

# Echtzeitsysteme

## Einleitung

Peter Ulbrich

Lehrstuhl Informatik 4

06. Oktober 2014

# Gliederung

## 1 Historischer Bezug

- Das erste Echtzeitrechensystem
- SAGE – Der Nachfolger
- Heutige Echtzeitsysteme

## 2 Echtzeitbetrieb

- Definition
- Realzeitbetrieb
- Termine
- Deterministische Ausführung

## 3 Aufbau und Abgrenzung

- Struktur dieser Vorlesung
- Abgrenzung

## 4 Zusammenfassung

# Whirlwind I

## Das erste Echtzeitrechensystem

**Zweck:** Flugsimulator  
(Ausbildung von Bomberbesatzungen)

**Auftraggeber:** U.S. Navy

**Auftragnehmer:** MIT

**Laufzeit:** 1945 – 1952



(Quelle: Alex Handy from Oakland, Nmibia)

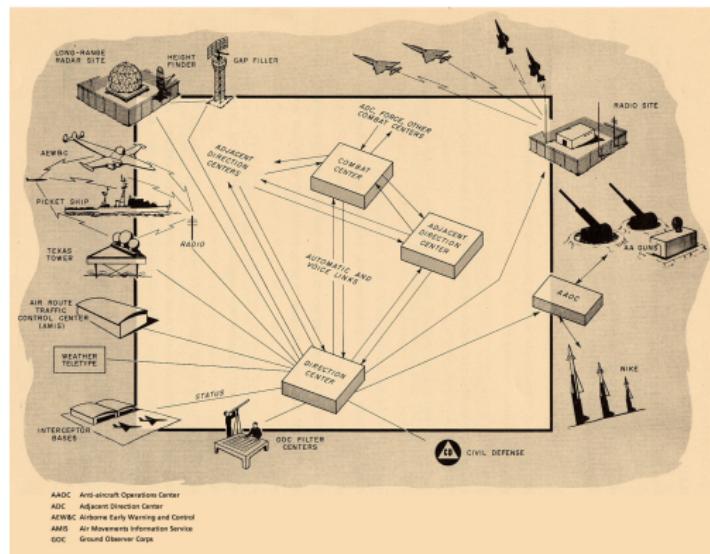
**Bauweise:** Digitalrechner, bit-parallele Operationen, 5000 Röhren,  
11000 Halbleiterdioden, magnetischer Kernspeicher, Röhrenmonitore,  
Lichtgriffel

**später:** Nutzung durch die U.S. Air Force im SAGE

# SAGE – Semi-Automatic Ground Environment

Erstes verteiltes Echtzeitrechensystem als Schöpfung des „Kalten Krieges“

Automatisiertes Kontroll- und Abwehrsystem für feindliche Bomber



- 27 Installationen
  - verteilt über die USA
  - Nonstop-Betrieb
  - 25 Jahre
- Kopplung durch Datenfernleitungen
  - Telefonleitungen
  - Internet-, „Mutter“
- pro Installation...
  - 100 Konsolen
  - 500 KLOC Ass.

☞ Entwicklung eines leistungsfähigeren Nachfolgers: Whirlwind II

# SAGE und AN/FSQ-7 alias „Whirlwind II“

Daten AN/FSQ-7 alias „Whirlwind II“:



SAGE Bedienstation

(Quelle: Steve Jurvetson from Menlo Park, USA)

Auftraggeber: U.S. Air Force

Auftragnehmer: MIT, später IBM

Bauweise: 55000 Röhren, 2000 m<sup>2</sup>, 275 Tonnen, 3 MW, 75 KIPS

Betriebsdaten SAGE:

Installation: 22 - 23 Stationen im Zeitraum 1959 - 1963

Betrieb: bis 1983 (Whirlwind I bis 1979)

Nachfolgesysteme: z.B. AWACS

Kosten: 8 – 12 Milliarden \$ (1964), entspricht ca. 55 Milliarden \$ (2000)

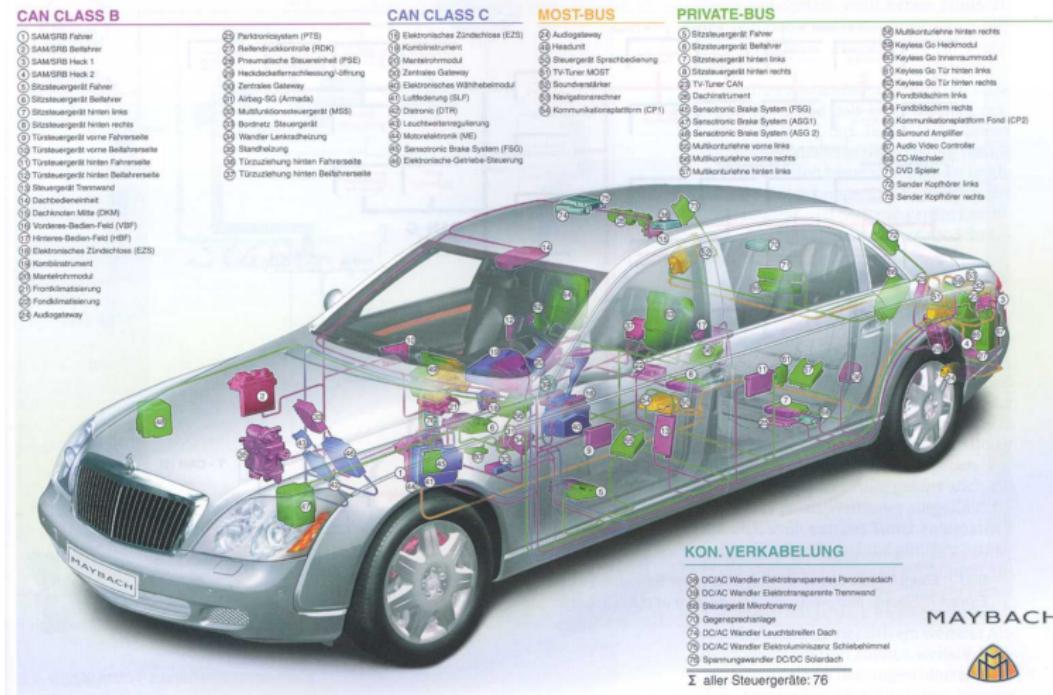
# Moderne Echtzeitsysteme

Wo immer Rechensysteme mit ihrer physikalischen Umwelt interagieren ...



## Spezialzwecksysteme (Forts.)

## Verteiltes System auf Rädern



(Quelle: DaimlerChrysler [1])

# Gliederung

## 1 Historischer Bezug

- Das erste Echtzeitrechensystem
- SAGE – Der Nachfolger
- Heutige Echtzeitsysteme

## 2 Echtzeitbetrieb

- Definition
- Realzeitbetrieb
- Termine
- Deterministische Ausführung

## 3 Aufbau und Abgrenzung

- Struktur dieser Vorlesung
- Abgrenzung

## 4 Zusammenfassung

# DIN 44300

Ereignis- oder zeitgesteuerte Programmverarbeitung

- *Echtzeitbetrieb ist ein Betrieb eines Rechensystems, bei dem Programme zur Verarbeitung anfallender Daten ständig betriebsbereit sind derart, dass die Verarbeitungsergebnisse innerhalb einer vorgegebenen Zeitspanne verfügbar sind.*
- *Die Daten können je nach Anwendungsfall nach einer zeitlich zufälligen Verteilung oder zu vorbestimmten Zeitpunkten anfallen.*

# DIN 44300

Ereignis- oder zeitgesteuerte Programmverarbeitung

- *Echtzeitbetrieb ist ein Betrieb eines Rechensystems, bei dem Programme zur Verarbeitung anfallender Daten ständig betriebsbereit sind derart, dass die Verarbeitungsergebnisse innerhalb einer vorgegebenen Zeitspanne verfügbar sind.*
- *Die Daten können je nach Anwendungsfall nach einer zeitlich zufälligen Verteilung oder zu vorbestimmten Zeitpunkten anfallen.*

# Komponenten eines Echtzeitsystems

Echtzeitrechensystem und seine Umgebung



Operator



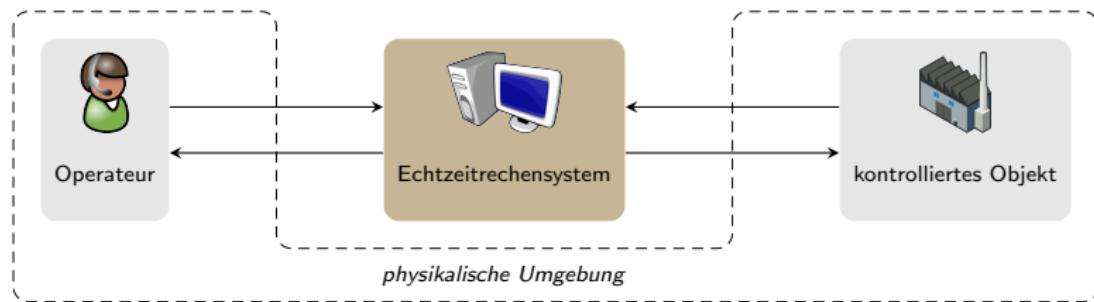
Echtzeitrechensystem



kontrolliertes Objekt

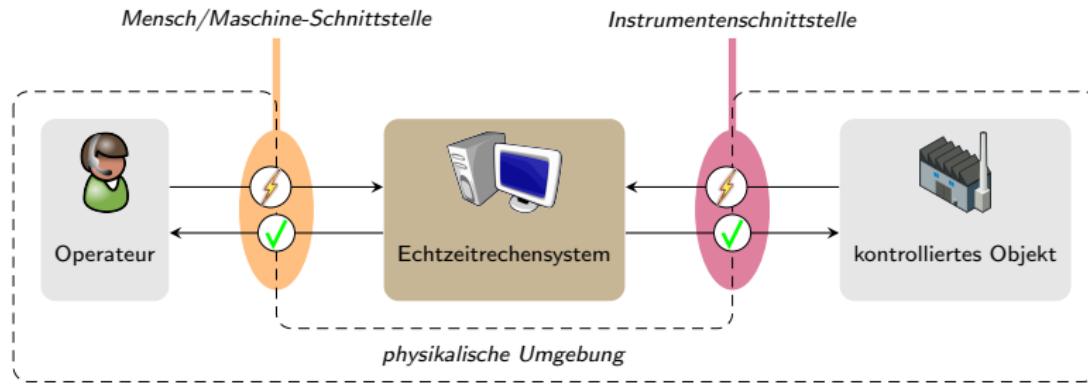
# Komponenten eines Echtzeitsystems

Echtzeitrechensystem und seine Umgebung



# Komponenten eines Echtzeitsystems

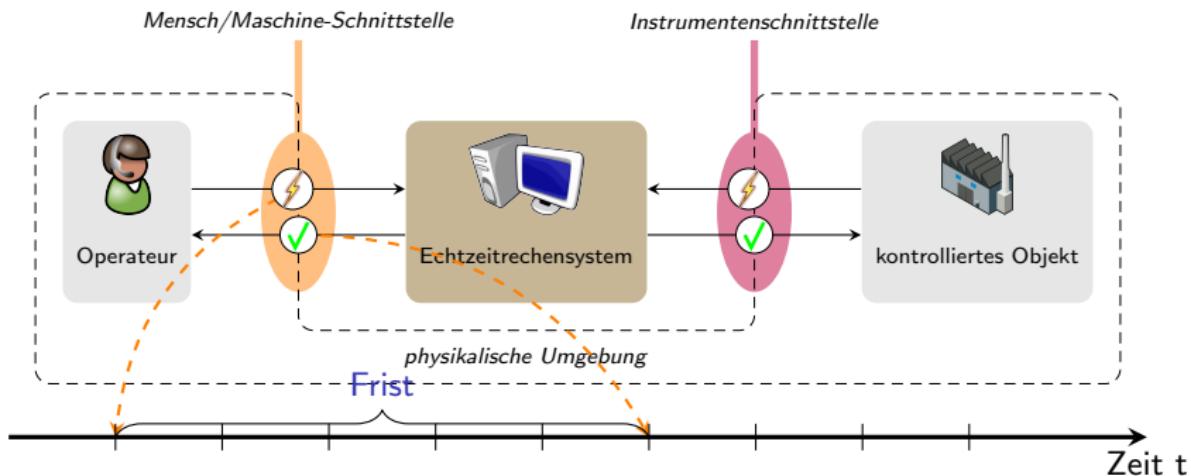
Echtzeitrechensystem und seine Umgebung



- das Echtzeitrechensystem berechnet als Reaktion auf Stimuli bzw. Ereignisse (engl. event) der Umgebung Ergebnisse

# Komponenten eines Echtzeitsystems

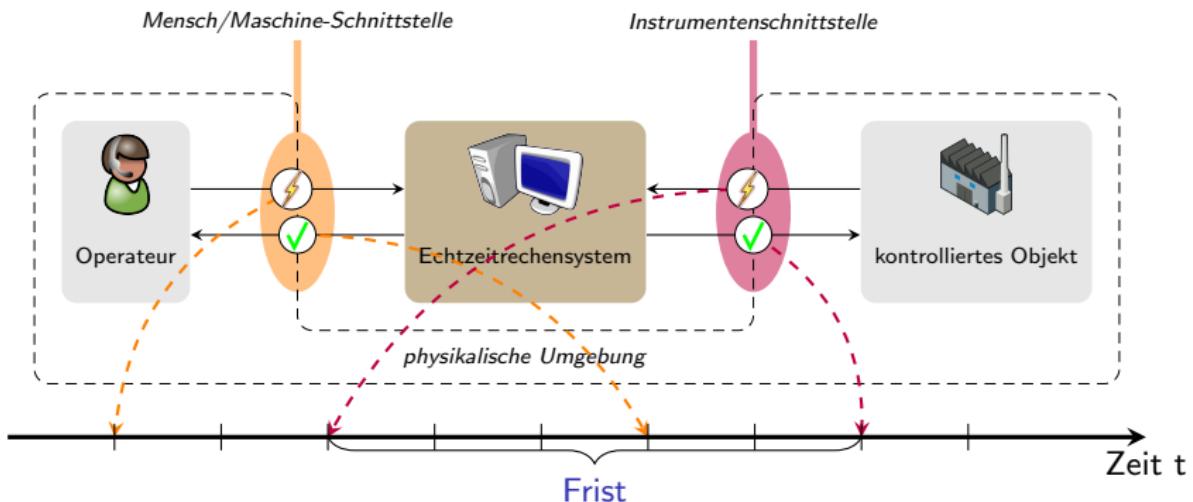
## Echtzeitrechensystem und seine Umgebung



- das Echtzeitrechensystem berechnet als Reaktion auf Stimuli bzw. Ereignisse (engl. event) der Umgebung Ergebnisse
- der Zeitpunkt, zu dem ein Ergebnis vorliegen muss, wird als Termin oder Frist (engl. deadline) bezeichnet

# Komponenten eines Echtzeitsystems

## Echtzeitrechensystem und seine Umgebung



- das Echtzeitrechensystem berechnet als Reaktion auf Stimuli bzw. Ereignisse (engl. event) der Umgebung Ergebnisse
- der Zeitpunkt, zu dem ein Ergebnis vorliegen muss, wird als Termin oder Frist (engl. deadline) bezeichnet

# Verarbeitung von Programmen in Echtzeit

Realzeitverarbeitung (engl. *real-time processing*)

Echtzeitbetrieb bedeutet **Rechtzeitigkeit**

- korrektes Systemverhalten hängt nicht nur von den logischen Ergebnissen der Berechnungen ab
- zusätzlicher Aspekt ist der **physikalische Zeitpunkt** der Erzeugung und Verwendung der Berechnungsergebnisse
- den Rahmen stecken der Eintrittspunkt des Ereignisses und die entsprechende Frist ab

# Verarbeitung von Programmen in Echtzeit

Realzeitverarbeitung (engl. *real-time processing*)

Echtzeitbetrieb bedeutet **Rechtzeitigkeit**

- korrektes Systemverhalten hängt nicht nur von den logischen Ergebnissen der Berechnungen ab
  - zusätzlicher Aspekt ist der **physikalische Zeitpunkt** der Erzeugung und Verwendung der Berechnungsergebnisse
  - den Rahmen stecken der Eintrittspunkt des Ereignisses und die entsprechende Frist ab
- ☞ Termine hängen dabei von der Anwendung ab
- wenige Mikrosekunden z.B. Drehzahl- und Stromregelung bei der Ansteuerung von Elektromotoren
  - einige Millisekunden z.B. Multimedia-Anwendungen  
(Übertragung von Ton- und Bildmaterial)
  - Sekunden, Minuten, Stunden z.B. Prozessanlagen (Erhitzen von Wasser)

# Geschwindigkeit impliziert nicht unbedingt Rechtzeitigkeit

Zuverlässige Reaktion des Rechensystems auf Umgebungsereignisse

Geschwindigkeit liefert keine Garantie, um rechtzeitig Ergebnisse von Berechnungen abliefern und Reaktionen darauf auslösen zu können

- asynchrone Programmunterbrechungen (engl. *interrupts*) können **unvorhersagbare Laufzeitvarianzen** verursachen
- schnelle Programmausführung ist bestenfalls hinreichend für die rechtzeitige Bearbeitung einer Aufgabe

# Geschwindigkeit impliziert nicht unbedingt Rechtzeitigkeit

Zuverlässige Reaktion des Rechensystems auf Umgebungsereignisse

Geschwindigkeit liefert keine Garantie, um rechtzeitig Ergebnisse von Berechnungen abliefern und Reaktionen darauf auslösen zu können

- asynchrone Programmunterbrechungen (engl. *interrupts*) können **unvorhersagbare Laufzeitvarianzen** verursachen
- schnelle Programmausführung ist bestenfalls hinreichend für die rechtzeitige Bearbeitung einer Aufgabe

**Zeit ist keine intrinsische Eigenschaft des Rechensystems**

- die im Rechensystem verwendete Zeitskala muss nicht mit der durch die Umgebung vorgegebenen identisch sein
- die zeitlichen Gegebenheiten des kontrollierten Objekts müssen im Rechensystem geeignet abgebildet werden

# Konsequenzen überschrittener Termine

## Verbindlichkeit von Terminvorgaben

weich (engl. *soft*) auch „schwach“

- das Ergebnis verliert mit zunehmender Terminüberschreitung an Wert (z.B. Bildrate bei Multimediasystemen)
- Terminverletzung ist tolerierbar

fest (engl. *firm*) auch „stark“

- das Ergebnis wird durch eine Terminüberschreitung wertlos und wird verworfen (z.B. Abgabetermin einer Übungsaufgabe)
- Terminverletzung ist tolerierbar, führt zum Arbeitsabbruch

hart (engl. *hard*) auch „strikt“

- eine Terminüberschreitung kann zum Systemversagen führen und eine „Katastrophe“ hervorrufen (z.B. Airbag)
- Terminverletzung ist keinesfalls tolerierbar

# Konsequenzen überschrittener Termine

## Verbindlichkeit von Terminvorgaben

weich (engl. *soft*) auch „schwach“

- das Ergebnis verliert mit zunehmender Terminüberschreitung an Wert (z.B. Bildrate bei Multimediasystemen)
- Terminverletzung ist tolerierbar

fest (engl. *firm*) auch „stark“

- das Ergebnis wird durch eine Terminüberschreitung wertlos und wird verworfen (z.B. Abgabetermin einer Übungsaufgabe)
- Terminverletzung ist tolerierbar, führt zum Arbeitsabbruch

hart (engl. *hard*) auch „strikt“

- eine Terminüberschreitung kann zum Systemversagen führen und eine „Katastrophe“ hervorrufen (z.B. Airbag)
- Terminverletzung ist keinesfalls tolerierbar

# Konsequenzen überschrittener Termine

## Verbindlichkeit von Terminvorgaben

weich (engl. *soft*) auch „schwach“

- das Ergebnis verliert mit zunehmender Terminüberschreitung an Wert (z.B. Bildrate bei Multimediasystemen)
- Terminverletzung ist tolerierbar

fest (engl. *firm*) auch „stark“

- das Ergebnis wird durch eine Terminüberschreitung wertlos und wird verworfen (z.B. Abgabetermin einer Übungsaufgabe)
- Terminverletzung ist tolerierbar, führt zum Arbeitsabbruch

hart (engl. *hard*) auch „strikt“

- eine Terminüberschreitung kann zum Systemversagen führen und eine „Katastrophe“ hervorrufen (z.B. Airbag)
- Terminverletzung ist keinesfalls tolerierbar

# Konsequenzen überschrittener Termine

## Verbindlichkeit von Terminvorgaben

weich (engl. *soft*) auch „schwach“

- das Ergebnis verliert mit zunehmender Terminüberschreitung an Wert (z.B. Bildrate bei Multimediasystemen)
- Terminverletzung ist tolerierbar

fest (engl. *firm*) auch „stark“

- das Ergebnis wird durch eine Terminüberschreitung wertlos und wird verworfen (z.B. Abgabetermin einer Übungsaufgabe)
- Terminverletzung ist tolerierbar, führt zum Arbeitsabbruch

hart (engl. *hard*) auch „strikt“

- eine Terminüberschreitung kann zum Systemversagen führen und eine „Katastrophe“ hervorrufen (z.B. Airbag)
- Terminverletzung ist keinesfalls tolerierbar

# Arten von Echtzeitsystemen

Fest  $\iff$  Hart

**fest/hart**  $\mapsto$  Terminverletzung ist nicht ausgeschlossen<sup>1</sup>

- die Terminverletzung wird vom Betriebssystem erkannt

---

<sup>1</sup> Auch wenn Ablaufplan und Betriebssystem auf dem Blatt Papier Determinismus zeigen, kann das im Feld eingesetzte technische System von Störeinflüssen betroffen sein, die ggf. die Verletzung auch eines harten Termins nach sich ziehen.

# Arten von Echtzeitsystemen

Fest  $\iff$  Hart

**fest/hart**  $\mapsto$  Terminverletzung ist nicht ausgeschlossen<sup>1</sup>

- die Terminverletzung wird vom Betriebssystem erkannt

**fest**  $\leadsto$  plangemäß weiterarbeiten

- das Betriebssystem bricht den Arbeitsauftrag ab
- der nächste Arbeitsauftrag wird gestartet
- ist transparent für die Anwendung

---

<sup>1</sup> Auch wenn Ablaufplan und Betriebssystem auf dem Blatt Papier Determinismus zeigen, kann das im Feld eingesetzte technische System von Störeinflüssen betroffen sein, die ggf. die Verletzung auch eines harten Termins nach sich ziehen.

# Arten von Echtzeitsystemen

Fest  $\iff$  Hart

**fest/hart**  $\mapsto$  Terminverletzung ist nicht ausgeschlossen<sup>1</sup>

- die Terminverletzung wird vom Betriebssystem erkannt

**fest**  $\leadsto$  plangemäß weiterarbeiten

- das Betriebssystem bricht den Arbeitsauftrag ab
- der nächste Arbeitsauftrag wird gestartet
- ist transparent für die Anwendung

**hart**  $\leadsto$  sicheren Zustand finden

- das Betriebssystem löst eine **Ausnahmesituation** aus
- die Ausnahme ist **intransparent für die Anwendung**
- die **Anwendung** behandelt diese Ausnahme

<sup>1</sup> Auch wenn Ablaufplan und Betriebssystem auf dem Blatt Papier Determinismus zeigen, kann das im Feld eingesetzte technische System von Störeinflüssen betroffen sein, die ggf. die Verletzung auch eines harten Termins nach sich ziehen.

# Arten von Echtzeitsystemen (Forts.)

Radikale Unterschiede im Systementwurf zeichnen sich ab...

## *hard real-time computer system*

- ein Rechensystem, das mind. einen strikten Termin erreichen muss
  - garantiert unter allen (spezifizierten) Last- und Fehlerbedingungen
  - das Laufzeitverhalten ist ausnahmslos deterministisch
- typisch für ein **sicherheitskritisches Echtzeitrechensystem**
  - engl. *safety-critical real-time computer system*

# Arten von Echtzeitsystemen (Forts.)

Radikale Unterschiede im Systementwurf zeichnen sich ab...

## *hard real-time computer system*

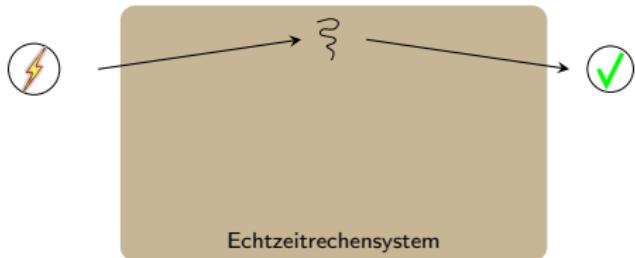
- ein Rechensystem, das mind. einen strikten Termin erreichen muss
  - garantiert unter allen (spezifizierten) Last- und Fehlerbedingungen
  - das Laufzeitverhalten ist ausnahmslos deterministisch
- typisch für ein **sicherheitskritisches Echtzeitrechensystem**
  - engl. *safety-critical real-time computer system*

## *soft real-time computer system*

- ein Rechensystem, das keinen strikten Termin erreichen muss
- es ist erlaubt, gelegentlich Termine zu verpassen

# Herausforderung: Gewährleisten von Rechtzeitigkeit

Ereignisbehandlungen müssen termingerecht abgearbeitet werden

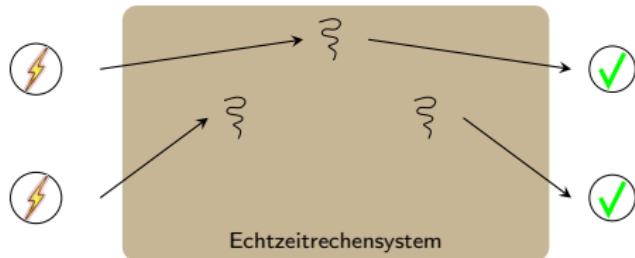


Ereignisse aktivieren Ereignisbehandlungen

- Wie viel Zeit benötigt die Ereignisbehandlung **maximal**?
- Lösung des trivialen Falls ist (scheinbar) einfach, wenn man die **maximale Ausführungszeit** der Ereignisbehandlung kennt.

# Herausforderung: Gewährleisten von Rechtzeitigkeit

Ereignisbehandlungen müssen termingerecht abgearbeitet werden



Ereignisse aktivieren Ereignisbehandlungen

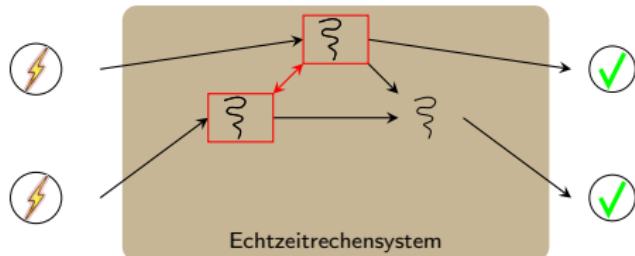
- Wie viel Zeit benötigt die Ereignisbehandlung **maximal**?
- Lösung des trivialen Falls ist (scheinbar) einfach, wenn man die **maximale Ausführungszeit** der Ereignisbehandlung kennt.

Reale Echtzeitsysteme sind **komplex**

- mehrere Ereignisbehandlungen  $\leadsto$  Konkurrenz
  - Verwaltung gemeinsamer Betriebsmittel, allen voran die CPU.

# Herausforderung: Gewährleisten von Rechtzeitigkeit

Ereignisbehandlungen müssen termingerecht abgearbeitet werden



Ereignisse aktivieren Ereignisbehandlungen

- Wie viel Zeit benötigt die Ereignisbehandlung **maximal**?
- Lösung des trivialen Falls ist (scheinbar) einfach, wenn man die **maximale Ausführungszeit** der Ereignisbehandlung kennt.

Reale Echtzeitsysteme sind **komplex**

- mehrere Ereignisbehandlungen  $\leadsto$  Konkurrenz
  - Verwaltung gemeinsamer Betriebsmittel, allen voran die CPU.
- Abhängigkeiten zwischen verschiedenen Ereignisbehandlungen

# Vorhersagbarkeit des Laufzeitverhaltens

Echtzeitsysteme sind (schwach, stark oder strikt) deterministisch

## Determiniertheit

*Bei ein und derselben Eingabe sind verschiedene Abläufe zulässig, alle Abläufe liefern jedoch stets das gleiche Resultat.*

# Vorhersagbarkeit des Laufzeitverhaltens

Echtzeitsysteme sind (schwach, stark oder strikt) deterministisch

## Determiniertheit

*Bei ein und derselben Eingabe sind verschiedene Abläufe zulässig, alle Abläufe liefern jedoch stets das gleiche Resultat.*

- Transparenz von Programmunterbrechungen
  - *Interrupts verursachen* vom „normalen Ablauf“ verschiedene ausnahmebedingte Abläufe
- ☞ **unzureichend**, falls zeitliche Aspekte bedeutend sind

# Vorhersagbarkeit des Laufzeitverhaltens

Echtzeitsysteme sind (schwach, stark oder strikt) deterministisch

## Determiniertheit

*Bei ein und derselben Eingabe sind verschiedene Abläufe zulässig, alle Abläufe liefern jedoch stets das gleiche Resultat.*

- Transparenz von Programmunterbrechungen
  - *Interrupts verursachen* vom „normalen Ablauf“ verschiedene ausnahmebedingte Abläufe
- ☞ **unzureichend**, falls zeitliche Aspekte bedeutend sind

## Determinismus

*Identische Eingaben führen zu identischen Abläufen. Zu jedem Zeitpunkt ist bestimmt, wie weitergefahren wird.*

# Vorhersagbarkeit des Laufzeitverhaltens

Echtzeitsysteme sind (schwach, stark oder strikt) deterministisch

## Determiniertheit

*Bei ein und derselben Eingabe sind verschiedene Abläufe zulässig, alle Abläufe liefern jedoch stets das gleiche Resultat.*

- Transparenz von Programmunterbrechungen
  - *Interrupts verursachen* vom „normalen Ablauf“ verschiedene ausnahmebedingte Abläufe
- ☞ **unzureichend**, falls zeitliche Aspekte bedeutend sind

## Determinismus

*Identische Eingaben führen zu identischen Abläufen. Zu jedem Zeitpunkt ist bestimmt, wie weitergefahren wird.*

- ☞ **notwendig**, falls Termine einzuhalten sind
  - nur so lässt sich das Laufzeitverhalten verlässlich abschätzen

# Vorhersagbarkeit des Laufzeitverhaltens (Forts.)

Echtzeitsysteme sind (schwach, stark oder strikt) deterministisch

## Vorhersagbarkeit

*Der Ablauf lässt sich zu jedem Zeitpunkt exakt angeben und hängt nicht von den aktuellen Eingaben oder vom aktuellen Zustand ab.*

# Vorhersagbarkeit des Laufzeitverhaltens (Forts.)

Echtzeitsysteme sind (schwach, stark oder strikt) deterministisch

## Vorhersagbarkeit

*Der Ablauf lässt sich zu jedem Zeitpunkt exakt angeben und hängt nicht von den aktuellen Eingaben oder vom aktuellen Zustand ab.*

- von Umgebung und Eingaben entkoppeltes Laufzeitverhalten
  - Aktivitäten folgen einem strikt vorgegebenem Stundenplan
- 👉 **vorteilhaft** für zeitkritische Systeme
  - exakte Angaben zum zeitlichen Ablauf sind bereits à priori möglich

# Vorhersagbarkeit des Laufzeitverhaltens (Forts.)

Echtzeitsysteme sind (schwach, stark oder strikt) deterministisch

## Vorhersagbarkeit

*Der Ablauf lässt sich zu jedem Zeitpunkt exakt angeben und hängt nicht von den aktuellen Eingaben oder vom aktuellen Zustand ab.*

- von Umgebung und Eingaben entkoppeltes Laufzeitverhalten
    - Aktivitäten folgen einem strikt vorgegebenem Stundenplan
  - ☞ **vorteilhaft** für zeitkritische Systeme
    - exakte Angaben zum zeitlichen Ablauf sind bereits à priori möglich
- 
- ☞ Das Echtzeitsystem muss stets ein **deterministisches** oder besser **vorhersagbares** Laufzeitverhalten gewährleisten.
- insbesondere beim **Zugriff auf gemeinsame Betriebsmittel**  
CPU → Umschaltung zwischen verschiedenen Aktivitäten  
Kommunikationsmedium → Versand von Nachrichten

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

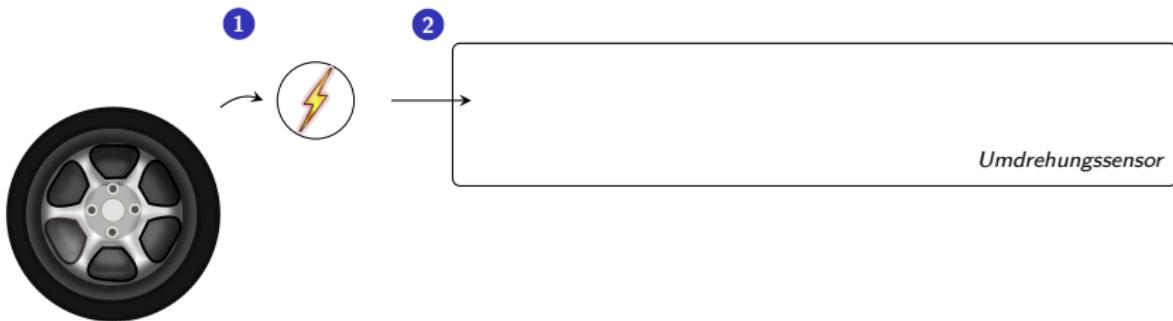
Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- das ABS überwacht kontinuierlich Umdrehungszahl des Rads
  - so kann z. B. ein Blockieren des Rades erkannt werden

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

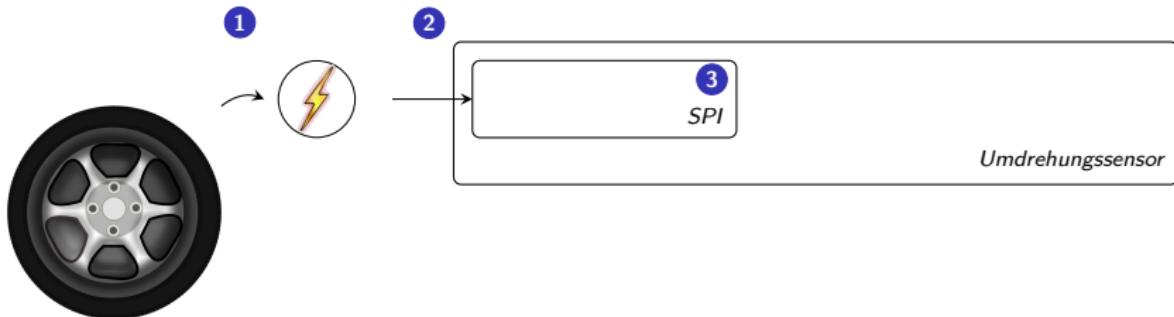
Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- das ABS überwacht kontinuierlich Umdrehungszahl des Rads
  - so kann z. B. ein Blockieren des Rades erkannt werden
- in einem intelligenten Sensor (engl. *smart sensor*) findet zunächst eine Vorverarbeitung der erfassten Daten statt

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

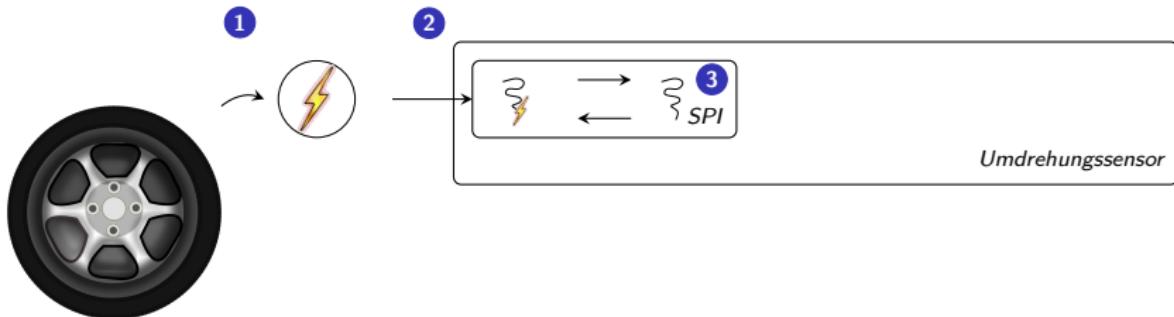
Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- die Daten selbst werden über den SPI-Bus entgegengenommen

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

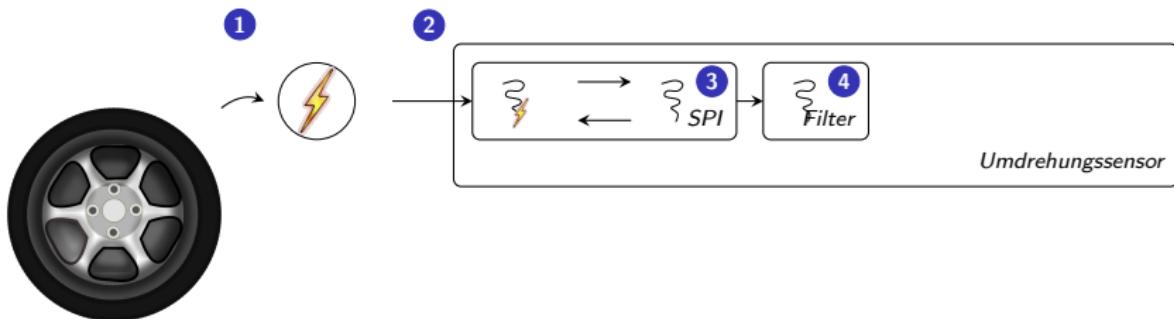
Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- die Daten selbst werden über den SPI-Bus entgegengenommen
  - die Buskommunikation erfordert einen ISR und einen Faden
    - ~ Wann wird die ISR angesprungen? Sind Unterbrechungen gesperrt?
    - ~ Wann wird der Faden eingeplant? Muss er auf Betriebsmittel warten?

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

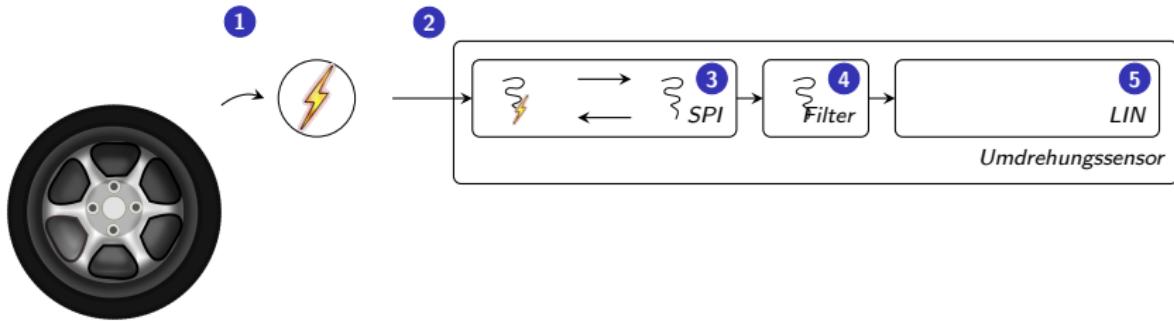
Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- anschließend übernimmt ein Filter die Vorverarbeitung
  - Angleichung diverser Ausführungsarten durch den gesonderten Faden
    - der Filter verarbeitet immer mehrere Messwerte auf einmal
    - ~ **Wann wird der Faden eingeplant? Muss er auf Betriebsmittel warten?**

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

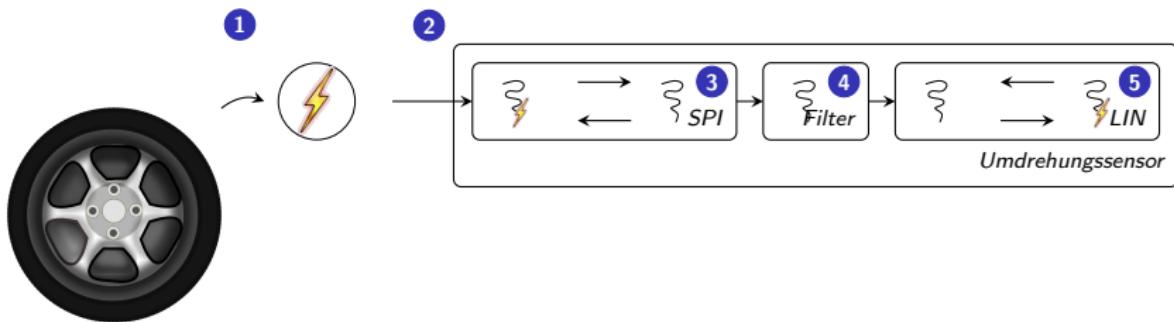
Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- die Messwerte werden dann an das ABS-Steuergerät gesendet

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

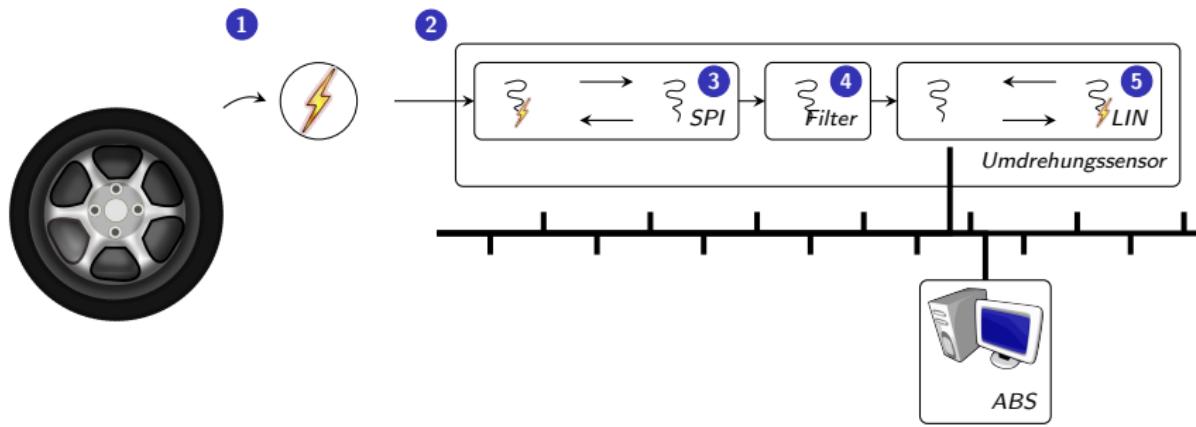
Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- die Messwerte werden dann an das ABS-Steuergerät gesendet
  - auch hier ist ein komplexer Gerätetreiber notwendig
    - ~ Wann wird die ISR angesprungen? Sind Unterbrechungen gesperrt?
    - ~ Wann wird der Faden eingeplant? Muss er auf Betriebsmittel warten?
    - ~ Können alle Daten „auf einmal“ übertragen werden?

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

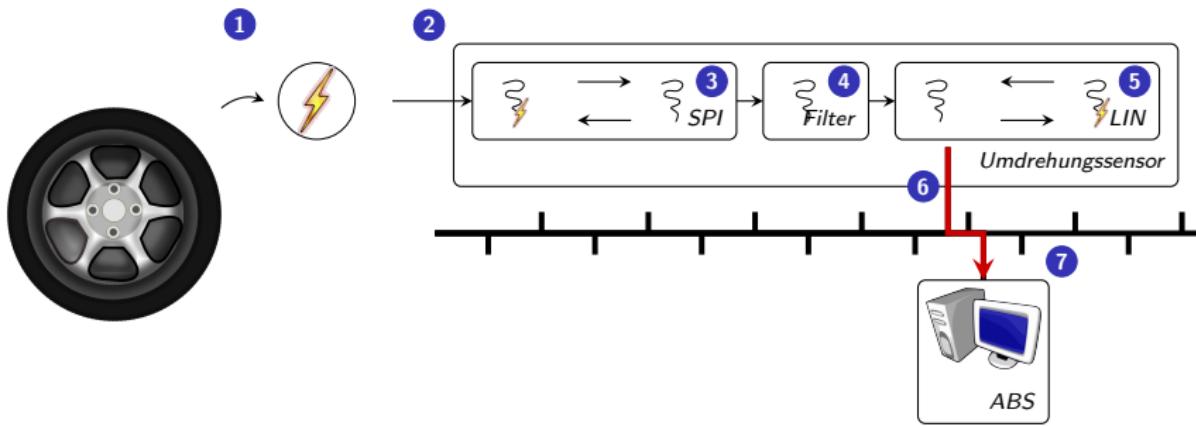
Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- Sensor und ABS-Steuergerät sind über einen LIN-Bus verbunden

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

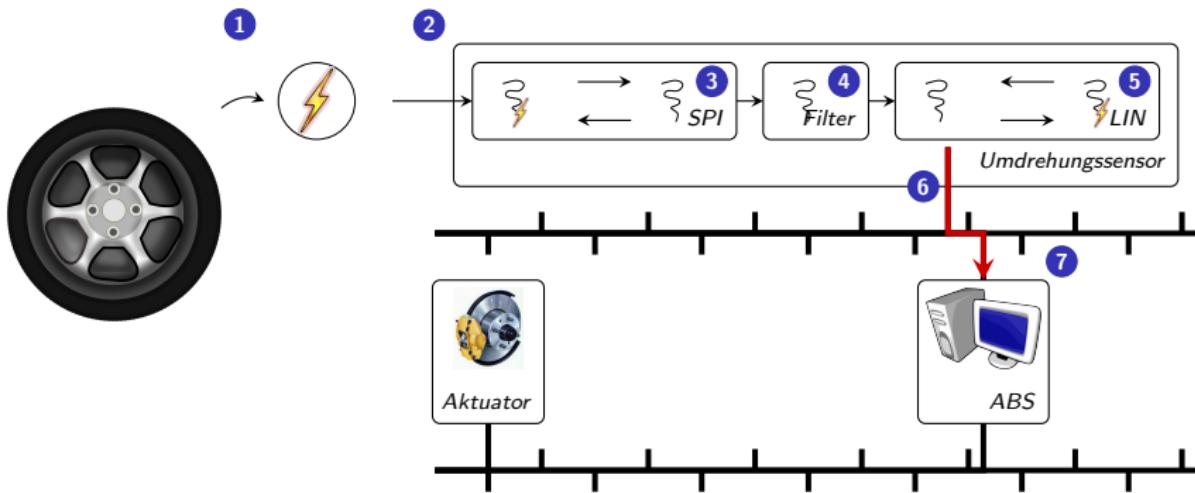
Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- Sensor und ABS-Steuergerät sind über einen LIN-Bus verbunden
  - auch die Datenübertragung benötigt Zeit ...
    - ~ Wieviele Bytes schafft der Bus in einer bestimmten Zeit?
    - ~ Wie lange muss ich warten, bis ich auf das Medium zugreifen kann?
- die Vorgänge auf dem ABS-Steuergerät sind noch deutlich komplexer

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

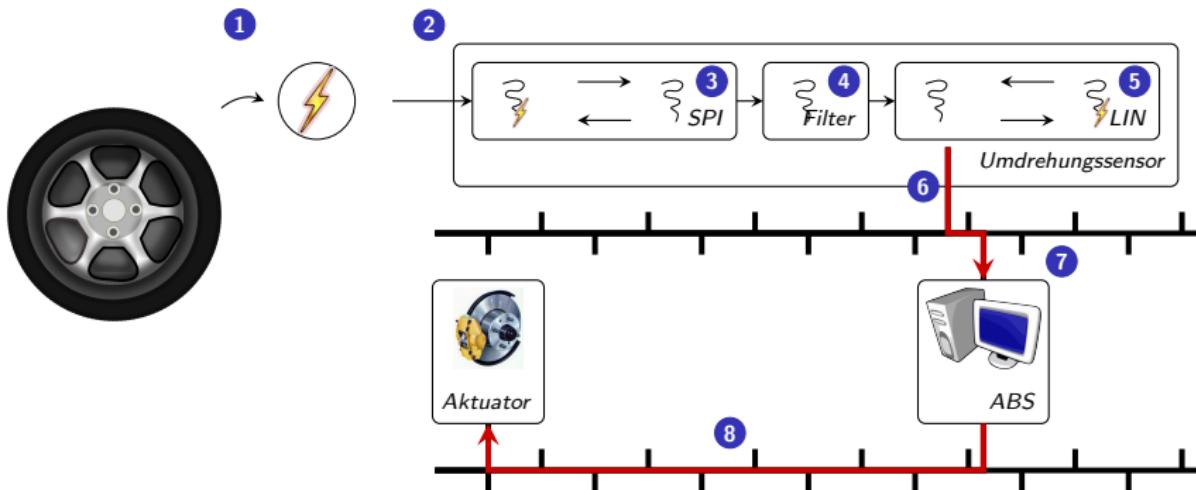
Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- der berechnete Stellwert wird dem Aktuator zugestellt
  - dieser ist z. B. über einen CAN-Bus an das Steuergerät angebunden

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

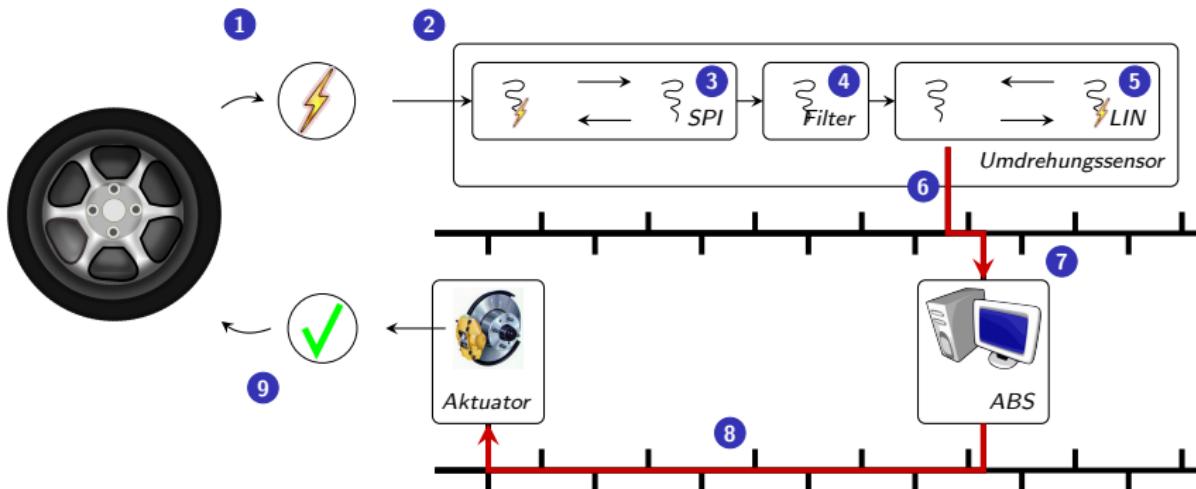
Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- der berechnete Stellwert wird dem Aktor zugestellt
  - dieser ist z. B. über einen CAN-Bus an das Steuergerät angebunden
    - ~ Wieviele Bytes schafft der Bus in einer bestimmten Zeit?
    - ~ Wie lange muss ich warten, bis auf das Medium zugreifen kann?

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System

Ein Gemeinschaftserzeugnis eines verteilten Echtzeitrechensystems



- der berechnete Stellwert wird dem Aktor zugestellt
  - dieser ist z. B. über einen CAN-Bus an das Steuergerät angebunden
    - ~ Wieviele Bytes schafft der Bus in einer bestimmten Zeit?
    - ~ Wie lange muss ich warten, bis auf das Medium zugreifen kann?
- ☞ schließlich wird die Bremskraft geeignet beeinflusst

## Beispiel: ein (fiktives) AB-System (Forts.)

Wie lange dauert das ganze nun?

Für eine korrekte Funktion des AB-Systems muss die Reaktion auf eine Blockierung des Rades **in einer bestimmten Zeitspanne** gewährleistet sein.

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System (Forts.)

Wie lange dauert das ganze nun?

Für eine korrekte Funktion des AB-Systems muss die Reaktion auf eine Blockierung des Rades **in einer bestimmten Zeitspanne** gewährleistet sein.  
Zu dieser Zeitspanne tragen zwei Komponenten bei:

„aktive“ Zeitintervalle  $\sim$  „Fortschritt“ im ABS

- Berechnungen benötigen Zeit  $\sim$  **maximale Ausführungszeit**
- Geschwindigkeit der Datenübertragung ist beschränkt

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System (Forts.)

Wie lange dauert das ganze nun?

Für eine korrekte Funktion des AB-Systems muss die Reaktion auf eine Blockierung des Rades **in einer bestimmten Zeitspanne** gewährleistet sein.  
Zu dieser Zeitspanne tragen zwei Komponenten bei:

„aktive“ Zeitintervalle  $\leadsto$  „Fortschritt“ im ABS

- Berechnungen benötigen Zeit  $\leadsto$  **maximale Ausführungszeit**
- Geschwindigkeit der Datenübertragung ist beschränkt

„inaktive“ Zeitintervalle  $\leadsto$  „Wartezeit“ für das ABS

- Fortschritt erfordert die Zuteilung von Betriebsmitteln
  - z. B. der CPU für eine Berechnung oder des Kommunikationsmediums für die Übertragung der Daten

# Beispiel: ein (fiktives) AB-System (Forts.)

Wie lange dauert das ganze nun?

Für eine korrekte Funktion des AB-Systems muss die Reaktion auf eine Blockierung des Rades **in einer bestimmten Zeitspanne** gewährleistet sein.  
Zu dieser Zeitspanne tragen zwei Komponenten bei:

„aktive“ Zeitintervalle  $\leadsto$  „Fortschritt“ im ABS

- Berechnungen benötigen Zeit  $\leadsto$  **maximale Ausführungszeit**
- Geschwindigkeit der Datenübertragung ist beschränkt

„inaktive“ Zeitintervalle  $\leadsto$  „Wartezeit“ für das ABS

- Fortschritt erfordert die Zuteilung von Betriebsmitteln
  - z. B. der CPU für eine Berechnung oder des Kommunikationsmediums für die Übertragung der Daten
- ☞ Die Frage ist, wie lange man auf die Zuteilung warten muss!
  - **Determiniertheit** alleine reicht für die Beantwortung nicht aus!
  - **Determinismus** erfordert die vollständige Kenntnis der Umgebung!
  - **Vorhersagbarkeit** liefert die gewünschte Aussage zu dieser Frage!

# Spezialzweckbetrieb

Verhalten von Echtzeitanwendungen [4, S. 25]

## ☞ deterministische Abarbeitung von Ereignisbehandlungen

rein zyklisch  $\leadsto$  nur periodische Ereignisbehandlungen, Abfrage-Betrieb

- nahezu konstanter Betriebsmittelbedarf von Periode zu Periode

meist zyklisch  $\leadsto$  überwiegend periodische Ereignisbehandlungen

- das System muss auf externe Ereignisse reagieren können

asynchron/vorhersagbar  $\leadsto$  kaum periodische Ereignisbehandlungen

- aufeinanderfolgende Aktivierungen können zeitlich stark variieren
- Zeitdifferenzen haben eine obere Grenze oder bekannte Statistik

asynchron/nicht vorhersagbar  $\leadsto$  aperiodische Ereignisbehandlungen

- Anwendungen reagieren auf asynchrone Ereignisse
- hohe, nicht deterministische Laufzeitkomplexität einzelner Ereignisbehandlungen

# Spezialzweckbetrieb

Verhalten von Echtzeitanwendungen [4, S. 25]

☞ deterministische Abarbeitung von Ereignisbehandlungen

rein zyklisch  $\leadsto$  nur periodische Ereignisbehandlungen, Abfrage-Betrieb

- nahezu konstanter Betriebsmittelbedarf von Periode zu Periode

meist zyklisch  $\leadsto$  überwiegend periodische Ereignisbehandlungen

- das System muss auf externe Ereignisse reagieren können

asynchron/vorhersagbar  $\leadsto$  kaum periodische Ereignisbehandlungen

- aufeinanderfolgende Aktivierungen können zeitlich stark variieren
- Zeitdifferenzen haben eine obere Grenze oder bekannte Statistik

asynchron/nicht vorhersagbar  $\leadsto$  aperiodische Ereignisbehandlungen

- Anwendungen reagieren auf asynchrone Ereignisse
- hohe, nicht deterministische Laufzeitkomplexität einzelner Ereignisbehandlungen

# Spezialzweckbetrieb

Verhalten von Echtzeitanwendungen [4, S. 25]

☞ deterministische Abarbeitung von Ereignisbehandlungen

rein zyklisch  $\leadsto$  nur periodische Ereignisbehandlungen, Abfrage-Betrieb

- nahezu konstanter Betriebsmittelbedarf von Periode zu Periode

meist zyklisch  $\leadsto$  überwiegend periodische Ereignisbehandlungen

- das System muss auf externe Ereignisse reagieren können

asynchron/vorhersagbar  $\leadsto$  kaum periodische Ereignisbehandlungen

- aufeinanderfolgende Aktivierungen können zeitlich stark variieren
- Zeitdifferenzen haben eine obere Grenze oder bekannte Statistik

asynchron/nicht vorhersagbar  $\leadsto$  aperiodische Ereignisbehandlungen

- Anwendungen reagieren auf asynchrone Ereignisse
- hohe, nicht deterministische Laufzeitkomplexität einzelner Ereignisbehandlungen

# Spezialzweckbetrieb

Verhalten von Echtzeitanwendungen [4, S. 25]

- ☞ deterministische Abarbeitung von Ereignisbehandlungen

rein zyklisch → nur periodische Ereignisbehandlungen, Abfrage-Betrieb

- nahezu konstanter Betriebsmittelbedarf von Periode zu Periode

meist zyklisch → überwiegend periodische Ereignisbehandlungen

- das System muss auf externe Ereignisse reagieren können

asynchron/vorhersagbar → kaum periodische Ereignisbehandlungen

- aufeinanderfolgende Aktivierungen können zeitlich stark variieren
- Zeitdifferenzen haben eine obere Grenze oder bekannte Statistik

asynchron/nicht vorhersagbar → aperiodische Ereignisbehandlungen

- Anwendungen reagieren auf asynchrone Ereignisse
- hohe, nicht deterministische Laufzeitkomplexität einzelner Ereignisbehandlungen

# Spezialzweckbetrieb

Verhalten von Echtzeitanwendungen [4, S. 25]

- ☞ deterministische Abarbeitung von Ereignisbehandlungen

rein zyklisch  $\leadsto$  nur periodische Ereignisbehandlungen, Abfrage-Betrieb

- nahezu konstanter Betriebsmittelbedarf von Periode zu Periode

meist zyklisch  $\leadsto$  überwiegend periodische Ereignisbehandlungen

- das System muss auf externe Ereignisse reagieren können

asynchron/vorhersagbar  $\leadsto$  kaum periodische Ereignisbehandlungen

- aufeinanderfolgende Aktivierungen können zeitlich stark variieren
- Zeitdifferenzen haben eine obere Grenze oder bekannte Statistik

asynchron/nicht vorhersagbar  $\leadsto$  aperiodische Ereignisbehandlungen

- Anwendungen reagieren auf asynchrone Ereignisse
- hohe, nicht deterministische Laufzeitkomplexität einzelner Ereignisbehandlungen

# Gliederung

## 1 Historischer Bezug

- Das erste Echtzeitrechensystem
- SAGE – Der Nachfolger
- Heutige Echtzeitsysteme

## 2 Echtzeitbetrieb

- Definition
- Realzeitbetrieb
- Termine
- Deterministische Ausführung

## 3 Aufbau und Abgrenzung

- Struktur dieser Vorlesung
- Abgrenzung

## 4 Zusammenfassung

# Aufbau der Vorlesung

Die Vorlesung orientiert sich vor allem ...

- an der Ausprägung des Spezialzweckbetriebs ...

Einleitung

Grundlagen

# Aufbau der Vorlesung

Die Vorlesung orientiert sich vor allem ...

- an der Ausprägung des Spezialzweckbetriebs ...

Einleitung

Grundlagen

vorranggesteuerte  
Systeme

taktgesteuerte  
Systeme

Analyse

# Aufbau der Vorlesung

Die Vorlesung orientiert sich vor allem ...

- an der Ausprägung des Spezialzweckbetriebs ...
- und den Eigenschaften der Ereignisse und ihrer Behandlungen,

Einleitung	vorranggesteuerte Systeme	taktgesteuerte Systeme	Analyse
periodische Echtzeitsysteme			
nicht-periodische Echtzeitsysteme			
Rangfolge			
Zugriffskontrolle			

# Aufbau der Vorlesung

Die Vorlesung orientiert sich vor allem ...

- an der Ausprägung des Spezialzweckbetriebs ...
- und den Eigenschaften der Ereignisse und ihrer Behandlungen,
- blickt aber auch über den Tellerrand.

Einleitung

Grundlagen

	vorranggesteuerte Systeme	taktgesteuerte Systeme	Analyse
periodische Echtzeitsysteme			
nicht-periodische Echtzeitsysteme			
Mehrkernprozessor-Echtzeitsysteme*			
Rangfolge			
Zugriffskontrolle			
<b>Exkurs / Industrievortrag</b>			

# Aufbau der Vorlesung

Die Vorlesung orientiert sich vor allem ...

- an der Ausprägung des Spezialzweckbetriebs ...
- und den Eigenschaften der Ereignisse und ihrer Behandlungen,
- blickt aber auch über den Tellerrand.

Einleitung

Grundlagen

	vorranggesteuerte Systeme	taktgesteuerte Systeme	Analyse
periodische Echtzeitsysteme			
nicht-periodische Echtzeitsysteme			
Mehrkernprozessor-Echtzeitsysteme*			
Rangfolge			
Zugriffskontrolle			
<b>Exkurs / Industrievortrag</b>			
Zusammenfassung und Ausblick			

# Abgrenzung

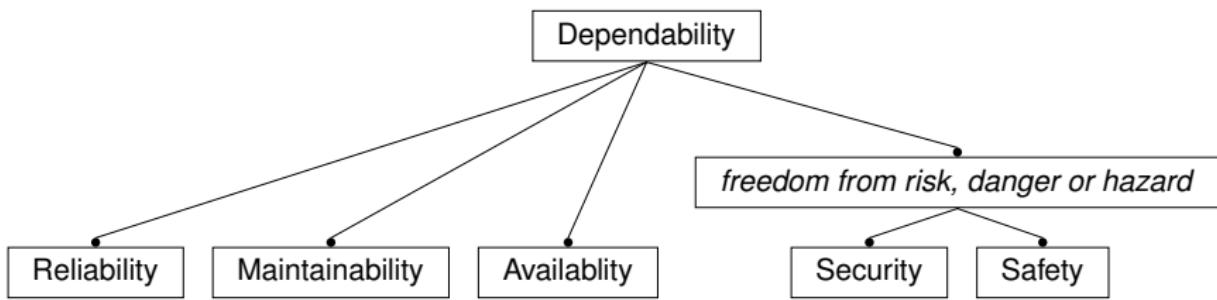
Verlässlichkeit (engl. *dependability*)

Echtzeitsysteme sind häufig **sicherheitskritische Systeme** und erfordern ein hohes Maß an **Verlässlichkeit**.

# Abgrenzung

Verlässlichkeit (engl. *dependability*)

Echtzeitsysteme sind häufig **sicherheitskritische Systeme** und erfordern ein hohes Maß an **Verlässlichkeit**. Verlässlichkeit selbst hat viele Gesichter ...



*The trustworthiness of a computing system which allows reliance to be justifiably placed on the service it delivers. [3]*

# Abgrenzung

Zusammenspiel von Rechtzeitigkeit und Verlässlichkeit

Verlässlichkeit **erfordert** Rechtzeitigkeit!

- Verpasste Termine stellen Fehler dar.
- Diese Fehler müssen ggf. erkannt oder maskiert werden.

# Abgrenzung

Zusammenspiel von Rechtzeitigkeit und Verlässlichkeit

Verlässlichkeit **erfordert** Rechtzeitigkeit!

- Verpasste Termine stellen Fehler dar.
- Diese Fehler müssen ggf. erkannt oder maskiert werden.

**Andererseits:** Rechtzeitigkeit **erfordert** Verlässlichkeit!

- Fehler können zum Verpassen eines Termins führen.
- Maskieren solcher Fehler hilft, die Rechtzeitigkeit zu gewährleisten.

# Abgrenzung

Zusammenspiel von Rechtzeitigkeit und Verlässlichkeit

Verlässlichkeit **erfordert** Rechtzeitigkeit!

- Verpasste Termine stellen Fehler dar.
- Diese Fehler müssen ggf. erkannt oder maskiert werden.

**Andererseits:** Rechtzeitigkeit **erfordert** Verlässlichkeit!

- Fehler können zum Verpassen eines Termins führen.
- Maskieren solcher Fehler hilft, die Rechtzeitigkeit zu gewährleisten.

☞ Betrachtung der Rechtzeitigkeit unter Annahme des *fehlerfreien Falls*

- Verletzte Termine werden auf einer höheren Ebene behandelt.
- Toleranz gegenüber Fehlern dient der Verlässlichkeit.
  - Entsprechende Maßnahmen zum Erreichen von Fehlertoleranz werden also nicht durch harte Termine impliziert.

## Abgrenzung

### Zusammenspiel von Rechtzeitigkeit und Verlässlichkeit

Verlässlichkeit erfordert Rechtzeitigkeit!

- Verpasste Termine stellen Fehler dar.
  - Diese Fehler müssen ggf. erkannt oder maskiert werden.

Andererseits: Rechtzeitigkeit erfordert Verlässlichkeit

- Fehler können zum Verpassen eines Termins führen.
  - Maskieren solcher Fehler hilft, die Rechtzeitigkeit zu gewährleisten.

☞ Betrachtung der Rechtzeitigkeit unter Annahme des *fehlerfreien Falls*

- Verletzte Termine werden auf einer höheren Ebene behandelt.
  - Toleranz gegenüber Fehlern dient der Verlässlichkeit.
    - Entsprechende Maßnahmen zum Erreichen von Fehlertoleranz werden also nicht durch harte Termine impliziert.

☞ Harte Echtzeitsysteme sind häufig auch äußerst verlässlich.

# Gliederung

## 1 Historischer Bezug

- Das erste Echtzeitrechensystem
- SAGE – Der Nachfolger
- Heutige Echtzeitsysteme

## 2 Echtzeitbetrieb

- Definition
- Realzeitbetrieb
- Termine
- Deterministische Ausführung

## 3 Aufbau und Abgrenzung

- Struktur dieser Vorlesung
- Abgrenzung

## 4 Zusammenfassung

# Resümee

Echtzeitbetrieb eines Rechensystems in seiner Umgebung

- Komponenten eines Echtzeitsystems
  - Operateur, Echtzeitrechensystem, kontrolliertes Objekt
- Determiniertheit, Determinismus, Vorhersagbarkeit
- Verhalten von Echtzeitanwendungen
  - rein/meist zyklisch
  - asynchron und irgendwie/nicht vorhersagbar
- schwache, starke oder strikte Echtzeitbedingungen

Abgrenzung Fokus dieser Vorlesung liegt auf der Rechtzeitigkeit

- Rechtzeitigkeit und Verlässlichkeit bedingen sich oft gegenseitig
- Maßnahmen zu ihrem Erreichen sind grundverschieden:
  - Verlässlichkeit  $\leadsto$  Robustheit durch Fehlertoleranz
  - Rechtzeitigkeit  $\leadsto$  deterministisches Ablaufverhalten

# Resümee

## Echtzeitbetrieb eines Rechensystems in seiner Umgebung

- Komponenten eines Echtzeitsystems
  - Operateur, Echtzeitrechensystem, kontrolliertes Objekt
- Determiniertheit, Determinismus, Vorhersagbarkeit
- Verhalten von Echtzeitanwendungen
  - rein/meist zyklisch
  - asynchron und irgendwie/nicht vorhersagbar
- schwache, starke oder strikte Echtzeitbedingungen

## Abgrenzung Fokus dieser Vorlesung liegt auf der Rechtzeitigkeit

- Rechtzeitigkeit und Verlässlichkeit bedingen sich oft gegenseitig
- Maßnahmen zu ihrem Erreichen sind grundverschieden:
  - Verlässlichkeit  $\leadsto$  Robustheit durch Fehlertoleranz
  - Rechtzeitigkeit  $\leadsto$  deterministisches Ablaufverhalten

# Resümee

## Echtzeitbetrieb eines Rechensystems in seiner Umgebung

- Komponenten eines Echtzeitsystems
  - Operateur, Echtzeitrechensystem, kontrolliertes Objekt
- Determiniertheit, Determinismus, Vorhersagbarkeit
- Verhalten von Echtzeitanwendungen
  - rein/meist zyklisch
  - asynchron und irgendwie/nicht vorhersagbar
- schwache, starke oder strikte Echtzeitbedingungen

## Abgrenzung Fokus dieser Vorlesung liegt auf der Rechtzeitigkeit

- Rechtzeitigkeit und Verlässlichkeit bedingen sich oft gegenseitig
- Maßnahmen zu ihrem Erreichen sind grundverschieden:
  - Verlässlichkeit  $\leadsto$  Robustheit durch Fehlertoleranz
  - Rechtzeitigkeit  $\leadsto$  deterministisches Ablaufverhalten

# Literaturverzeichnis

- [1] DAIMLERCHRYSLER AG:  
Der neue Maybach.  
In: *ATZ/MTZ Sonderheft* (2002), Sept., S. 125
- [2] DEUTSCHES INSTITUT FÜR NORMUNG:  
*DIN 44300: Informationsverarbeitung — Begriffe.*  
Berlin, Köln : Beuth-Verlag, 1985
- [3] IFIP:  
*Working Group 10.4 on Dependable Computing and Fault Tolerance.*  
<http://www.dependability.org/wg10.4>, 2003
- [4] LIU, J. W. S.:  
*Real-Time Systems.*  
Prentice-Hall, Inc., 2000. –  
ISBN 0-13-099651-3