      void ClrEvent(EventHandle event)
-Event löschen:
                              EnterCritical():
                              Events[event/8] &= \sim (0x80 >> (event % 8));
                              ExitCritical();
                      void GetEvent(EventHandle event)
-Event abfragen:
                             bool isSet:
                              EnterCritical();
                              isSet = Events[event/8] & (0x80 >> (event % 8));
                              ExitCritical();
-Event Handling:
                      void HandleEvent (void (*callback) (EventHandle))
                              uint8_t event;
                                                   // iterates through the event bits
                              EnterCritical();
                              for( event = 0; event < EVENT_NOF_EVENTS; event++) {</pre>
                                     if(GetEvent(event) {
                                                                          // Event Bit set?
                                                                          // Clear Event Bit
                                            ClrEvent():
                                            break;
                                                                          // Get out of loop
                                     }
                              ExitCritical():
                              if (event != EVENT_NOF_EVENTS ) {
                                     callback(event);
                                                                          // go to callback
```

Yves Willener Seite 8 von 45

```
-Integration: void main (void)
                       SetEvent(EVENT_INIT);
                                                                      // Init Event on startup
                       for(;;) {
                               HandleEvent (APP_HandleEvent);
                                                                      // callback übergeben
                       }
-Auswerten: void APP_HandleEvent (EventHandle event)
                       switch (event) {
                               case EVENT_INIT:
                                       doSomething(); break;
                               case EVENT_SW1:
                                       doSomething; break;
                       }
               void interrupt KeyISR(void)
-Auslösen:
                       clearKeyISRFlag();
                       if (Key1Pressed()) {
                               SetEvent(EVENT_SW1);
                       } elseif ..
-Priorities:
               Durch die Nummerierung ist es möglich eine Priorisierung einzuführen, je tiefer
               die Eventnummer, desto höher die Priorität.
-Reentrancy:
               Den Zugriff auf die gemeinsame Datenstruktur muss geschützt werden!
 APP_Main()
                                       APP_HandleEvent()
 for(;;) {
                                       switch(event) {
  EVNT_HandleEvent(App_HandleEvent);
                                        case EVNT_INIT: ....
  EVNT HandleEvent()
  Iterate through Events;
  If (EVENT_EventSet()) {
   EVNT ClearEvent();
  If (there is event) {
   callback(event);
```

Keys

```
-pullup/pulldown resistors: Zum Verhindern von undefinierten Zuständen (intern / extern)
-config: interne Register (pullup enable, input / output,
-synchronisation: Realtime, Gadfly, Interrupt

Zum Beispiel Interrupt in Events.c:

void KBI1_OnInterrupt(void) {

keyPressed = true; /* Key has been pressed */

key = KBI1_GetVal(); /* Key code */

}
-Driver: Wie bei den LEDs müssen die richtigen Funktionen zugewiesen werden.
```

Processor Expert

- -Softwareabstraktion, welche die Hardware Anbindung erleichtert
- -Einfacher plattformunabhängig zu programmieren.

Yves Willener Seite 9 von 45

Clock / Timer

```
-clock: In einem Mikrocontrollersystem sind immer mehrere Clocks vorhanden:
       - Systemclock - CPU Clock
                                    -Bus Clock
       Je nach System können diese Clocks gleich oder unterschiedlich sein. Die Clocks sind
       basierend auf dem internen Oszillator oder einem externe Quarz / Oszillator. Mit Hilfe
       von einem Frequency Locked Loop (FLL) können die Frequenzen skaliert werden.
-timer: Mit einem Timer kann ein periodischer Ablauf gesteuert werden. Für Real-Time
Systeme
              ist dies sehr wichtig (bspw. periodische Ticks, die alle 10ms einen Interrupt
auslösen).
       Benötigt wird: -Zeitbasis, -Clock, -Synchronisierte Interrupts
-implementation:
       #define TMR_TICK_INTERVALL 10
                                                   // Tick periodisch alle 10ms
       void TMR_On10ms( void ) {
                                                   // wird von der ISR des Timers aufgerufen
                                                   // akzeptabel, da nur wenig Overhead!
              static uint8_t cnt = 0;
              cnt++;
              if( cnt == 1000/TMR_TICK_INTERVALL ) {
                      SetEvent( EVENT_LEDBlink );
                                                          // jede Sekunde wird ein
LEDBlink-
                                                          // Event ausgelöst.
                      cnt = 0:
              }
```

Trigger

```
-desription:
               Trigger basieren auf den periodischen Ticks von Timern. Das Ziel ist es, das
               bisherige System so zu erweitern, dass einfach Events gefeuert und
               kompliziertere Abläufe eingebunden werden können. Bspw. soll es möglich
               sein. 500ms nach dem Drücken eines Tasters eine LED einzuschalten. Zudem
               muss verhindert werden, dass die ISR des Timers überladen wird.
               -universelles Interface -Verwendung eines einzigen Timers
-goal:
               -minimaler Speicherbedarf
-Trigger zählen in ISR:
       void TMR On10ms(void) {
               TRG_IncTick();
                                      // siehe Timer
                                                                 Start ISR
-Triggers:
                                                                 Increment
       typedef enum {
                                                                   tick
        /*! \todo Extend the list of triggers as needed */
                                                                  counter
        TRG\_HEARTBEAT=0,
        TRG_KEYPRESS,
        TRG_BTNSND_OFF,
                                                                                 Execute
        TRG_BTNSND_ON,
                                                                 Trigger?
                                                                                 Trigger
                                      // last one
        TRG_NOF_TRIGGER
} TRG_TriggerKind;
-Generische Struktur:
                                                                 Finish ISR
       typedef void *TRG CallBackDataPtr;
       typedef void (*TRG_Callback)(TRG_CallBackDataPtr);
       typedef uint16_t TRG_TriggerTime;
       typedef struct {
        TRG_TriggerTime triggerTick;
        TRG_Callback callback;
        void *data;
       } TRG_TriggerDesc;
-Trigger Array:
       static TRG_TriggerDesc TriggerList[TRG_NOF_TRIGGER];
```

Yves Willener Seite 10 von 45

```
-Set Trigger:
       uint8_t TRG_SetTrigger(TRG_TriggerKind trigger, TRG_TriggerTime ticks,
                        TRG_Callback callback, TRG_CallBackDataPtr data) {
                EnterCritical();
                TriggerList[trigger].triggerTick = ticks;
                TriggerList[trigger].callback = callback;
                TriggerList[trigger].data = data;
                ExitCritical∩:
                return ERR_OK;
-Inc Ticks:
       void TRG_IncTick(void) {
                TRG_TriggerKind trg = (TRG_TriggerKind) 0;
                EnterCritical();
                for (trg = (TRG_TriggerKind) 0; trg < TRG_NOF_TRIGGER; trg++) {
                        if (TriggerList[trg].triggerTick > (TRG_TriggerTime) 0) {
                                TriggerList[trg].triggerTick--;
                ExitCritical();
                while (checkCallback()){}
                                                        // Wird so oft ausgeführt bis keine Callbacks
                                                        // mehr ausgeführt worden sind
       static bool checkCallback(void) {
                TRG_TriggerKind trg = (TRG_TriggerKind) 0;
                TRG_Callback callback = (TRG_Callback) 0;
                TRG_CallBackDataPtr data = (TRG_CallBackDataPtr) 0;
                bool retVal = FALSE;
                for (trg = (TRG_TriggerKind) 0; trg < TRG_NOF_TRIGGER; trg++) {</pre>
                        EnterCritical();
                        if (TriggerList[trg].triggerTick == 0 &&
                                        TriggerList[trg].callback != (TRG_Callback)NULL ) {
                                                                                // backup
                                callback = TriggerList[trg].callback;
                                                                                // backup
                                data = TriggerList[trg].data;
                                TriggerList[trg].callback = (TRG_Callback)NULL;
                                ExitCritical():
                                callback(data);
                                retVal = TRUE;
                        } else {
                                                                    Callback Funktion
                                ExitCritical();
                } return retVal;
                                                                             Pointer auf Parameter
-Aufruf:
        void main( void ) {
                TMR_Init();
                TRG_Init();
                EnableInterrupts();
                TRG_SetTrigger( TRG_ HEARTBEAT, 0, LED_HeartBeat, NULL);
                                                                                        // set now
                for(;;) {}
                                        // an der Stelle von NULL geht auch ein Parameter
       Static void LED_HeartBeat( void *p) {
                                        // toggles LED1
          LED1_Neg();
          TRG_SetTrigger(TRG_HEARTBEAT, 1000/TRG_TICKS_MS, LED_HeartBeart, null);
                                        // call LED_HeartBeat again in 1sec
```

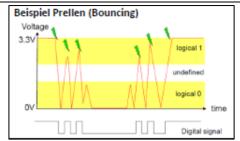
Yves Willener Seite 11 von 45

Debounce

-description: Tasten könn

Tasten können beim Drücken oder beim Loslassen prellen und so, anstat eines einzigen Interrupts gleich mehrere Interrupts auslösen. Debouncing wirkt dieser Problematik

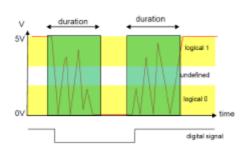
entgegen.



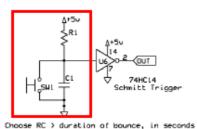
-solution:

Es wird während der Zeit in der der Schalter prellt der Input nicht mehr abgefragt (Software) oder die entstehnden Signalpeaks gefiltert (Hardware). Die zu überbrückende Zeit muss empirisch ermittelt werden.

-hardware:

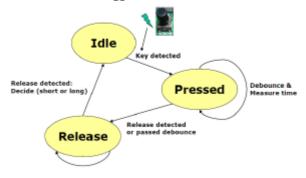


Pull-Up Widerstand und Kondensator



-software:

State Machine & Trigger



Da die ISR möglichst kurz sein muss, sind alle Zustandsübergange mit Trigger implementiert. Der Interrupt löst lediglich den Startschuss aus.

- Alles muss reentrant sein
- Es vergehen einige Zyklen zwischen dem Tasten drücken und dem Setzen des Triggers => Verzögerungen / Timing!

-implementation:

```
void KBI_OnInterrupt(void) {
     if( keyPressed() && DebounceFSM.state = IDLE ) {
          DebounceProcess (DebounceData *data);
          // switch case Struktur (siehe Mealy) die den neuen Status setzt
          // (PRESSED) und einen Trigger mit der Callback DebounceProcess
          // nach der nötigen Debounce-Zeit setzt.
     }
}
```

• Da in DebounceProcess nur ein paar Daten überschrieben und ein Trigger gesetzt wird ist der Code klein genug um in der ISR abgearbeitet zu werden.

Yves Willener Seite 12 von 45

RTOS / FreeRTOS

-Anforderungen: - Vorhersehbarkeit: maximale Ausführungszeit muss bekannt sein,

deterministisch: alles sollte über das OS laufen

- Präzises Timing: alles basiert auf einem genauer Tick Timer

- Geschwindigkeit: OS setzt eine hohe Performance voraus

-Motivation: Stellt viele Services und Funktionen zur Verfügung (z.B. zur Synchronisation) welche komfortables und skalierbares Programmieren ermöglichen.

-Services: - Bündelung von Ressourcen

- Prozesse/Threads (Scheduler, Synchronisation, ...)

- HW Ressourcen (Zugriffskontrollen, Real Time Clock)

- Memory Management ("dynamische" Allozierung, Heap, ...)

- Dateisystem (File I/O)

- Kommunikation (GUI, Protocol stacks, Inter-Prozess-Kommunikation)

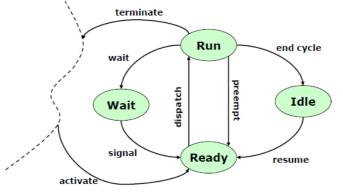
-nice-to-know: Um die Realtime Anforderungen erfüllen zu können, wird mit einem RTOS direkt auf die Hardware zugegriffen. HAL

Application

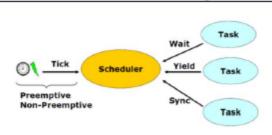
API

RTOS

-OS State Diagramm:



Scheduling & Context Switch (Prozesswechsel)



No-Preemptive (nicht unterbrechend)

Sobald dem Prozess die CPU zugeteilt wurde, wird der Prozess so lange laufen, bis er von selbst oder wenn er blockiert die CPU wieder freigibt.

Preemptive (unterbrechend)

Immer den höchsten verfügbaren Task ausführen. Tasks mit identischer Priorität teilen CPU-Zeit.

Auswahlkriterien für ein spezifisches RTOS

- Funktionalität (API, Stacks, Standards, ...)
- Programmiersprachen
- Real-time oder nicht?
- Benötigte Ressourcen
- Skalierbarkeit
- Verfügbarkeit
- Offenheit
- Tools & Support
- Kosten- & Lizenzierungsmodell
- Statisch oder dynamisch?
- Eigene Vorlieben

Nichtfunktionale Faktoren

- Lernkurve
- Synergien innerhalb der Firma
- · Informationen & Dokumentation
- Qualität (Produkt, Dienstleister, ...)
- Zertifikation (SIL, DOI, OSEK, ...)
- Lizenzierungsmodell
- Kosten f
 ür Evaluation, Einf
 ührung und Unterhalt
- → Werden oftmals vergessen!

Yves Willener Seite 13 von 45

FreeRTOS

-Eigenschaften:	- einfach, - portierbar, - lizenzfrei – kurzgefasst (nicht überladen)	
	- enthält einen Micro Real-Time Kernel	
	- Scheduler Grundsätze: -Pre-emptive: höchste Prio wird ausgeführt	
	-Cooperative: Prozesswechsel treten nur auf,	
	wenn ein Task explizit die CPU abgibt.	
	- Services: Queues, Semaphoren, Timers, Trace,	
	- Funktioniert mit verschiedensten Mikrocontrollern	
-RTOS kernel :	verfügt über eine "mutiple priority list" welches viele Freiheiten zulässt.	
	Es können mehrere Tasks mit derselben Priorität laufen und es gibt	
	zusätzliche Subprioritäten.	
-Priorities:	die kleinste Priorität (0) wird auch als tiefste Priorität gehandhabt.	
-Configuration:	- Software Interrupt auswählen (SWI)	
	- Minimale Stackgrösse (CPU-Bus*Einheiten = Bytes)	
	- Heap Grösse (in Byte)	
	- Tickrate, im Normalfall 1Hz 1kHz	

-Memory Management

Wicinory Wia	-Memory Management				
	FreeRTOS Memory Schemes				
Speicher allozieren für bspw. Tasks / Queues / Semaphoren					
Scheme 1	Alloziert nur Speicher. Kein vTaskDelete(), vQueueDelete(),				
Scheme 2	Speicherblock kann freigegeben werden. Verbindet freie Speicherblöcke nicht				
	→ Fragmentierung möglich! Ungünstig für zufälige alloc/free Sequenzen				
Scheme 3	Scheme für standard malloc() und free()				
Scheme 4	Verbindet freie Speicherblöcke				
Malloc(), Free() und FreeHeap()					
<pre>void *pvPortMalloc(size_t xWantedSize); void vPortFree(void *pv); size_t xPortGetFreeHeapSize(void);</pre>		<pre>Beispiel bufP = (char_t*)pvPortMalloc(sizeof("Hello")); vPortFree(bufP);</pre>			

-Tasks

```
Task Creation (xTaskCreate(),
                                                        Create Task and start FreeRTOS Scheduler
                xTaskDelete())
                                                    void RTOS_Run(void) {
  xTaskCreate(
                                  xTaskCreate
  MyTask,
(signed char*)"MyTask",
configMINIMAL_STACK_SIZE,-
                                                             if (FRTOS1_xTaskCreate(
  (void*)myParam,
tskIDLE_PRIORITY,
&myTaskHandle
                                                                      MainTask,
                                                                                       // Name des Tasks
                                                                      (signed portCHAR *)"Main",
                                                                      configMINIMAL_STACK_SIZE+100,
 static portTASK_FUNCTION(MyTask, pvParameters) {
 (void)pvParameters;
for(;;) {
EVNT_HandleEvents();
                                                                      (void*)NULL,
                                                                      tskIDLE_PRIORITY,
 } /* loop forever */
                                                                      (xTaskHandle*)NULL
                                                             ) != pdPASS) {
ACHTUNG: Die Minimal Stak Size wird in
                                                             for(;;){}; /* error! probably out of
Elementen gerechnet, NICHT in Bytes! D.h.
                                                    memory*/
bei 32-Bit CPU und Stack Size = 200
\rightarrow 200*(4*Bytes) = 800 Bytes auf Stack
                                                             FRTOS1_vTaskStartScheduler();
```

Yves Willener Seite 14 von 45

Task Switches passieren auf...

- Tick Interrupt
- taskYIELD
- RTOS API call

FreeRTOS API

vTaskDelay(#ofTicks)

Der Task wartet nach der Ausführung so viele Ticks bis zur nächsten Ausführung.

Tick = 10ms, vTaskDelay(1..1,9) => 0..10ms Verzögerung Ein Tick Verzögerung heisst weiter beim nächsten!

vTaskDelayUntil(&TickDerLetztenAusführung, #ofTicks)

Ähnlich zu vorheriger Funktion, nur wird zusätzlich am Anfang des Tasks der aktuelle Tick gespeichert und dann der Delay-Funktion übergeben. Kann bei Tasks mit Ausführungszeit >Tick[ms] genauere Periodendauern zwischen einzelnen Ausführungen ergeben.

Weitere Funktionen (S. 5-14 Folien SW6e):

- vTaskStartScheduler(), vTaskEndScheduler()
- uxTaskPriorityGet(), vTaskPrioritySet()
- vTaskSuspendAll(), vTaskSuspend()
- vTaskResumeAll(), vTaskResume(), vTaskResumeFromISR()
- vTaskYIELD()
- void taskENABLE/DISABLE INTRRUPTS(void)
- void taskENTER/EXIT_CRITICAL(void)

```
void vTaskFunction(void *pvParameters)
{
  for(;;) {
    /* toggle the LED every 500ms */
    LED0_Neg();
    EVNT_HandleEvent(APP_HandleEvent);
    vTaskDelay(500/portTICK_RATE_MS);
  } /* for */
}
```

```
xLastWakeTime =
xTaskGetTickCount();

vTaskDelayUntil(
&xLastWakeTime, 10 );
```

Erläuterungen:

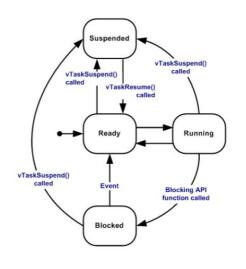
- Scheduler starten / stoppen
- Task Priorität modifizieren
- Task unterbrechen
- Zu Task zurückkehren und ausführen -nur "FromISR" sind in ISRs erlaubt!
- Erzeugt einen Task-Switch
- Interrupt-Handling ohne Nesting
- Interrupt-Handling mit Nesting

Idle Task

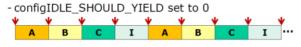
-Wird erstellt mit dem ersten Aufruf von *xTaskCreate()*. <u>Pseudo Code für Idle Task</u>

```
static void prvIdleTask(void *pvParameters) {
    for(;;) {
        RemoveDeletedTasksFromList();
        if (!configUSE_PREEMPTION) {
            taskYIELD();
        } else if (configIDLE_SHOULD_YIELD) {
            if (NofReadyTasks(tskIDLE_PRIORITY)>1) {
                taskYIELD();
            }
        } IdleHook(); /* Ergänzung mit eigenem Code*/
            /*möglich, Delays sind verboten! */
}
```

Task Transition Diagramm



Idle Should Yield Konfiguration (I = Idle Task)



Tasks mit derselben Prio werden "time-sliced"

- configIDLE_SHOULD_YIELD set to 1

A B C I A B C I A ·B ···

nach Beenden abgeben => Task haben

verschiedene Laufzeiten!

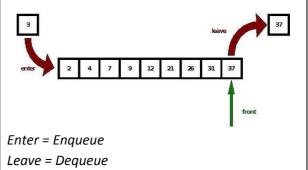
Yves Willener Seite 15 von 45

Queue

Eine Queue ist eigentlich nichts anderes al seine Liste, welche meistens als FIFO konfiguriert wird.

Eigenschaften

- Liste aus Elementen
- Feste Elementgrösse/ItemSize (@ Erstellzeit)
- Feste Queue Grösse (Queue Länge)
- Enqueue mittels kopieren (nicht Referenz!)
- Spezielle Routinen f
 ür ISR Benutzung



FreeRTOS Queue-Funktionen (FreeRTOS Queue API)

Queue erstellen

xQueueHandle xQueueCreate(

unsigned portBASE_TYPE uxQueueLength,
unsigned portBASE_TYPE uxItemSize);

Queue löschen

void vQueueDelete(xQueueHandle xQueue);

uxItemSize uxQueueLength

Daten Queue senden

portBASE_TYPE xQueueSendToBack(...);
portBASE_TYPE xQueueSendToFront(...);

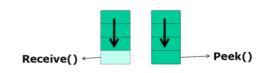
 Es kann ein Delay übergeben werden, falls Element noch kein Platz

SendToBack() → SendToFront() →

Daten aus Queue auslesen

portBASE_TYPE xQueueReceive(...);
portBASE_TYPE xQueuePeek(...);

• Es kann ein Delay übergeben werden, falls noch kein Element vorhanden



Eigene Queue implementieren

WICHTIG: C-File nicht Queue.c nennen, da das RTOS bereits ein C-File mit diesem Namen erzeugt!

Initialisierung

```
static xQueueHandle queueHandle;
queueHandle = FRTOS1_xQueueCreate(QUEUE_LENGTH, sizeof(char_t*)); //char pointer
    if (queueHandle == NULL) {
        for (;;) {} /* out of memory? */
}
```

Daten in Queue speichern

```
void QUEUE_SendMessage(const char_t *msg) {
  char_t *ptr;
  size_t bufSize;

bufSize = UTIL1_strlen(msg)+1;
  ptr = FRTOS1_pvPortMalloc(bufSize); // Speicher alloc.
  UTIL1_strcpy(ptr, bufSize, msg);
  if (FRTOS1_xQueueSendToBack(queueHandle, &ptr,
  portMAX_DELAY)!=pdPASS) {
   for(;;){} /* debug reason: queue access failed */
}
```

Daten aus Queue auslesen

Yves Willener Seite 16 von 45

Semaphoren

-Goal: - Ermöglichen einen sicheren Zugriff auf gemeinsame Ressourcen / Daten

- Ermöglichen eine Synchronisation

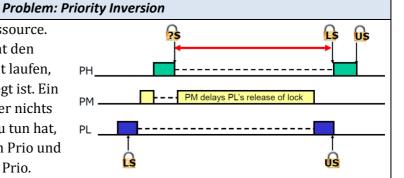
-Description: Binär: ermöglicht einem Task den Zugriff (verfügbar / nicht verfügbar)

Zählend: eine definierte Anzahl Tasks kann zugreiffen (~Queue) Mutex: ähnlich wie binär, nur kann nur der Task der die Semaphore

besitzt diese auch wieder freigeben.

?S = Anfrage für die Semaphore; LS = Lock Semaphore; US = Unlock Semaphore

Task mit tiefer Prio sperrt eine Ressource.
Ein Task mit hoher Prio unterbricht den
Task mit tiefer Prio kann aber nicht laufen,
da die gemeinsame Ressource belegt ist. Ein
Task mit mittlerer Priorität, welcher nichts
mit der gemeinsamen Ressource zu tun hat,
unterbricht den Task mit der tiefen Prio und
indirekt auch den mit der höheren Prio.



Bedingung für ein Auftreten

- Fixed-priority preemtive scheduling
- Single Core Prozessor
- Binäre Semaphore

Lösungansätze:

- Priority Inheritance (Vererbung): der Task mit tiefer Prio erbt die Prio eines h\u00f6heren Tasks falls dieser eine Anfrage startet. Nach dem Durchlauf erh\u00e4lt er wieder die alte Prio. Ein mittel priorisierter Task wird mit "push-trough-Blocking" unterbrochen. Bei mehreren Semaphoren k\u00f6nnen trotzdem noch Deadlocks entstehen!
- Priority Ceiling: Aufwändige Methode um Priority Inheritance so zu erweitern, dass keine Deadlocks mehr möglich sind. Ressourcen haben eine "Prioritätsschranke" welche der Prio des höchsten Task entspricht der auf die Ressource zugreift.

Rules: 1. Höchste Priorität gewinnt

- 2. Ein Task wird blockiert, wenn seine Prio tiefer ist als die Schranke einer gerade gesperrten Ressource
- 3. Ein Task erbt die Prioritätsschranke der Ressource (falls diese höher ist als die des Tasks), sobald ein anderer Task eine Anfrage auf die Ressource startet

Typen von Blocking

- Direct: Falls bei einer Anfrage die Ressource bereits vergeben ist
- Push-through: Entsteht bei Priority Inheritance
- Transitive: Task 1 wird von Task 2 geblock, wobei Task 2 von Task 3 geblockt wird

-implementation

Yves Willener Seite 17 von 45

FreeRTOS Trace

```
-Goal: Ermöglicht das Debuggen / Überwachen und Optimieren von FreeRTOS Applikationen
-functionality:
                     - Laufzeit der Tasks
                     - locken / unlocken von Semaphoren / Mutex
                     - Queue In- und Outputs
              - der Performance Timer muss schneller sein als der Tick Timer. Dieser zählt
-conditions:
              so die Laufzeit der Tasks
-realisation:
              FreeRTOS platziert Makros an wichtigen Stellen (z.B. TaskCreate) und
              speichert Infos ins RAM (benötigt zusätzliches RAM!!). Diese Infos können
              später ausgelesen und übersichtlich dargestellt werden.
-percepio:
              Tool zum Darstellen von "Trace-Files"
-implementation:
       // INIT TRACE @ RTOS.c
       void RTOS_Run(void) {
       #if PL_HAS_RTOS_TRACE
              if (Ptrc1 uiTraceStart() == 0) {
                     for (;;) { /* error starting trace */
       #endif
       // Log Queues @ MyQueue.c
       queueHandle = FRTOS1_xQueueCreate(QUEUE_LENGTH,QUEUE ITEM SIZE);
       #if PL_HAS RTOS TRACE
              Ptrc1_vTraceSetQueueName(queueHandle, "MsgQueue");
       #endif
-Get Data:
              Folgende Befehle in der CW Debugg-Shell ausführen:
              > set start_addr [evaluate &RecorderData]
              > set end_addr [evaluate ((char*)&RecorderData) + sizeof(RecorderData)-1]
              > save -b $start_addr..$end_addr c:\\tmp\\trace.dump -o
```

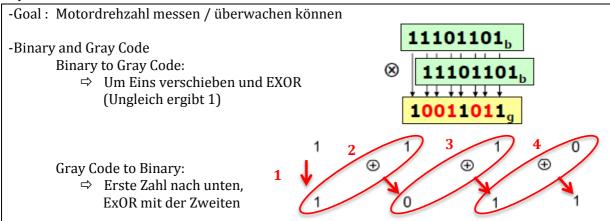
Motor Signals / Trace

```
-PWM:
               - low-active, output compare, 0...100% duty cycle (~Drehzahl)
               - die Auflösung muss kleiner als die kleinste Zeitkonstante des Prozesses sein
               und kleiner als die mechanische Motorenkonstante (0..63% Speed @Unominal)
                                                                                  TWR-SERIAL
                                                                  TWR-52259
                                                                              WR-ELEVATOR
-DIR: -GPIO welche die Drehrichtung angibt
                                                                    RS232
       (zu definieren: 0= Vorwärts?)
                                                     RS232
                                                              DIR
                                                                    Shifter
                                                                                    RS232
-C1 & C2:
               -Quadratur Encoder Signal
                                                                                     Level
                                                                                    Shifter
                                                                    CPU
-Implementation:
                                                                                     Host
                                                                                    Console
       #define MOT SETDIRECTION(dir) \
               ( ( dir) == MOT_DIR_FORWARD ? DIR_CIrVal() : DIR_SetVal() )
       #define MOT_GETDIRECTION() \
               ((DIR GetVal() == 0)? MOT DIR FORWARD: MOT DIR BACKWARD)
Shell Parser:
       } else if (UTIL1 strncmp(cmd, "motor duty", sizeof("motor duty")-1) == 0) {
                      p = cmd + sizeof("motor duty");
                      if (UTIL1 xatoi(&p, &val) == ERR OK && val >= -100 && val <= 100) {
                      PPG1 SetRatio16( percent * (0xFFFF / 100) );
                                                                           // Sets PWM duty
                      // PPG ist die PE Komponente des PWM-Moduls- Vorzeichen nicht beachtet!
```

Yves Willener Seite 18 von 45

Quadrature Encoder

-Decoding:



Gray Code hat einen Hammingabstand von eins, d.h. es ändert sich jeweils nur 1 Bit.

-Drehscheiben: Absolut Digital: Binäres hochzählen, pro Bit wird ein Sensor benötigt,

ergibt 2^N Positionen

Absolut Gray: weniger Fehleranfällig, da nur jeweils eine Änderung Simple Regular: Scheibe mit regelmässigen Abständen, Richtung kann nicht ermittelt werden, benötigt aber nur 1 Signal

Quadratur: ähnlich wie Simple mit zwei versetzten Signalen (verschiedene Positionen erzeugen beim Ersten eine schnellere Flanke) **Signalrate** muss bekannt sein:

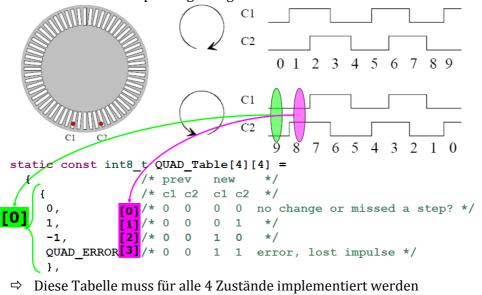
Maximale Drehzahl * Anzahl Positionen auf der Scheibe

-Sampling: via Interrupts: abhängig von der Systemlast und die Latenz hat einen Einfluss. via Sampling: Abtasttheorem muss sicher eingehalten werden (fs >= 2 * fmax)

Für das Abtasten der Signale wird ein Timer (inkl. Interrupt) im us-Bereich benötigt. Dieser liest regelmässig die beiden BIT I/Os C1 und C2 ein.

 $c12 = (C1_GetVal()!=0?2:0)|(C2_GetVal()!=0?1:0);$

Die Zustandsüberprüfung erfolgt mittels Tabellen:



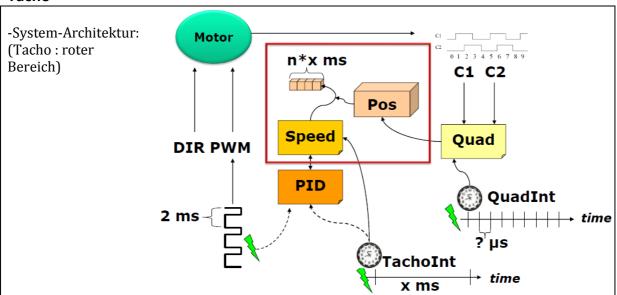
Yves Willener Seite 19 von 45

-Tabelle mit Error Korrektur: Correction: +2 static const int8_t QUAD_Table[4][4][4] = /* pprev prev new 00 /* c12 c12 c12, */ forward /* 00 00 00 no change, miss /* 00 00 01 Correction */ /* 00 00 10 QUAD ERROR, /* 00 00 11 error, lost imp 00 00 backward ??: ERROR ⇒ Tabelle muss für alle 16 Zustände implementiert werden. ⇒ Das Verlieren eines Impulses wird toleriert, solange die Richtung erkennbar ist

new_step = QUAD_Table[QUAD_prevlast_value] [QUAD_last_value] [c12];

QUAD_currPos += new_step; // Im Endeffekt wird ein Positionscounter hochgezählt

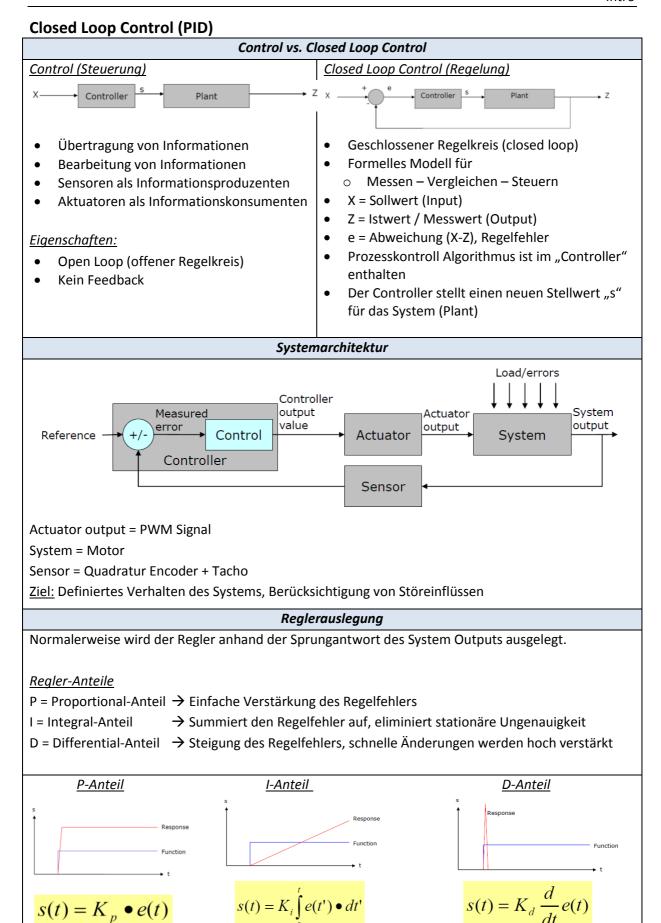
Tacho



Der Tacho Timer ruft periodisch den Tacho Interrupt auf. Darin wird die aktuelle Position vom Quadratur Encoder ausgelesen und in ein Array gespeichert. Das Array beinhaltet n Werte über welche gemittelt werden kann. Das Array ist zudem als Ringbuffer implementiert.

```
TACHO_PosHistory[4]
Das Tacho Interrupt wird alle 2ms aufgerufen.
                                                                                  37
                                                                                         2ms
static volatile uint16 t TACHO PosHistory[NOF HISTORY];
                                                          TACHO_PosHistory_Index
                                                                                  10
                                                                                         2ms
static volatile uint8 t TACHO PosIdx = 0;
                                                                                   16
                                                                                         2ms
        int32_t TACHO_CalcSpeed(void) {
                                                                                         2ms
                                                                                  28
                int32 t temp = 0;
                // ( neuster Wert – ältester Wert ) / Anzahl zu mittelnde Werte = Delta Speed
                temp = (int16) ( TACHO PosHistory [ TACHO PosIdx == 0 ? NOF HISTORY - 1 : TACHO PosIdx
                - 1]
                                       - TACHO_PosHistory[ TACHO_PosIdx ] );
                TACHO_currSpeed = (1000 * temp) / (SPEED_CALC_PERIOD_MS * (NOF_HISTORY - 1));
                return TACHO_currSpeed;
-Step Arithmetic:
                       Es muss immer darauf geachtet werden, dass bei Subtrakionen um den
                       Nullpunkt keine Auslöschung der Werte vorkommt (speed= 0?)
```

Yves Willener Seite 20 von 45



Yves Willener Seite 21 von 45

Reglerauslegung: PID-Regler

Beispiel-Code

esum = esum+e;

s = Kp*e + Ki*Ta*esum + Kd*(e-eprev)/Ta;

eprev = e;

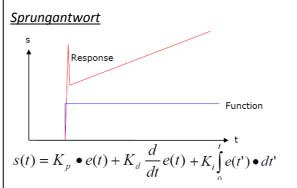
Wofür welche Anteile?

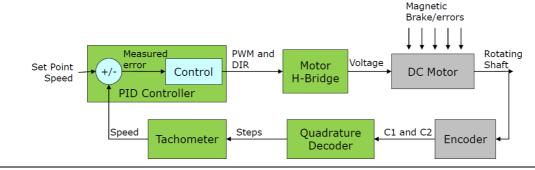
P+D Anteil: Geschwindigkeit des Reglers

I: Stationäre Genauigkeit

Sonstiges

- I-Anteil benötigt Anti-Wind-Up, damit der Wert begrenzt ist und ab einer gewissen Schwelle nicht mehr höher wird.
- Totzeit möglichst klein halten! (durch angemessenes Timing z.B. jede PWM-Periode einen neuen Stellwert generieren)





-implementation

```
void PID Control(void) {
```

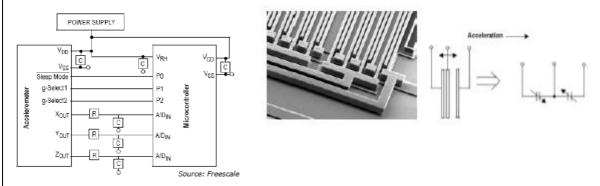
```
/* Performs a PID calculation. The set point is specified by 'PID_SetPoint()' */
static int32_t oldRegelDiff = 0; /*!< Remember error for next round (for D part) */</pre>
int32 t regelDiff; /* actual error */
int32_t setPoint; /* new set point */
regelDiff = PID_setPoint - TACHO_CalcSpeed();
if (PID setPoint == 0) { MOT SetVal(0); return; /* all done, this was easy :-) */ }
setPoint = (PID Kp100 * regelDiff / K UNIT VAL);
                                                                                      /* P-Part */
PID RegIntegral += regelDiff * PID_SAMPLE_TIME_MS;
                                                                                      /* I-Part */
if (PID RegIntegral > ANTI WINDUP) {
                                           PID RegIntegral = ANTI WINDUP; }
if (PID RegIntegral < (-ANTI WINDUP)) {</pre>
                                          PID RegIntegral = -ANTI WINDUP;}
setPoint += (PID_Ki100 * PID_RegIntegral / K_UNIT_VAL);
setPoint += (PID_Kd100 * (regelDiff - oldRegelDiff) / (K_UNIT_VAL*PID_SAMPLE_TIME_MS)); /* D-Part
oldRegelDiff = regelDiff;
if(setPoint < 0){</pre>
        setPoint = -setPoint;
        MOT_SetDirection(MOT_DIR_BACKWARD);
} else{ MOT_SetDirection(MOT_DIR_FORWARD); }
if(setPoint > 65535){ setPoint = 65535;
MOT_SetVal((word) setPoint);
```

Yves Willener Seite 22 von 45

Accelerometer

-Sensor: Acc

Accelerometer sind meinstens MEMS (mico-electro-mechanical-systems). Durch eine auf den Chip wirkende Beschleunigung verändert sich die Kapazität welche gemessen und ausgewertet werden kann.



g-Select: Empfindlichkeit einstellbar R-C: Ausgangssignale sind gefiltert

Die Ausgangsspannungen werden mit dem ADC gemessen (da Analog output).

-Calibration: Es wird für jeden Kanal (X, Y, Z) eine Kalibration benötigt:

- Gain Fehler
- Offset Fehler
- Wegen Temperatur- und Herstellungseinflüssen

Die Kalibrationsdaten (Offset + Wert bei 1g) können im Processor Expert eingegeben und so im Flash abgespeichert werden.

```
ideal real
   1g
nt!
            Gain error
 0x7fff
              Offset error
  0g
-implementation:
      int16_t ACCEL1_GetXmg(void)
         int32_t L;
         L = ACCEL1_MeasureGetRawX(); /* reads Data from ADC */
         L -= CalNxOff:
                                          /* apply offset: defined from PE */
                                          /* get based to zero g: 0xFFFF / 2 */
         L -= zeroGValue;
                                         /* scale to milli g */
         L *= 1000;
         L /= (CalNx1g-CalNx0ff);
                                         /* norm with 1g value: defined from PE */
         return (int16 t)L;
       static void ACCEL PrintStatus(const FSSH1 StdIOType *io) {
         FSSH1_SendStatusStr("Accel", "\r\n", io->stdOut);
FSSH1_SendStatusStr(" milli-g", "", io->stdOut);
         FSSH1_SendNum16s(ACCEL1_GetXmg(), io->stdOut);
         FSSH1_SendStr(" ", io->stdOut);
         FSSH1_SendNum16s(ACCEL1_GetYmg(), io->stdOut);
         FSSH1_SendStr(" ", io->stdOut);
         FSSH1_SendNum16s(ACCEL1_GetZmg(), io->stdOut);
         FSSH1 SendStr("\r\n", io->stdOut);
```

Yves Willener Seite 23 von 45

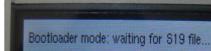
LCD

Resistive Touchscreens reagieren auf Druck, welcher zwei leitfähige Schichten teilweise miteinander verbindet. Diese Verbindung bildet einen Spannungsteiler welcher erlaubt die Position des Druckes zu ermitteln.

-Bootloader

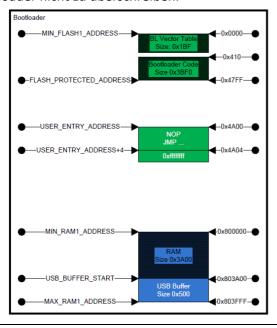
Mit einem Bootloader kann die Firmware eines Devices ohne Debug-Kabel geladen werden. Folgendes wird für den Bootloader benötigt:

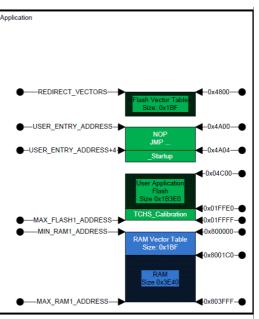
- S19-File (S-RECORD: ASCII basierende Textcodierung)
- Device muss sich im "Bootloader mode" befinden



Das Device wird z.B. mittels USB am PC angeschlossen. Dabei erscheint das Device als Wechselmedium (FAT16) im Arbeitsplatz. Nun kann das S19-File mittels Drag&Drop oder kopieren auf das Wechselmedium verschoben werden. Der Bootloader lädt das File, parst es und flasht die darin enthaltene Applikation auf den Device.

Der Applikationsflash muss überhalb der Adresse "FLASH_PROTECTED_ADDRESS" sein um den Bootloader nicht zu überschreiben.





-I2C

Message via I2C an LCD-Board senden um Werte wie die Motorengeschwindigkeit anzuzeigen. void I2C SendTachoSpeed(void) { int32 t speed; char buf[9]; uint16_t snt; size speed = TACHO GetSpeed(); buf[0] = I2C_PRE_BYTE0; buf[1] = I2C_PRE_BYTE1; buf[2] = 5; /* data length */ buf[3] = (uint8 t) I2C MSG MOTOR SPEED; Auf der Seite des Towers: buf[4] = (uint8_t)(speed>>24); $buf[5] = (uint8_t) ((speed&0xff0000)>>16);$ 1. Aufbau der I2C Message buf[6] = (uint8_t)((speed&0xff00)>>8); 2. Slave Select buf[7] = (uint8_t) (speed&0xff); buf[8] = 0; /* termination byte */ 3. Senden der Message I2C2_SelectSlave(I2C_LCD_ADDR); I2C2_SendBlock(&buf[0], sizeof(buf), &snt);

Yves Willener Seite 24 von 45

Auf der Seite des LCD-Boards (JM128) wird die Message empfangen (PSEUDOCODE)

-I2C Dataflow

- Der Tower sendet Daten an den LCD (siehe oben) und löst dort ein Interrupt aus und werden vom Parser interpretiert
 - Neue Daten: der Tower updatet die Werte des LCD (bspw. aktueller Motorspeed)
 - Datenanfrage: der Tower verlangt die Werte der Slider auf dem LCD
- Die Shell liest auch von der I2C Schnittstelle und ermöglicht die Verwendung derselben Parser-Methoden.
- I2C ist unidirektional

-C++ und Slider-Widget

Window Callback

Hier wird nur das Handling von "sliderP" dargestellt. Je nach EventCallbackKind wird ein Event ausgelöst.

Bspw. wird beim Klicken auf den Slider ein onClickMove()-Event ausgelöst. Dieser setzt den neuen wert im Slider und zeichnet ihn mit "paint()" neu.

```
void SLIDER_SliderW_WindowCallback(
   UI1_Window *window, UI1_Element *element,
   UI1_EventCallbackKind kind,
   UI1_Pvoid data)
{
   if (kind==UI1_EVENT_CLICK) {
      sliderP.OnClick((UI1_Coordinate*)data);
      /* other objects? */
   } else if (kind==UI1_EVENT_CLICK_MOVE) {
      sliderP.OnClickMove((UI1_Coordinate*)data);
   } else if (kind==UI1_EVENT_PAINT) {
      sliderP.Paint();
   }
}
```

Yves Willener Seite 25 von 45

Command Getter

Liest den Wert des Sliders aus und schreibt ihn in From eines Strings in den übergebenen Buffer.

Wird bspw. von I2C benötigt.

```
void SLIDER_GetCmdString(unsigned char *buf, size_t bufSize) {
    SliderValT val;
    static SliderValT oldPWM=-1, oldKp=-1, oldKi=-1, oldKd=-1, oldV=-1;

    for(;;) { // breaks
        val = sliderPWM.GetValue();
        if (val!=oldPWM) {
            UTIL1_strcpy(buf, bufSize, (const unsigned char*)"motor duty ");
            UTIL1_strcatNum32s(buf, bufSize, val);
            oldPWM = val;
            break;
        }
        /* \todo Add other command providers as needed */
        buf[0] = '\0'; // empty response
        break;
    }
}
```

Paint()

Stellt die Slider mit dem Balken, den Knöpfen (Knobs) sowie Stellung des Knobs auf dem LCD dar.

```
void SliderWidget::Paint(void) {
  UII DrawFilledBox (m window, m area.x, m area.y, m area.w, m area.h,
 UI1_COLOR_BRIGHT_BLUE);
  // slider horizontal line
  UI1_DrawHLine(m_window, m_area.x+SLIDER_H_BORDER, m_area.y+(m_area.h/2)-2,
 m_area.w-(SLIDER_H_BORDER*2), UI1_COLOR_BRIGHT_GREY);
  // draw slider knob
  knobArea = GetKnobPosition();
  UI1_DrawFilledBox(m_window, knobArea.x+1, knobArea.y+1, knobArea.w-2,
 knobArea.h-2, UI1_COLOR_BRIGHT_BLUE);
 // write label and value
 buf[0] = '\0';
  UTIL1_strcpy(buf, sizeof(buf), m_label);
 x = (UI1_PixelDim) (m_window->prop.x + m_area.x);
 y = (UII_PixelDim)(m_window->prop.y + m_area.y);
FDispl_WriteString(buf, UII_COLOR_BLACK, &x, &y, Cour08n_GetFont());
# 14
```

GetKnobPosition()

Liest die aktuelle Position des Knopfes aus und gibt sie zurück.

```
WidgetArea SliderWidget::GetKnobPosition(void) {
  WidgetArea area;
  int i;
  area.w = KNOB WIDTH;
  area.h = m area.h-(KNOB_H_BORDER*2);
  if (area.h>KNOB HEIGHT) {
   area.h = KNOB HEIGHT; // max height
 i = (int)((GetVal()-GetMin())/((GetMax()-GetMin())/m_steps)); // i is in
 range 0..m steps
 area.x = SLIDER_H_BORDER+(UI1_PixelDim)(m_area.x+(m_area.w*i/m_steps));
  area.x -= area.w/2; // center know at pixel position
  if (area.x<m_area.x+SLIDER_H_BORDER) { // completely to the left: start at
 left side
   area.x = m area.x+SLIDER H BORDER;
  } else if (area.x>m_area.x+m_area.w-SLIDER_H_BORDER-area.w) { // completely
 to the right: adjust position
   area.x = m_area.x+m_area.w-SLIDER_H_BORDER-area.w;
  area.y = m_area.y + (m_area.h/2) - area.h/2; // center
 return area;
```

Yves Willener Seite 26 von 45

SetKnobPosition() void SliderWidget::SetKnobPosition(WidgetArea *clickPos) { Setzt die Position SliderValT delta; des Knopfes. Wird WidgetArea currKnob; bei der currKnob = GetKnobPosition(); Initialisierung sowie delta = clickPos->x - currKnob.x; // get difference in pixels beim Klicken auf das delta *= (GetMax()-GetMin())/m_area.w; // scale to value SetVal(GetVal()+delta); LCD benutzt. delta -3 11

Radio Transceiver

SPI Interface SPI ist schneller aber auch komplizierter als I2C MISO = Master In – Slave out MOSI = Master Out – Slave In

CE = Chip Enable

CLK = Clock

Steuersignale

IRQ = Interrupt Request (Wakeup uC, benötigt
Pullup!)

RESET = Reset Tranceiver

ATTN = Wakeup transceiver

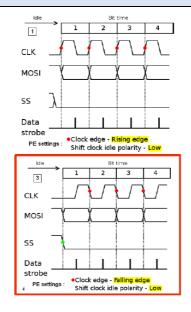
RTTX = Antenna switch

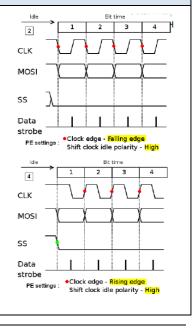
Die SPI Schnittselle

Microcontroller MISO CE CLK RESET ATTN RTTX EN Transceiver

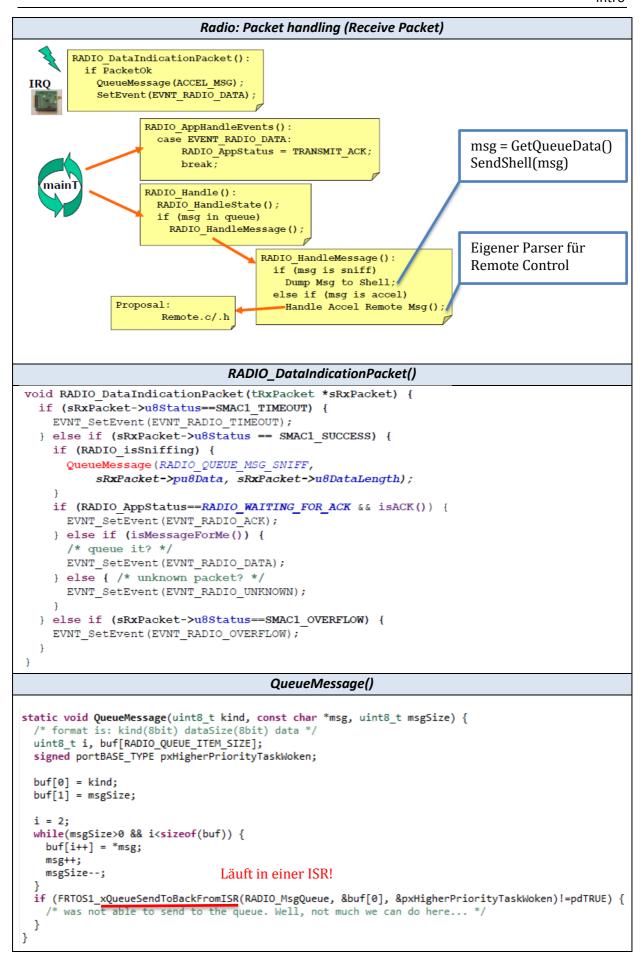
SPI Protocol

kann auf grundsätzlich vier verschiedene
Arten konfiguriert
werden. Die Abbildung rechts zeigt was die
Einstellungen der
"Clock edge" und "Shift clock idle polarity"
bewirken. Im INTRO wird die rot umrahmte
Version benutzt und ist im Allgemeinen die am häufigsten genutzte.





Yves Willener Seite 27 von 45



Yves Willener Seite 28 von 45

RADIO_Handle()

- Ruft die State Machine auf: HandleState(),
- Liest von der Queue: xQueueReceive()
- Stellt die Daten richtig zusammen und sendet diese an die Shell:

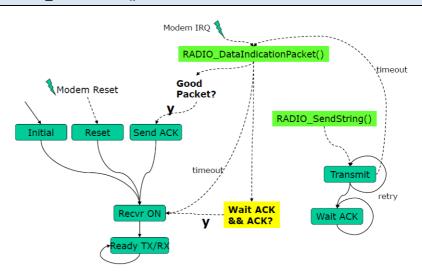
HandleMessage()

```
void RADIO_Handle(void) {
  uint8_t buf[RADIO_QUEUE_ITEM_SIZE];

if (RADIO_isOn) {
    RADIO_HandleState();
}
/* poll radio message queue */
if (FRTOS1_xQueueReceive(
    RADIO_MsgQueue, buf, 0)==pdPASS)
{
    /* received message from queue */
    RADIO_HandleMessage(buf);
}
```

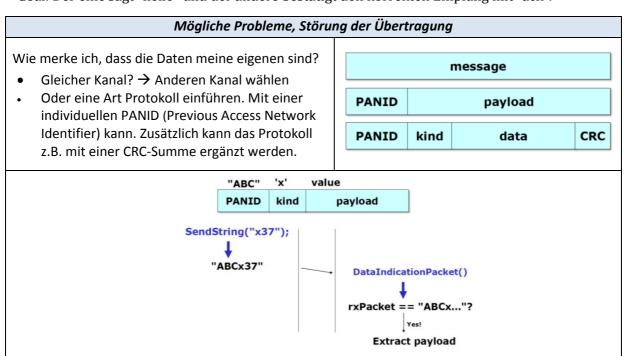
RADIO_HandleState() State Machine

Rechts ist die State Machine des Radio Transceivers abgebildet.



Remote Motor Controller

-Goal: Der eine sagt "hello" und der andere bestätigt den korrekten Empfang mit "ack".



Yves Willener Seite 29 von 45

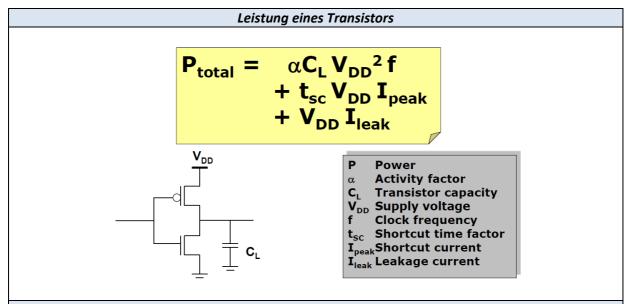
Low Power

Leistung (Power) = U*I

Energie = Integral der Leistung über die Zeit

Zeitfaktor:

- Schneller erledigen: weniger Energie wird benötigt
- Aber es benötigt mehr Energie um etwas schneller zu erledigen



Wie kann die benötigte Leistung gesenkt werden?

External Power

- Low Power Peripherie verwenden
 - o z.B. 3.3V anstatt 5V
 - o Geräte/Bausteine mit internen Low Power Optimierungen/Shutdown
 - o High-End Power Supplies (weniger Verluste in der Speisung)
 - o Geräte, welche keine Kühlung benötigen
- Displays
 - o Low Power LCD, LED, etc.
 - Displaygrösse verringern
 - Aktivität verringern
 - o Helligkeit und Farbe an Umgebungslicht anpassen
 - Zero-Power (b-stabile) Displays
- Schutz vor Umgebungswärme, da der Leakage Current bei Transistoren bei steigender Temperatur auch steigt

Das Ganze ist natürlich auch eine Preisfrage, da qualitativ höherwertige Bausteine meistens auch teurer sind.

Hardware Pins

- Debug Interface
 - Deaktivieren falls nicht benutzt
- Unbenutzte Pins
 - o Als Output: Low
 - Als Input: Pull-Ups (internal)
 - o Internal Unwired Pins (SiP)

Yves Willener Seite 30 von 45

Einflussfaktoren auf den Stromverbrauch bei einem Mikrocontroller

Die Size: Memory

- RAM (& Cache)
 - o Grosse Fläche
 - o Benötigt viel Leistung
- FLASH/EEPROM
 - o Geringere Fläche
 - Benötigt weniger Leistung
 - o Spezielle Programmierspannung?
- So viel wie benötigt
- ABER: Möglicherweise wird mehr benötigt als man denkt:
 - Stack!
 - Neue Funktionen
 - Prudukt Lebenszyklus
 - Entwicklungsunterstützung (trace)

Die Size: Core & Peripherie

- CPU Core
 - Register
 - Befehlssätze (Instruction set)
 - Pipelines
- Peripherie
 - o Timer, PWM, ...
 - o I2C, USB, SPI, SCI, ...
 - o So wenig wie möglich
- ATD (Analog-to-Digital Konverter)
 - Relativ gross
 - Auf das Minimum reduzieren

Low Power Modes

• Um so weniger Funktionen benötigt werden, desto tiefer kann der Low Power Mode sein

Increased Functionality

More power needed

Stop1

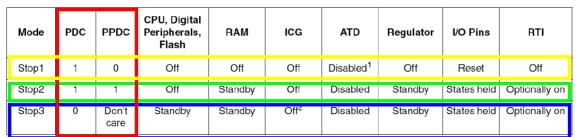
Stop2

Stop3

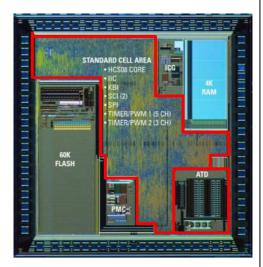
Wait

Run

- Wait Mode
 - CPU gestoppt (Clock gating)
 - Bus Clock bleibt aktiv aber wird gesenkt (ca. auf 1MHz)
 - Interrupt: Wait mode wird beendet
 - Vorteile
 - Einfach zu integrieren
 - I_{dd} Reduktion im Vergleich zum Run-Mode
 - Keine Stop Erholungszeit (Interrupts bleiben aktiv)
 - Noise Reduktion für A/D-Wandlung
 - Nachteile
 - Spannungswandler bleiben aktiv
 - Benötigt mehr Energie als in den Stop Modes



Either ATD stop mode or power-down mode depending on the state of ATDPU.



Lowest Power Consumption

Yves Willener

Seite 31 von 45

² Crystal oscillator can be configured to run in stop3. Please see the ICG registers.

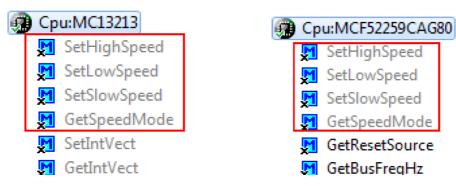
FreeRTOS and Low Power

Die vApplicationIdleHook() Funktion kann die CPU in Low Power Modes setzen.

```
70#define configUSE_PREEMPTION 1
71#define configUSE_IDLE_HOOK 1
72#define configUSE_TICK_HOOK 1
73#define configCPU_CLOCV_H7 CPU_BU
```

Processor Expert

Bei den CPU-Komponenten sind Funktionen verfübar, um die Low Power Modes zu setzen oder rückzusetzen.



Eventuell müssen auch Timer- und Schnitstellen-Frequenzen angepasst werden (z.B. UART/SCI auf 4800 baud o.ä.).

Hardware

Wieso werden Pull-Up und Pull-Down Widerstände eingesetzt?

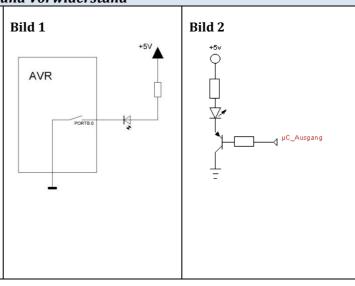
- Mikroprozessoreingänge auf ein definiertes Signal ziehen (vor allem wichtig bei Einschalten/Reset des Mikrocontrollers)
- Werden zum Teil zur Konfiguration von Devices verwendet (Logisch High / Low)
- Open-Drain/Open-Kollektor-Eingänge benötigen meistens einen Pull-Up Widerstand, um ihre Funktion erfüllen zu können
- Open-Source/Open-Emitter-Eingänge (selten vorhanden) benötigen meistens einen Pull-Down Widerstand, um ihre Funktion erfüllen zu können

LED und Vorwiderstand

Bei LED's lieber die Kathode an den Mikrocontroller anschliessen und die Anode mit einem Pull-Up an der Speisung (Bild 1).

Grund: Mikrocontroller erträgt Sink Current meistens besser als Source Current (ich glaube ca. ½ Silizium Die Area für selben Strom).

Bild 2 = Lösung mit praktisch gar keiner Strombelastung für μP

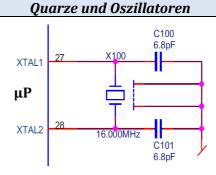


Yves Willener Seite 32 von 45

RS-232 Treiber / Level-Shifter | Classe | Pol4 | 232 RXD | Pol4 | Pol4 | 232 RXD | Pol4 | Po

Funktionsweise

Ein RS-232 Level Shifter ändert wie der Name schon sagt die Signalpegel. Zwischen μP und Level Shifter beträgt die Spannung TTL Niveau (3.3V/5V o.ä.) und nach dem Level Shifter normalerweise $\pm 9...15$ V. Dadurch erhält man eine bessere Störfestigkeit (SNR wird grösser).

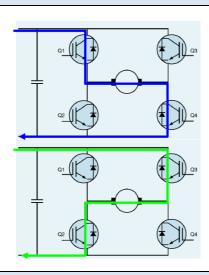


Funktionsweise

Ein Oszillator oder Quarz erzeugt einen Clock. Von diesem externen Referenzclock ausgehend können nun die μ C-Clocks (CPU, Bus etc.) generiert werden.

Es kann bei vielen $\mu P's$ auch ein interner Oszillator verwendet werden, jedoch ist seine Frequenz meistens ungenauer als die eines externen Oszillators.

H-Brücke



Eine H-Brücke kann zur Steuerung eines Motors verwendet werden. Dabei kann der Motor in beide Drehrichtungen betrieben werden (blau = z.B. vorwärts / grün = rückwärts)

Idee:

- 4 Schalter (Transistoren)
- Jeder individuell ansteuerbar

<u>Anforderungen:</u>

- Exaktes Timing
- Schalter müssen synchron schalten

Motortreiber (Signale):

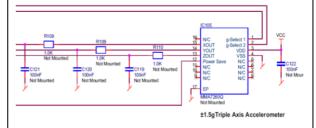
- Drehrichtung
- PWM (für Geschwindigkeit)
- Andere (Nothalt, etc.)

A/D Wandler (ADC)

Ein A/D-Wandler oder ADC wandelt einen analogen Wert in einen digitalen Wert um. Folgend ein paar Eigenschaften eines ADC:

- Resolution in Bit, 12 Bit für μP sehr häufig
- Das Wandlungsverfahren in einem μP ist meistens "sukzessive Approximation"
- Full Scale Wert wird von einer Referenzspannung vorgegeben (z.B. 3.3V)
- Eine kürzere Wandlungszeit (in Samples/s) bedeutet meist auch eine ungenauere Messung

3-Axis Accelerometer (Beschleunigungssensor)



Funktionsweise

Generiert aus der Beschleunigung in allen 3 Dimensionen (X, Y, Z) drei Spannungen. Diese können vom μC mittels A/D-Wandler eingelesen werden.

Yves Willener Seite 33 von 45

Spannungsregler IC110 LP38690DTX-3.3 Not Mounted VIN VOUT TOUF Not Mounted VIN VOUT VOUT Not Mounted VIN VOUT Not Mounted

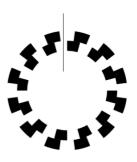
Funktionsweise

Generiert au seiner höheren Spannung bei "VIN" eine tiefere Spannung bei "VOUT" (z.B. 3.3V). Die Beiden Kondensatoren dienen als Filterung/Stützung der Speisung.

Quadratur Encoder

Funktionsweise

Wandelt einen Winkel in ein digitales Signal um (z.B bei Motoren). Dabei sind die 2 Signale (innerer und äusserer Ring) im Gray-Code codiert (nur ein einziger Bitwechsel beim nächsten Zustand).



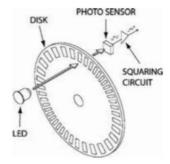
Informationen:

- Geschwindigkeit
- Drehrichtung

00 00 10 01 11 11 01 10

Ausführungen:

- Mechanisch
 - o prellen, schlecht für high speed
- Mangetisch
 - o Hall Sensoren, für raue Umgebungen
- Optisch
 - Keine mechanische Trägheit, High speed

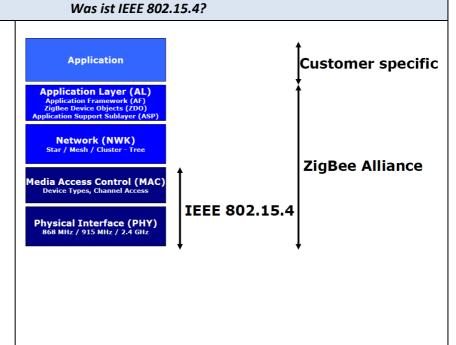


Yves Willener Seite 34 von 45

IEEE (not MEP)

IEEE 802.15.4 ist ein Standard, welcher die Physical (PHY) und Medium Access Control (MAC) Layer beinhaltet.

- Für Wireless Personal Area network (WPAN)
- 3 Frequenzbänder
- 3dBm minimale Übertragungsleistung (500μW)
- Fokus
 - Low Cost: <5\$
- Low Speed: 250kbit/s
- Low Power: Batterie tauglich
- Realtime: Garantierter
 Zeit Slot
- Integrierte Sicherheit



Physical (PHY) Layer

<u>Tasks</u>

- Aktivieren/deaktivieren der Transceiver
 - o send, receive, sleep
- Receiver Energy Detect (ED)
 - Ermittelt Signalstärke
- Link Quality Indication (LQI)
 - Qualität des empfangenen Signals
- Clear Channel Assessment (CCA)
 - o Bestimmt Medium Aktivität: busy oder idle
- Auswahl der Kanalfrequenz
 - 27 channels möglich

Frequenzen

Frequenzen sind für diverse Dienste reserviert (Mobiltelefone, Fernsehen etc.). Für uns interessant: ISM Band ("Industrial, Scientific, Medical"), da lizenzfrei

Frequency	Comment
433 – 464 MHz	Europe
900 – 928 MHz	Americas
2.4 – 2.5 GHz	WLAN/WPAN, worldwide

$\underline{\textit{Problem:}} \; \textbf{Knoten will senden, jedoch ist bereits ein anderer Knoten am senden}$

Lösung:

- CSMA (Carrier Sense Multiple Access) → Wartet, falls jemand schon am Senden ist und versucht es nach einer zufälligen Zeit wieder
- CD (Collision Detection) → "Hört zu", ob eine Kollision stattfindet. Falls ja: Kollisionssignal senden und später neu versuchen (Beispiel: Ethernet)
- CA (Collision Avoidance) → Für Wireless Protokolle, wenn nicht gleichzeitig gesendet und empfangen werden kann. Falls Carrier frei: Broadcast zu den anderen Stationen, dass sie nicht senden dürfen. Variante: RTS senden und CTS empfangen

2.4GHz PHY Frame Format:

Max. Übertragungszeit: 4.25ms bei 250 Kbps

Bytes: 5 1

Preamble + Seq. Nr | Frame Size | Max 127 Bytes | Payload |

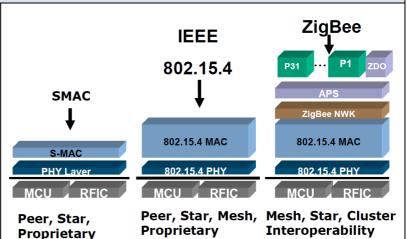
PHY protocol data unit

Yves Willener Seite 35 von 45

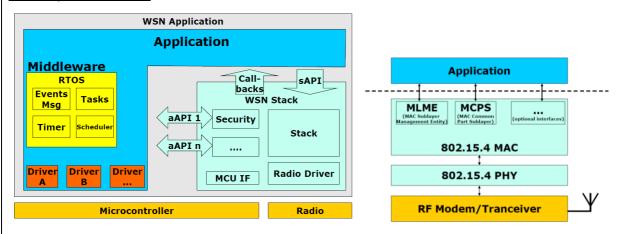
Media Access Control (MAC) Layer

SMAC

- + Kleine Grösse (≈5Kbyte)
- Einfach (wenige API calls, einfache State Machine)
- + 2.4GHz Band (lizenzfrei)
- Routing? Addressing?
- Realtime (keine Garantien)
- Keine Verschlüsselung
- Channels: Welchen wählen?
- Low Power?
- Verlorene Pakete (neu senden?)



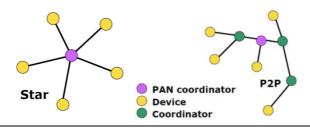
INTRO Systemübersicht



Netzwerkstrukturen

- Peer-to-peer (P2P)
- Star

PAN = Public Area Network



Device Types

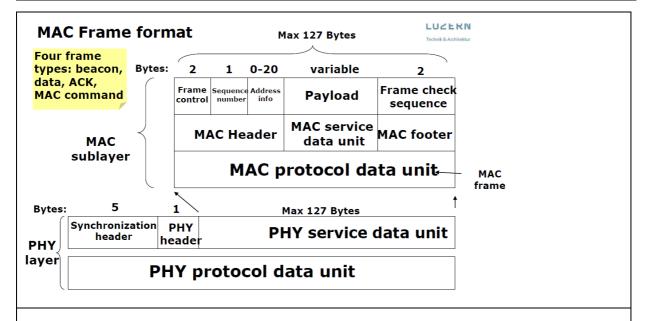
- Reduced Function Device (RFD)
 - Einfach und billig, nur Stern-Topologie → z.B. Netzwerk Ecken, Lichtschalter
- Full Function Device (FFD)
 - Volle 802.15.4 Unterstützung, kann auch Abschlusskonten sein → z.B. Netzwerk Knoten, Router
- Personal Area Network (PAN) Coordinator
 - Spezialfall eines FFD, kennt das gesamte Netzwerk, erstellt Netzwerk ID und Adress-Blöcke

Yves Willener Seite 36 von 45

Coordinator

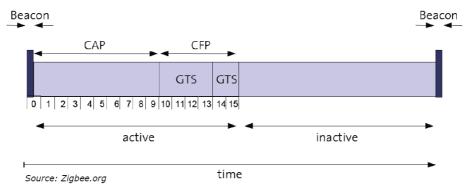
Jedes Device muss eine Verbindung zu einem anderen Device besitzen. Device mit mehreren Verbindungen = Coordinator.

Coordinator: Stellt Synchronisation Services (Beacon/Non-Beacon), Routing etc. zur Verfügung

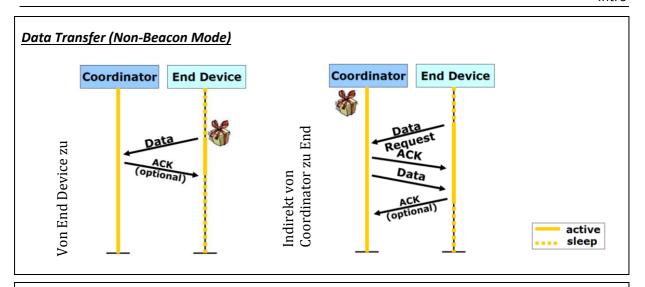


Channel Access

- Non-Beacon-Mode
 - o CSMA/CA Methode: Carrier Sense Multiple Access mit Collision Avoidance
- Beacon Mode: Synchronisation der Knoten über eine gemeinsame Zeitbasis
 - Superframe Struktur:
 - Einrichtung über PANC Konten (Personal Area Network Coordinator)
 - CAP = Contention Access Period: Jeder Knoten kann senden (Kollisionen)
 - CFP = Contention Free Period: Jeder Knoten soll nur in seinem reserv. Time Slot senden
 - GTS = Guaranteed Time Slot: Reserviert für Knoten mit real-time Anforderungen/Bandbreite



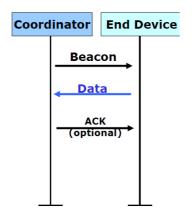
Yves Willener Seite 37 von 45



Data Transfer (Beacon Mode)

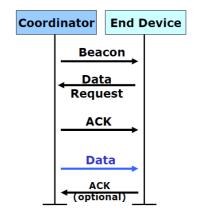
End Device (ED) zu Coordinator (CORD)

- Beacon wird periodisch gesendet
- Koordinator könnte immer aktiv sein
- End Device kann schlafen (sleep)
- Geringster Energieverbrauch
- Benötigt präzises Timing
- Beacon-Periode im ms bis min Bereich
- Knoten sendet Daten an Coordinator
- Direct Data Exchange



Coordinator (CORD) zu End Device (ED)

- Daten an End Device senden
 - End Device ist am schlafen (sleep)
- Coordinator
 - Speichert die Daten
- End Device
 - Wacht periodisch auf
 - o Fragt, ob Daten verfügbar sind
 - Wechselt die Polling Rate (Daten Frequenz)



Yves Willener Seite 38 von 45

ZigBee (not MEP)

Wieso ZigBee?

IEEE 802.15.4 ist schön und gut, jedoch benötigen wir noch folgendes:

- + Alles oberhalb des MAC Layer
- + Routing
- + Zusätzliche Netzwerktopologien: Mesh (Masche, Geflecht), Cluster-Tree ("Büschel-Baum")
- + Gemeinsam genutzte Netzwerk Infrastruktur
- + Interoperabilität

Was ist ZigBee (Alliance)?

- + (Ist NICHT Open Source. Industrie Konsortium aus End Usern, OEM's, Chip/Software Entwickler)
- + Für Ultra Low Power Wireless Personal Area Network (WPAN)
- + Was macht es anders?
 - o Für unterschiedliche Applikationen und Märkte
 - o Durchdachtes Netzwerk Management
 - Standardisierung
 - Interoperabilität
 - o Low Cost, Low Power
 - o Fokus auf niedrige Datenraten
 - o Fokus auf Verbindungen mit niedrigem Duty Cycle
- + Architektur?
 - o Basiert auf IEEE 802.15.4
 - Beinhaltet AL, NWK, MAC und PHY Layer

Application

Application Layer (AL)
Application Framework (AF)

Network (NWK) Star / Mesh / Cluster - Tree

Media Access Control (MAC)

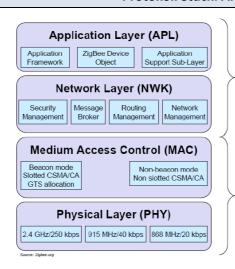
Device Types, Channel Access

Physical Interface (PHY) 868 MHz / 915 MHz / 2.4 GHz

Wofür ist ZigBee geeignet?

- + Low Energy Netzwerke (beacon, ...)
- + Monitoring und Systemkontrolle mit niedrigen Datenraten
- + Sporadische Daten, geringer Datenumfang, kleine Pakete
- + Abdeckung von grösseren Gebiten (Mesh Netzwerke)
- Abdeckung von grösseren Gebieten ohne Router
- Grosse Daen Pakete / Datenumfang
- Mobile Applikationen mit häufigen verbinden/trennen zuordnen/trennen
- Daten Streaming (low quality Audio möglich)

Protokoll Stack: Architektur



Defined in the ZigBee Specification

Defined in the IEEE 802.15.4 Standard

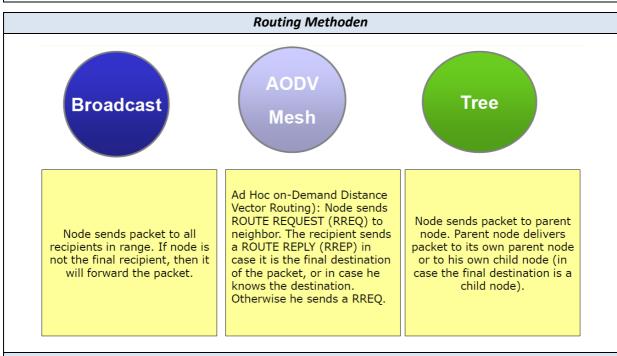
Zwischen den einzelnen Layern sind verschiedene SAP's (Service Access Point) vorhanden.

Yves Willener Seite 39 von 45

ZigBee Device Types

- + ZigBee Coordinator (ZC) ≈ PAN Coordinator (FFD), arbeitet optional als Router
 - o Nur ein einziger pro ZigBee Netzwerk
 - o Baut das Netzwerk auf und startet es
- + ZigBee Router (ZR) ≈ Coordinator (FFD)
 - o Optinale Netzwerk-Komponente, ordnet sich mit ZC oder existierendem ZR zu
- + ZigBee End Device (ZED) ≈ End Device (RFD)
- + Optionale Netzwerk-Komponente
- + Erlaubt kein Zuordnungen und Routing

Netzwerk Struktur How to address another node? => Routing ZigBee Coordinator ZigBee Router ZigBee End Device Network association



Profiles

- IPM (Industrial Plant Monitoring) = Prozessüberwachung industrieller Systeme
- o Druck, Temperatur, IR, ...
- HA (Home Automation) = Haus/Gebäude oder Büroräume
 - Licht, Schalter, HVAC (Klima etc.), Wasserpumpen, Storen, Einbrecher Alarmsysteme. ...

Yves Willener Seite 40 von 45

Laboratory Short Courses

Exploring Embedded C

- Find the memory map of your microcontroller and list the address ranges of RAM and ROM
 - Siehe "Memory Map" des Datenblattes
- What data types does your compiler support and how many bits of storage are required for each?

charshort int8 Bit16 Bit

o long int 32 Bit

float double 64 Bit

o "int" ist generell abhängig vom Zielsystem (vgl. 8-Bit oder 32-Bit CPU)

Variables

- What does "scope" of a variable mean?
 - o Bereich, wo die Variable gültig ist, d.h. wo man sie "sieht"
- A variable is defined inside a function and the compiler does not al-locate a specific memory location in RAM for its storage. a) Is this an automatic or static variable? b) Where is it stored? c) What is its scope? d) Is data stored in this variable during one function call available to the function in the next call?
 - o a) automatic
 - o b) stack
 - o c) nur innerhalb der Funktion
 - o d) nein
- A static variable is defined inside a function. a) What is its scope? b) Where is storage space allocated for it? c) Is data stored in this variable during one function call available to the function in the next call?
 - o a) nur innerhalb der Funktion
 - o b) RAM
 - o c) ja
- A variable is defined outside a function. a) Is this a static or automatic variable? b) If another separately compiled function wishes to use this variable, what must be done in this function to do this?
 - o a) static
 - o b) sie muss als "volatile" deklariert werden

Minimal Startup

- With minimal startup code for the S08, you should get an error or warnings when you make the project? What does it mean?
 - Warning message: "Initializaton data lost." → Initialisierungswerte wurden überschrieben oder gar nicht erst beschrieben
- What changes must you make to your program to compensate for the problem?
 - Da der minimale Startup Code nur den Stackpointer initialisiert, müssen Sie sich um allfällige Initialisierung von globalen Variablen selber kümmern; z.b. in einer Init() Routine.

Plain Char

- For your HCS08 compiler, is 'char' a signed or unsigned type?
 - o CodeWarrior 10.3: signed

Yves Willener Seite 41 von 45

Using Individual Bits in a Memory Location

- Does your compiler produce bit addressing instructions such as BSET and BCLR?
 - o Yes???

CodeWarrior I/O Port and Bit Addressing

- What does the following line of code accomplish?
 extern volatile PTFDSTR PTFD @0x00000040;
 - o Port D @ Adresse 0x00000040 wird als "flüchtig" deklariert
- Explain how the structure PTFDSTR works to allow you to access PTFD as a byte or as individual bits in the port.
 - Annahme: Es wird immer das ganze Byte beschrieben. Mit Masken könne jedoch auch nur einzelne Bits beschrieben werden.

Using Interrupts

- What makes an interrupt handler or service routine different than an "ordinary" function?
 - Eine ISR wird nur auf externen Abruf ausgeführt. D.h. sie wird nicht vom Programmcode selber direkt aufgerufen, sondern von einem externen Event wie z.B. einer steigenden Flanke am Pin XY.

Connecting a C Program to an Assembly Language Program

- Does your compiler allow you to insert assembly language instructions "in-line" with your C code? If so, how do you do this?
 - o Ja. Mit dem Keyword "asm {xy_code};" kann Code eingefügt werden.
- How does your C program transfer arguments to and from the assembly language program?
 - Es wird so oft es geht über die Register der CPU gearbeitet und möglichst wenig über den Stack

Serial I/O Interfaces - RS-232-C

Explore 2

- What part would you chose to include in an embedded system design to convert from the CMOS logic levels of the SCI to RS-232-C and provides at least two input and two output signals?
 - o MAX3232CSE+ (3...5.5V, 2 Treiber)

Stimulate 2

- Write a programming algorithm (a design) for a DCE device that allows it to transmit data only when another device (DTE or DCE) is ready for it.
 - o Set CTS
 - o Read RTS
 - o If RTS ok send, else repeat loop
- Write a programming algorithm (a design) for a DTE device that allows it to transmit data only when another device (DTE or DCE) is ready for it.
 - o Set RTS
 - o Read CTS
 - o If CTS ok send, else repeat loop

Yves Willener Seite 42 von 45

Interrupts using C

- Can you give three examples of I/O devices for which interrupts could be used to synchronize the microcontroller with the I/O?
 - Push Button; Handshaking bei Kommunikationsschnittstellen (z.B. SPI); externe
 Events wie z.B. fallende Flanken oder Brown Out
- Assume you are designing microcontroller systems to be used in an automotive application. Give three examples of important events that would lend themselves to being implemented in a microcontroller using an interrupt system.
 - Temperatur überschritten; Drehzahlmessung eines Motors (Fächerscheibe / Lochscheibe); Prozesskontrollle wie z.B. Schritt 3 von 5 erreicht

Explore 1

- Where in your documentation do you find the vector locations (or vector addresses) for interrupts?
 - o Im Datenblatt unter MCU Resets, Interrupts etc. (Kapitel 12.5)
- How does your microcontroller allow for asynchronous events to occur and be recognized?
 - Mittels Prioritäten kann die Reihenfolge der ISR's eingestellt werden. Tritt ein Interrupt auf, wird das Interrupt Flag gesetzt.
- How does your microcontroller branch to the correct interrupt service routine?
 - Beim Interrupt wird die Adresse der ISR (Vektor-Adresse) in den Program
 Counter (PC) geladen und somit als nächstes diese Adresse angesprungen.
- How does your microcontroller return to the interrupted program at the point it was interrupted?
 - Vor dem Sprung in die ISR wird die nächste Adresse im Program Counter (PC) auf den Stack geladen und am Schluss der ISR wieder in den Program Counter zurückgeladen.
- How does your microcontroller allow the programmer to globally enable and disable all interrupts?
 - o In einem Register wird das allgemeine Interrupt Enable Flag gesetzt.
- How does your microcontroller allow the programmer to enable and disable selected interrupts?
 - Mit der "Interrupt Mask" können einzelne Interrupts enabled oder disabled werden (in einem Register werden Bits gesetzt)
- How does your microcontroller disable further interrupts so the first can be serviced without being interrupted?
 - o Mittels Prioritäten oder "Enter Crititcal"
- How does your microcontroller deal with multiple, simultaneous interrupts?
 - o Führt die Interrupts je nach Priorität aus.
- What can cause a pending interrupt?
 - o Wenn schon ein interrupt ausgeführt wird, wenn der IRQ kommt
- How do you reset a flag that caused an interrupt?
 - Am besten am Anfang der ISR unter Berücksichtigung der Prozessoreigenschaften.
- What happens if you do not reset the flag in the interrupt service routine?
 - o Der Interrupt wird immer wieder in einer Endlosschlaufe ausgeführt.

Yves Willener Seite 43 von 45

Stimulate 2

- There is always a delay between the interrupt request and when the CPU starts to execute the interrupt service routine. This is called the interrupt latency. Give three components that cause interrupt latency.
 - Interrupt asynchron zu clock; CPU führt aktuellen Befehl zu Ende aus; evtl.
 Register sichern; evtl. ist schon ein anderer Interrupt mit selber oder höherer
 Priorität am ausführen
- Give an advantage and a disadvantage of automatically pushing registers onto the stack?
 - Pro: Definierter Zustand nach Zurückspringen aus der ISR; muss nicht selbergemacht werden
 - Contra: Nicht unbedingt bei jedem Interrupt nötig (benötigt Zeit und Speicher)

Explore 4

- How do you signify to the compiler that a function should be treated as an interrupt handler or service routine?
 - o **ISR**(XY_Interrupt) {Put ISR Code here}

Analog Input Sampling

Stimulate 1

- For an A/D with 8-bits and a 5 volt maximum (full scale) input, what is the smallest change in the input signal that can be detected?
 - 19.6mV $\rightarrow 5V^*[1/(2^{n-1})]$
- For an A/D with 10-bits and a 5 volt maximum (full scale) input, what is the smallest change in the input signal that can be detected?
 - o 4.88mV

Stimulate 2

- What elements affect the conversion time for various A/D converters?
 - o Resolution, Wandlungsverfahren, System clock frequency
- Your microcontroller's A/D may have its own clock derived from the system clock. How is the A/D clock frequency determined?
 - o System clock frequency und über ein Register (z.B. Clock divider)

Stimulate 3

- What does bandwidth limited mean?
 - o Frequenzbereich ist begrenzt (keine unendlichen Frequenzen!)
- What kind of electronic filter must you use to limit the bandwidth of a signal?
 - Tiefpass
- You wish to digitize a signal whose maximum frequency is 1 kHz with your A/D.
 - o What is the minimum sample rate (in samples/second) that can be used?
 - 125 (Sukzessive Approximation) \rightarrow 1kHz / n
 - O What is the maximum conversion time?
 - 8ms \rightarrow 1s / (samples/second)

Stimulate 4

- Dynamic Range = $\frac{V_{MAX}}{V_{NOISE}}$
- What is the dynamic range of a signal whose maximum is 26 volts and whose noise is 26 mV?

Yves Willener Seite 44 von 45

- 0 1000
- Dynamic range is often expressed in decibels. What is the dynamic range of the signal above in decibels?

$$\circ \quad 60 \, \mathrm{dB} \quad \Rightarrow 10^{\left(\frac{xx \, dB}{20}\right)} = 1000$$

Stimulate 5

• Consider a sinusoidal signal v(t) where V_{MAX} is 5 volts and f_{MAX} is 1 kHz. The aperture time of the A/D is 1 μ s. What is the worst-case change in voltage, as a percent of full scale that can occur? \rightarrow Analog Input (Sinus) = $v(t) = V_{MAX}$ *

$$\sin(2\pi * f_{MAX} * t)$$

$$\circ \quad \Delta v(t) = v(1\mu s) - v(0) = 0.55mV$$

$$\circ \quad \Delta v(t) \text{ in } \% = \frac{0.55mV}{5V} * 100 = \underline{0.011\%}$$

Explore 3

- What influences the aperture time in your microcontroller?
 - o Wie schnell der "Sample and Hold"-Block ist; Wandlungszeit

Auswahlkriterien für A/D-Wandler

- 1. $2^n \le \frac{v_{MAX}}{v_{NOISE}}$ 2. $2^n \ge \frac{v_{MAX}}{v_{Smallest Signal}}$
- 3. Conversion Time $<\frac{1}{2*f_{MAX}}$
- 4. Sampling Frequency $> 2 * f_{MAX}$
- 5. Aperture Time $t_{AP} \leq \frac{1}{2\pi * f_{MAX} * 2^n}$

Stimulate 6

- A temperature transducer produces an analog voltage from 0 to 5 volts over a range of temperatures from 0 to 100°C. When an oscilloscope is used to look at the output of the transducer, we see a noise level of about 1 mV peak-to-peak. How many bits are needed in the A/D so that the electronic noise is less than the quantization level?
 - 1 bis 11 Bits (Formel 1)
- The same temperature transducer is being used to provide a temperature display of 0 to 100°C with a resolution of 1°C. How many bits are needed in the A/D for this case?
 - \circ 7 Bit (2⁷ = 128 > 100)
- You wish to digitize a 100 kHz signal.
 - O What is the minimum sample frequency?
 - $200 \text{kHz} = 2 * f_{\text{Signal}}$
 - o What is the maximum conversion time?
 - $5\mu s = 1/f_{Sample_Minimum}$
- You look up the specifications for an A/D and find its conversion time is $16\mu s$. What is the maximum frequency that can be converted?

o 31.25kHz
$$\rightarrow$$
 16 $\mu s = \frac{1}{2*f_{MAX}} \rightarrow f_{MAX} = \frac{1}{2*16\mu s} = 31.25kHz$

Stimulate 9

- Propose a circuit using two diodes that will limit the voltage at the input to the A/D
 converter to at most one diode drop above the maximum input and one diode drop
 below the minimum.
 - Clamping Dioden (1 Diode mit Kathode gegen Speisung; 1 Diode mit Anode gegen GND)

Yves Willener Seite 45 von 45