### Aufgabe 4.2 a

### Wie werden Philosophen, Plätze, Gabeln, programmtechnisch abgebildet?

#### Philosophen

Wie bereits in Aufgabe 3.3 wird jeder Philosoph als eigener Thread implementiert. Für die Verteilung ist jeder Philosoph zusätzlich als Remote-Objekt implementiert um eine Schnittstelle für den Manager und das damit verbundene entfernte Starten, Stoppen sowie die Wiederherstellung anzubieten.

#### Plätze, Gabeln

Der gesamte Tisch wird in mehrere TableParts aufgeteilt. Jeder TablePart besteht aus zwei Plätzen mit zwei Gabeln und erhält eine Referenz auf den nächsten TablePart vom Manager, wodurch der Tisch geschlossen wird. TableParts können auf unbegrenzt vielen unterschiedlichen Rechnern gestartet werden.

Im Gegensatz zu Aufgabe 3.3 mussten die Gabeln für die verteilten Philosophen als Eigeninterpretation des ReentrantLocks neu implementiert werden, da der ReentrantLock im RMI-Kontext sich nicht gleich verhält. Jede Gabel kann von einem Philosophen gesperrt werden. Die Sperre wird durch das setzen der ID des Philosophen auf der Gabel erreicht. Wenn ein Philosoph prüft, ob eine Gabel für ihn frei ist, wird zudem überprüft, seit wann die Gabel gesperrt ist. Wenn eine Gabel länger als das fünffache der Essenszeit eines Philosophen blockiert ist, wird davon ausgegangen, dass der besitzende Philosoph beendet wurde/abgestürzt ist, und die Gabel wird automatisch wieder freigegeben.

# Wie kann die Verteilung, die Kommunikation und Synchronisation sinnvollerweise erfolgen?

In dieser Architektur erfolgt die Kommunikation über RMI. Jeder Philosoph und TablePart kann auf einer physikalisch entfernten Maschine gestartet werden, solange eine Verbindung zum Manager-Rechner besteht. Es wurde eine zentrale Lösung implementiert, das heißt, dass es eine zentrale RMI-Registry gibt, auf deren Rechner auch der Manager laufen muss.

Die Synchronisation erfolgt an zwei Stellen zu unterschiedlichen Zwecken.

Auf den Gabeln kann immer nur ein Philosoph sperren/entsperren um die Synchronisation der Platzreservierung zu Gewährleisten. Zusätzlich wird zur Verwaltung aller registrierten Remote-Objekte eine synchronisation beim registrieren und deregistrieren im Manager auf den Listen der registrierten Objekten durchgesetzt.

## Wie können Verklemmungen vermieden oder erkannt und aufgelöst werden?

Wie bereits in Aufgabe 3.3 wird eine Verklemmung dadurch verhindert, dass ein Platz erst eingenommen werden kann wenn beide Gabeln eines Platzes direkt zur verfügung stehen. Im Fall der verteilten Philosophen wird zudem noch eine Verklemmung durch "absterben" eines Philosophen durch die im oberen Teil beschriebene zeitliche Begrenzung des Sperren einer Gabel verhindert.

### Ablaufdiagramme

#### Genereller Aufbau

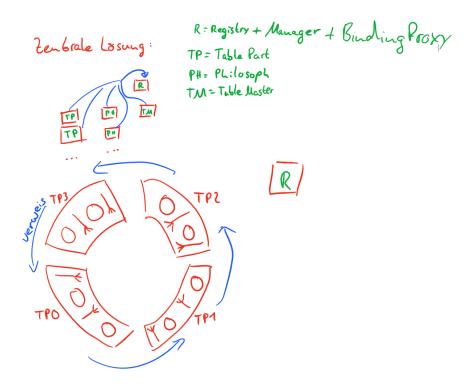


Figure 1: Genereller Aufbau

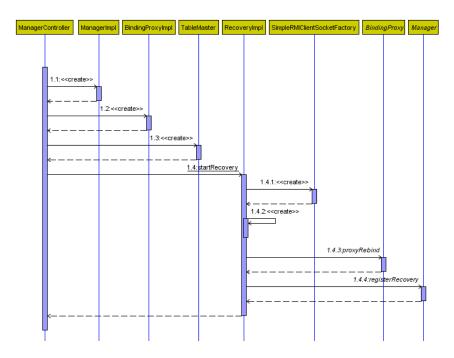


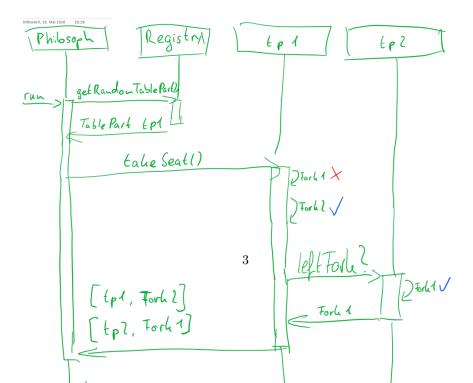
Figure 2: Initialisierung des Managers

Initialisierung des Managers

Initialisierung eines Philosophen

Initialisierung eines Tableparts

Schleife des Philosophen



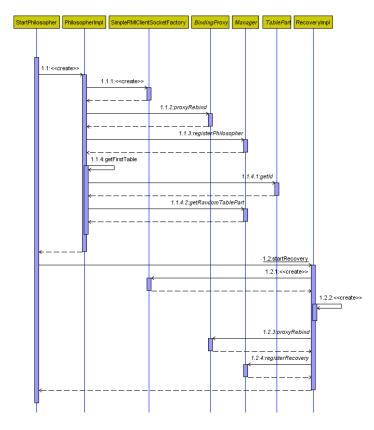


Figure 3: Initialisierung eines Philosophen

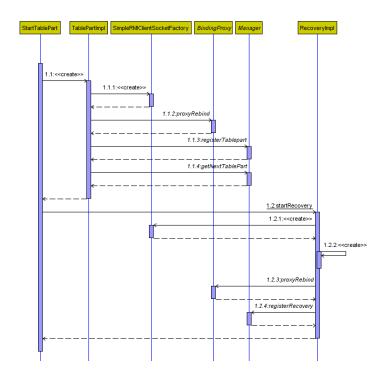


Figure 4: Initialisierung eines TableParts