

# Echtzeitsysteme - Übungen

## Betriebsmittelprotokolle

---

Sommersemester 2024

Eva Dengler   Peter Wägemann

Friedrich-Alexander-Universität Erlangen-Nürnberg (FAU)

Lehrstuhl Informatik 4 (Systemsoftware)

<https://sys.cs.fau.de>



**Lehrstuhl für Informatik 4**  
Systemsoftware



**Friedrich-Alexander-Universität**  
Technische Fakultät

Zugriffskontrolle

Zugriffskontrolle in eCos

Hinweise zu Aufgabe 7

## Konkurrenz und Koordination

- Betriebsmittelarten  $\rightsquigarrow$  einseitige/mehrseitige Synchronisation
- Konkurrenz  $\rightsquigarrow$  Vergabe/Freigabe (P/V)
- Konflikt  $\rightsquigarrow$  Streit um begrenzte bzw. unteilbare Betriebsmittel (BM)

## Konkurrenz und Koordination

- Betriebsmittelarten  $\rightsquigarrow$  einseitige/mehrseitige Synchronisation
- Konkurrenz  $\rightsquigarrow$  Vergabe/Freigabe (P/V)
- Konflikt  $\rightsquigarrow$  Streit um begrenzte bzw. unteilbare Betriebsmittel (BM)

## Synchronisation

- $\rightsquigarrow$  Nichtfunktionale Eigenschaft
  - Prioritätsumkehr  $\rightsquigarrow$  kontrolliert vs. unkontrolliert
  - Verklemmung (Deadlock)

## Konkurrenz und Koordination

- Betriebsmittelarten  $\rightsquigarrow$  einseitige/mehrseitige Synchronisation
- Konkurrenz  $\rightsquigarrow$  Vergabe/Freigabe (P/V)
- Konflikt  $\rightsquigarrow$  Streit um begrenzte bzw. unteilbare Betriebsmittel (BM)

## Synchronisation

- $\rightsquigarrow$  Nichtfunktionale Eigenschaft
  - Prioritätsumkehr  $\rightsquigarrow$  kontrolliert vs. unkontrolliert
  - Verklemmung (Deadlock)

## Synchronisationsprotokolle

- Verdrängungssteuerung
- Prioritätsvererbung & Prioritätsobergrenzen
- Blockadezeit  $\rightsquigarrow$  direkt vs. durch Vererbung

## Verdrängungssteuerung (NPCS)

- Unterbindet Verdrängung im kritischen Abschnitt
- Blockadezeit  $\rightsquigarrow \max(cs)$
- + Deadlock Prevention  $\rightsquigarrow$  Kein „hold and wait“
- + Kein à priori Wissen nötig
- + Einfach; gut für wenige BM
- Verzögerung höher priorer Jobs ohne Konflikt

## Verdrängungssteuerung (NPCS)

- Unterbindet Verdrängung im kritischen Abschnitt
- Blockadezeit  $\rightsquigarrow \max(cs)$
- + Deadlock Prevention  $\rightsquigarrow$  Kein „hold and wait“
- + Kein à priori Wissen nötig
- + Einfach; gut für wenige BM
- Verzögerung höher priorer Jobs ohne Konflikt

## Prioritätsvererbung (Priority Inheritance)

- Priorität zeitweise erhöhen (von höherprioreren Fäden erben)
- Blockadezeit  $\rightsquigarrow \min(n, k) \cdot \max(cs)$
- + Verbessert Verzögerung von Jobs ohne Konflikt
- Transitive Blockierung möglich; Deadlocks möglich

## Prioritätsobergrenzen (Priority Ceiling Protocol)

- Variante der PV mit Prioritätsobergrenzen
- BM-Obergrenze  $\rightsquigarrow \max(p_i)$  aller Jobs die das BM nutzen
- Systemobergrenze  $\rightsquigarrow$  höchstprioreres, belegtes BM (zur *Laufzeit*)
- Betriebsmittelvergabe  $\rightsquigarrow$  BM-Graph (lineare Ordnung)
- Blockadezeit  $\rightsquigarrow \max(cs)$  (wie NPCCS)
- + Deadlock Avoidance  $\rightsquigarrow$  Kein „cyclic wait“
- + Vermeidet transitive Blockierung
- à priori Wissen nötig; aufwendig; avoidance blocking



## Prioritätsbergrenzen (Priority Ceiling Protocol)

- Variante der PV mit Prioritätsbergrenzen
- BM-Obergrenze  $\rightsquigarrow \max(p_i)$  aller Jobs die das BM nutzen
- Systemobergrenze  $\rightsquigarrow$  höchstprioreres, belegtes BM (zur *Laufzeit*)
- Betriebsmittelvergabe  $\rightsquigarrow$  BM-Graph (lineare Ordnung)
- Blockadezeit  $\rightsquigarrow \max(cs)$  (wie NPCS)
- + Deadlock Avoidance  $\rightsquigarrow$  Kein „cyclic wait“
- + Vermeidet transitive Blockierung
- à priori Wissen nötig; aufwendig; avoidance blocking

## Stackbasierte Prioritätsbergrenzen

- Vereinfachung des klassischen PCP  $\rightsquigarrow$  Stack-based PCP
- Implementiert z. B. in OSEK; Keine Selbstsuspendierung erlaubt!

Zugriffskontrolle

Zugriffskontrolle in eCos

Hinweise zu Aufgabe 7

Kerneldatenstrukturen durch Sperren des Schedulers geschützt

→ **Big Kernel Lock (BKL)**

- **Sperre:** `void cyg_scheduler_lock(void);`
  - Sofortiges Anhalten des Scheduling
  - Verzögerung der DSR-Ausführungen
  - **ISRs werden weiterhin zugestellt!**
- **Freigabe:** `void cyg_scheduler_unlock(void);`
  - Sofortige Abarbeitung angelaufener DSRs
- Alle Systemaufrufe werden per NPCS synchronisiert
- Anwendungen sollten Mutexe, Semaphore, etc. nutzen

---

<sup>1</sup><http://ecos.sourceware.org/docs-latest/ref/kernel-schedcontrol.html>

### ■ Initialisierung

```
void cyg_mutex_init(cyg_mutex_t* mutex);
```

### ■ Protokoll auswählen:

```
void cyg_mutex_set_protocol(cyg_mutex_t* mutex,  
                           enum cyg_mutex_protocol protocol);
```

- CYG\_MUTEX\_NONE keine Prioritätsvererbung
- CYG\_MUTEX\_INHERIT erbe Priorität des aktuellen Inhabers
- CYG\_MUTEX\_CEILING erbe Prioritätsobergrenze

### ■ nur bei CYG\_MUTEX\_CEILING: Prioritätsobergrenze setzen

```
void cyg_mutex_set_ceiling(cyg_mutex_t* mutex,  
                           cyg_priority_t priority);
```

---

<sup>2</sup><http://ecos.sourceware.org/docs-latest/ref/kernel-mutexes.html>

## ■ Mutex belegen

```
cyg_bool_t cyg_mutex_lock(cyg_mutex_t* mutex);
```

### Rückgabewert

- true falls Belegen erfolgreich
- false sonst

## ■ Mutex freigeben:

```
void cyg_mutex_unlock(cyg_mutex_t* mutex);
```

```
1  static cyg_mutex_t s_mutex;
2
3  void cyg_user_start(void) {
4      // Mutex initialisieren
5      cyg_mutex_init(&s_mutex);
6
7      // Protokoll auswaehlen
8      cyg_mutex_set_protocol(&s_mutex, CYG_MUTEX_CEILING);
9
10     // Prioritaetsobergrenze festlegen
11     cyg_mutex_set_ceiling(&s_mutex, 3);
12
13     // Tasks, Alarme etc.
14 }
15
16 void task_entry(cyg_addrword_t data) {
17     cyg_mutex_lock(&s_mutex); // auf Freigabe warten
18     // kritischer Abschnitt
19     cyg_mutex_unlock(&s_mutex); // Mutex freigeben
20 }
```

Zugriffskontrolle

Zugriffskontrolle in eCos

Hinweise zu Aufgabe 7

## Aufgabensysteme

1. 3 Aufgaben, 1 Betriebsmittel
2. 4 Aufgaben, 3 Betriebsmittel
3. 3 Aufgaben, 2 Betriebsmittel

## Problematische Konstellationen für einzelne Vergabeprotokolle

- Deadlocks
- Pathfinder-Beispiel
- Transitive Blockierung

## Implementierung von 1–3, Basisaufgabe:

- `aufgabe_1.c`  $\rightsquigarrow$  Verdrängungssteuerung
- `aufgabe_2.c`  $\rightsquigarrow$  Prioritätsvererbung
- `aufgabe_3.c`  $\rightsquigarrow$  Prioritätsobergrenzen



(R, 3, 4)

- R: verwendetes Betriebsmittel
- 3: relativer Anforderungszeitpunkt in ms
- 4: Zeit, die Betriebsmittel gehalten wird in ms

## Beispiel: Task mit WCET von 9 ms

```
1 void task() {  
2     non_critical_work(); // 3 ms  
3  
4     cyg_mutex_lock(&R); // acquire  
5     critical_work(); // 4 ms  
6     cyg_mutex_unlock(&R); // release  
7  
8     non_critical_work(); // 2 ms  
9 }
```