

Formale Spezifikation und Verifikation

Wintersemester 2024

Prof. Dr. Gidon Ernst

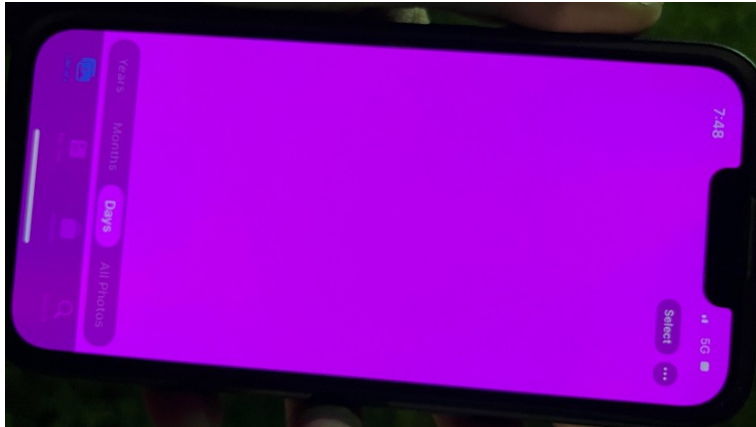
gidon.ernst@lmu.de

Software and Computational Systems Lab
Ludwig-Maximilians-Universität München, Germany

September 30, 2024



Spezifikation und Testen eingebetter Systeme



Plan

Bisher: Lineare Temporale Logik

- ▶ Syntax und Semantik von Formeln, **diskrete Zeitschritte**
- ▶ Sicherheits- und Lebendigkeitseigenschaften
- ▶ Model Checking mit Büchi-Automaten

Heute: Eingebettete Systeme

- ▶ Controller + Modell der physikalischen Umgebung:
→ **kontinuierliche Zeit und Werte**
- ▶ Modellierung und Spezifikation mit Hybriden Automaten und MTL/STL
- ▶ Gezieltes Aufdecken gefährlichen Verhaltens durch *Simulation*

Nächste Woche: aus der Praxis, bis ca 12:15

Reaktive Systeme



```
int sqliteProcessJoin(Parse *pParse, Select *p){
    SrcList *pSrc;          /* All tables in the FROM clause */
    int i, j;                /* Loop counters */
    SrcList_item *pLeft;     /* Left table being joined */
    SrcList_item *pRight;    /* Right table being joined */

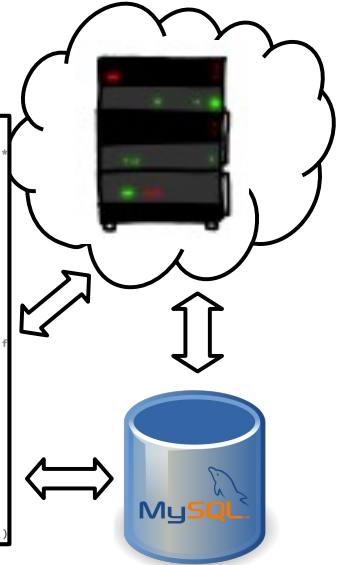
    p = p->pSrc;
    pSrc = p->a[0];
    pLeft = pLeft[1];
    i=0; i<pSrc->nSrc-1; i++; pRight++, pLeft++){
        SrcList_item *pRightTab = pRight->pTab;
        if (pRightTab->isOuter;

        NEVER(pLeft->pTab==0 || pRightTab==0) continue;
        pRightTab->isOuter = (pRightTab->fg.jointype & JT_OUTER)!=0;

        When the NATURAL keyword is present, add WHERE clause terms for
        every column that the two tables have in common.

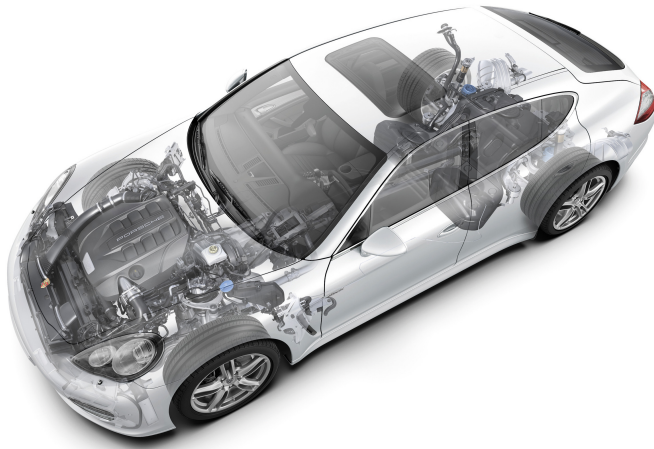
        if (pRightTab->fg.jointype & JT_NATURAL ){
            if (pRightTab->pOn || pRightTab->pUsing ){
                sqlite3ErrorMsg(pParse, "a NATURAL join may not have "
                    "an ON or USING clause", 0);
                return 1;
            }
            for(j=0; j<pRightTab->nCol; j++){
                char *zName; /* Name of column in the right table */
                int ileft; /* Matching left table */
                int ileftCol; /* Matching column in the left table */

                zName = pRightTab->aCol[j].zName;
                if( tableAndColumnIndex(pSrc, i+1, zName, &ileft, &ileftCol)
```



Eingebettete Systeme

“Cyber-Physical Systems”



Eingebettete Systeme—Charakteristika

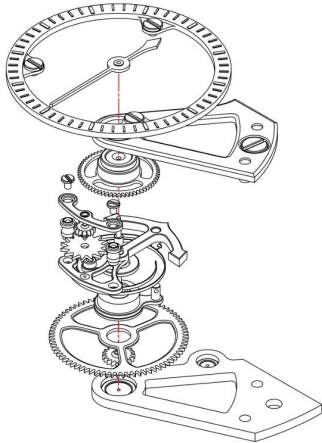
“Cyber-Physical Systems”

- ▶ Interaktion: technisches System \leftrightarrow Umwelt
- ▶ zeitliches Verhalten
- ▶ Modellierung: hybride Automaten, Matlab, ...
- ▶ Spezifikation *Quantitative* (lineare) Temporallogik
(Metric Temporal Logic (MTL), Signal Temporal Logic (STL))

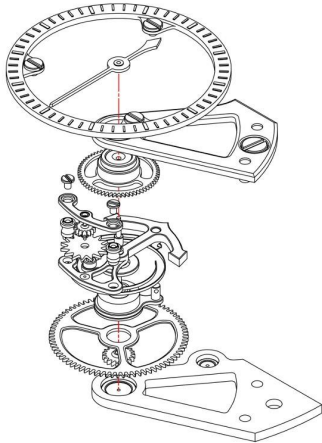
Physikalische Systeme: Außensicht

- ▶ Eingangssignal $x \in T \rightarrow \mathbb{R}^n$
- ▶ Ausgangssignal $y \in T \rightarrow \mathbb{R}^m$

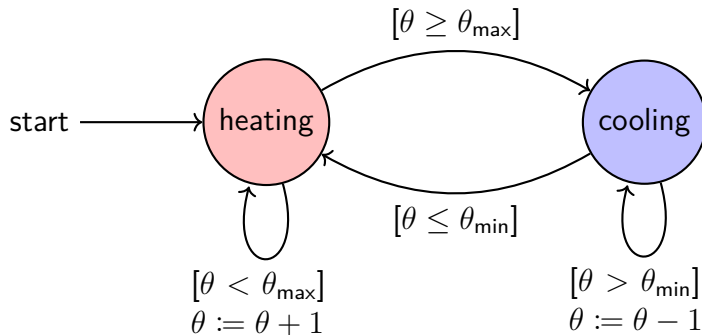
Beispiel Uhr: Außensicht



Beispiel Uhr: Modell



Reminder: Thermostat diskret Modelliert



Modellierung: Automat mit Variablen (\approx Kontrollflussautomat)

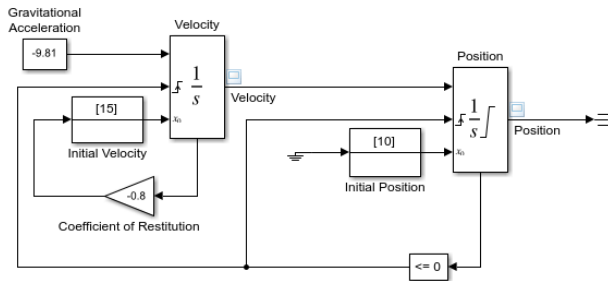
Beispiel: Thermostat als hybrider Automat

Beispiel: Bouncing Ball

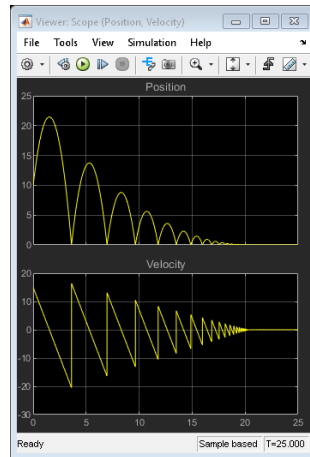


Bouncing Ball Model

Two separate Integrators are less efficient than a single Second-Order Integrator for simulating a bouncing ball.
Click [here](#) to see `slidemo_bounce` for the recommended modeling approach.



Copyright 1990-2013 The MathWorks, Inc.



Trajektorien des Bouncing Balls

Bouncing Ball als hybrider Automat

Bouncing Ball als hybrides Programm

```
assume  $H \geq 0 \ \&\& \ g > 0$ ; // Starthöhe und Gravitation  
assume  $0 < c < 1$ ;          // Dämpfung beim Aufprall
```

```
 $x := H, \ v := 0$ ;
```

```
loop {  
    continuously {  
         $x' == v, \ v' == -g$   
    }  
    invariant ( $x \geq 0$ )  
    until      ( $x == 0$ );  
  
     $v := -c * v$ ;  
}
```

Modellierung physikalischer Systeme

- ▶ Eingangssignal $x \in T \rightarrow \mathbb{R}^n$
- ▶ Ausgangssignal $y \in T \rightarrow \mathbb{R}^m$
- ▶ Differenzialgleichungen: $\delta y / \delta t = f(x)$
- ▶ Diskrete (Betriebs-)modi

- ▶ Kontinuierliches Verhalten
- ▶ Diskrete Transitionen (“Sprünge”)
- ▶ Abstraktion vs Präzision bei physikalischen Phänomenen

Problem: analytische Ansätze (Lösen von Gleichungen) oft nicht möglich

Ansätze:

- ▶ eingeschränkte Modelle, z.B. gezeitete Automaten
- ▶ Testen/Simulation
- ▶ interaktive Beweissysteme, z.B. KeYmaeraX (\rightarrow Marvin Brieger)

Simulation der Trajektorie des Bouncing Balls

Gleichungen: $dv/dt = -g$ und $dx/dt = v$

diskreter Übergang bei $x = 0$: $v \rightsquigarrow -v$;

Schrittweise Integration mit dt *klein genug* (z.B. 0.01); z.B. mit dem Euler-Verfahren (besser: Runge-Kutta)

```
class BouncingBall {  
    double t,v,x;  
  
    void next(double dt) {  
        t += dt;  
        v += dt * -Constants.g;  
        x += dt * v;  
  
        if(x <= 0)  
            v = -v;  
    }  
}
```

Spezifikation: Metric/Signal Temporal Logic

Wie LTL, aber kontinuierliche Zeit (“Signale” statt Abläufe)

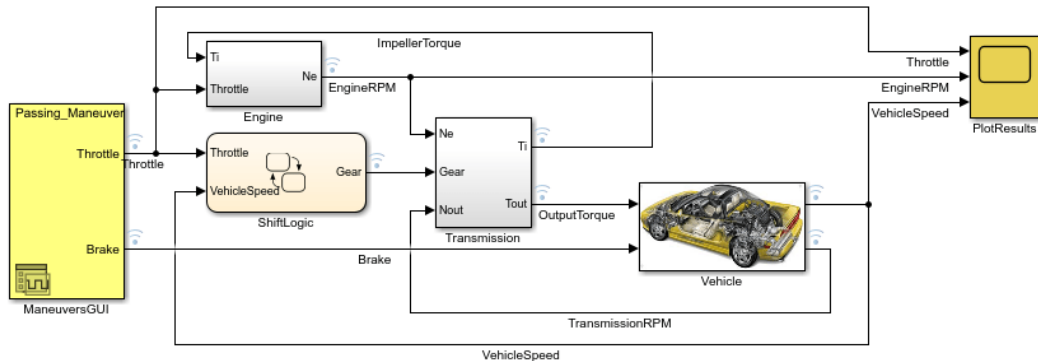
- ▶ temporale Operatoren mit Zeitintervallen:
 - ▶ $\Box_{[a,b]}\phi$ gilt zum Zeitpunkt t wenn ϕ ab allen Zeitpunkten $t+a \dots t+b$ gilt
 - ▶ $\Diamond_{[a,b]}\phi$ gilt zum Zeitpunkt t wenn ϕ ab irgendwann zwischen $t+a \dots t+b$ gilt
 - ▶ $\phi \mathcal{U}_{[a,b]} \psi$ analog
 - ▶ kein “next” $\circ \phi$,

Beispiele (Bouncing Ball)

Beispiel: Automatikgetriebe

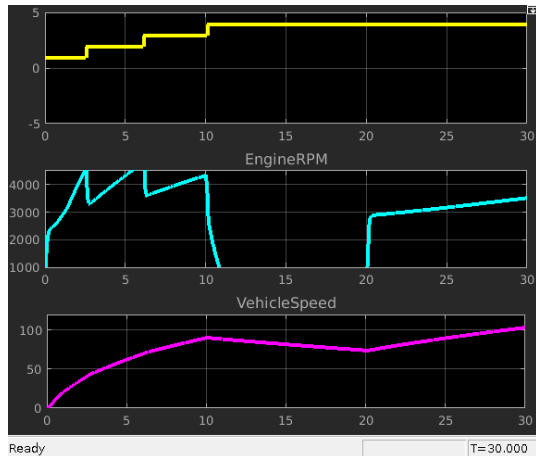
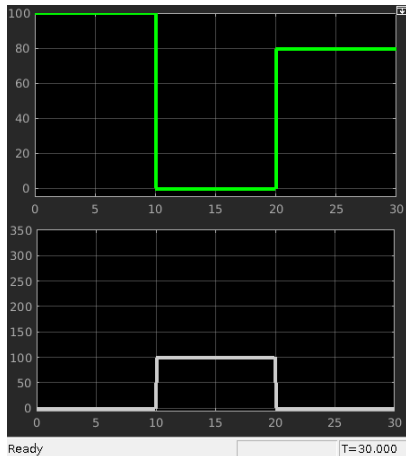
Modeling an Automatic Transmission Controller

?



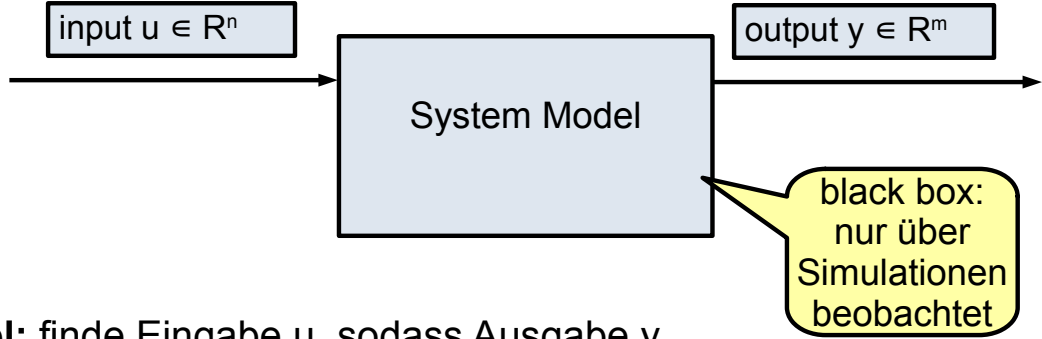
Copyright 1990-2021 The MathWorks, Inc.

Beispiel: Automatikgetriebe



Eigenschaften: Automatikgetriebe

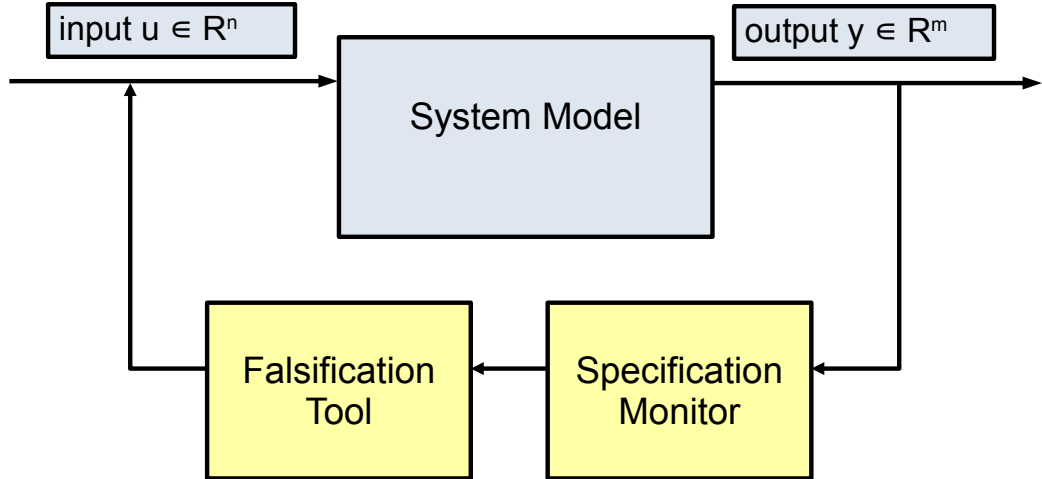
Falsifikation



Ziel: finde Eingabe u , sodass Ausgabe y eine gegebene temporallogische Formel verletzt

“wie kann ich ein Auto gegen die Wand fahren”

Falsifikation



Naiver Ansatz: Zufallstesten

Beispiel: Verletzung für $\square(v < 120)$ finden

Naiver Ansatz: Zufallstesten

Beispiel: Verletzung für $\Box(v < 120)$ finden

z.B. analog zu Property-based:

```
@Property
void test(Model model, Formula phi,
          @ForAll double[] throttle, @ForAll double[] brake)
{
    Trace trace = model.simulate(throttle, brake);

    if(!phi.satisfiedOn(trace)) {
        throw RequirementViolated(...);
    }
}
```

Metric Temporal Logic: “Robustheit”

Gradientenverfahren

Beispiel: Verletzung für $\square(v < 120)$ finden

Stochastische Optimierung [Nelder/Mead, CMA-ES]

Beispiel: Verletzung für $\square(v < 120)$ finden

Inkrementelle Optimierung

Beispiel: Verletzung für $\square(v < 120)$ finden

Diskrete Baumsuche [RRT, aLVTs]

Beispiel: Verletzung für $\square(v < 120)$ finden

Wettbewerb seit 2014:

- ▶ Ziel: Vergleich von Analysemethoden für hybride Systeme
- ▶ unterschiedliche Kategorien:
 - ▶ rein kontinuierlich vs diskrete Übergänge
 - ▶ lineare vs nichtlineare Differenzialgleichung
 - ▶ Verifikation vs Testen

Wettbewerb seit 2014:

- ▶ Ziel: Vergleich von Analysemethoden für hybride Systeme
- ▶ unterschiedliche Kategorien:
 - ▶ rein kontinuierlich vs diskrete Übergänge
 - ▶ lineare vs nichtlineare Differenzialgleichung
 - ▶ Verifikation vs Testen

Impact

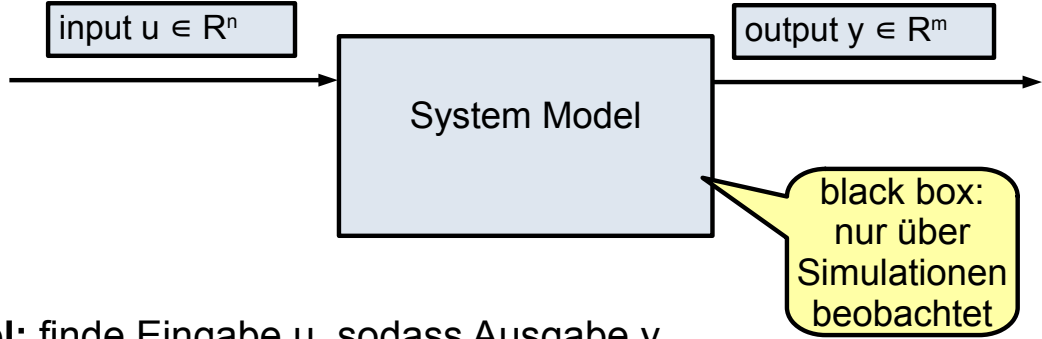
- ▶ Schnittstelle zwischen Industrie und Forschung
- ▶ Etablierung von Benchmarks → Vergleichbarkeit, Reproduzierbarkeit
- ▶ Übertrag der Ansätze auf Neuronale Netze

ARCH-COMP: Falsifikation



<https://cps-vo.org/group/ARCH/FriendlyCompetition>

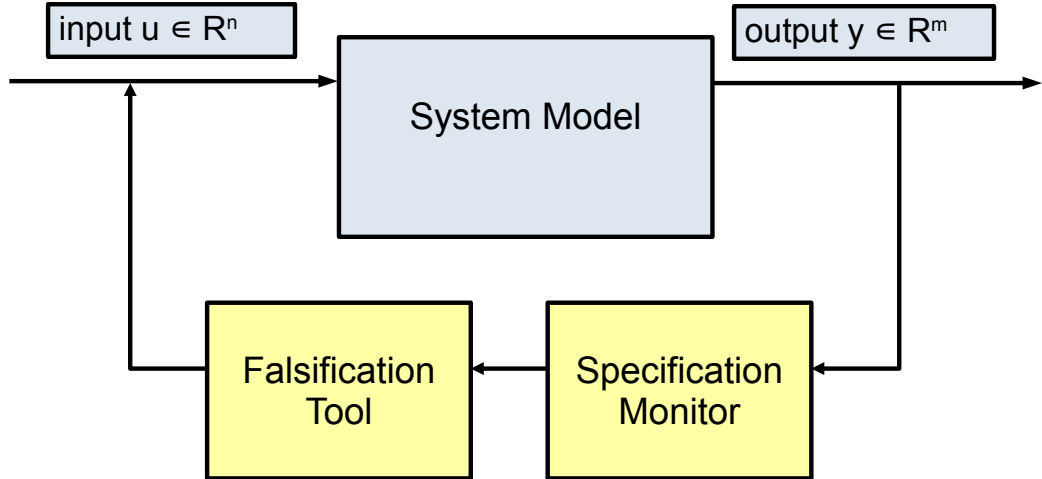
Falsifikation



Ziel: finde Eingabe u , sodass Ausgabe y eine gegebene temporallogische Formel verletzt

“wie kann ich ein Auto gegen die Wand fahren”

Falsifikation



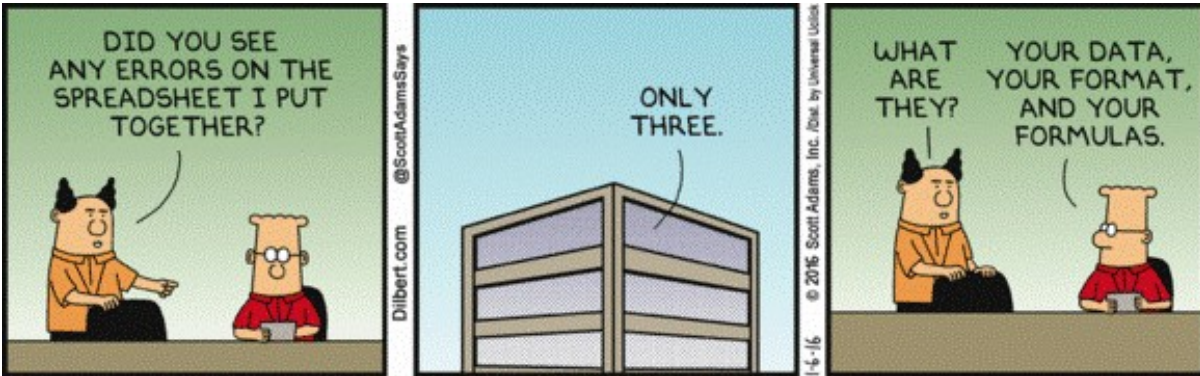
Organisation

- Benchmarks:
 - 7 Modelle
 - ca 25 Spezifikationen insgesamt
- Abfolge
 - festlegen der Benchmarks
 - TeilnehmerInnen führen Experimente durch
 - Ergebnisse werden gesammelt
 - Bericht wird geschrieben

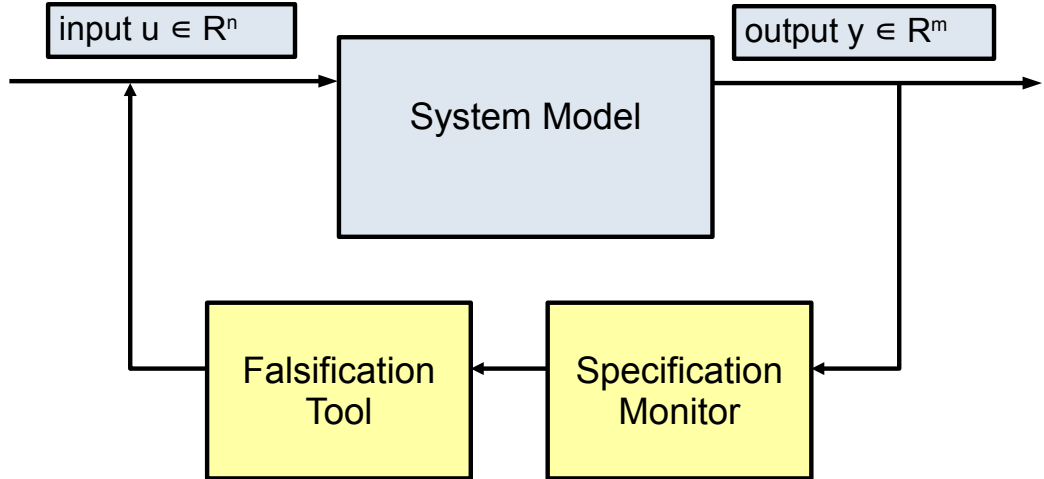


auf
Vertrauensbasis!

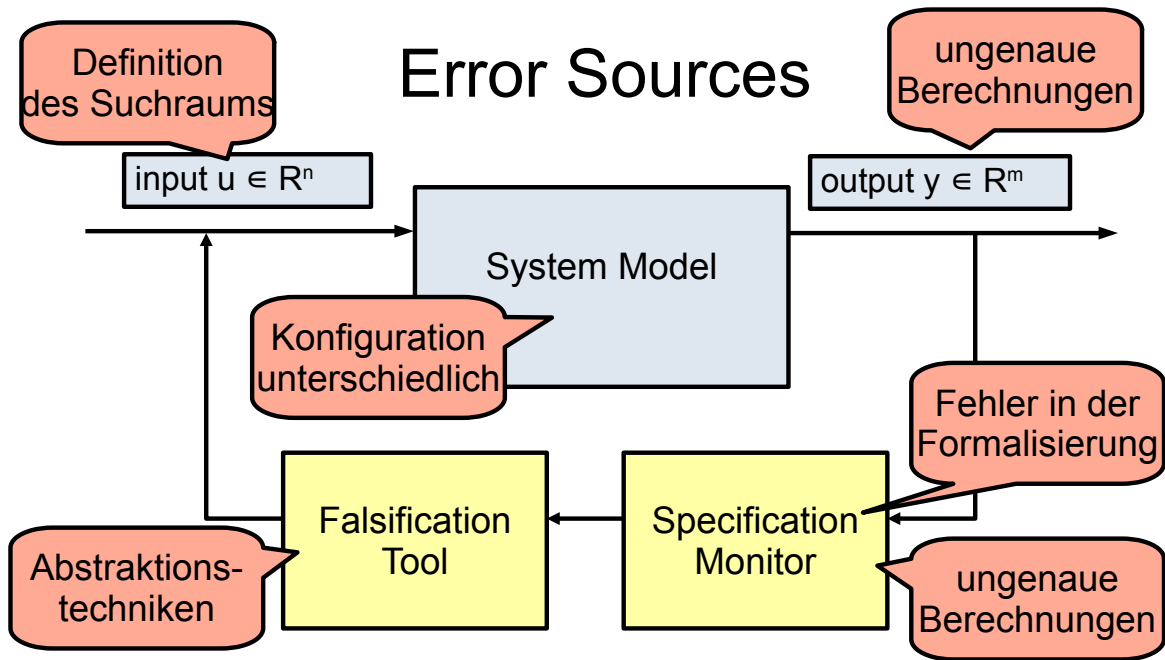
Validierung



Fehlerquellen



Error Sources



2021/FALS/Validation.md

Formalisierung

property: **AT1** ↴

formula: $\square_{[0, 20]} (\text{speed} < 120)$

Suchraum

input is within bounds

using stop time as provided: 20.0

Ergebnis

falsified is correct

expected robustness -0.014

computed robustness -0.013

Simulation/
Berechnungen

robustness error 0.001

[...]

Validierung über die Robustheit

um wie viel haben wir die Wand verfehlt?

reported
(by participants)

computed
(by validator)

confirmed
falsification?

$r < 0$

$r < 0$

$r < 0$

$r < \text{threshold}$



$r \geq 0$

—





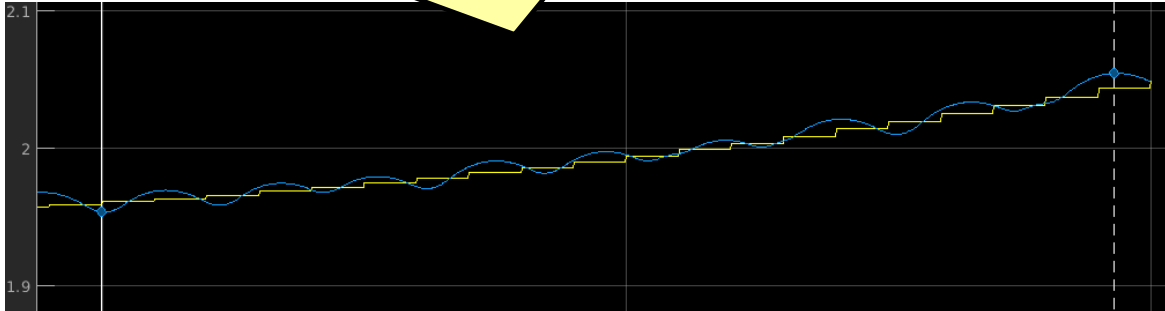
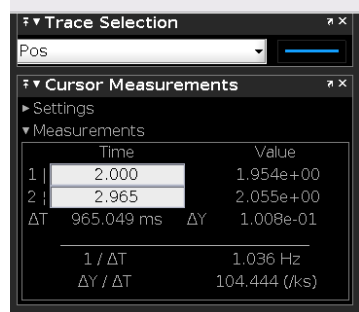
Erwin Wurm: Truck, 2015

Ergebnisse

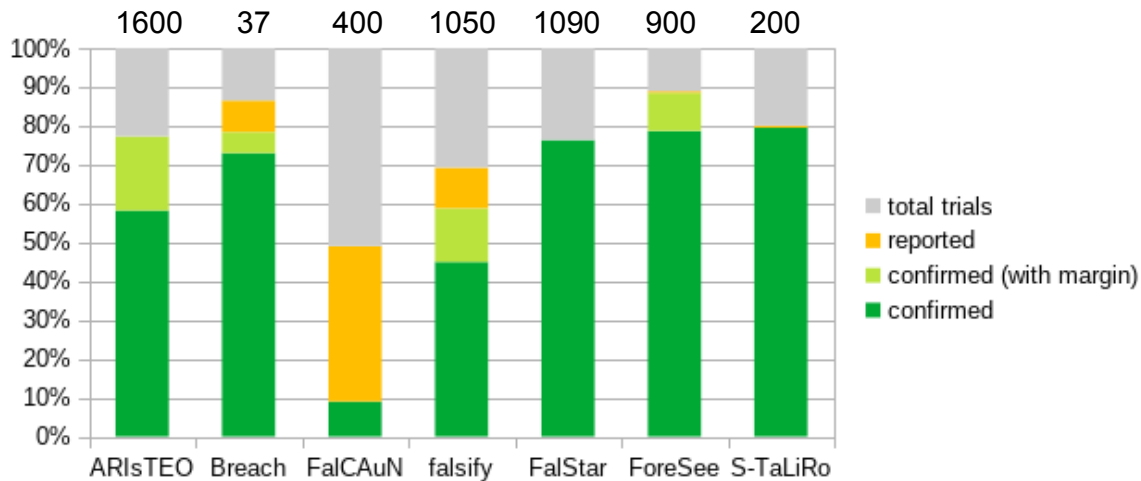
- Viele Diskrepanzen entdeckt
 - Dokumentation: ungenau, unvollständig, inkonsistent
 - vereinzelte Fehler: Formalisierung, Suchraum
 - Format der berichteten Ein-/Ausgabesignale
- Zusammenfassung
 - viele vorige Ergebnisse bestätigt | teilweise falsche Ergebnisse
 - die größten und offensichtlichsten Fehler sind beseitigt
 - einzelne subtilere Fehler bleiben (unklar warum)

Fehlersuche

manuelle Überprüfung:
verletzt das Signal die Spec?



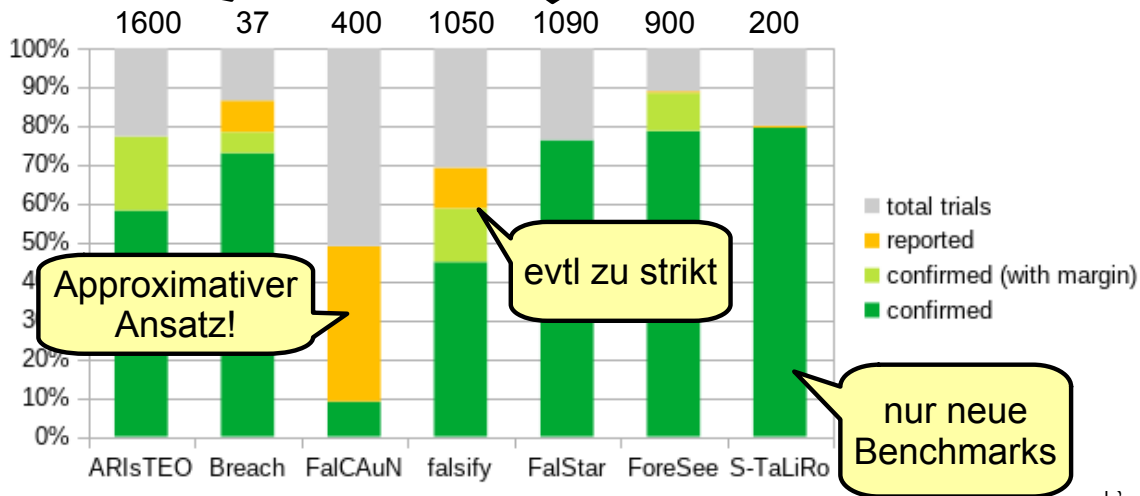
“Ergebnisse”



deterministisch
(+ eine falsche Spec)

brauchen mehr
Validatoren!

“Ergebnisse”



© These slides are licensed under the creative commons license:

<https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/>

Attribution-NonCommercial-NoDerivatives 4.0 International (CC BY-NC-ND 4.0)

- ① give appropriate credit
- ⊖ distribute without modifications
- Ⓜ do not use for commercial purposes