

Advanced Embedded Systems

Zusammenfassung

Joel von Rott & Andreas Ming / [Quelldateien](#)

Inhaltsverzeichnis

Entwicklung

Cross-Development	2
Integrated Development Environment	2
Eclipse (Open Source IDE)	2
Plugin System	3
Workspace	3
Begriffe	3
File-Formate	3
Intel Hex Binary .hex	3
Archive Library .a	3
Disassembly .dis	3

Visualisierung

MCUXpresso	3
Task List View	3
Queue List View	3
FreeRTOS Trace Hooks	3
Segger System View	4
Viewer Hooks	4

Firmware

Architektur	4
Laufzeitmodelle	4
Module (Baublöcke)	6
Anforderung	6
Schnittstelle (.h/.hpp)	6
Device Konfigurieren & Erstellen	6
Bibliotheken	6
Archiv & Quelltexte	7
Startup Code	7
Runtime Library	7
Standard-Bibliotheken	7

Systeme

Transformierende Systeme	7
Reaktive Systeme	7
Interaktive Systeme	8
Kombiniertes System	8

Architektur

Systemaufbau	8
------------------------	----------

Mikrocontroller

Rechnerarchitektur	8
von Neumann Architektur	8
Harvard Architektur	8
System on Chip (SoC)	8

ARM Cortex Familie	9
Übersicht	9
Interrupt Vektor Tabelle	9
Cortex M4 (TinyK22)	9
Cortex M0/M0+ (LPC845)	10
SysTick	10
SVCall	10
Cycle Counter	10
MCULib	10
DWT	10
FreeRTOS	11
Echtzeit	11
Harte & Weiche Echtzeit	11
Periodische Echtzeit	11
Architektur	11
Philosophie	11
Block Diagramm	12
Kernel	12
API	12
Kontext Wechsel	13
Interrupts	13
ISR & FreeRTOS	13
Kernel Interrupt Priorität	13
ARM Cortex-M Interrupts	13
Critical Sections	14
Task (<i>Threads</i>)	14
API	14
Preemptive Priority Scheduling	15
Time Slicing	15
Suicide Task	15
IDLE-Task	15
Timer	15
Erstellen	15
Callback	16
API	16
Verwaltung	16
Queue	16
Erstellen & Löschen	16
Anschnauen & Entfernen	16
Hinzufügen	16
Queue Registry	16
Parallelität	17
Reentrancy	17
Interrupt (de-)aktivieren	17
Critical Sections	17
Priority Protokolle	17
Priority Inversion (Problem)	17
Priority Inheritance	17
Deadlock	18
Priority Ceiling	18
Semaphore & Mutex	18
Semaphore	18
Mutex	19
Konzepte	19
Synchronisation	19
Kommunikation	19

Realtime	20
Gadfly / Polling	20
Interrupt	20
Benutzerschnittstellen	21
Hardware	21
Design Prozess	21
Überlegungen	21
Grafik	21
Geschichte	21
Model-View-Controller	21

- Wer das ankreuzt, ist der Kreuzelkönig und hat das Kreuzchen ankreuzen kreuzlig verdient!



Entwicklung

Cross-Development

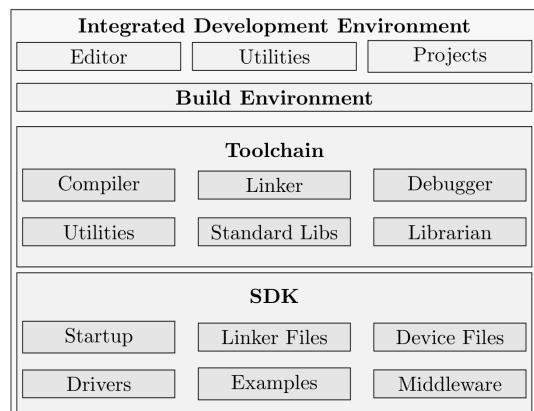
Cross-Development bedeutet die Entwicklung einer Firmware auf einem **Host** für einen **Target**. Grund dafür ist, dass das *embedded* Target nicht genügend Ressourcen (CPU Leistung, Speicher) für die direkte Entwicklung hat.

Target & Host

Target (wofür): Zielsystem, für das man entwickelt.
Host (womit): bezeichnet die Umgebung, auf der man die Entwicklung vornimmt.

Integrated Development Environment

Eine IDE besteht aus vier Hauptteilen: IDE spezifische Funktionen, die Build Environment, die (GNU-)Toolchain und die SDK des entsprechenden Targets.



Toolchain: Kollektion von Tools wie Compiler, Linker, Debugger, etc. → einzelne Werkzeuge zum Zusammensetzen der Firmware

Build Environment: Steuert die Toolchain und den Übersetzungsprozess → *make*, *Makefiles*

IDE: "Fancy Editor", beinhaltet Tools für bessere Produktivität, wendet Build Environment an → Intellisense, Workspace, Projekte

SDK: Software Development Kit → Treiber (UART, I²C, SPI, ...), Beispiele (Board spezifisch), Projekt und Debugger Konfiguration (CMSIS-SVD, CMSIS-DAP, ...), Device Files (Liste von Register und deren Adressen)

Eclipse (Open Source IDE)

Plugin-basierter Editor → deckt mehrere Programmiersprachen und Environments ab.

- + Sehr modular (Plugin System), kann auf eigenen Workflow (ungefähr) angepasst werden
- + als IDE vereinfacht die Entwicklung
- Benötigt unnötig Rechenzeit beim Warten



Geschichte

IDE wurde hauptsächlich von IBM (International Business Machines) auf der Code Basis vom *VisualAge IDE* in 2001 entwickelt und später mit Zusammenarbeit (Konsortium) von *Borland*, *QNX*, *Red Hat*, *SuSe* und andere entstand Eclipse.

→ Grund für Erfolg war das Plugin System und die Anpassbarkeit

Plugin System

Haupt-Gimmick von Eclipse ist das Plugin System, welches die Erweiterung der bestehenden Entwicklungsumgebung durch weitere Werkzeuge wie zum Beispiel *Hex Editor* erlaubt.

→ Ermöglicht eine feinere Anpassung der Entwicklungsumgebung

Workspace

Eclipse IDE arbeitet mit *Workspaces* → Kollektion von Projekten und Einstellungen (aktive Plugins, verwendete Version, spezifische Komplier Einstellungen).

Warnung

Pro IDE Version ein eigener Workspace → wegen Versionskonflikte

Begriffe

Workspace – Arbeitsplatz, Kollektion von Projekten, Einstellungen und aktive Plugins

Views – Einzelne Module/Fenster (z.B. *Variables* oder *FreeRTOS Task View*)

Perspectives – vordefinierte Gruppe & Platzierung von Views (z.B. Debug, Develop,...)

File-Formate

Intel Hex Binary .hex

Intel HEX besteht aus Zeilen mit ASCII-Text, welche von Newlines getrennt sind. Jede Textzeile enthält hexadezimale Zeichen, die mehrere Binärzahlen kodieren, welche Daten, Speicheradressen oder andere Werte darstellen können.

Archive Library .a

Statische Bibliothek, welche während dem Linker-Prozess mit dem Programm kombiniert wird.

Disassembly .dis

Die Disassembly beinhaltet Referenzen zum C-Programm in Bezug zu den Assembler-Befehlen.

Visualisierung

```
#define configUSE_TRACE_FACILITY
```

- FreeRTOS Views in MCUXpresso
- Konsole-Ausgabe via uxTaskGetSystemState
- *Runtime Statistics* – Konsole-Ausgabe bei Context Switch mit configGENERATE_RUN_TIME_STATS
- Segger **Real Time Transfer** – Datenausgabe während dem Betrieb
- FreeRTOS Trace Hooks
- Segger SystemView
- Percepio Tracealizer

MCUXpresso

Task List View

Tasks werden bei xTaskCreate automatisch dem *Task List View* in MCUXpresso hinzugefügt, solange configUSE_TRACE_FACILITY gesetzt wurde.

TCB#	Task Name	Task Handle	Task State	Priority	Stack Usage	Event Object	Runtime
> 1	App	0x20002d10	Blocked	2 (2)	204 B / 296 B		0x61a2 (100%)
> 2	IDLE	0x200030a0	Running	0 (0)	72 B / 792 B		
> 3	Tmr Svc	0x20003350	Suspended	5 (5)	220 B / 792 B	TmrQ (Rx)	0x0 (0%)

Queue List View

Anzeige von **Queues**, **Semaphore** & **Mutex**

```
#define configQUEUE_REGISTRY_SIZE 10
```

- ① Anzahl mögliche Registry-Enträge

```
static xQueueHandle SQUEUE_Queue ;
Queue = xQueueCreate(SQUEUE_LENGTH , SQUEUE_ITEM_SIZE);
if(Queue == NULL) {
    for(;;) {} /* out of memory? */
}
vQueueAddToRegistry(Queue, "ShellQueue");
vQueueUnregisterQueue(Queue);
```

#	Queue Name	Address	Len...	Item Size	# Tx...	# R...	Queue Type
> 1	HostRxQueue	0x20002d80	2/512	0x1 (1 B)	0	0	Queue
	Head:	0x20002dd4					
	Read from:	0x20002fd3					
	Tail:	0x20002fd4					
	Write to:	0x20002dd6					
> 2	TmrQ	0x20003368	0/10	0x10 (16 B)	0	1	Queue
#	Address	Queue Data [...]	Queue Data [...]	Queue Data [BIN]			Queue Data [...]

FreeRTOS Trace Hooks

Damit FreeRTOS Daten senden kann, müssen die Hooks zuerst instrumentiert werden.

```
#define configUSE_TRACE_HOOKS
```

- ① defaults zu configUSE_PERCEPIO_TRACE_HOOKS

Segger System View

```
#define configUSE SEGGER_SYSTEM_VIEWER_HOOKS (1)

#if configUSE SEGGER_SYSTEM_VIEWER_HOOKS
    McuSystemView_Init();
    SEGGER_SYSVIEW_Start();
#endif

#if configUSE SEGGER_SYSTEM_VIEWER_HOOKS
    SEGGER_SYSVIEW_PrintfTarget("button %d ; event %d\n",
                                buttons, event);
    SEGGER_SYSVIEW_WarnfTarget("button %d ; event %d\n",
                                buttons, event);
    SEGGER_SYSVIEW_ErrorfTarget("button %d ; event %d\n",
                                buttons, event);
#endif
```

① Initialisierung

② Anwendung

Viewer Hooks

```
#if configUSE SEGGER_SYSTEM_VIEWER_HOOKS
    SEGGER_SYSVIEW_OnUserStart(unsigned MarkerId);
    SEGGER_SYSVIEW_MarkStart(unsigned MarkerId);
#endif

#if configUSE SEGGER_SYSTEM_VIEWER_HOOKS
    SEGGER_SYSVIEW_OnUserStop(unsigned MarkerId);
    SEGGER_SYSVIEW_MarkStop(unsigned MarkerId);
#endif
```

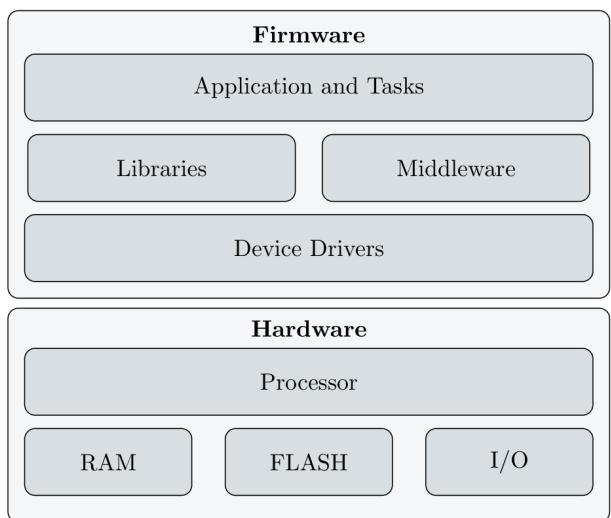
Firmware

i Firmware versus Software

Firmware...

- wird direkt auf das Gerät einprogrammiert
- wenig veränderbar / ist firm (höhö)
- hat höhere Qualitätsanforderung → Aufwand ist hoch für Änderungen

Architektur



Das Schichtenmodell stellt die Beziehung der Hard- & Firmware anhand Schichten und Modulen dar → Modulare Ansicht

Die **Interaktion zwischen HW & FW** verläuft über die **Device Drivers** (Gerätetreiber), welche die Ansteuerungen von Peripherien repräsentiert. Ein Treiber-Modul deckt meistens eine Art von Peripherie ab.

Bibliotheken erlauben die Wiederverwendbarkeit von Software

Middleware sind anwendungsneutrale Progammteile oder Programme (z.B. Datenbanken, Betriebssysteme oder Kommunikations-Stacks etwa für USB oder TCP/IP).

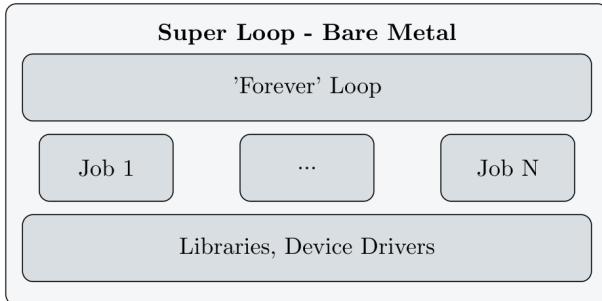
! Hardware-Abstraktion

Durch Verwendung von Gerätetreiber um auf die Hardware zuzugreifen, erhält man eine *Hardware-Abstraktion*. Diese macht die Software unabhängiger von der Hardware.

Laufzeitmodelle

Beschreibt wie eine Firmware ausgeführt wird.

Super Loop



```
void main(void) {
    InitHardware();
    InitDriver();
    for(;;) {
        DoJob1();
        DoJob2();
        /*...*/
        DoJobN();
    }
}
```

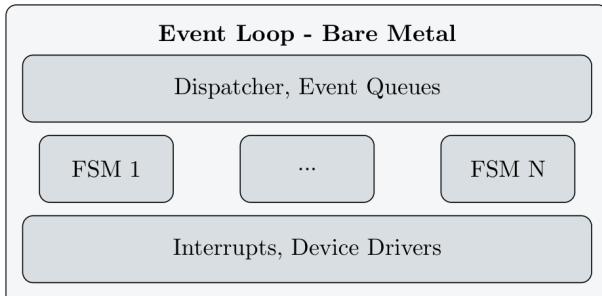
- + Sehr einfach und gut wartbar
- Jobs können länger dauern und somit andere Jobs **verzögern**
→ Latenz

Alternative wäre eine Finite State Machine (FSM):

```
for(;;) {
    DoJob1_part1();
    DoJob2();
    DoJob1_part2();
    DoJob3();
    DoJob1_part3();
    /*...*/
    DoJobN();
}
```

- + Latenz zwischen Jobs kann reduziert werden

Loop mit Events



Endlosschleife wird mit einem *ereignisgesteuerten* Loop realisiert. Jobs werden via Hardware-Ereignisse veranlasst und direkt in Interrupts gemacht, oder über Queues oder einen anderen Benachrichtigungsmechanismus dem *Dispatcher* übergeben.

Mit FSM kann die Latenzen von Events & Interrupts klein gehalten werden.

```
void ButtonInterrupt (void) {
    QueueEvent( Button_Pressed );
}

void main(void) {
    InitHardware ();
    InitDriversAndInterrupts ();
    for (;;) {
        GoToSleep (); /* wait for event */
        ProcessQueues ();
    }
}
```

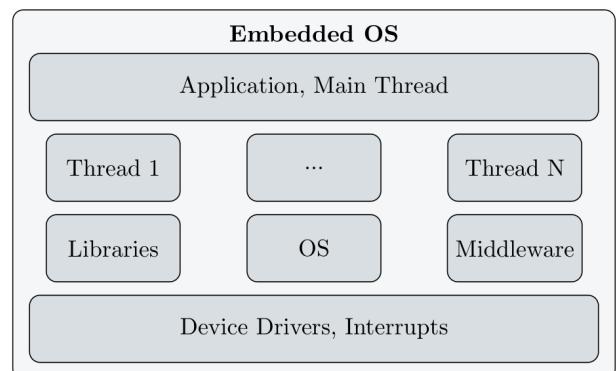
- ① Interrupt wird kurz gehalten
- ② Event wird in die Queue gegeben
- ③ Queue wird verarbeitet

+ 'Main'-Loop kann in einen stromsparenden Modus gehen und später durch Interrupts/Events aufgeweckt werden → Spart Energie und Rechenleistung

- Interrupts müssen klein gehalten werden

! Eine Mischform mit beiden Systemen ist möglich

Betriebssystem / RTOS



Mit einem *Betriebssystem* werden Tasks *entkoppelt* und laufen in eigenen *Threads*, welche *quasi-gleichzeitig* ausgeführt werden. Dies erlaubt eine einfache Erweiterung durch neue Funktionen.

```
void mainTask(void) {
    CreateTask(sensorTask);
    CreateTask(otherTask);
    /* ... */
    for (;;) {
        /* do work */
    }
}

void main(void) {
    InitHardware ();
    InitDriversAndInterrupts ();
    CreateTask(mainTask);
    StartOS ();
}
```

- ① blockierende Funktion (daher kein while-Loop)

- + Skalierbarkeit
- Benötigt viel Ressourcen/Speicher
- Aufwand
- Deadlocks

Anfang an vermieden werden.

Module (Baublöcke)

Ziel der Modularisierung ist die Wiederverwendbarkeit bestehender Funktionen/Gerätetreiber, damit schneller neue Anwendungen und Produkte entwickelt werden können.

Vorsicht

Eine Wiederverwendung ist nur möglich mit einer guten Modularisierung.

Anforderung

1. Interface
Schnittstelle sollte einfach anzuwenden, erweiterbar und verständlich sein.
Abstraktion mit HW & SW
2. Synchronisation
Synchron: Polling oder Gadfly
Asynchron: Hardware Interrupts oder mit Events oder Callbacks
3. Organisation
Die Quelltexte sollten einfach organisiert sein → Aufteilung in einzelne Dateien
4. Konfiguration
Konfigurierbarkeit erlaubt es Hardware Schnittstellen oder Bibliotheken einzustellen oder anzupassen

Schnittstelle (.h/.hpp)

1. Abstraktion
Schnittstelle beschreibt **was** gemacht wird → Implementation wird nicht preisgegeben, aber dafür **Funktionalität**
2. Kapselung
Daten können **indirekt** geändert oder abgefragt werden → **Setter & Getter**

Data Hiding

Nicht alle Informationen sollten sichtbar sein → nur Nötiges preisgeben! Uneingeschränkter Variablenzugriff ist zu vermeiden.

3. In sich geschlossen
Self-contained → Schnittstelle beinhaltet alles, was nötig ist.

Refactoring

Neu umgeschrieben oder geändert, ohne die eigentliche Funktionalität zu ändern → Verbesserung von Lesbarkeit und Wartbarkeit. Sollte durch konsequente Implementation von

Device Konfigurieren & Erstellen

Device Handle, Device Konfiguration, Device Erstellen, void pointer

Analog zu C++ mit Klassen & Objekten gibt es in C **Device Handles**. Diese Handles werden zur **Identifikation/Unterscheidung** von Schnittstellen gleicher Art verwendet (z.B. uart0, uart1, ...).

Device Handle sind generische void-Zeiger, welche auf eine Speicherstelle mit den Informationen zeigt.

```
typedef void *LED_Device_t;
LED_Device_t led = NULL;
void LED_On(LED_Device_t led);
```

Mit Konfiguration-struct können bei der Initialisierung zusätzliche Einstellungen gemacht werden.

```
typedef struct {...} LED_Config_t;
LED_Config_t config = NULL;
void LED_GetConfig(LED_Config_t *config); ①
config.color = BLUE; ②
LED_Device_t LED_Init(LED_Config_t *config); ③
LED_Device_t LED_DeInit(LED_Device_t led); ④
```

- ① Initialisierung Konfiguration → Defaultwerte zuweisen
- ② Spezifizierung Konfiguration → Spezifische Werte zuweisen
- ③ Erstellung *Device Handle* → Speicher allozieren & konfigurieren
- ④ Deinitialisierung des Device → Speicher freigeben & handle = NULL

+ Funktionen & Konfiguration können einfach hinzugefügt werden

- Speicherhandling :(

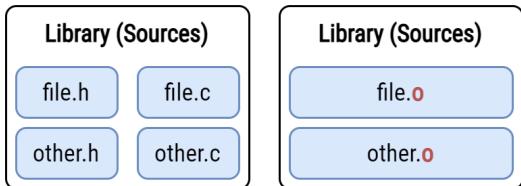
Bibliotheken

- <assert.h> – assert-Makro
- <math.h> – Mathematik: sin(), cos(), ...
- <setjmp.h> – Sprung: setjmp(), longjmp()
- <stdarg.h> – Variable Argumente: va_start(), ...
- <stdlib.h> – Diverses: malloc(), free(), ...
- <stdio.h> – Ein-/Ausgabe: printf(), scanf(), ...
- <string.h> – String-Operationen: strcpy(), ...
- <stdbool.h> – Typ bool
- <stdint.h> – Integer Typen: int32_t, ...

Klein aber Klein

Embedded Systems sind oft funktionsumfähiglich limitiert, daher sind oft Lokalisierung <locale.h> oder Zeitverwaltung <time.h> nicht unterstützt.

Archiv & Quelltexte



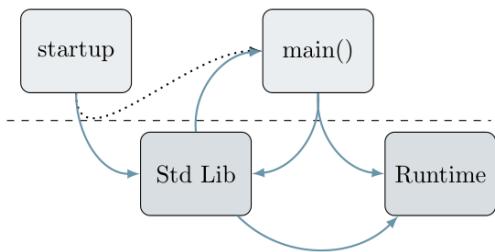
Quelltexte

- + **Bibliotheken** in **Quelltextformat**, wie z.B. *Open Source* Biblios, dass diese **konfiguriert** werden können
- + Direkte Integration
- + höchste Transparenz
- benötigt Zeit um vollständig kompiliert
- grosse Einarbeitungszeit

Archiv

- + Keine Kompilierung nötig
- + weniger falsches machbar
- Bibliothek muss zum System & Compiler passen
- keine Transparenz & keine Konfigurierbarkeit
- Einfluss auf Debugging (keine Debug Informationen)

Startup Code



Der Startup Code ruft normalerweise `main()` nicht direkt auf, sondern über eine spezielle Initialisierungsfunktion wie `_start()` (wobei die Funktion Hersteller-abhängig) oder `__libc_init_array()` für C++.

Runtime Library

Runtime Routinen sind vorgefertigte Programm-Snippets, um Operationen durch Software zu ermöglichen, welche in der Hardware nicht unterstützt werden. Beispiel sind Float-Operationen auf einem Controller ohne FPU.

→ [C-Laufzeitroutinen](#)

Standard-Bibliotheken

- **GNU Lib glibc**: Vollständige Bibliothek und GNU GPL Lizenz, deshalb für Embedded nicht verwendet
- **Newlib newlib**: Embedded-optimierte Standard Bibliothek

- **Newlib-nano** newlib-nano: auf Grösse optimiert gegenüber newlib. Oft langsamer, dafür sehr kleiner Speicherverbrauch
- **Proprietäre Bibliotheken** wie RedLib

i Semihosting

Semihosting dient zur Verwendung von IO- und File-Funktionalität wie `printf()` oder `fopen()` mit einem Mikrocontroller, wobei alle diese Operationen auf dem Host ausgeführt werden.

- **none**: keine Callbacks implementiert → Anwendungspezifisch
- **nohost**: Callbacks sind leer implementiert
- **semihost**: Callbacks nutzen Semihosting

Systeme

! Was ist ein *embedded System*?

Ein Rechner (CPU, MCU, etc.) integriert in ein System. Für eine Aufgabe/Zweck optimiert und meistens **kein** normaler Computer! Meistens von aussen nicht direkt zugreifbar, anders als beim Computer.

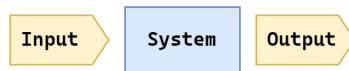
Anwendung: Echtzeitsystem, Wetterstation, Steuerung für Roboterarm, etc.

Transformierende Systeme

Verarbeitet ein Eingabesignal (*Input*) und gibt ein Ausgabesignal (*Output*) aus. Wichtige Charakteristiken:

- **Verarbeitungsqualität** → effiziente Datenverarbeitung
- **Durchsatz** → kleine Latenz zwischen IO
- **optimierte Systemlast** → für die Aufgabe ausgelegt ist ; nicht überdimensioniert
- **optimierter Speicherverbrauch** → wenig Speicher ⇒ langsames System, daher effizienter Speichergebrauch

Beispiele: Verschlüsselung, Router, Noise Canceling, MP3/MPEG En-/Decoder



Reaktive Systeme

Ein Reaktives System reagiert auf gemessene Werte, also von externen Events. Diese sind typisch **Echtzeitsysteme**.

- **kurze Reaktionszeit** garantieren → meist in Notfallsituationen verwendet
- in **Regelkreisen** auffindbar

Beispiele: Airbag, Roll-Over Detection, ABS, Brake Assistance, Engine Control, Motorsteuerung



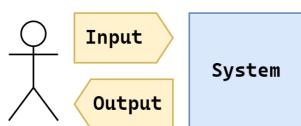
- ① Direct Control (Mikrocontroller)
- ② Field Level (Maschine, Pumpe, Roboter,...)

Interaktive Systeme

Interaktive Systeme werden von Benutzer interagiert.

- **hohe Systemlast** → z.B. Auswertung Interaktion auf Benutzeroberfläche
- **optimiertes HMI** (Human-Machine-Interface) → wenn von Benutzer angewendet
- 'kurze' Antwortzeit.

Beispiele: Ticket-Automat, Taschenrechner, Smart-Phone, Fernsehbefehl



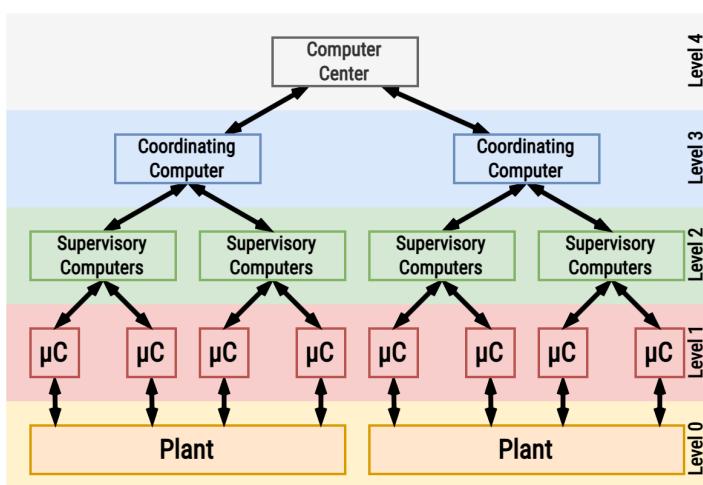
Kombiniertes System

Ein kombiniertes System ist, wär hätte es gedacht, eine Kombination von den erwähnten Systemen und anderen.

Beispiele: Smartphone → interaktives Teilsystem für Homescreen- & App-Interaktionen, transformierendes Teilsystem für Audio-Decodierung für Musikhören und weiteren kleineren Teilsystemen.

Architektur

Systemaufbau



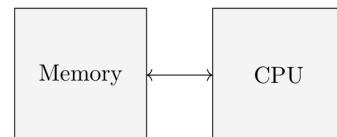
- ④ Production Scheduling (Planung & Verwaltung einer Produktion)
- ③ Production Control (Kontrolle von mehreren Prod.-Anlagen)
- ② Plant Supervisory (Kontrolle & Überprüfung über stärkeren Rechner)

Mikrocontroller

Rechnerarchitektur

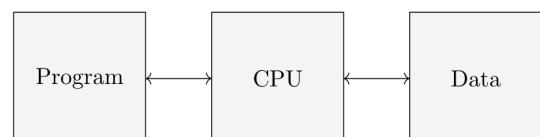
von Neumann Architektur

Gemeinsamer Speicher für Programm & Daten → einfacherer Aufbau, Speicher kann flexibel aufgeteilt werden und universell genutzt werden, **aber** begrenzte Leistung, da CPU nur auf Daten oder Programm zugreifen kann.



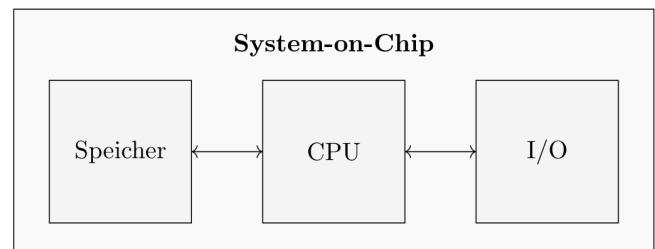
Harvard Architektur

Separater Zugriff auf Daten- & Programmspeicher → höhere Geschwindigkeit und bessere Sicherheit durch Trennung, **aber** höhere Komplexität



System on Chip (SoC)

Ein Baustein der einen Rechner mit möglichst wenigen externen Komponenten realisiert → reduziert Platz, Anzahl Bausteine und Kosten, **aber** verschiedene Varianten (über 1000) existieren (nicht immer verfügbar), zusätzliche Bus-Leitungen nötig und Taktraten des CPUs wurden höher (>1GHz), aber diese der RAM-Speicher sind bei 100MHz stehengeblieben (*Unterschiedliche Fertigungsprozesse*).





Cortex	Mul	Div	DSP	Sat	FPU	TZ	CoreM	Arch
M0	1, 32	no	no	no	no	no	2.33	v6
M0+	1, 32	no	no	no	no	no	2.46	v6-M
M1	1, 32	yes	no	no	no	no	1.85	v6-M
M3	1	yes	no	part	no	no	3.34	v7-M
M4	1	yes	yes	yes	(f)	no	3.42	v7E-M
M7	1	yes	yes	yes	(f, d)	no	5.01	v7E-M
M23	1, 32	yes	no	no	no	yes	2.64	v8-Mbase
M33	1	yes	yes	yes	(f, d)	yes	4.02	v8-M

Annotations:

- arbeite Hardwarer (yellow arrow pointing to 'Mul' column)
- Integer Multiplication (blue arrow pointing to 'Mul' column)
- Division (blue arrow pointing to 'Div' column)
- Saturation operations / kein Overflow (blue arrow pointing to 'Sat' column)
- "200+100=255" (blue arrow pointing to 'CoreM' column)
- 32-Zyklen, weniger Hardware (blue arrow pointing to 'M23' row)
- 1-Zyklen, mehr Hardware (blue arrow pointing to 'M33' row)
- Kosten (orange arrow pointing to 'CoreM' column)
- Performance-Score (blue arrow pointing to 'CoreM' column)
- ARM (blue arrow pointing to 'Arch' column)

Interrupt Vektor Tabelle

Cortex M4 (TinyK22)

Exception number	IRQ number	Offset	Vector
16+n	n	0x0040+4n	IRQn
.	.	.	.
.	.	.	.
18	2	0x004C	IRQ2
17	1	0x0048	IRQ1
16	0	0x0044	IRQ0
15	-1	0x0040	Systick
14	-2	0x003C	PendSV
13		0x0038	Reserved
12			Reserved for Debug
11	-5	0x002C	SVCall
10			Reserved
9			
8			
7			
6	-10	0x0018	Usage fault
5	-11	0x0014	Bus fault
4	-12	0x0010	Memory management fault
3	-13	0x000C	Hard fault
2	-14	0x0008	NMI
1		0x0004	Reset
		0x0000	Initial SP value

ADC/DAC & SRAM sind Kostentreiber!

! Speicher sind teuer

Speicher sind teuer und werden in gewissen Fällen sogar weggelassen, bzw. ein externer Speicher ist nötig.
Es gibt Lösungen wie Flashless MCU, XiP (execute in Place), PoP (Package on Package), HyperFlash (gecacheter, schnellerer Flash) und QSPI.

ARM Cortex Familie

i Übersicht ARM

- 1990 ARM inc. ⇒ 2016 gekauft von SoftBank ⇒ 2022 geplatzter Kauf von Nvidia
- Joint Venture: Acorn Computer + Apple + VLSI Technology
- IP Schmiede ⇒ STM, NXP, TI, Atmel, EM, ...
 - stellt Unterlagen zur Verfügung, aber keine Hardware
- ARM Produkte: Cortex 32bit/64bit RISC

A ARM Cortex-**A**pplication

R ARM Cortex-**R**ealtime

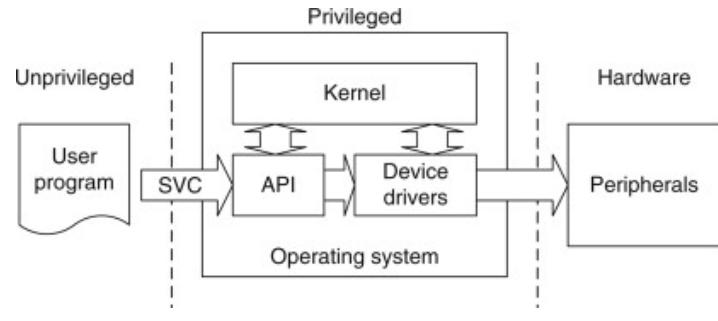
M ARM Cortex-**M**icrocontroller

Übersicht

⇒ Siehe letzte Seiten

Cortex M0/M0+ (LPC845)

Exception number	IRQ number	Vector	Offset
16+n	n	IRQn	0x40+4n
.	.	.	.
.	.	.	.
18	2	IRQ2	0x48
17	1	IRQ1	0x44
16	0	IRQ0	0x40
15	-1	SysTick, if implemented	0x3C
14	-2	PendSV	0x38
13		Reserved	
12			
11	-5	SVCall	0x2C
10			
9			
8			
7			
6			
5			
4			
3	-13	HardFault	0x10
2	-14	NMI	0x0C
1		Reset	0x08
		Initial SP value	0x04
			0x00



Durch die übergebene Zahl kann eine spezifische Funktion im Kernel oder im Gerätetreiber aufgerufen werden (*System Trapping*).

i SVCall

FreeRTOS nutzt kein *System Trapping*. FreeRTOS nutzt nur den Eintrag 0 um den Scheduler zu starten.

Cycle Counter

MCULib

```
#include "cycles.h"
```

```
CCOUNTER_START();
/* do stuff */
CCOUNTER_STOP();
```

① Includierung

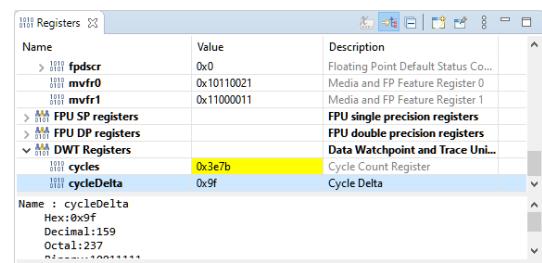
② Anwendung

```
CCOUNTER_START();
d0 = sqrt(34.5);
CCOUNTER_STOP();
Cycles_LogTime("square root");

Installed S... Properties Problems Console X Terminal Image Info
SW02_MK22F5121_CycleCounter\Link Debug [GDB SEGGER Interface Debugging]
nop test: delta: 11, overhead: 0 cycles: 11; time: 0 us
square root: delta: 3275, overhead: 0 cycles: 3275; time: 156 us
```

DWT

Data Watchpoint and Trace Unit



Zählt totale Zyklen (cycles) und seit letztem Debug-Step/-Breakpoint (cycleDelta)

SVCall

Der SVC (*SuperVisor Call*) ist von ARM dafür vorgesehen um OS Kernel oder Gerätetreiberfunktionen aufzurufen. Die svCall Exception wird durch die SVC <number> Instruktion ausgelöst, welche über ein zusätzliches Argument (*Zahl*) verfügt.

FreeRTOS

FreeRTOS ist ein open source Echtzeit-Betriebssystem für Embedded Systems. Zu Beginn war FreeRTOS unter der GNU Public License (GPL) (GNU Lesser Public License (LGPL)) Lizenz erhältlich, was eine Nutzung in kommerziellen Projekten trotz GPL ermöglichte. Nach Amazons Übernahme wurde die Lizenz zur MIT-Lizenz.

Echtzeit

das richtige Resultat – Die Verarbeitung der Eingabe und die folgende Ausgabe muss korrekt sein (keine Fehlalarme).

Ein Airbag sollte nur bei einem schweren Aufprall ausgelöst werden.

Zur richtigen Zeit – Je nach System muss das Zeitfenster eingehalten werden.

Der Airbag hat ein enges Zeitfenster: nicht zu früh, wegen Massenbewegung, oder zu spät, um keine Verletzungen zu verursachen.

Systemlast-Unabhängig – Egal was das System sonst tut, muss es das Richtige zur richtigen Zeit tun.

Wenn der Airbag-Computer mit n Airbags zu tun hat, muss es trotzdem in den vorgegebenen Grenzen reagieren.

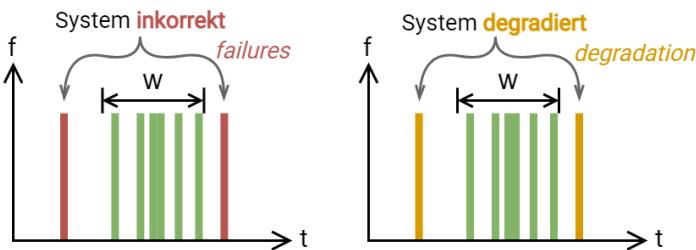
Deterministische & vorhersehbare Weise – Das System muss unter gleichen Ausgangsbedingungen immer gleich reagieren und die Reaktionszeit muss berechenbar sein → zu jedem Zeitpunkt vorhersehbar & bekannt

! Was ist Echtzeit?

Ein Computer ist als Echtzeitsystem klassifiziert, wenn er auf externe Ereignisse in der **echten** Welt reagieren kann: mit dem **richtigen Resultat**, zur **richtigen Zeit**, unabhängig der Systemlast, auf eine deterministische und vorhersehbare Weise.

- **Absolute** Rechtzeitigkeit – Absoluter Zeitpunkt (z.B. jeden Tag $05:30 \pm 1$ Minute)
- **Relative** Rechtzeitigkeit – Relative Zeit nach Ereignis (z.B. 5 Minuten (± 10 s) nach Einschalten wieder ausschalten)

Harte & Weiche Echtzeit



- **Harte** Echtzeit (links) – Zeitbedingung einhalten (innerhalb Zeitfenster w). **Beispiel** Airbag soll 20ms nach Aufpralldetektion ausgelöst werden.
- **Weiche** Echtzeit (rechts) – Immer noch in Ordnung, wenn Zeitbedingung nicht eingehalten. **Beispiel** Video Encoder

wiedergibt mit Framerate 25 F/s. Framerate darf nicht unter 10 F/s sein und in 10% der Zeit Framerate unter 25 F/s → System ist immer noch als korrekt angesehen.

Periodische Echtzeit

Echtzeitsystem müssen das richtige Resultat zur richtigen Zeit liefern.

Realität alles parallel → Computer/Recheneinheit arbeitet seriell → *quasi-parallel* mehrere Dinge erledigen

Folgendes Beispiel zeigt eine Möglichkeit:

```
for (;;) {
    if (time ==530) { /* start at 05:30 am */
        StartIrrigation (); /* turn relay on */
    }
    if (time >530 && time <535) {
        /* irrigate from 05:30 am to 05:35 am */
        /* control the water pump , needs to
           be called every 10 ms: */
        ControllIrrigation ();
        /* wait 5 ms (additional 5 ms will be added) */
        WaitMs (5);
    }
    MeasureHumidity ();
    /* needs to be called every 5 ms */
    WaitMs (5);
    if (time ==535) { /* stop at 05:35 am */
        StopIrrigation (); /* turn relay off */
    }
}
```

Architektur

Philosophie

! Preemptives & Kooperatives Scheduling

Preemptive – Es läuft immer der Task mit der höchsten Priorität. Tasks mit der gleichen Priorität teilen sich die Rechenzeit (fully preemptive with round robin time slicing).

Kooperative – Ein Kontext Switch findet nur statt, wenn ein Task blockiert oder explizit ein Yield aufruft. Ein 'Yield' ist die Aufforderung an den Kernel, einen Kontext Wechsel vorzunehmen.

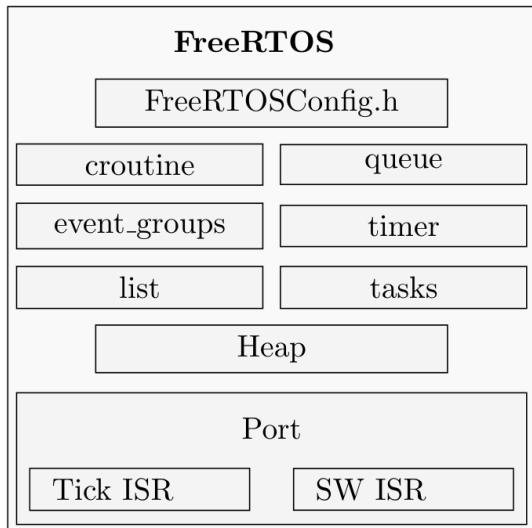
! Benötigte Interrupts

Damit das Betriebssystem korrekt läuft, werden zwei Interrupts benötigt:

Tick Interrupt – periodischer Interrupt, welcher einen Kontext Switch veranlasst (Preemption) (SysTick)

Software Interrupt – Interrupt, welcher vom Kernel oder von der Anwendung ausgelöst werden kann (svcCall, PendableSrvReq)

Block Diagramm



Implementiert...

- FreeRTOSConfig.h – ... Makros zur Konfiguration des Betriebssystems
- croutine – ... Co-Routinen sind Mini-Threads, welche den Stackspeicher untereinander teilen
- event_groups – ... Event Flags zur Signalisation von Events
- list – ... die Listenverwaltung für z.B. wartende Objekte
- queue – ... Queues, Mutex, Semaphore
- timer – ... den Software Timer
- task – ... den Scheduler
- heap – ... Speicherverwaltung des Heap Speichers zur Bereitstellung des Stackspeichers für die Tasks
- Port – ... spezifischen und Architektur-abhängigen Teil des Betriebssystems

Kernel

API

vTaskStartScheduler()

```

void vTaskStartScheduler(void);           ①
void vTaskEndScheduler(void);            ②
  
```

- ① Setzt den Scheduler von *Init* in den *Running* Zustand
- ② Beendet den Scheduler und springt zum Aufruf von vTaskStartScheduler

vTaskEndScheduler

Wird der Scheduler beendet, werden `setjmp()` und `longjmp()` verwendet, was nicht in jedem Port implementiert ist. Zudem werden die Ressourcen der Tasks nicht automatisch freigegeben!

vTaskSuspendAll()

```
void vTaskSuspendAll(void);
```

Versetzt den Kernel von *active* in den *suspended* Zustand → Interrupts sind noch aktiv, aber der Tick Interrupt löst keinen Kontext Switch mehr aus.

! Kann mehrfach / verschachtelt werden

vTaskResumeAll()

```
portBASE_TYPE vTaskResumeAll(void);
```

`pdTRUE` – Kernel *resumed* → Kontext Switch veranlasst `pdFALSE` – Kernel *suspended*, da `vTaskSuspendAll` mehrmals aufgerufen wurde.

taskENTER_CRITICAL(), taskEXIT_CRITICAL()

Um *Critical Section* mit dem Kernel zu erstellen, steht folgendes API zur Verfügung:

```

void taskENTER_CRITICAL (void);
void taskEXIT_CRITICAL (void);

void vPortEnterCritical (void) {
    portDISABLE_INTERRUPTS ();
    uxCriticalNesting++;
}

void vPortExitCritical (void) {
    uxCriticalNesting--;
    if ( uxCriticalNesting == 0 ) {
        portENABLE_INTERRUPTS ();
    }
}
  
```

Keine FreeRTOS API in Critical Sections

Innerhalb einer Critical Section sollten keine FreeRTOS API Aufrufe getätigter werden.

taskDISABLE_INTERRUPTS(), taskENABLE_INTERRUPTS()

Folgendes API steht zum Ein- und Ausschalten von Interrupts zur Verfügung:

```

void taskDISABLE_INTERRUPTS(void);
void taskENABLE_INTERRUPTS(void);
  
```

Interrupts Cortex M0+ & M4

- Cortex M4 besitzt ein BASEPRI-Register, welches Interrupts ab dem gegeben Wert deaktiviert.
- Cortex M0+ hat dies nicht und *deaktiviert daher alle Interrupts* über PRIMASK.

taskYIELD()

```
#define taskYIELD() portYIELD()
```

Um einen Kontext Switch in einem Task auszulösen, kann `taskYIELD()` verwendet werden. Dies ist auch im *kooperativen* Modus möglich.

Priorität

Wenn geyielded wird,

1. wird entweder ein Task im *Ready* Zustand mit der höchsten Priorität
2. oder wenn der Task selbst der höchste ist, gleich wieder zu ihm zurück.

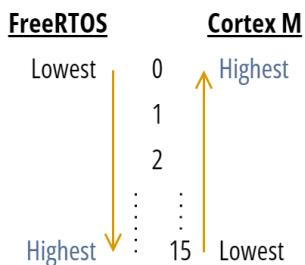
Kontext Wechsel

Ein Kontextwechsel kann nur stattfinden, wenn der Scheduler oder das Betriebssystem läuft:

1. via Tick-Interrupt → Time Slicing oder Preemption ; synchrones Scheduling
2. via Anwendung (*Trap*, *SysCall*, *SystemCall*) → indirektes/asynchrones Scheduling, z.B. durch Senden einer Meldung wird ein dringlicher Task aktiviert
3. via Anwendung direkt → Yield

Interrupts

Prioritäten:

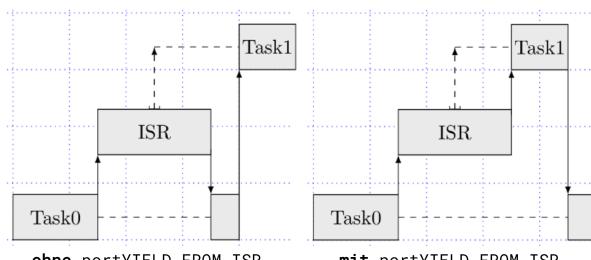


ISR & FreeRTOS

Aus Interrupt Service Routinen darf man nur OS Funktionen benutzen, welche mit `FromISR` enden. Diese sind **nicht blockierend**.

```
void vTimerISR(void) {
    BaseType_t xHigherPriorityTaskWoken = pdFALSE;
    xSemaphoreGiveFromISR(xSemaphore ,
    &xHigherPriorityTaskWoken);
    portYIELD_FROM_ISR(xHigherPriorityTaskWoken); ①
}
```

① `xHigherPriorityTaskWoken=pdTRUE` → höher priorisierte Task wurde aktiviert



Kernel Interrupt Priorität

In FreeRTOS läuft der Kernel, und somit seine Interrupts, mit der tiefstmöglichen Interrupt Dringlichkeit → kein Einfluss auf Anwendungsspezifische Interrupts

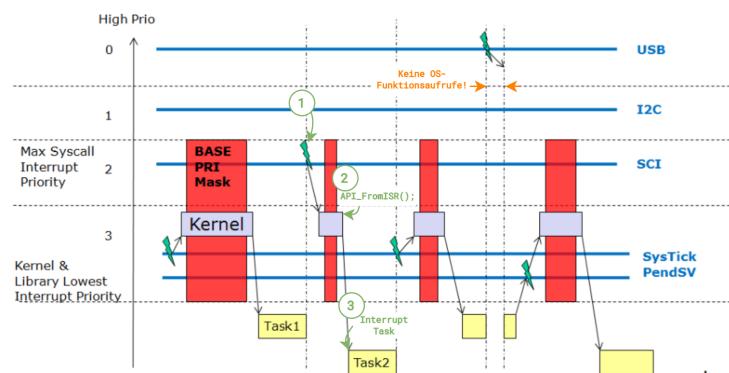
```
#define configPRIO_BITS 4
#define configLIBRARY_LOWEST_INTERRUPT_PRIORITY 15
#define configKERNEL_INTERRUPT_PRIORITY \
    (configLIBRARY_LOWEST_INTERRUPT_PRIORITY<<(8- \
    ↵ configPRIO_BITS))
```

! Anzahl Interrupts

FreeRTOS verwendet 2-3 Interrupts: SysTick dient als Zeitbasis, PendSV für Kontext-Wechsel und SVCall auf dem Cortex-M3/4/7 um den Scheduler zu starten.

ARM Cortex-M Interrupts

Immer wenn eine *Critical Section* erstellt wird (Roter Bereich), wird der Wert 0x80 in das BASEPRI geschrieben und so die entsprechenden Interrupts ausgeschalten. Um die *Critical Section* möglichst kurz zu halten, wird in diesem Bereich nicht die eigentliche Funktion des Interrupts ausgeführt, sondern ein Task gescheduled, der diesen ausführt.



! Wichtig

Auf einem Cortex-M0 maskiert RTOS alle Interrupts für seine *Critical Sections*.

Auf dem Cortex-M3/4/7 werden nur die Interrupts maskiert mit Priorität numerisch gleich oder größer als

```
configMAX_SYSCALL_INTERRUPT_PRIORITY <prio>
```

Interrupts welche von der *Critical Section* nicht beeinflusst werden (Priorität numerisch kleiner `configMAX_SYSCALL_INTERRUPT_PRIORITY`), dürfen auch keine API-Aufrufe durchführen.

Critical Sections

```
#define portDISABLE_INTERRUPTS() \
    portSET_INTERRUPT_MASK() \
#define portENABLE_INTERRUPTS() \
    portCLEAR_INTERRUPT_MASK() \
①

#define portENTER_CRITICAL() \
    vPortEnterCritical() \
#define portEXIT_CRITICAL() \
    vPortExitCritical() \
②

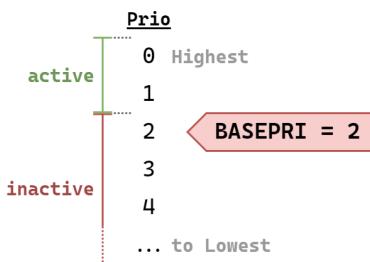
#define taskENTER_CRITICAL() \
    portENTER_CRITICAL() \
#define taskEXIT_CRITICAL() \
    portEXIT_CRITICAL() \
③
```

- ① Nicht verschachtelbar
- ② Verschachtelbar
- ③ für Task Critical Sections

Critical Sections dienen zum Blockieren von ISR, wenn etwas wichtiges gemacht werden muss (Beispiel: vPortTickHandler verwendet CS um den Tick sicher zu inkrementieren und die Task-Liste zu überprüfen).

```
#define configLIBRARY_MAX_SYSCALL_INTERRUPT_PRIORITY (5)
#define configMAX_SYSCALL_INTERRUPT_PRIORITY \
    (configLIBRARY_MAX_SYSCALL_INTERRUPT_PRIORITY<<(8- \
    ↵ configPRIO_BITS))
```

- M4 verwendet diesen Wert für das BASEPRI-Register

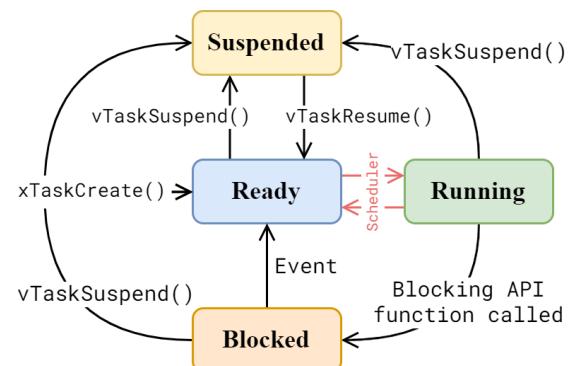


Task (Threads)

```
static void MyTask(void *params) {
    (void)params;
    for (;;) {
        /* do the work here ... */
    } /* for */
    /* never return */
}
```

- ① Ignore value of params – Unterdrückt Compiler-Warnung

Task-States



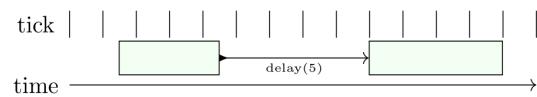
API

xTaskCreate

```
BaseType_t res;
TaskHandle_t taskHndl;

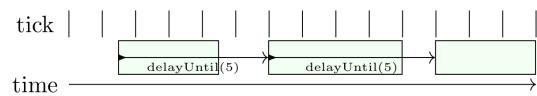
res = xTaskCreate (BlinkyTask , /*function*/
                  "Blinky",           /* Kernel awareness name */
                  500/ sizeof( StackType_t ), /* stack size */
                  (void *)NULL ,       /* task parameter */
                  tskIDLE_PRIORITY +1, /* priority */
                  &taskHndl           /* handle */
);
if (res != pdPASS) {
    /* error handling here */
}
```

vTaskDelay()



```
static void BlinkyTask(void * param ) {
    for (;;) {
        LED_Neg ();
        vTaskDelay( pdMS_TO_TICKS (5));
    }
}
```

vTaskDelayUntil()



```
static void BlinkyTask(void * pvParameters ) {
    TickType_t xLastWakeTime = xTaskGetTickCount ();
    for (;;) {
        LED_Neg ();
    }
}
```

```
vTaskDelayUntil (&xLastWakeTime , pdMS_TO_TICKS (5));
}
```

vTaskSuspend()

```
void vTaskSuspend ( TaskHandle_t xTaskToSuspend );
vTaskSuspend(NULL);                                ①
vTaskSuspend(blinkyTaskHandle);                     ②
```

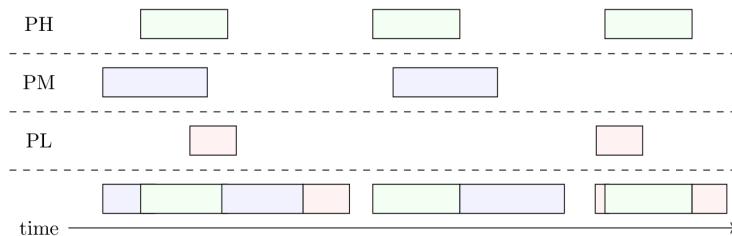
- ① suspendiert den Task selber
 ② suspendiert einen anderen Task

vTaskResume()

```
void vTaskResume(TaskHandle_t xTaskToResume);
```

Aktiviert den suspendierten Task.

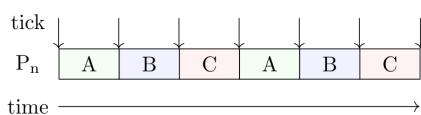
Preemptive Priority Scheduling



```
#define configUSE_PREEMPTION (1)                                ①
#define configUSE_PREEMPTION (0)                               ②
```

- ① Preemptive: Der Scheduler kann Rechenzeit von einem laufenden Task wegnehmen.
 ② Cooperative: Der Task behält die CPU oder Rechenzeit, bis er selber die Kontrolle an den Scheduler abgibt (`taskYIELD();`).

Time Slicing



```
#define configUSE_TIME_SLICING (1) //default
```

Sind mehrere Task mit der gleichen Priorität im *Ready* Zustand, so wird die Rechenzeit für jeden Task aufgeteilt und die Tasks im *round-robin* Stil abgearbeitet.

Suicide Task

```
static void SuicideTask (void *params) {
(void)params;
/* ... do the work here ... */
vTaskDelete(NULL); /* killing myself */
/* won't get here as I'm dead ;-） */
}
```

```
}
```

IDLE-Task

Wird der Scheduler mit `vTaskStartScheduler()` gestartet, wird zusätzlich der IDLE-Task aktiviert mit der Priorität `tskIDLE_PRIORITY` (tiefste Task Priorität) und einem Stackspeicher von `configMINIMAL_STACK_SIZE`.

Dieser dient als Ausläufer, falls keine anderen Tasks *Ready* sind.

! Idle Hook

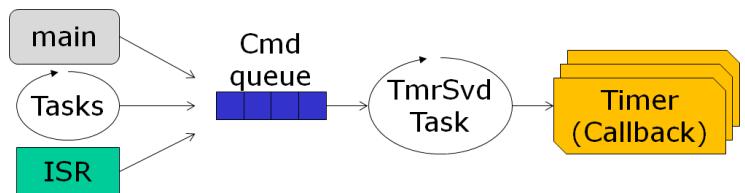
Der IDLE Task führt den *Idle Hook* aus, welche von der Anwendung definierte Aufgaben übernehmen kann → z.B. *Low Power Modus*

i Idle Yielding

```
#define configIDLE_SHOULD_YIELD
```

Bestimmt bei einem preemptiven Scheduler, ob IDLE Task gleich die Kontrolle übergibt.

Timer



```
#define configUSE_TIMERS (1)                                ①
#define configTIMER_QUEUE_LENGTH (3)                         ②
#define configTIMER_TASK_PRIORITY \
  (configMAX_PRIORITIES-1)                                 ③
#define configTIMER_TASK_STACK_DEPTH \
  (configMINIMAL_STACK_SIZE)
```

- ① aktiviert Timer-Funktion und den *Timer Service Daemon*
 ② Maximale Anzahl gleichzeitige Task Kommandos an den Timer Daemon
 ③ Hohe Priorität

Erstellen

```
TimerHandle_t xTimerCreate(
  const char *const pcTimerName,                                ①
  const TickType_t xTimerPeriodInTicks,                         ②
  const UBaseType_t uxAutoReload,                             ③
  void *const pvTimerID,                                     ④
  TimerCallbackFunction_t pxCallbackFunction);
```

- ① Namen u.a. für Debugger
 ② Periode in Ticks
 ③ pdTrue = Wiederkehrend, pdFALSE = One-Shot

④ Identifikation oder Zeiger auf Daten

Callback

```
static void vTimerCallback(xTimerHandle pxTimer) {
    /* ... */
}
```

API

```
 BaseType_t xTimerStart(TimerHandle_t xTimer, TickType_t
    → xTicksToWait);
 BaseType_t xTimerStop(...);
 BaseType_t xTimerReset(...);
 BaseType_t xTimerDelete(...);
```

Diese Befehle werden in die *Timer-Queue* gegeben. *xTicksToWait* entspricht der Timeout-Funktionalität, falls die Queue voll ist.

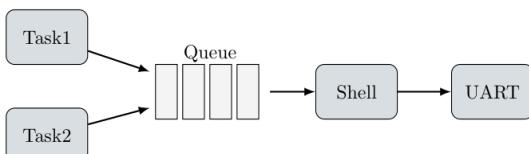
Interrupt

Alle API-Funktionen stehen auch mit `FromISR` zur Verfügung.

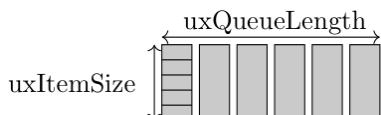
Verwaltung

```
 BaseType_t xTimerIsTimerActive(TimerHandle_t xTimer);
 BaseType_t xTimerChangePeriod(TimerHandle_t xTimer,
    TickType_t xNewPeriod,
    TickType_t xTicksToWait);
 TaskHandle_t xTimerGetTimerDaemonTaskHandle(void);
```

Queue



Erstellen & Löschen



```
 xQueueHandle xQueueCreate(
    unsigned portBASE_TYPE uxQueueLength,
    unsigned portBASE_TYPE uxItemSize
);
 void vQueueDelete(xQueueHandle xQueue);
```

① Device Handle auf NULL prüfen!

Anschauen & Entfernen

```
 BaseType_t xQueueReset(xQueueHandle xQueue);
```

```
 BaseType_t xQueuePeek(
    xQueueHandle xQueue,
    void * pvBuffer,
    portTickType xTicksToWait
);
```

```
 BaseType_t xQueueReceive(
    xQueueHandle xQueue,
    void * pvBuffer,
    portTickType xTicksToWait
);
```

① Entfernt Element nicht

② mit `portMAX_DELAY` kann sehr lange gewartet werden (aber nicht unendlich lang!)

③ `xQueueReceive` ist eine blockierende Funktion, es wird also darauf gewartet, dass ein Eintrag in die Queue gemacht wird.

Hinzufügen

! Wichtig

Elemente werden *by value* in die Queue kopiert.

```
 BaseType_t xQueueSendToBack(
```

```
    xQueueHandle xQueue,
    const void * pvItemToQueue,
    portTickType xTicksToWait
);
```

```
 BaseType_t xQueueSendToFront(
    xQueueHandle xQueue,
    const void * pvItemToQueue,
    portTickType xTicksToWait
);
```

① FIFO

② LIFO

Returnwerte: `pdTRUE`, `errQUEUE_FULL`

Queue Registry

Zur Identifikation beim Debugging, können Queues mit entsprechendem Namen in ein Registry registriert werden

```
#define configQUEUE_REGISTRY_SIZE <number>
```

```
void vQueueAddToRegistry(
```

```
    QueueHandle_t xQueue,
    const char *pcQueueName );
```

```
void vQueueUnregisterQueue(
```

```
    QueueHandle_t xQueue );
```

① Maximale Anzahl an Einträgen

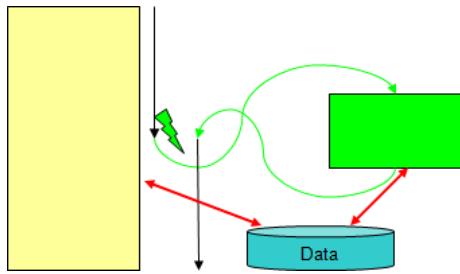
② Queue registrieren

③ Queue aus Register löschen

Parallelität

Reentrancy

Jede Funktion, welche von einem unterbrechenden Prozess (ISR) verwendet wird, muss **reentrant** (wiedereintretbar) sein.



- Greifen zwei Prozesse (z.B. ISR & Haupt) lesend zu → kein Problem
- Einer liest, der andere schreibt oder beide schreiben → Problem

Interrupt (de-)aktivieren

- + Einfach
- Interrupt-Latenz

Critical Sections

```
#define CriticalVariable() \
    uint8_t cpuSR
```

1. definiert lokale Variable cpuSR für Sicherung des aktuellen Interrupt-Zustandes

```
#define EnterCritical() \
do { \
    __asm( \
        "mrs r0, PRIMASK \n" \
        "cpsid i \n" \
        "strb r0, cpuSR \n" \
    ); \
} while(0)
```

1. PRIMASK wird in R0 abgespeichert
2. Interrupts deaktivieren
3. R0 in cpuSR abspeichern

```
#define ExitCritical() \
do { \
    __asm( \
        "ldrb r0, cpuSR \n" \
        "msr PRIMASK,r0 \n" \
    ); \
} while(0)
```

1. Inhalt von cpuSR in R0 laden
2. R0 nach PRIMASK kopieren.

- + Kann verschachtelt werden

- + cpuSR verhindert das vor ausgeschaltete Interrupts eingeschaltet werden (merkt sich vorheriger Status)

Beispiel: *McuLib*

```
void doCounting(void) {
    McuCriticalSection_CriticalVariable(); // uint8_t cpuSR

    McuCriticalSection_EnterCritical(); // PRIMASK -> cpuSR
    if (cntnr < 100) cntnr++;
    print(cntnr);
    McuCriticalSection_ExitCritical(); // cpuSR -> PRIMASK
}
```

Priority Protokolle

Beim Zugriff *Lock* einer Ressource gilt:

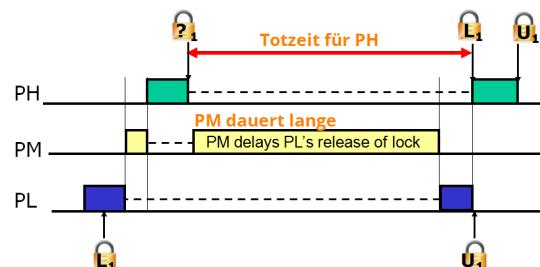
Lock(): ?_x → L_x

Lock erhalten: L_x

Unlock(): U_x

Priority Inversion (Problem)

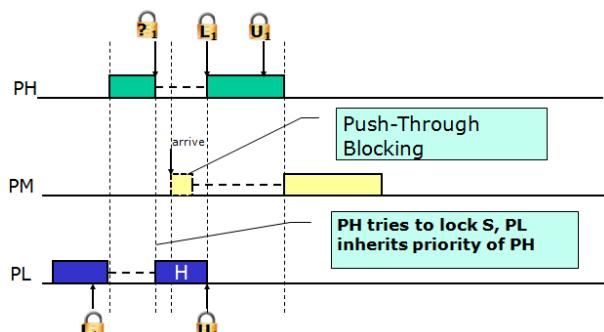
PH wartet auf Lockfreigabe von PL, welcher von PM unterbrochen wurde → PM hat immernoch eine höhere Priorität als PL



- Prioritätsproblem

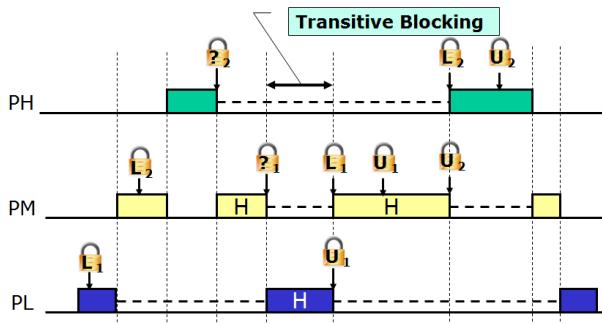
Priority Inheritance

Die Priorität des Tasks, welcher den Lock zu erlangen versucht, vererbt seine Priorität an den Task, welcher den Lock hält. Sobald auf den Lock angefragt wird, wird die Priorität vererbt und der Höhere Task unterbrochen.



Bei einer **verschachtelung von Locks**, kann durch einen zweiten involvierten Lock die Priorität auch auf einen dritten Task vererbt

werden.



+ Löst das Problem der Priority Inheritance

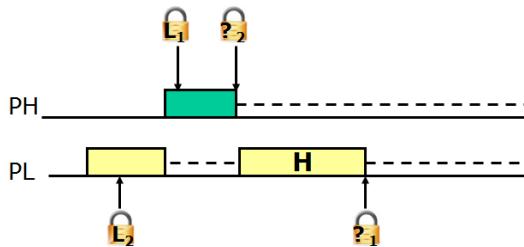
- mehr Rechenzeit

- löst Deadlocks nicht

💡 Rechenzeit

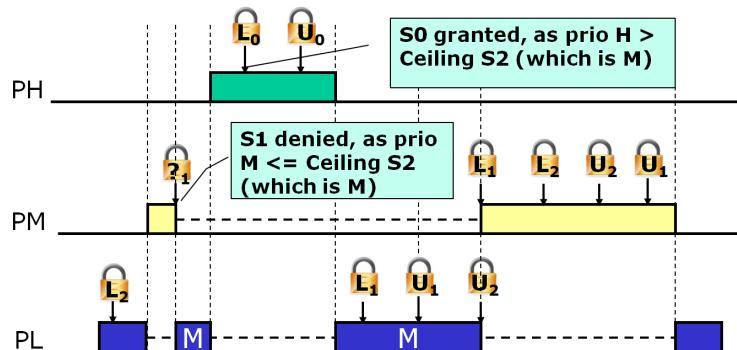
Bei den meisten Betriebssystemen kann zwischen vererbenden und nicht vererbenden Locks gewählt werden, um die Rechenzeit zu optimieren.

Deadlock



→ Lösung Priority Ceiling

Priority Ceiling



$S_0 : H \quad S_1 : M \quad S_2 : M$

Der Ceiling-Wert pro Ressource ist statisch und entspricht der höchsten Priorität eines Tasks, welche die Ressource nutzt.

Regeln der Priority Ceiling

1. **Normales Scheduling** – Solange ein Task T_i nicht eine seiner Critical Sections betreten will, kann er einen Task mit tieferer Priorität unterbrechen

2. **Deadlock-Fix** – Wenn ein Task T_i versucht, eine seiner Critical Sections zu betreten wird er suspendiert ausser seine Priorität ist höher ($>$) als die Ceiling Priorität aller momentan von anderen Tasks als T_i gehaltenen Semaphoren

3. **Priority Inheritance** – Wenn ein Task T_i deshalb seine Critical Section nicht betreten kann, dann blockiert der Task T_j , welche die Semaphore hält, den Task T_i . Dabei vererbt der Task T_i seine eigene Priorität an den Task T_j

Semaphore & Mutex

Bei gemeinsamer Ressourcen-Nutzung von zwei verschiedenen Tasks.

! Unterschied Semaphore & Mutex

Beide sind sehr ähnlich, ausser dass Mutex über die *Priority Inheritance* verfügt.

Ebenfalls können **Semaphoren** zur **Synchronisation** von Tasks verwendet werden (Skript s.200).

! Queues ohne Daten

Semaphoren & Mutex basieren auf der Queue API, da diese bereits **reentrant** sind. Die Länge dieser Queue entspricht `semSEMAPHORE_QUEUE_ITEM_LENGTH` (Grösse 0).

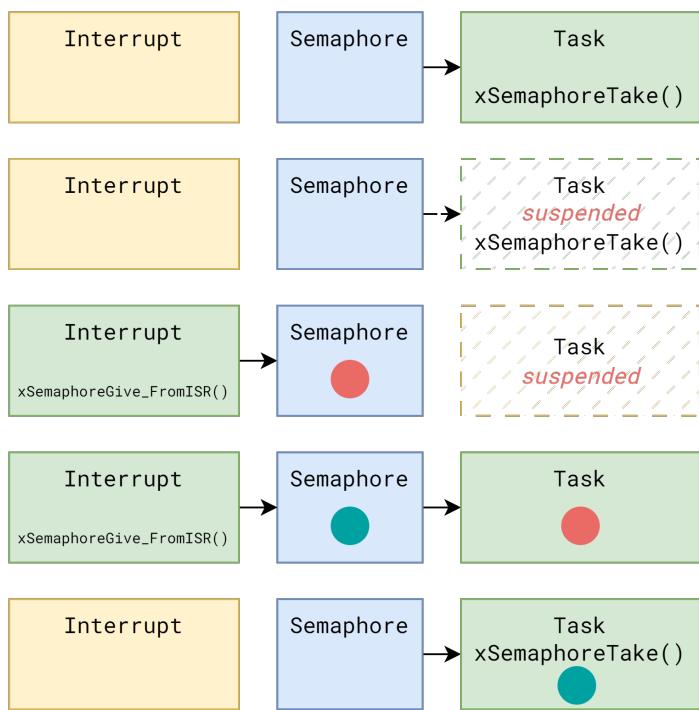
Semaphore

Ein Semaphore kann freigegeben werden, muss aber nicht.

```
SemaphoreHandle_t xSemaphore;
xSemaphore = xSemaphoreCreateBinary();
if (xSemaphore == NULL) {
    /* Failed! Not enough heap memory? */
}
/* The semaphore can now be used */
```

- `xSemaphoreCreateBinary()`: erstellt eine Binäre Semaphore.
- `xSemaphoreCreateCounting()`: erstellt eine Counting Semaphore.
- `xSemaphoreTake()`: Einen Lock mit einer Binären oder Counting Semaphore anfordern.
- `xSemaphoreGive()`: Eine Binäre oder Counting Semaphore freigeben.
- `xSemaphoreDelete()`

Dieses Beispiel einer Binären Semaphore zeigt, wie über ein Token Benachrichtigungen an einen Task gesendet werden können. Hierbei muss die Semaphore vom Task nicht zurückgegeben werden.



Mutex

Ein Mutex **muss** nach dem Nehmen irgendwann zurückgegeben werden!

```
#define configUSE_MUTEXES (1)
#define configUSE_RECURSIVE_MUTEXES (1)
```

- `xSemaphoreCreateMutex()`: erstellt ein Mutex
- `xSemaphoreCreateRecursiveMutex()`: erstellt ein rekursiven Mutex
- `xSemaphoreTakeRecursive()`, `xSemaphoreGiveRecursive`: **nur für rekursive Mutex**

Ein Mutex ist wie ein Semaphore (einfach mit Priority Inheritance). Ein Mutex kann *normal* oder *rekursiv* sein.

Rekursive Mutex

Ein **rekursiven** Mutex kann verschachtelt werden, bzw. mehrmals vom **selben** Task aufgerufen werden. Um den Mutex zurückzugeben, muss dieser genau so viele Male zurückgegeben werden, wie er genommen wurde.

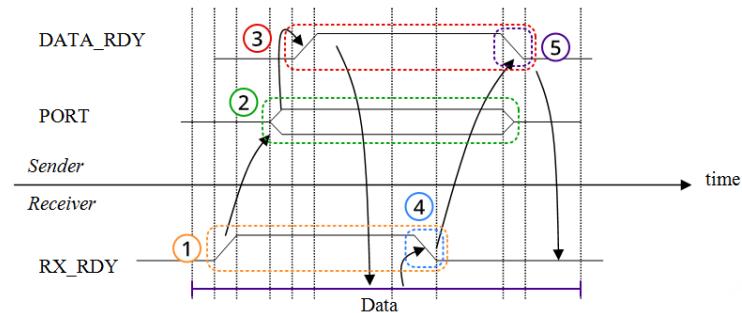
- In den Recursive-Funktionen wird eine Mutex-Count Variable de-/inkrementiert
- Besonders nützlich, falls die aufgerufene Funktion rekursiv ist

realen Welt zu verbinden, müssen sie mit der Zeit der realen Welt synchronisiert werden.

Timing

Man darf Daten nicht schneller schicken, als diese von der Gegenseite angenommen werden können.

Kommunikation



- ① Empfänger signalisiert Sender *Ready*
- ② Sender darf nur senden, wenn Empfänger *Ready*
- ③ Empfänger muss wissen, wann Daten bereit
- ④ Empfänger teilt Sender mit, dass Daten empfangen
- ⑤ Sender bestätigt dies → neuer Zyklus

Handshaking

Mit Handshaking können Kommunikationen *synchronisiert* werden.

```
void read(void) {
    PORTB.DDR1 = 1; /* pin B1 -> output */
    PORTB.B1 = 1; /* B1 initially high */
    for(size_t i=0; i<sizeof(buffer); i++) {
        /* initiate handshaking
           with setting B1 low */

        PORTB.B1 = 0;
        while (! PORT.B0) {}
        while(PORT.B0) {}
        buffer[i] = PORTA;
        PORTB.B1 = 1;
    }
}
```

- ① Handshake Start B1 → Low
- ② Synchronisieren
- ③ Handshake Ende B2 → High

Konzepte –

Synchronisation

Die Systeme müssen auf die reale Welt abgestimmt und synchronisiert werden. Die Zeit der realen Welt ist kontinuierlich, während die Computerzeit diskret ist. Um die Computer mit der

Handshake & Synchronisation

Handshaking ist ein definiertes Protokoll zwischen zwei Teilnehmern oder eine Realisierung einer Synchronisation, während **Synchronisation** ein Warten eines Prozesses oder Systems auf ein anderes ist, und ein Konzept beschreibt.

Realtime

Realtime Sync wartet einfach eine fixe "echte" Zeit, ohne den Zustand des Gerätes zu prüfen.



```

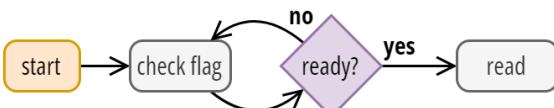
void read(void) {
    for(size_t i=0; i<sizeof(buffer); i++) {
        for(int j=0; j <10000; j++) {
            /* wait some time */
            __asm__("nop");
        }
        buffer[i] = PORTA;
    }
}
  
```

sehr simpel

- nicht Robust → Latenz von verschiedenen Prozessen (DMA, Speicherzugriff, Interrupts) hat starken Einfluss, Compiler-Optimierung kann die Bedeutung ungültig machen
- Code macht während der Zeit gar nichts

Gadfly / Polling

Gadfly Sync überprüft periodisch einen Zustand und fährt erst dann weiter, wenn die Bedingung erfüllt ist.



```

void read(void) {
    for (size_t i = 0; i < sizeof(buffer); i++) {
        while (!PORTB.B0) { /* reading 0: no hole */
            /* while there is no hole , wait for rising edge */
        }
        buffer[i] = PORTA; /* in the hole: read data */
        while (PORTB.B0) {
            /* reading 1: we have a hole */
            /* get out of hole , wait for falling edge */
        }
    }
}
  
```

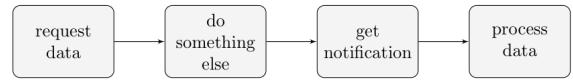
reduzierte System Latenz

Daten gelesen, wenn verfügbar

Benötigt unnötig Rechenzeit beim Warten

Interrupt

Prozess wird aufgeteilt in Interrupt-Routine und Hauptprogramm.



```

volatile bool isrFlag = false;
  
```

```

void GPIO_ISR(void) {
    AcknowledgeInterrupt;
    isrFlag = true;
}
  
```

```

void read(void) {
    isrFlag = false;
    ConfigureGPIO (rising_edge);
    EnableInterrupt (gpio_isr);
    for(size_t i=0; i<sizeof(buffer); i++) {}
        while (!isrFlag) {}
        buffer[i] = PORTA;
        isrFlag = false;
    }
}
  
```

① Steigender Flanken Interrupt für Sprocket

② Synchronisation auf steigende Flanke

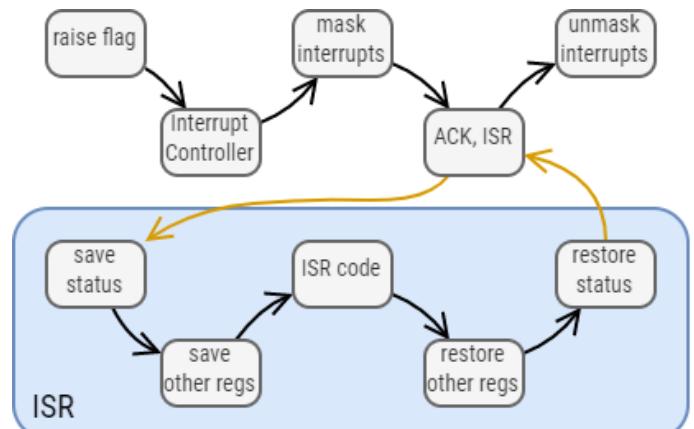
③ Vorbereitung für nächste Iteration

mehrere Prozess "gleichzeitig"

"teurere" Implementation

! ISR **muss** kurz gehalten sein

! ISR-Prioritäten richtig setzen → Reduktion der *Interrupt Latenz*



Signalisierung – Unterbrechung wird in der Hardware verarbeitet
Allfällige Instruktion im CPU wird unterbrochen, zurückgestellt oder abgeschlossen → Architektur & Pipeline abhängig

Zustand sichern – Programmzustand wird gesichert → PC, CPU Register, Prioritäten, etc. auf Stack (normalerweise)

Verzweigung – Hardware bestimmt wohin verzweigt werden soll → Passt PC, SP, R1...Rn, Prioritäten, etc. an

Rettung benutzter Register – Je nach Architektur: Teil der Register automatisch auf den Stack gelegt, anderer Teil muss manuell (falls ISR diese ändert). FPU wird oft separat verarbeitet

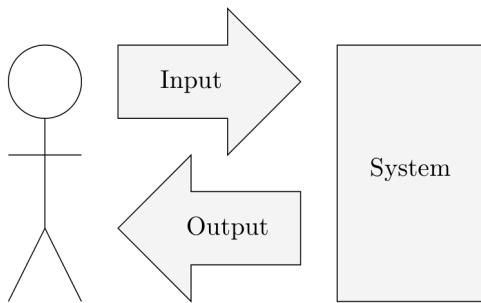
ISR Programm – Ausführung entsprechendes ISR-Programm
ISR bestätigen → nicht nochmals Programm ausgeführt wird beim Verlassen

Exit ISR – Rückgang-Operation um zum alten Zustand zurückzukehren.

Rückkehr zum unterbrochenen Programm – Sprung zum vorher unterbrochenen Programm

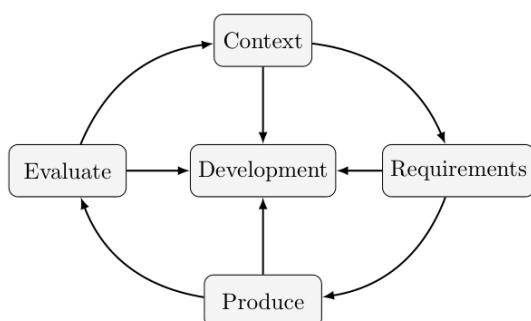
Benutzerschnittstellen

Hardware



- **Akustik** – Kommunikation mit Audio
 - Lautsprecher, Buzzer für Ausgabe
 - Mikrofon für Eingabe
- **Optik** – Kommunikation mit Licht
 - LED, Display für Ausgabe
 - Kamera, Lichtsensor für Eingabe
- **Berührung** – Kommunikation via Elektromechanik
 - Taster, Schalter, Drehgeber, Tastaturen als Eingabe
 - Haptisches Feedback von den Eingaben
- **Composite** – Composite User Interface
 - Kombination von mehreren verschiedenen Elementen oder Sensoren
 - Virtual/Augmented Reality, Touchscreens, etc.

Design Prozess



- **Kontext** – Was soll gemacht werden? Was ist das Ziel? Umgebung? Benutzer?
- **Anforderungen** – quantitative und qualitative Anforderungen
- **Produktion** – Basierend auf den Anforderungen werden Modelle oder Skizzen erstellt, wie Benutzerinteraktion und Schnittstellen aussehen sollen.
- **Evaluation** – Durch Benutzerbefragung Anforderungen evaluieren
 - Feedback wird wieder in den Kontext gebracht.

Überlegungen

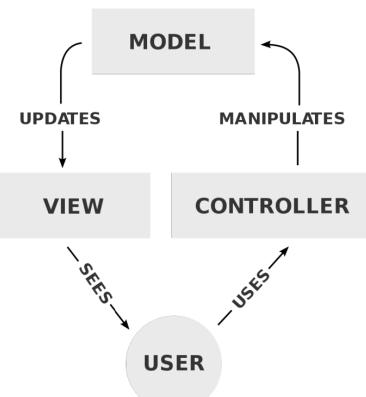
- **Kosten** – Wichtiger Faktor → Für welche Komponenten entscheidet man sich oder gibt es günstigere Alternativen?
- **Wahrnehmung** – Subjektive Wahrnehmung und Akzeptanz des Benutzers → Wie ist die *Usability*?
 - Verschiedene (redundante) Schnittstellen erlauben dem Benutzer eine Wahl (z.B. Sprachsteuerung + Bedienpanel)
- **Zuverlässigkeit** – Mechanik/Taster haben begrenzte Lebensdauer, optische Systeme sind anfällig für Staub, Wasser kann eindringen und Schaden anrichten.
 - Nach aussen gerichtete Schnittstellen sollten vor ESD geschützt werden
- **Andere** – Wie sollte die Langzeitverfügbarkeit der gewählten Komponenten? Welche Benutzergruppen können das Produkt bedienen, welche nicht (Blindheit, Farbenblinde, Gehörlose)?

Grafik

Geschichte

- Konzept GUI in 1970er Jahren von Xerox entwickelt
- Bekannt wurde es durch Apple mit *Apple Lisa & Macintosh*
- Microsoft probierte es & schaffte es schlussendlich
 - erster Versuch: Windows 1.0 → kein Erfolg
 - Windows 3.1 & Windows for Workgroups (Unterstützung für Netzwerke) brachte Erfolg
- Gleichzeitig innovative Ansätze wie *NeXTSTEP*

Model-View-Controller



- **Model** – zentrales Element des Patterns
 - enthält Datenstrukturen und die Daten
 - verwaltet die Daten gemäss den Regeln der Anwendung
- **View**

- Repräsentation und Anzeige der Daten

- **Controller**

- Reagiert und verarbeitet Benutzereingaben

 Vorteil

Module können einfach ausgetauscht werden → bessere Portierbarkeit

Raspberry, embedded Linux, Mobiltelefone,
Router, Modem, Access Points.

ARM war erfolgreich, da sie grosse Leistungen
instromsparende Controller packen konnten.



Cortex-M4

Cortex-M3

Cortex-M0/M0+

