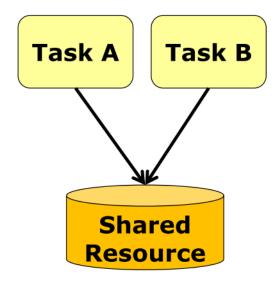
Recap Semaphore & Mutex

Manuel Schär, Robin Baumgartner

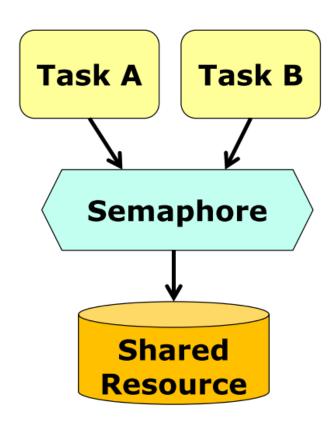
Problem: Gemeinsame Ressourcen

Führt zu unvorhersehbarem Verhalten



Lösung: Semaphore

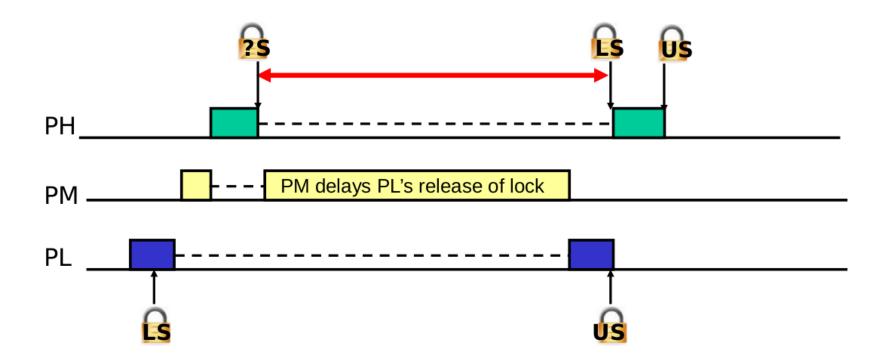
Synchronisation mit
 Semaphore regelt den
 Zugriff auf die
 gemeinsame Ressource.



Synchronisation

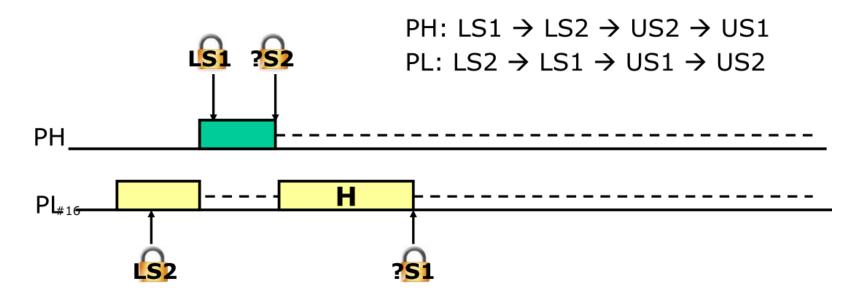
- Critical section
 - Muss unterbrechungsfreie ablaufen
- Semaphore
 - Synchronisationsmechanismus
- Mutual Exclusion (Mutex)
 - Spezialfall einer binären Semaphore

Problem: Priority Inversion



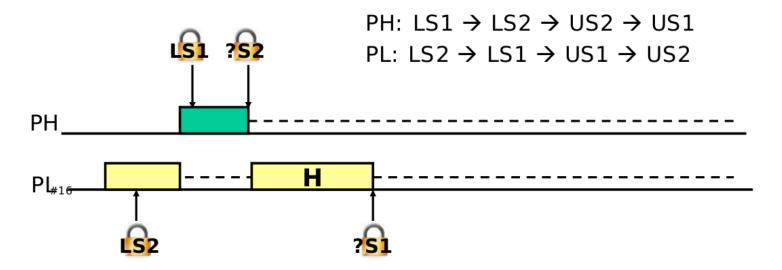
Lösung: Priority Inheritance

 Priorität der wartenden Tasks wird an den Task mit dem Lock vererbt



Problem: Deadlocks

 Priority Inheritance löst nur das Problem der Priority Inversion

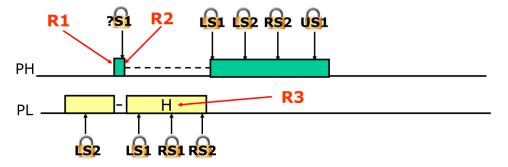


Lösung: Priority Ceiling

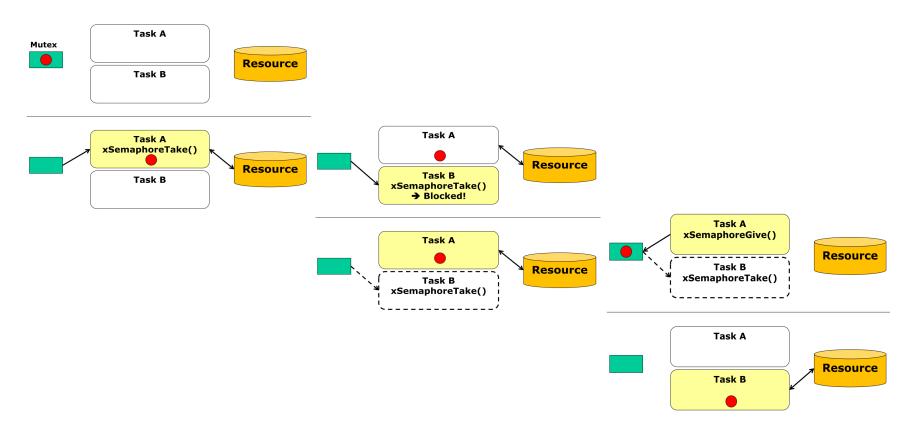
 Der Task bekommt die Ressource nur wenn seine Priorität höher als die akuelle Prioritätsgrenze (Priority Ceiling) ist.

```
PH: LS1 \rightarrow LS2 \rightarrow RS2 \rightarrow RS1
PL: LS2 \rightarrow LS1 \rightarrow RS1 \rightarrow RS2 \rightarrow Ceiling for both S1 & S2: H
```

- R1: preempt
- R2: PH attempts to lock S1. PH blocked: PL has S2 locked with ceiling H (equal PH)
- R3: PL inherits priority H from R2



FreeRTOS Binary Semaphores



IPC mit Binary Semaphore

 Mit binären Semaphoren lassen sich Producer-Consumer-Systeme realisieren

