



Towards a Formalization of the Model by Jonsson and Olovsson

Herbsttreffen des Fachbereichs SYS

Billy Naumann

21. November 2019

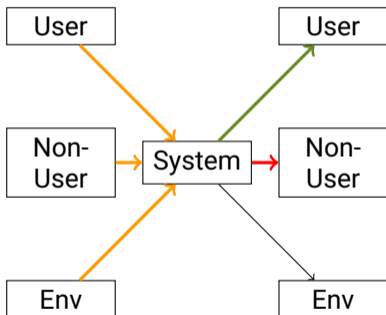
Ausgangspunkt

- ▶ Historisch: *Dependability* und *Security* als getrennte Communities
- ▶ In eingebetteten Systemen: Ungenutzte Synergien unnötiger Kostenfaktor
- ▶ In sicherheitskritischen Systemen: Formaler Nachweis notwendig
- ▶ Frage nach Formalisierungs- und Operationalisierungsmethode zur Darstellung dieser Synergien

Dependability- und Securitybegriffe nach Avižienis et al. (2004)

- ▶ *Dependability* und *Security* als Überbegriff
- ▶ *Service* als korrektes Verhalten eines Systems gegenüber seinen Nutzern
- ▶ Bedrohungen
 - ▶ *Faults* - „Adjudged or hypothesized cause of an error“
 - ▶ *Errors* - „Part of the [...] state of the system that may lead to its subsequent service failure“
 - ▶ *Failures* - „Event that occurs when the delivered service deviates from correct service“
- ▶ Attribute
 - ▶ *Availability* - „Readyness for correct service“
 - ▶ *Reliability* - „Continuity of correct service“
 - ▶ *Confidentiality* - „Absence of unauthorised disclosure of information“
 - ▶ ...
- ▶ Maßnahmen zur Sicherstellung der Attribute

Modell von Jonsson und Olovsson (1992)



→ *Fault introduction*

- ▶ unabsichtlich, Bedienfehler (**User**)
- ▶ absichtlich, Ausnutzung von Schwachstellen (**Non-User**)
- ▶ ohne direkten Bezug, kosmische Strahlung (**Environment**)

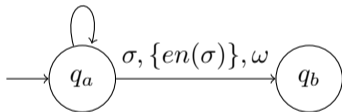
→ *Delivery of Service*

- ▶ gegenüber autorisierten Nutzern (**User**)
- ▶ *Availability/Reliability*

→ *Denial of Service*

- ▶ gegenüber unauthorisierten Nutzern (**Non-User**)
- ▶ *Confidentiality*

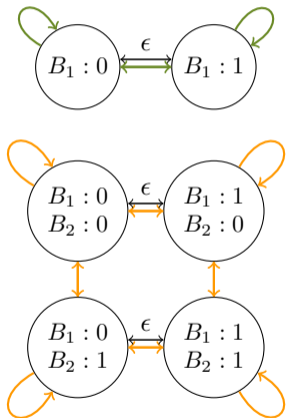
Beschreibung eines *Systems* und dessen *Service*

 $\sigma, \{\neg en(\sigma)\}, \epsilon$


- ▶ $\mathcal{A} = (Q, \Sigma, \Omega, \delta, \lambda, q_0)$
 - ▶ Ausgabe am Zustandsübergang
 - ▶ keine akzeptierenden Zustände
- ▶ Guards¹ an Zustandsübergängen
 - ▶ binäre Entscheidung über Auswirkungen von $\sigma \in \Sigma$
 - ▶ Annahme: Ausgabe $\omega \in \Omega$ enthält Informationen, ob erfolgreich oder nicht
- ▶ Sprache \mathcal{L} des Automaten:
 - ▶ Folgen $(\Sigma \times \Omega)^*$, ergeben sich aus Ausführung
 - ▶ Beschreibung von Äquivalenz
 - ▶ *Service* des Systems

¹Dijkstra: Guarded Commands, Nondeterminacy and Formal Derivation of Programs (1975)

Spezifikation: *Service* aus Nutzersicht (Beispiel)

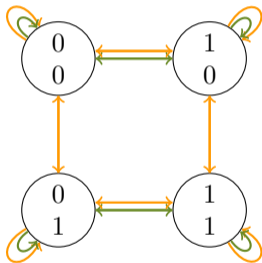


- ▶ V : Variablenmenge des Systems
 - ▶ $V_R \subset V$: Berechtigungen des Nutzers
- ▶ Q : mögliche Belegungen der Elemente aus V
- ▶ Σ : Operationen auf V
 - ▶ $\Sigma_R \subset \Sigma$: Ändern der Berechtigungen
 - ▶ Guards zur Umsetzung der Berechtigungen
 - ▶ ϵ -Übergänge für Nebenläufigkeit, keine Ausgabe
- ▶ Ω : Abbildung des Zustands auf Variable und Valuation

Spezifikation \mathcal{A}_S : *Service* aus Systemsicht (Beispiel)

$$u_1 = \{r_{B_0}\}$$

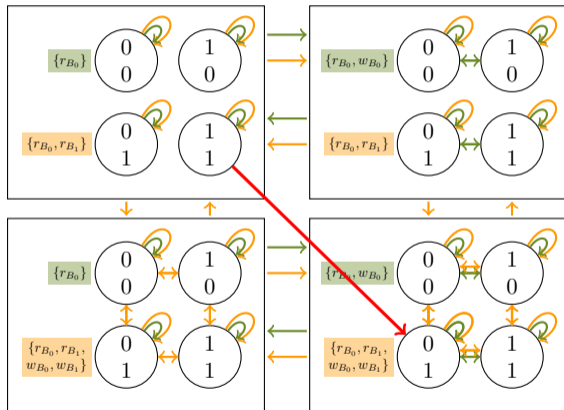
$$u_2 = \{r_{B_0}, r_{B_1}\}$$



- ▶ Komposition zu Gesamtspezifikation
 - ▶ gleicher Name \Rightarrow selbes Objekt
 - ▶ keine ϵ -Übergänge
 - ▶ Erweiterung von Σ und Ω zu Vektoren als Ein- und Ausgabekanäle für Nutzer

- ▶ Annahme: Spezifikation beschreibt den *Service* korrekt.

Implementation \mathcal{A}_I : Ursprung von *Faults*



- ▶ Zusätzlicher Automat zur Darstellung von *Faults*
- ▶ *Faults*: Eingaben $\Sigma' \cup \Sigma$:
 - ▶ extern: neue Eingaben σ_F
 - ▶ intern: fehlende Eingaben, falsche Zustandsüberführung oder Ausgabe
- ▶ *Error*: Resultat einer *Fault*-Eingabe
- ▶ *Failure*: Abweichung als Ausgabe an den Nutzer sichtbar

Operationalisierung von *Delivery* und *Denial of Service*

$$\begin{aligned} &\exists \alpha \in \mathcal{L}(\mathcal{A}_S), \beta \in \mathcal{L}(\mathcal{A}_I) : \\ &\pi_\Sigma(\alpha) = \pi_\Sigma(\beta), \pi_\Omega(\alpha) \neq \pi_\Omega(\beta) \\ &\omega_i \in \pi_\Omega(\alpha) \neq \omega'_i \in \pi_\Omega(\beta) \end{aligned}$$

- ▶ *Faults* durch $\Sigma' \cup \Sigma$ als Eingabealphabet an beide Automaten: $\sigma_j, j \leq i$.
- ▶ *Failure* entsteht durch: $\omega_i \neq \omega'_i$
- ▶ Verletzung von *Delivery of Service*:
 $\pi_u(\omega_i) \neq \epsilon, \pi_u(\omega'_i) = \epsilon$
- ▶ Verletzung von *Denial of Service*:
 $\pi_u(\omega_i) = \epsilon, \pi_u(\omega'_i) \neq \epsilon$

Interpretation der Attribute

- ▶ *Availability* und *Reliability*
 - ▶ Folgt aus *Failure* bzgl. *Delivery of Service*
 - ▶ Verhalten aus Sicht des **Users** gestört
 - ▶ Für *Reliability* → Zeitmaß nötig
- ▶ *Confidentiality* als illegale Ausgaben
 - ▶ Folgt aus *Failure* bzgl. *Denial of Service*
 - ▶ Nutzung von Operationen ohne Berechtigung abbildbar (**Non-User**)
 - ▶ Copy & Paste-Semantik über geteilte Variablen nur komplex darstellbar → Prozesskalküle
- ▶ *Integrity*
 - ▶ Befähigung bzw. Erlaubnis des Nutzers zur Durchführung von Operationen
 - ▶ *Fault prevention* am Fehlerautomaten