

Domänenorientierte Softwarearchitektur mit CÉU und RUST am Beispiel eines Heizungsgateways zur Fernüberwachung und Fernparametrisierung

Matthias Terber
18. November 2016



Agenda

1. Motivation

- Gateway Systemüberblick
- Ziel: Neuentwurf mit Linux

2. Domänenanalyse

- Berechnungscharakteristiken
- Berechnungsmodelle

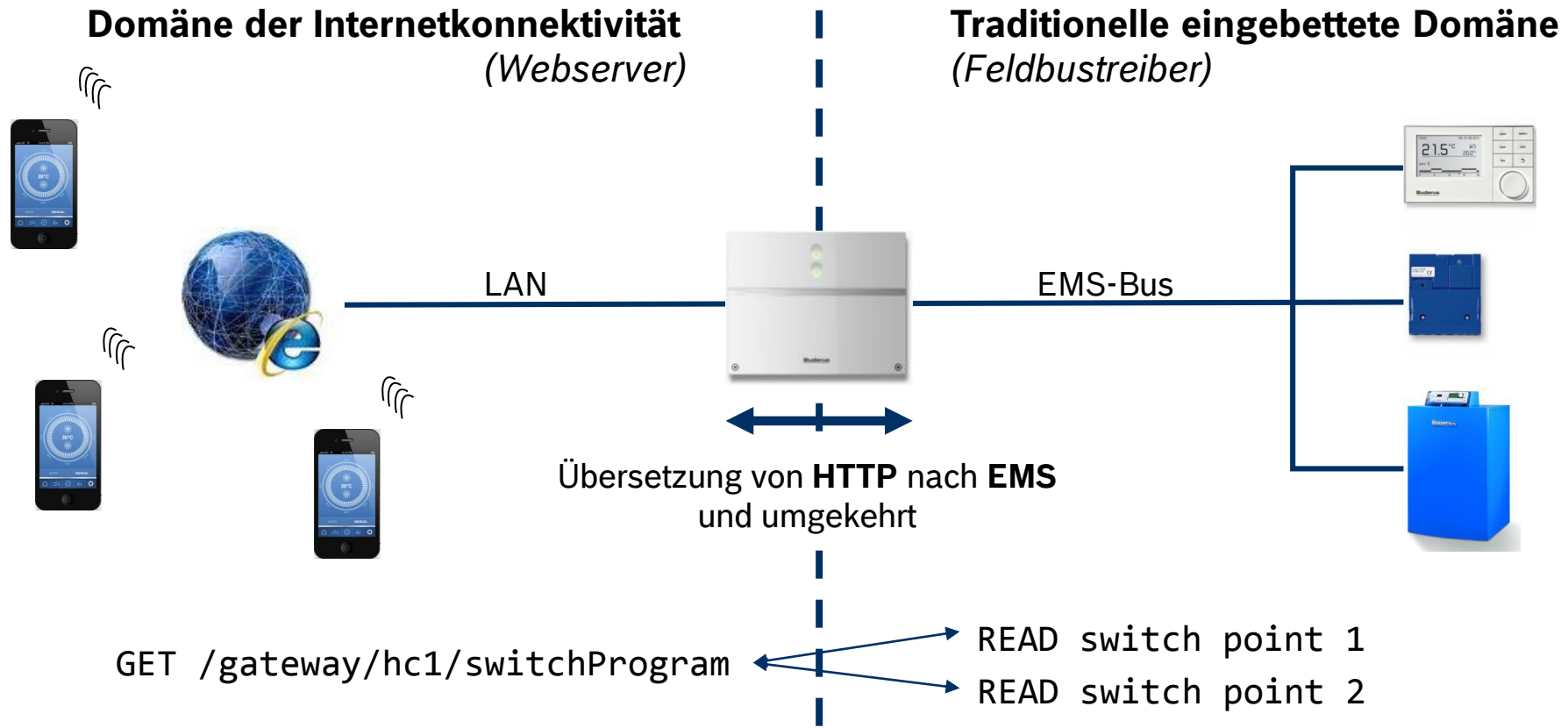
3. Neuentwurf mit CÉU & RUST

- Geschichtete Softwarearchitektur
- Anwendungsbeispiele

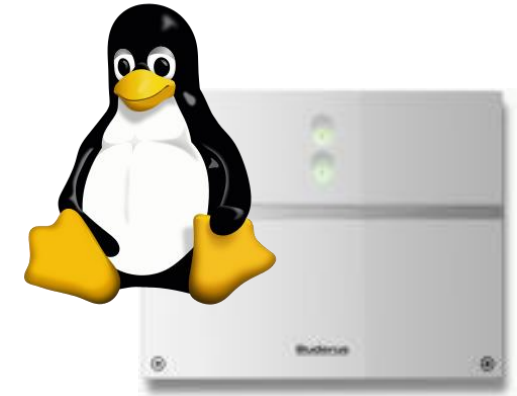
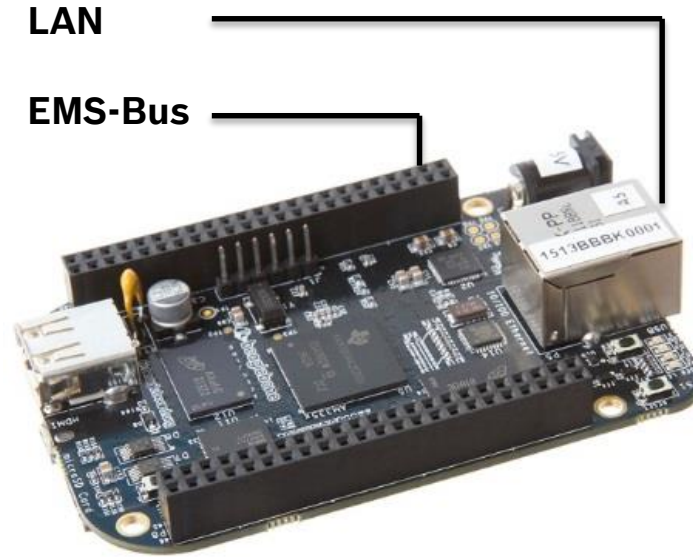
4. Zusammenfassung



Gateway-Systemüberblick



Ziel: Neuentwurf mit Linux



BeagleBone Black

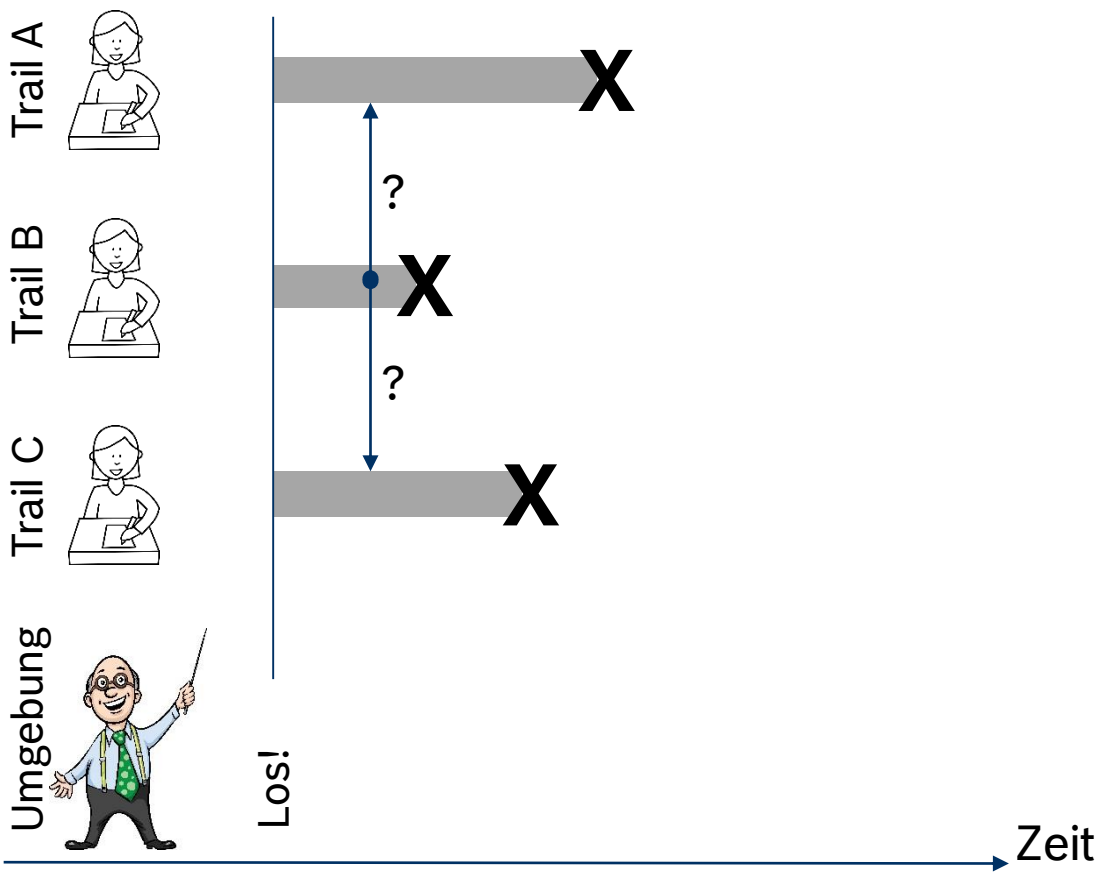
Berechnungscharakteristiken: Internet vs. Feldbus



- ✓ Unabhängig + zustandslos
- ✓ Verschachtelt + nicht-deterministisch
- ✓ Langlebig + nicht-echtzeitkritisch

- ✓ Abhängig + zustandsgebunden
- ✓ Streng sequentiell + deterministisch
- ✓ Kurzlebig + echtzeitkritisch

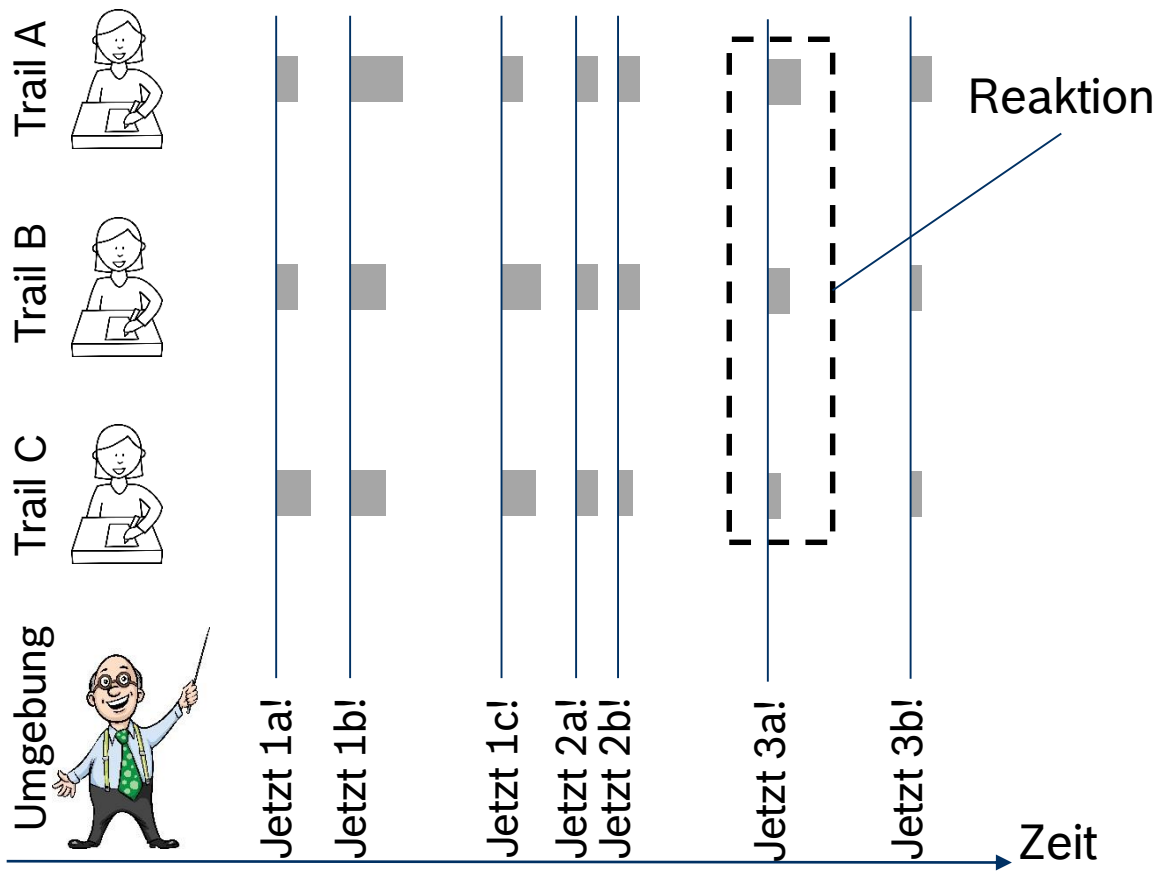
Berechnungsmodell: Asynchrone Ausführung



- Ausführung bestimmt durch: **Trails**
- Trails
 - Laufen unabhängig
 - Haben keine gemeinsame Sicht auf die Umgebung oder untereinander
 - Bestimmen selbst die Zeitpunkte für Synchronisation oder Kommunikation

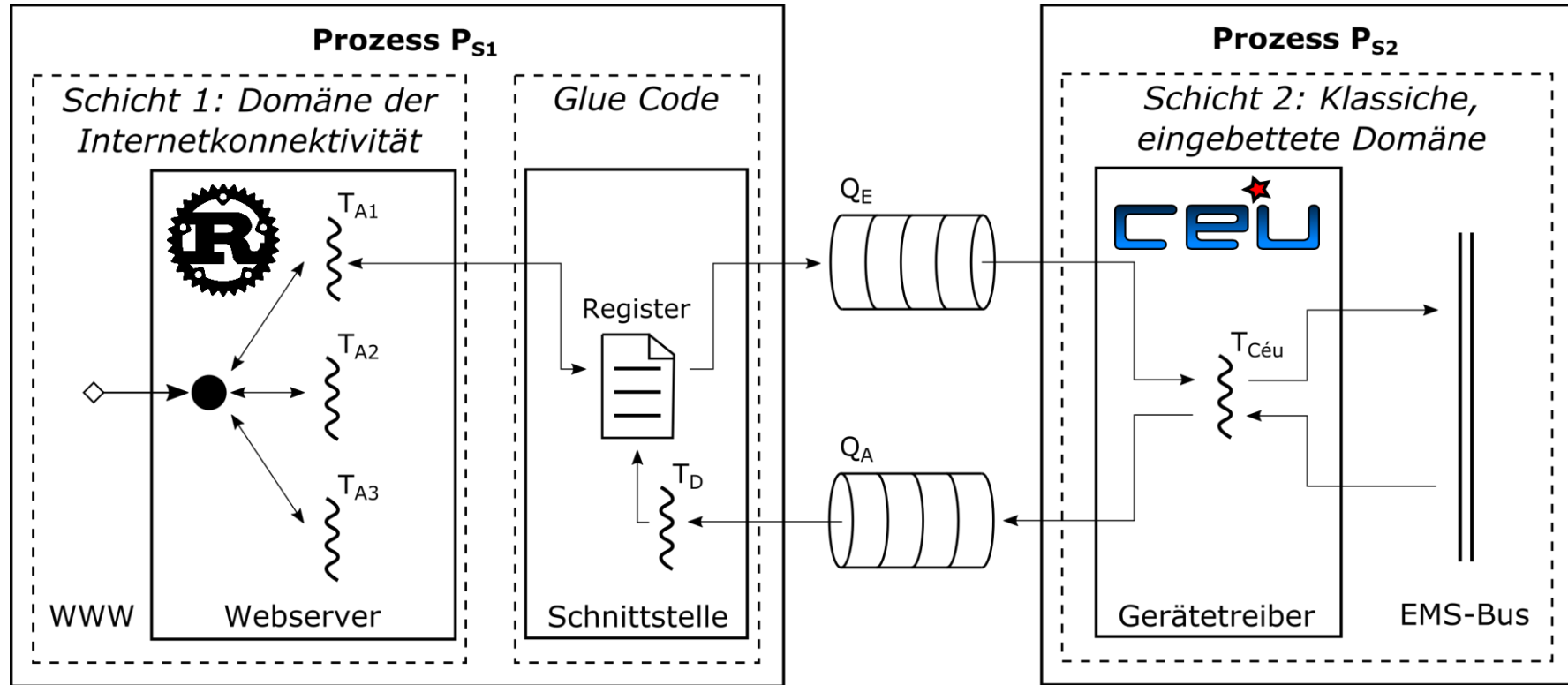
→ **Fokus liegt auf den Trails!**

Berechnungsmodell: Synchrone Ausführung



- Ausführung bestimmt durch: **Umgebung**
- Umgebung
 - Initiiert die Ausführung
 - ereignisgesteuert
 - zeitgesteuert
 - Bestimmt die Geschwindigkeit
- Trails
 - Laufen im Gleichschritt
 - Sind kontinuierlich synchronisiert mit ihrer Umgebung und untereinander
- **Fokus liegt auf der Umgebung!**

Geschichtete Softwarearchitektur



ASYNCHRON,
thread-basiert

SYNCHRON,
ereignis-basiert

Anwendungsbeispiel: Webserver

```
01: fn main() {  
02:     let port = "443";  
03:     let addr = "0.0.0.0".to_string() + ":" + port;  
04:     Iron::new(|req: &mut Request| {  
05:         match req.method {  
06:             Method::Get => { handle_get(req) },  
07:             Method::Put => { handle_put(req) },  
08:             _ => Ok(Response::with(status::MethodNotAllowed))  
09:         }  
10:     }).https(addr,  
11:         PathBuf::from("/etc/ssl/certs/ssl-cert-snakeoil.pem"),  
12:         PathBuf::from("/etc/ssl/private/ssl-cert-snakeoil.key")).unwrap();  
13: }
```

1 *komfortable Verarbeitung von Zeichenketten*

2 *Ausführung in eigenem Thread pro Anfrage*

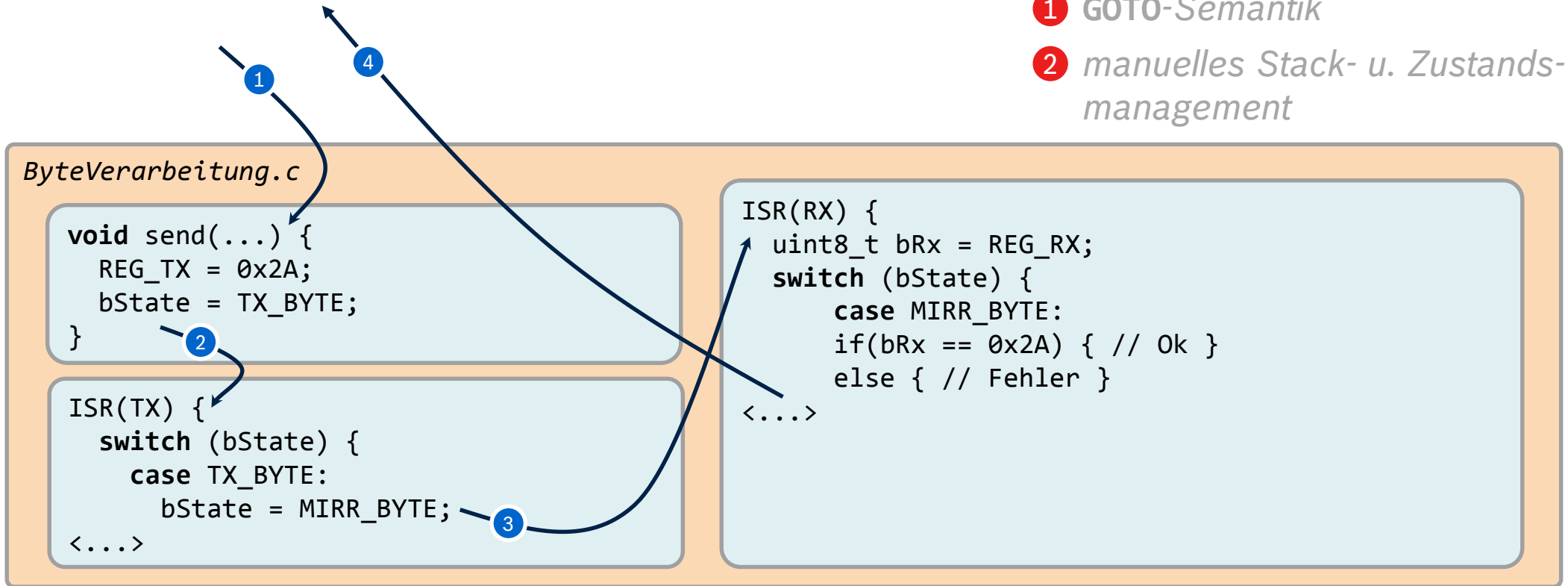
3 *Verschlüsselung*



Traditionell: Bytespiegelung in C

Zustand ist explizit,
Kontrollfluss implizit!

- 1 GOTO-Semantik
- 2 manuelles Stack- u. Zustandsmanagement



Anwendungsbeispiel: Bytespiegelung

```
01: input u8 BYTE_RX; // Eingangereignis
02: output u8 BYTE_TX; // Ausgangereignis
03: var u8 b = 0x2A;
04: var int ret = emit BYTE_TX => b;
05: if ret != 0 then
06:   escape -1;
07: end
08: par/or do //--- Trail 1 ---//
09:   var u8 mirror = await BYTE_RX;
10:   if mirror != b then
11:     escape -2;
12:   end
13: with //--- Trail 2 ---//
14:   await 42ms;
15:   escape -3;
16: end
17: escape 0;
```



Kontrollfluss ist explizit,
Zustand implizit!

Essentielle Erweiterungen

- 1 Warten auf Ereignisse (“blockierend”)
- 2 Parallelkomposition
- 3 Orthogonaler Abbruchmechanismus

→ “Structured Synchronous Reactive Programming”

Zusammenfassung

Internet \leftrightarrow eingebettete Domäne

- ✓ Geschichtete Softwarearchitektur
- ✓ Autarke Prozesse
- ✓ Schlanke Schnittstelle in C

Warum?

- ✓ Lose Kopplung / Unabhängigkeit
 - Robustheit
 - Einsatz geeigneter Sprachen
 - Einsatz existierender Lösungen
 - Selektive Priorisierung
- ✓ Ausführung auf verschiedenen Kernen
 - Erfüllung von Echtzeitanforderungen
- ✓ Einfacheres Testen und Bewerten



- ✓ Thread-basierte Nebenläufigkeit
- ✓ Hohes Abstraktionslevel + Effizienz
- ✓ Low-level Hardwarezugriff
- ✓ Webentwicklung komfortabler und sicherer



- ✓ Ereignisbehandlung + Zeit
- ✓ Strukturierte Nebenläufigkeit
- ✓ Expliziter, linearer Kontrollfluss
- ✓ Deterministisches Verhalten

Vielen Dank für Ihre Aufmerksamkeit!

Sind noch Fragen offen?

