

# **Fallstudie: Koordination verteilter Umweltsimulationen**

Prof. Dr. Rolf Hennicker

20.07.2017

## 9.1 Verteilte Umweltsimulationen in GLOWA-Danube

- ▶ GLOWA-Danube war ein vom BMBF gefördertes Projekt innerhalb der Initiative GLOWA (Globaler Wandel des Wasserkreislaufs, 2000-2010)
- ▶ Projekttitle: "Integrative Techniques, Scenarios and Strategies for the Future of Water in the Upper Danube Basin"
- ▶ Projektpartner aus mehr als einem Dutzend verschiedener Fachgebiete aus Naturwissenschaften und Sozialwissenschaften
- ▶ Projektziel: Entwicklung des verteilten Systems DANUBIA
  - ▶ für integrative Simulationen gekoppelter Simulationsmodelle,
  - ▶ zur Analyse von transdisziplinären Effekten wechselseitig abhängiger Prozesse,
  - ▶ zur Entscheidungsunterstützung auf der Grundlage wasserbezogener Szenarien.

## GLOWA-Danube Projekt

### Natural Sciences

- Hydrology
- Plant Ecology
- Glaciology
- Meteorology
- Groundwater
- Surface Water

### Social Sciences

- Environmental Psychology
- Environmental Economy
- Tourism Research
- Water Supply
- Agricultural Economics

+ Informatics

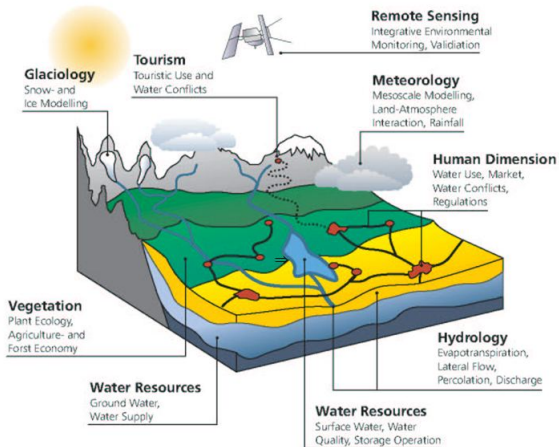


### Upper Danube Basin:

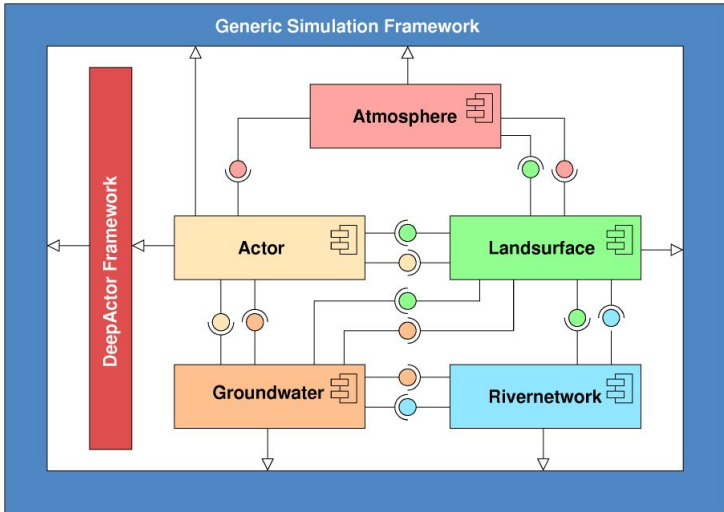
- Area: 77.000 km<sup>2</sup>
- Population: 8.2 Mio.
- Elevation Gradient: 3300 m



# Wechselseitig abhängige Prozesse in Natur und Gesellschaft



# Das DANUBIA-System



## 9.2 Simulationsmodelle und integrative Simulationen

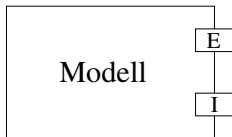
### Simulationszeit

- ▶ Ein Simulationsmodell simuliert einen physikalischen oder sozialen Prozess über eine bestimmte *Zeitspanne* (*Simulationszeit*).
- ▶ Die Simulationszeit ist endlich, d.h. es gibt einen Anfangs- und einen Endzeitpunkt einer Simulation.
- ▶ Ein Simulationsmodell hat einen individuellen lokalen *Zeitschritt*, der den Abstand zweier aufeinanderfolgender Simulationszeitpunkte bestimmt (z.B. stündliche Temperaturwerte, Wasserverbrauch pro Monat).
- ▶ Wir nehmen an, dass der Zeitschritt eines Modells während der gesamten Simulation gleich bleibt.

## Datenaustausch

### Ein Simulationsmodell

- ▶ stellt über Export-Interfaces Daten (für andere Modelle) zur Verfügung,
- ▶ holt über Import-Interfaces Daten (von anderen Modellen), die es für die eigenen Berechnungen benötigt.



## Lebenszyklus eines Simulationsmodells

- ▶ Nachdem ein Modell gestartet wurde, stellt es zunächst bestimmte Anfangswerte über seine Export-Interfaces zur Verfügung.
- ▶ Bis zum Simulationsende führt es dann zyklisch, entsprechend des lokalen Modellzeitschritts, folgende Aktivitäten durch:
  1. Holen der (für die eigenen Berechnungen) benötigten Daten über die Import-Interfaces.
  2. Berechnung neuer Simulationsdaten, die zum nächsten Simulationszeitpunkt gültig sind.
  3. Bereitstellen der neu berechneten Werte über die Export-Interfaces.



## Modellierung von Simulationsmodellen in FSP

```
//Simulationszeit
const SimStart = 0
const SimEnd = 6
range Time = SimStart..SimEnd

//Berechnungszyklus
MODEL(Step=1) = (start → INIT),
INIT = (prov[SimStart] → M[SimStart]),
M[t:Time] = if (t+Step <= SimEnd)
             then (get[t] → compute[t] → prov[t+Step] → M[t+Step])
             else STOP.
```

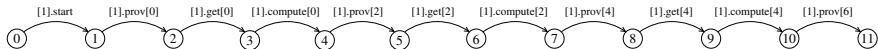
### Beachte:

- ▶ `prov[x]` repräsentiert das Bereitstellen von Export-Daten, die zum Zeitpunkt `x` gültig sind.
- ▶ `get[x]` repräsentiert das Holen von Import-Daten, die zum Zeitpunkt `x` gültig sind.
- ▶ `compute[x]` repräsentiert die Berechnung von neuen Daten, auf der Grundlage der zum Zeitpunkt `x` gültigen Import-Daten.

## Modellierung von Instanzen von Simulationsmodellen

Simulationsmodell mit Nummer 1 und Zeitschritt 2:

[1]:MODEL(2)

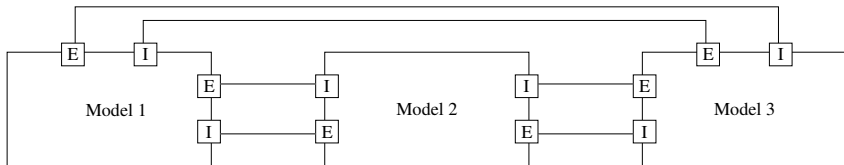


Simulationsmodell mit Nummer 2 und Zeitschritt 3:

[2]:MODEL(3)



## Integrative Simulationen



- ▶ In einer integrativen Simulation arbeiten verschiedene Simulationsmodelle zusammen, indem sie (zur Laufzeit) gegenseitig Daten austauschen.
- ▶ Bei einer integrativen Simulation haben alle Modelle denselben Simulationszeitraum, jedoch (i.a.) verschiedene lokale Zeitschritte.
- ▶ Die Modelle müssen geeignet koordiniert werden.

## Parallele Komposition von zwei Simulationsmodellen

```
const nrModels = 2    range Models = 1..nrModels
||SYS = ([1]:MODEL(2) || [2]:MODEL(3)) / {start/[Models].start}.
```

### Mögliche Abläufe:

#### (1) *Zu alte Daten:*

```
start → [2].prov[0] → [1].prov[0] → [1].get[0] → [1].compute[0] → [1].prov[2] →
[1].get[2] → [1].compute[2] → [1].prov[4] → [1].get[4] →
```

Modell 1 holt Daten, während Modell 2 noch nicht die aktuellsten Daten bereitgestellt hat.

#### (2) *Überschriebene Daten:*

```
start → [2].prov[0] → [1].prov[0] → [2].get[0] → [2].compute[0] → [2].prov[3] →
[1].get[0] →
```

Modell 2 liefert Daten, während Modell 1 die zum gewünschten Zeitpunkt gültigen Daten noch nicht geholt hat.

## 9.3 Formalisierung des Koordinatenproblems

- ▶ Betrachte ein Simulationsmodell unter verschiedenen Rollen, als Benutzer ("User") oder als Lieferant ("Provider") von Daten.
- ▶ Betrachte die Anforderungen paarweise für einen Benutzer und einen Lieferanten.

### Anforderungen zur Gültigkeit von Daten

#### (1) Für den Benutzer (U):

U holt nur dann Daten, die zu einem Zeitpunkt  $t_U$  gültig sein sollen, wenn gilt: Die nächsten Daten, die P liefert, sind gültig zu einem Zeitpunkt  $t_P$  mit  $t_U < t_P$ .

*Wenn die nächsten Daten, die P liefert, zu einem Zeitpunkt in der Zukunft gültig sind, können die gerade vorhanden nicht veraltet sein und U kann sie jetzt holen.*

#### (2) Für den Lieferanten (P):

P liefert nur dann Daten, die zu einem Zeitpunkt  $t_P$  gültig sind, wenn gilt: Die nächsten Daten, die U holt, sollen gültig sein zu einem Zeitpunkt  $t_U$  mit  $t_U \geq t_P$ .

*Wenn die nächsten Daten, die U holt, zu einem Zeitpunkt ab jetzt gültig sein sollen, kann P Daten jetzt liefern ohne noch benötigte Daten zu überschreiben.*

## Modellierung der legalen Abläufe durch Property-Prozesse

```
property VALIDDATA(User=1,StepUser=1,Prov=1,StepProv=1) =  
  VD[SimStart] [SimStart],
```

```
VD[nextGet:Time] [nextProv:Time] =  
  (when (nextGet<nextProv)  
    [User].get[nextGet] -> VD[nextGet+StepUser] [nextProv]  
  |when (nextGet>=nextProv)  
    [Prov].prov[nextProv] -> VD[nextGet] [nextProv+StepProv]).
```

Instanziierung, z.B. VALIDDATA(1,2,2,3).

Zur Vereinfachung ist oben das Simulationsende nicht berücksichtigt.

*Mit Simulationsende:*

```
property VALIDDATA(User=1,StepUser=1,Prov=1,StepProv=1) =
  VD[SimStart][SimStart],
```

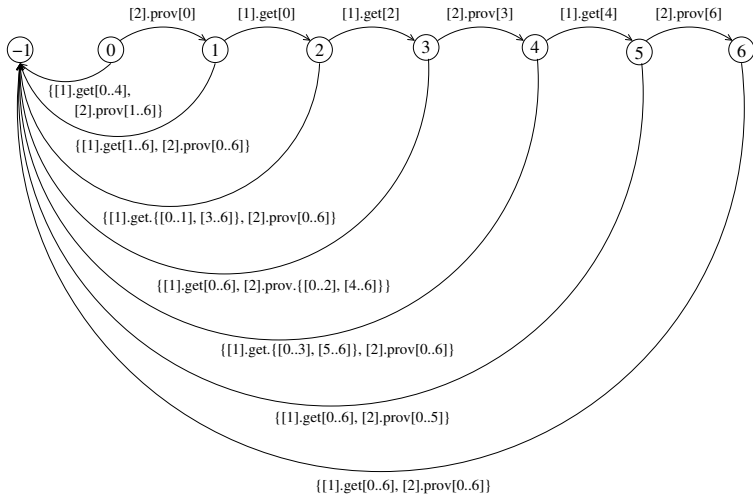
```
VD[nextGet:Time][nextProv:Time] =
  (when (nextGet<nextProv)
    [User].get[nextGet] ->
      if (nextGet+2*StepUser<=SimEnd)
        then VD[nextGet+StepUser][nextProv] else PROVFINISH[nextProv]
  |when (nextGet>=nextProv)
    [Prov].prov[nextProv] ->
      if (nextProv+StepProv<=SimEnd)
        then VD[nextGet][nextProv+StepProv] else USERFINISH[nextGet]
```

```
PROVFINISH[nextProv:Time] =
  ([Prov].prov[nextProv] -> if (nextProv+StepProv<=SimEnd)
    then PROVFINISH[nextProv+StepProv]),
```

```
USERFINISH[nextGet:Time] =
  ([User].get[nextGet] -> if (nextGet+2*StepUser<=SimEnd)
    then USERFINISH[nextGet+StepUser]).
```

LTS des Property-Prozesses VALIDDATA(1,2,2,3),

d.h. User = Modell 1 mit Zeitschritt 2 und Provider = Modell 2 mit Zeitschritt 3.





## 9.4 Systementwurf

### Idee:

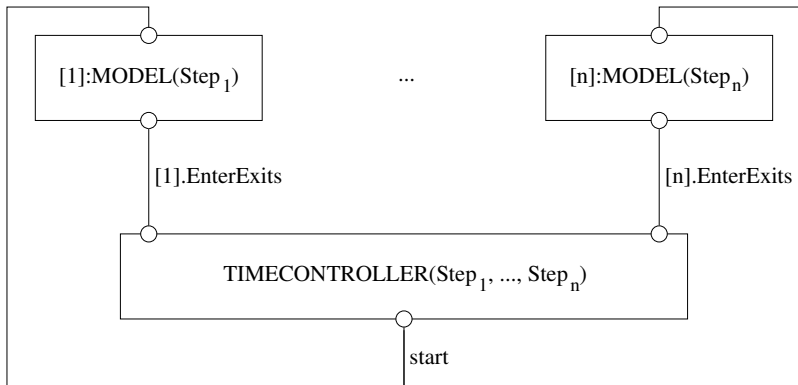
Verwende einen globalen Timecontroller zur Koordination aller an einer verteilten Simulation teilnehmenden Simulationsmodelle.

### Ziel:

Konstruiere einen FSP-Prozess TIMECONTROLLER, so dass für n Modelle das folgende System alle Sicherheitseigenschaften erfüllt:

$$\begin{aligned} \parallel \text{SYS} = & ([1]:\text{MODEL}(\text{Step}_1) \parallel \dots \parallel [n]:\text{MODEL}(\text{Step}_n) \\ & \parallel \text{TIMECONTROLLER}(\text{Step}_1, \dots, \text{Step}_n)) \\ & / \{ \text{start} / [\text{Models}].\text{start} \} \end{aligned}$$

## Strukturdiagramm



wobei

set EnterExits =  $\{\{\text{enterGet}, \text{exitGet}, \text{enterProv}, \text{exitProv}\}[\text{Time}]\}$

## Konstruktion des Timecontroller-Modells

- ▶ Der Timecontroller ist ein Monitor, der die Operationen enterGet, exitGet, enterProv und exitProv anbietet.
- ▶ enter-Aktionen werden bewacht durch eine Bedingung, die die Anforderungen bzgl. der Gültigkeit von Daten gewährleisten soll.
- ▶ Die Bedingungen sind abhängig vom Monitorzustand, der durch Indexvariablen lokaler Prozesse modelliert wird.
- ▶ Der Monitor merkt sich für jedes an einer verteilten Simulation teilnehmende Modell  $m \in \text{Models}$  den Zeitpunkt, an dem das Modell zum nächsten Mal Daten holt (nextGetm) und an dem es zum nächsten Mal Daten liefert (nextProvm).
- ▶ Die Zeitschritte der an einer verteilten Simulation teilnehmenden Modelle werden dem Timecontroller über Prozessparameter bekannt gegeben, z.B. Timecontroller für zwei Modelle mit den Zeitschritten 2 und 3: TIMECONTROLLER(2,3).

## Modell des Timecontrollers (für 2 Simulationsmodelle)

```

TIMECONTROLLER(Step1=1,Step2=1) =
  (start -> TC[SimStart] [SimStart] [SimStart] [SimStart]),

TC[nextGet1:Time] [nextProv1:Time] [nextGet2:Time] [nextProv2:Time] =
  (dummy[t:Time] ->
    //enterGet
    (when (t<nextProv1 && t<nextProv2)
      [Models].enterGet[t] ->
        TC[nextGet1] [nextProv1] [nextGet2] [nextProv2]
    //exitGet
    | [1].exitGet[t] -> TC[t+Step1] [nextProv1] [nextGet2] [nextProv2]
    | [2].exitGet[t] -> TC[nextGet1] [nextProv1] [t+Step2] [nextProv2]
  )

```

```

//enterProv
|when (nextGet1>=t && nextGet2>=t)
    [Models].enterProv[t] ->
        TC[nextGet1] [nextProv1] [nextGet2] [nextProv2]
//exitProv
|[1].exitProv[t] ->
    if (t+Step1<=SimEnd)
    then TC[nextGet1] [t+Step1] [nextGet2] [nextProv2]
    else TC[SimStart] [SimStart] [SimStart] [SimStart]
|[2].exitProv[t] ->
    if (t+Step2<=SimEnd)
    then TC[nextGet1] [nextProv1] [nextGet2] [t+Step2]
    else TC[SimStart] [SimStart] [SimStart] [SimStart]
|dummy[t] -> TC[nextGet1] [nextProv1] [nextGet2] [nextProv2])
)\{dummy[Time]}.

```

## Integration von enter- exit-Aktionen in ein Modell

```
MODEL(Step=1) = (start → INIT),  
INIT = (enterProv[SimStart] → prov[SimStart] → exitProv[SimStart] → M[SimStart]),  
M[t:Time] = if (t+Step ≤ SimEnd)  
  then (enterGet[t] → get[t] → exitGet[t] →  
        compute[t] →  
        enterProv[t+Step] → prov[t+Step] → exitProv[t+Step] → M[t+Step])  
  else STOP + EnterExits.
```

## Modell einer verteilten Simulation (mit 2 Simulationsmodellen)

```
const StepModel1 = 2
```

```
const StepModel2 = 3
```

```
||SYS = ([1]:MODEL(StepModel1) || [2]:MODEL(StepModel2)
        || TIMECONTROLLER(StepModel1,StepModel2)) / {start/[Models].start}.
```

### Nachweis der Sicherheitseigenschaften

```
||CHECK_VALIDDATA_USER1_PROV2 =
    (SYS || VALIDDATA(1, StepModel1, 2, StepModel2)).
```

Fehlerzustand nicht erreichbar.

```
||CHECK_VALIDDATA_USER2_PROV1 =
    (SYS || VALIDDATA(2, StepModel2, 1, StepModel1)).
```

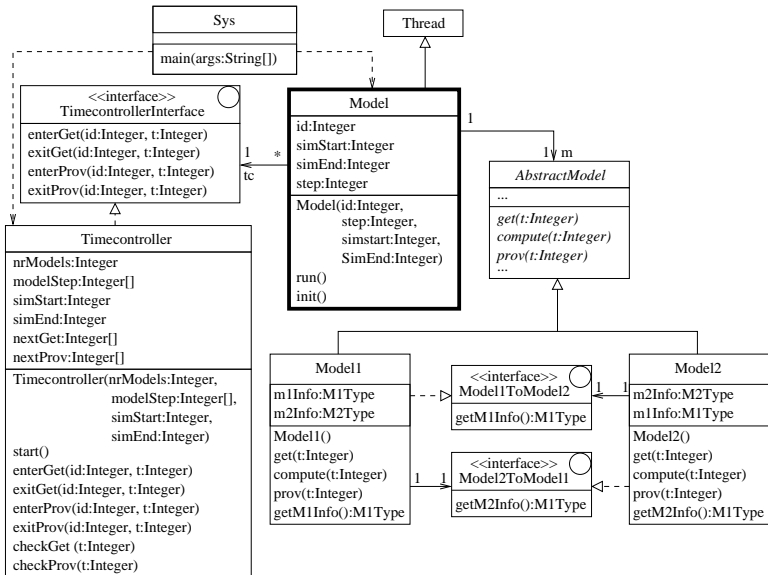
Fehlerzustand nicht erreichbar.

## 9.5 Systemimplementierung

- ▶ Simulationsmodelle werden durch Threads implementiert (aktive Objekte).
- ▶ Der Timecontroller wird durch einen Monitor implementiert (passives Objekt), der beliebig viele Simulationsmodelle koordinieren kann.
- ▶ Für den Zugriff der Modelle auf den Timecontroller wird ein Interface eingeführt, das die enter- und exit-Operationen anbietet.
- ▶ Für die Ausführung der get, compute und prov Operationen wird eine abstrakte Klasse eingeführt (*AbstractModel*), die entsprechend konkreter, fachspezifischer Simulationen implementiert wird (Framework-Idee!).
- ▶ Für den Datenaustausch zwischen fachspezifischen Simulationen werden entsprechende Interfaces verwendet.



## Architektur der Implementierung



## Java-Code

**main-Methode der Klasse Sys (bei 2 Simulationsmodellen):**

```
public static void main(String[] args) {
    int simStart = 0;
    int simEnd = 6;
    int nrModels = 2;
    int[] modelStep = new int[] { 2, 3 };
    Timecontroller tc =
        new Timecontroller(nrModels, modelStep, simStart, simEnd);
    tc.start();
    Model m1 = new Model(1, 2, simStart, simEnd, tc);
    m1.start();
    Model m2 = new Model(2, 3, simStart, simEnd, tc);
    m2.start();
}
```

## run-Methode der Klasse Model

```
public void run() {
    init();
    int t=0;
    while (t+step<=simEnd) {
        try {
            tc.enterGet(id, t);
        } catch (InterruptedException e) {}
        m.get(t);
        tc.exitGet(id, t);
        m.compute(t);
        try {
            tc.enterProv(id, t+step);
        } catch (InterruptedException e) {}
        m.prov(t+step);
        tc.exitProv(id, t+step);
        t = t+step; }
}
```

## Methoden der Klasse Timecontroller

```
public void start() {
    for (int i=0; i<nrModels; i++) {
        nextGet[i]=simStart;
        nextProv[i]=simStart; }
}

public synchronized void enterGet(int id, int t)
    throws InterruptedException {
    while (!checkProv(t)) wait();
}

private boolean checkProv(int t) {
    boolean b = true;
    for (int i = 0; i < nrModels; i++) {
        b = (b && (t < nextProv[i]));
    }
    return b;
}
```

```
public synchronized void exitGet(int id, int t) {
    // subtract 1 to match model id!
    nextGet[id-1] = nextGet[id-1] + modelStep[id-1];
    notifyAll();
}

public synchronized void enterProv(int id, int t)
    throws InterruptedException {
    while (!checkGet(t)) wait();
}

private boolean checkGet(int t) {
    boolean b = true;
    for (int i = 0; i < nrModels; i++) {
        b = (b && (nextGet[i] >= t));
    }
    return b;
}

public synchronized void exitProv(int id, int t) {
    nextProv[id-1] = nextProv[id-1] + modelStep[id-1];
    notifyAll();
}
```