

Eine einheitliche, formale Grundlage für dienstbasierte Architekturen

Frank Puhlmann

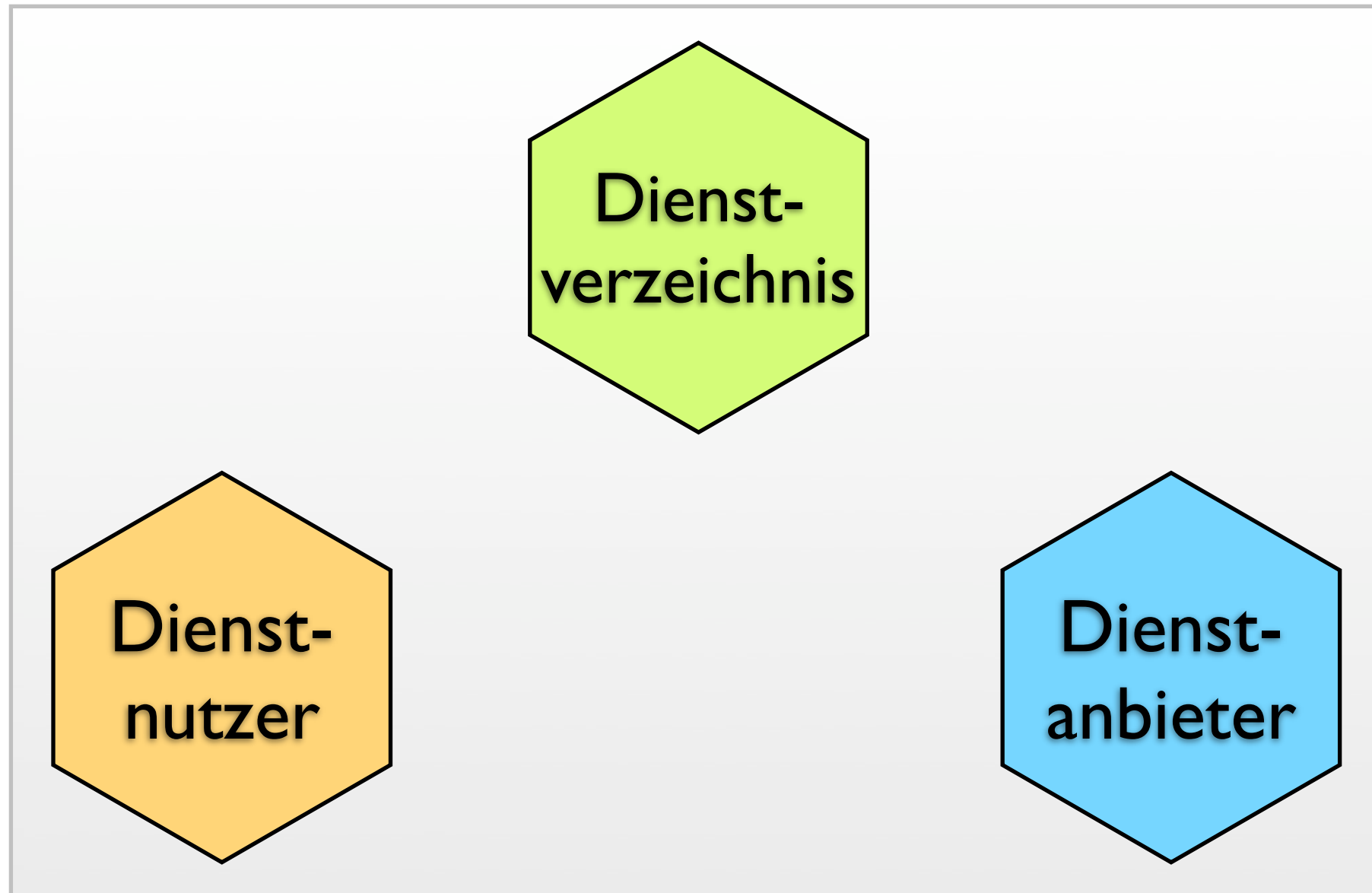
Business Process Technology
Hasso Plattner Institut
Potsdam, Germany



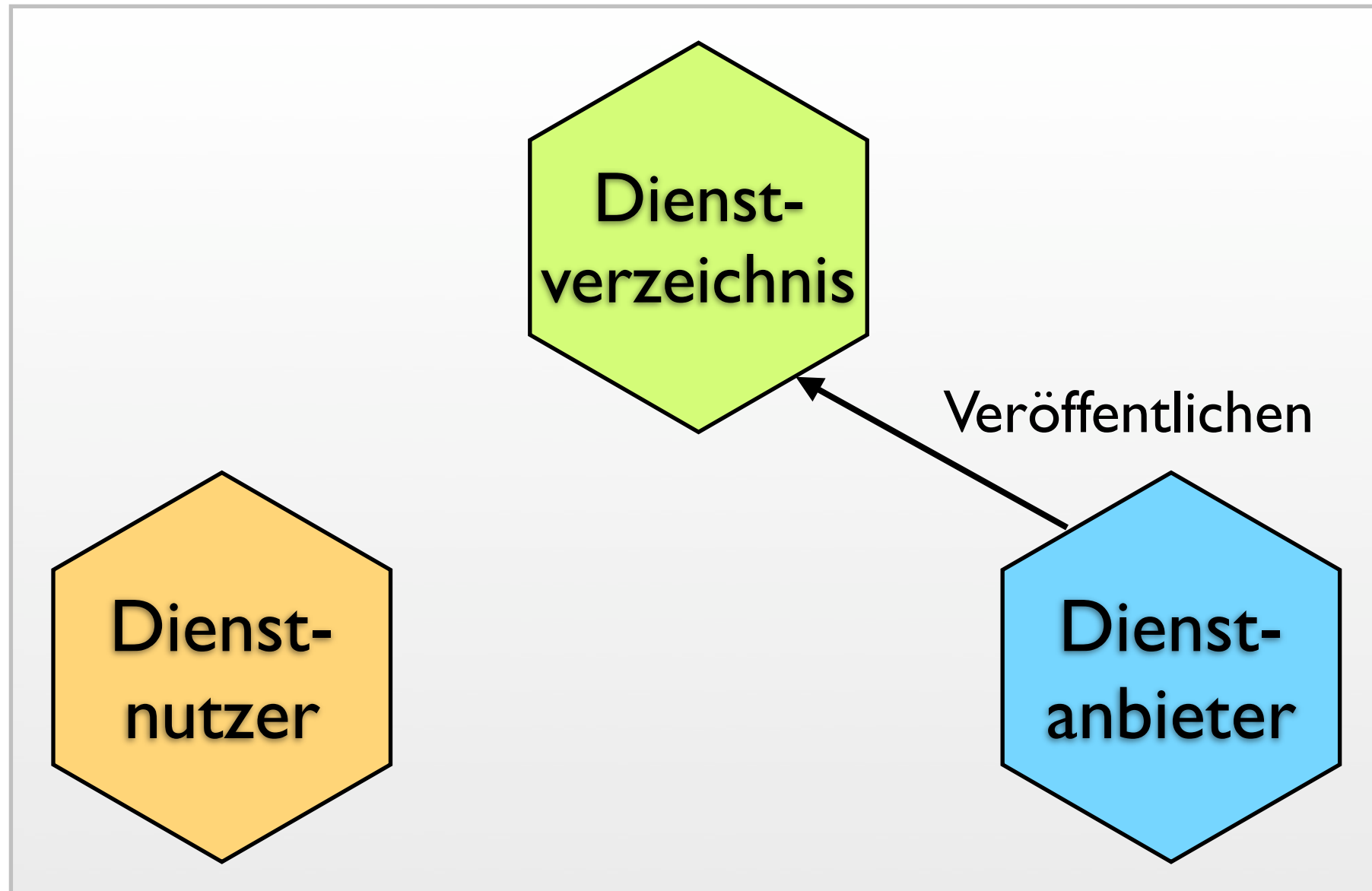
Gliederung

- Motivation
- Betrachtete Konzepte
 - Interaktionen
 - Prozesse
 - Daten
- Zusammenfassung

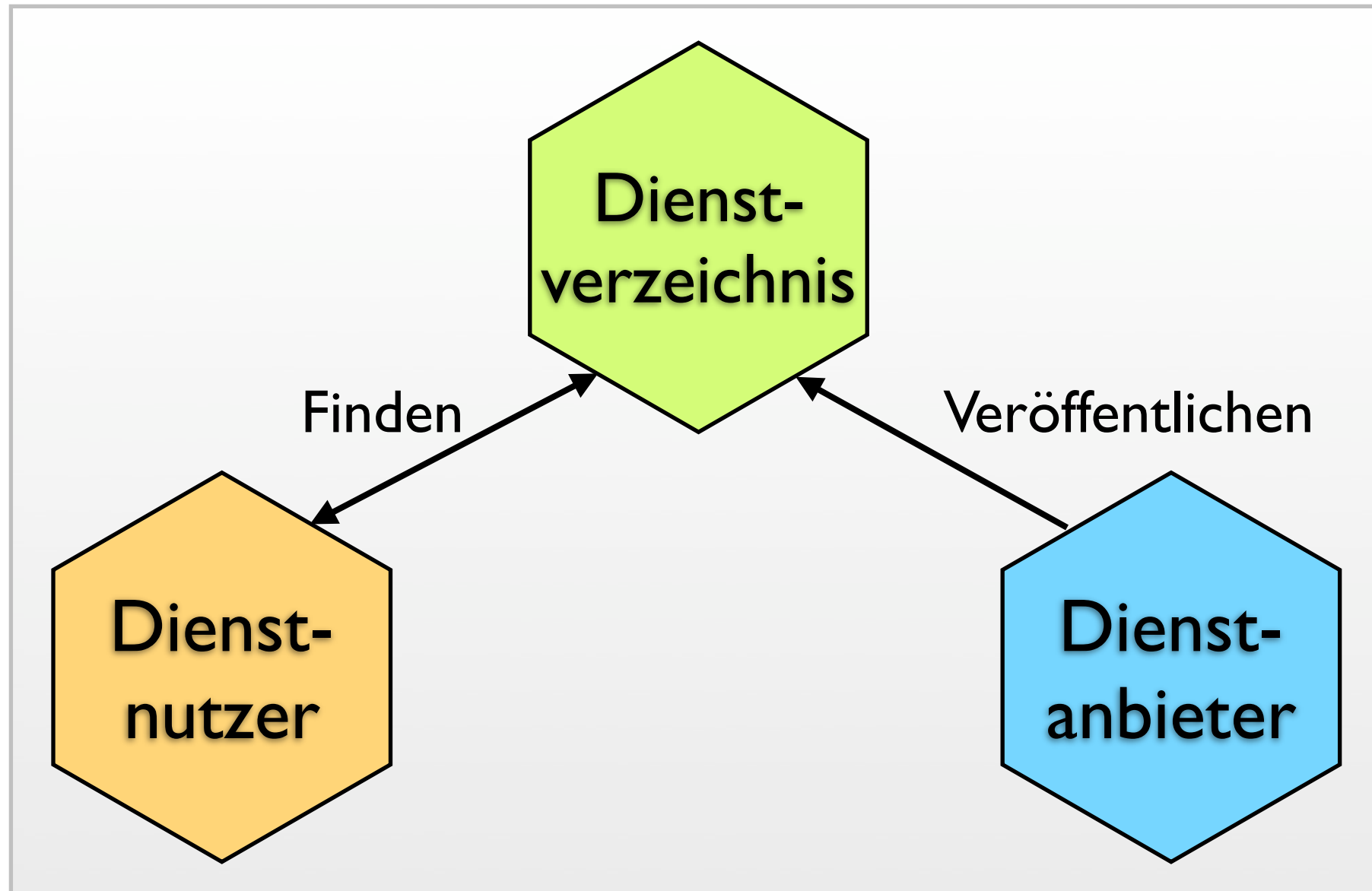
Motivation



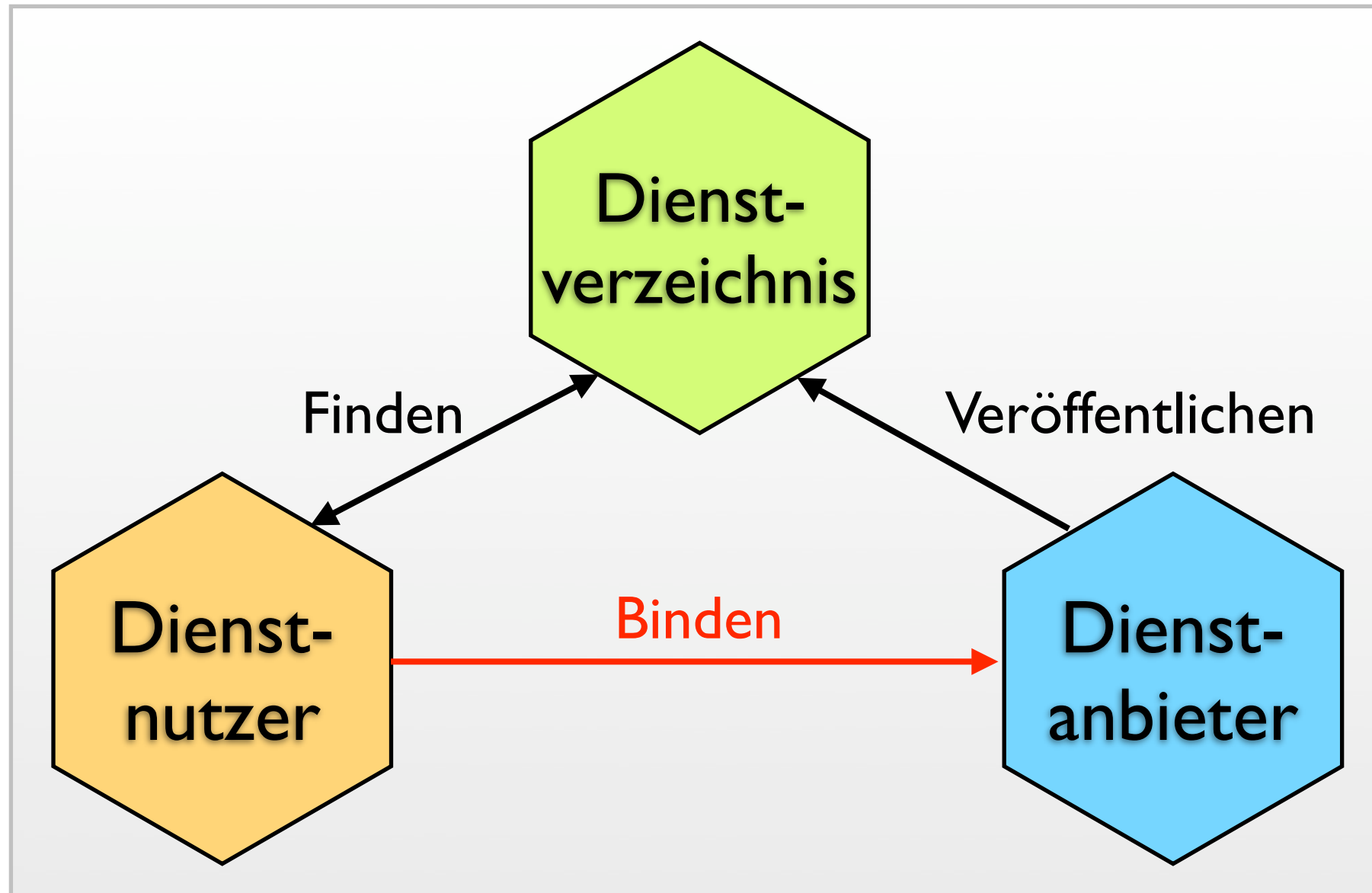
Dienstbasierte Architektur



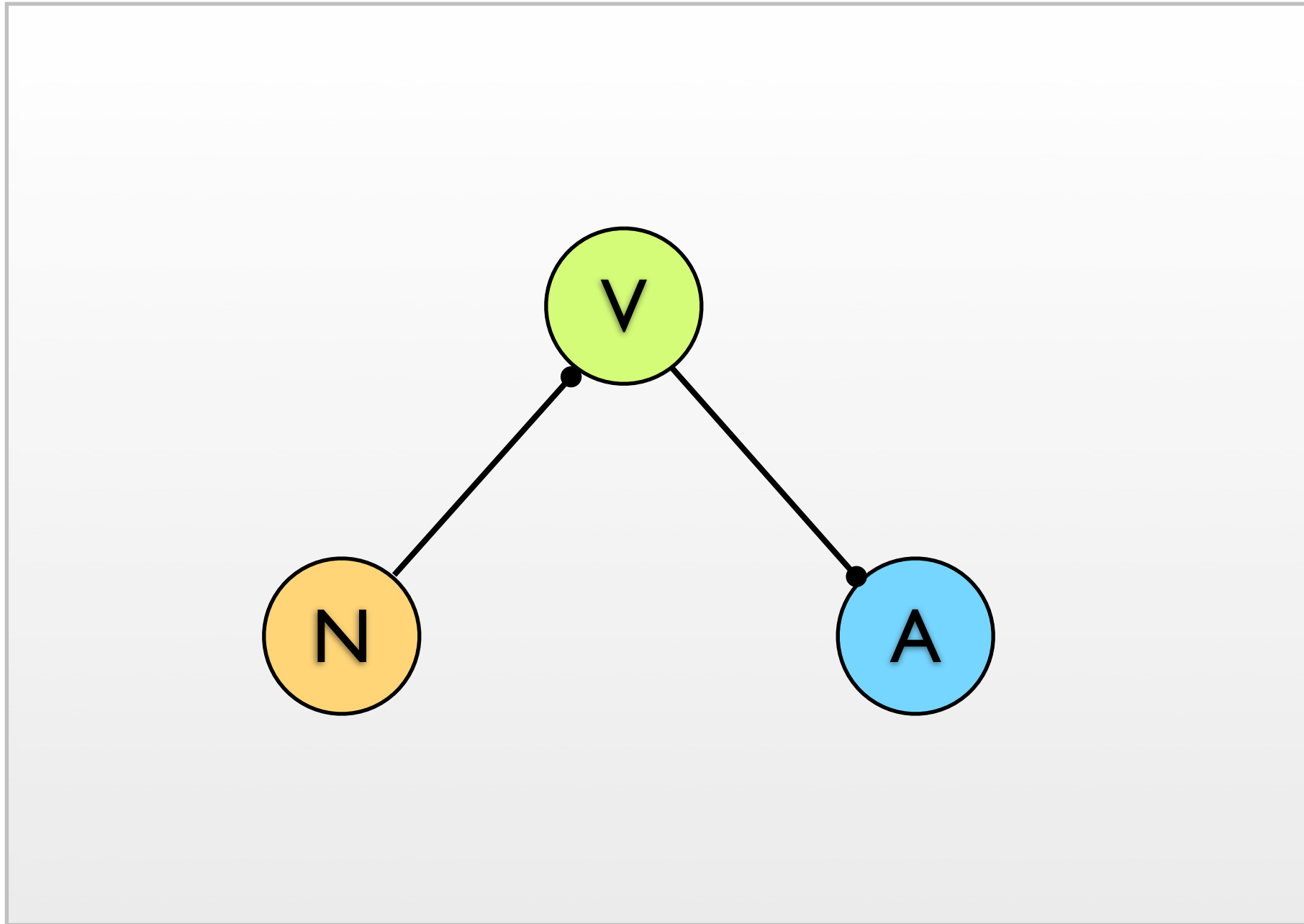
Dienstbasierte Architektur



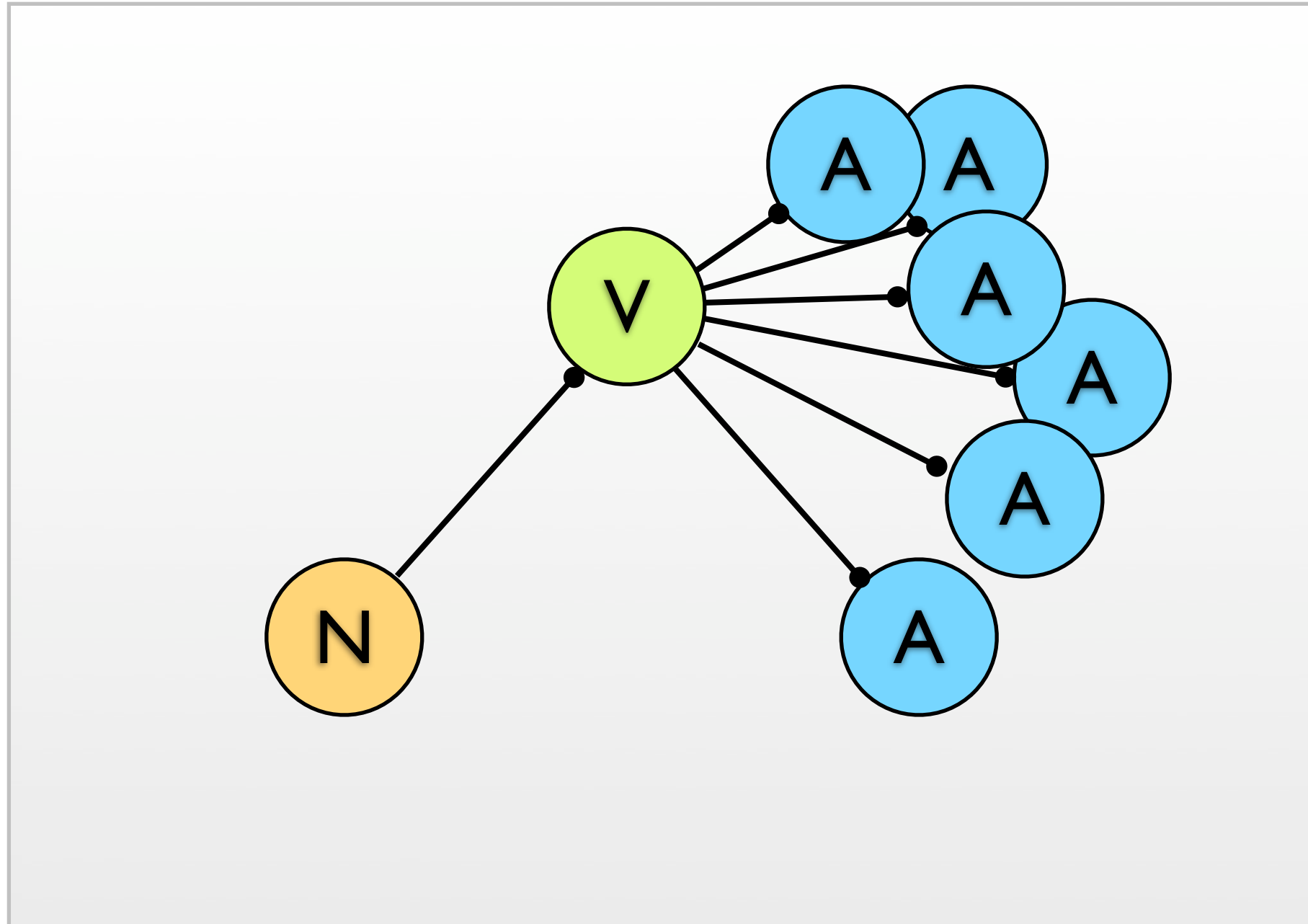
Dienstbasierte Architektur



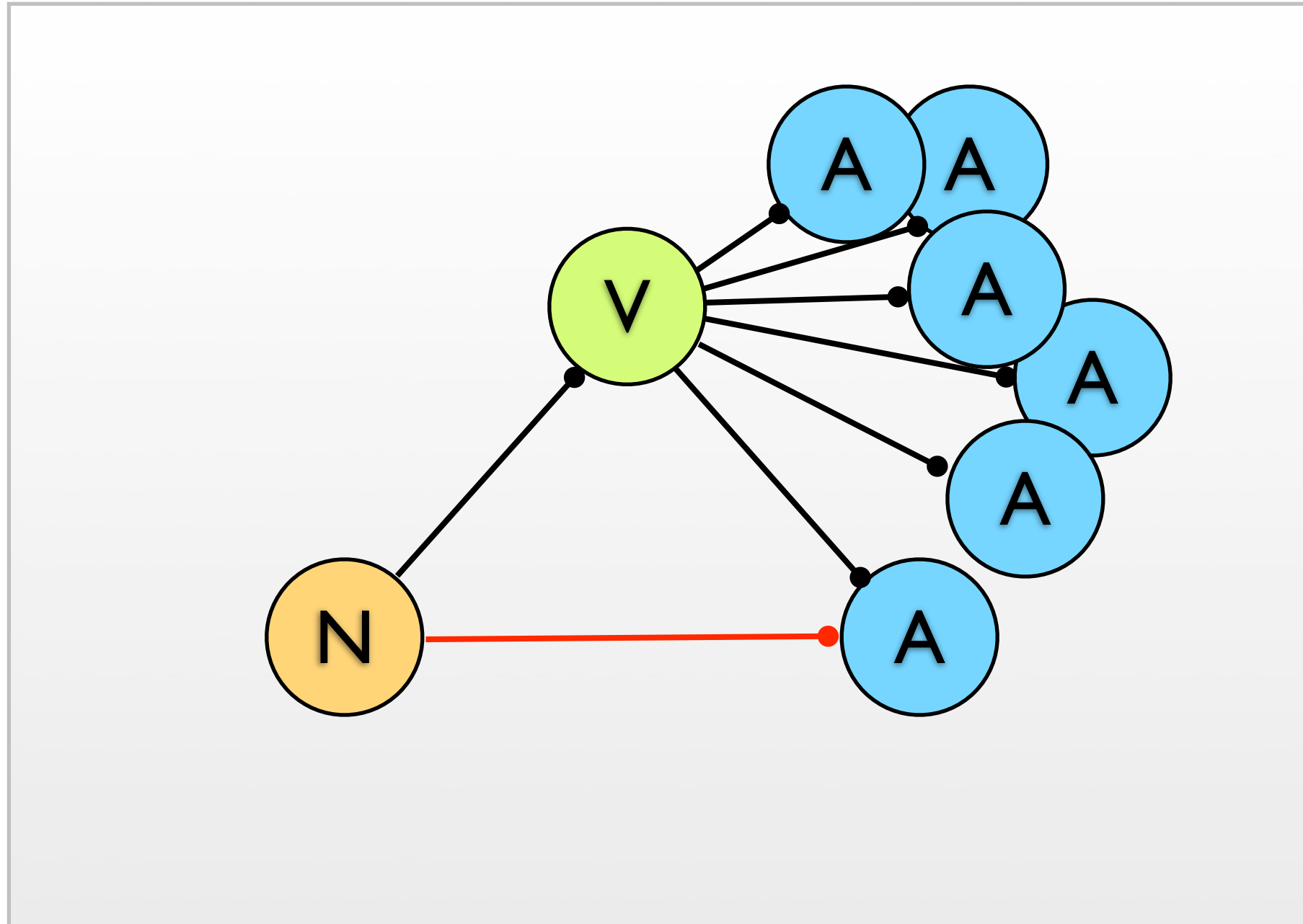
Dienstbasierte Architektur



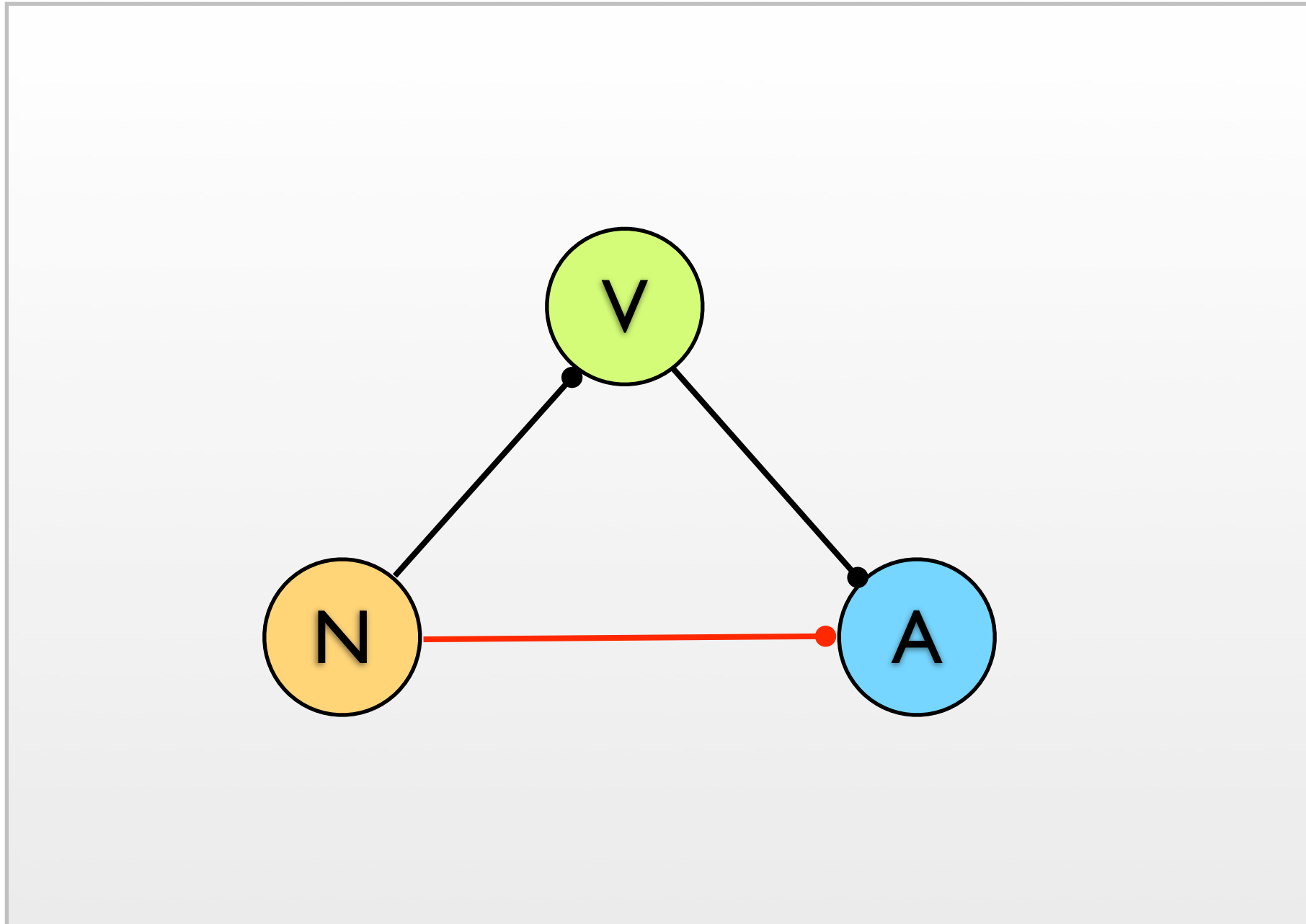
Pi-Calculus Linkmobilität



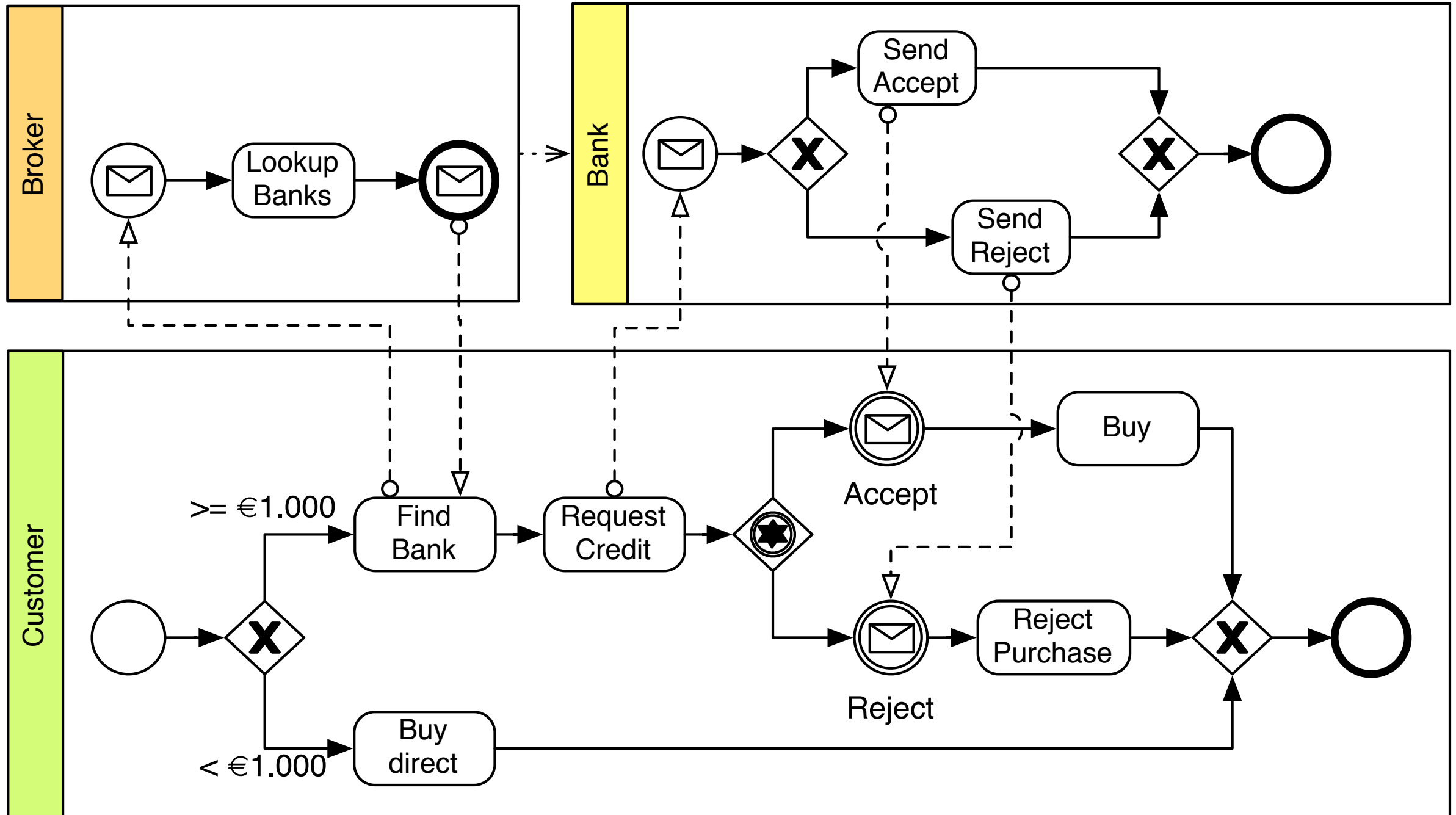
Pi-Calculus Linkmobilität



Pi-Calculus Linkmobilität



Pi-Calculus Linkmobilität



Dienstbasierte Architektur

Konzepte

Der Pi-Calculus

- Eine Prozessalgebra für Systeme mit Linkmobilität
- Syntax in BNF:

$$P ::= M \mid P \mid P' \mid \mathbf{v}zP \mid !P \mid P(y_1, \dots, y_n)$$

$$M ::= \mathbf{0} \mid \pi.P \mid M + M'$$

$$\pi ::= \bar{x}\langle \tilde{y} \rangle \mid x(\tilde{z}) \mid \tau \mid [x = y]\pi .$$

Interaktionen

- Dienstaufrufe:

Interaktionen

- Dienstaufrufe:

$$A = \bar{b}\langle msg \rangle . A' \quad B = b(msg) . B'$$

Interaktionen

- Dienstaufrufe:

$$A = \bar{b}\langle msg \rangle.A' \quad B = b(msg).B'$$

Statisches
Binden:

$$S = (\mathbf{vb})(A \mid B)$$

Interaktionen

- Dienstaufrufe:

$$A = \bar{b}\langle msg \rangle.A' \quad B = b(msg).B'$$

Statisches
Binden:

$$S = (\mathbf{v}b)(A \mid B)$$

Dynamisches
Binden:

$$S = (\mathbf{v}lookup)(lookup(b).A \mid ((\mathbf{v}b)B \mid R))$$

Interaktionen

- Dienstaufrufe:

$$A = \bar{b}\langle msg \rangle.A' \quad B = b(msg).B'$$

Statisches
Binden:

$$S = (\mathbf{v}b)(A \mid B)$$

Dynamisches
Binden:

$$S = (\mathbf{v}lookup)(lookup(b).A \mid ((\mathbf{v}b)B \mid R))$$

$$R = \overline{lookup}\langle b \rangle.R$$

Prozesse

- **Basierend auf Workflow-Pattern-Formalisierungen:**

Prozesse

- Basierend auf Workflow-Pattern-Formalisierungen:

Sequence: $A = \tau_A.\bar{b}.0$ $B = b.\tau_B.B'$

Prozesse

- Basierend auf Workflow-Pattern-Formalisierungen:

$$\text{Sequence: } A = \tau_A.\bar{b}.0 \quad B = b.\tau_B.B'$$
$$SYSTEM = (\mathbf{v}b)(A \mid B)$$

Prozesse

- Basierend auf Workflow-Pattern-Formalisierungen:

$$\text{Sequence: } A = \tau_A.\bar{b}.\mathbf{0} \quad B = b.\tau_B.B'$$
$$SYSTEM = (\mathbf{v}b)(A \mid B)$$

$$\text{Exclusive Choice: } A = \tau_A.(\bar{b}.\mathbf{0} + \bar{c}.\mathbf{0})$$

Prozesse

- Basierend auf Workflow-Pattern-Formalisierungen:

Sequence: $A = \tau_A.\bar{b}.\mathbf{0}$ $B = b.\tau_B.B'$
 $SYSTEM = (\mathbf{v}b)(A \mid B)$

Exclusive Choice: $A = \tau_A.(\bar{b}.\mathbf{0} + \bar{c}.\mathbf{0})$

Simple Merge: $D = d_1.\tau_D.D' + d_2.\tau_D.D'$.

Prozesse

- Basierend auf Workflow-Pattern-Formalisierungen:

Sequence: $A = \tau_A.\bar{b}.\mathbf{0}$ $B = b.\tau_B.B'$
 $SYSTEM = (\mathbf{v}b)(A \mid B)$

Exclusive Choice: $A = \tau_A.(\bar{b}.\mathbf{0} + \bar{c}.\mathbf{0})$

Simple Merge: $D = d_1.\tau_D.D' + d_2.\tau_D.D'$.

Deferred Choice: $A = \tau_A.(b_{env}.\bar{b}.\mathbf{0} + c_{env}.\bar{c}.\mathbf{0})$

Daten

- Keine native Unterstützung
- Allerdings: Lambda-Calculus im Pi-Calculus darstellbar
- Erweiterungen zur direkten Unterstützung von Daten vorhanden; allerdings
 - Auf Kosten der Beweismöglichkeiten
- Beispiele im Papier

Zusammenfassung

Anwendungen

- Grafische Modellierung
 - BPMN nach Pi-Calculus Konvertierer
- Ausführung & Simulation
 - PiVizTool
- Verifikation
 - Verschiedene Soundness-Eigenschaften (MWB, ABC)

Ergebnis

- Der Pi-Calculus unterstützt die formale Modellierung der betrachteten Konzepte
 - Interaktionen inkl. dynamischen Binden,
 - Prozesse sowie
 - Daten
- in einer absteigenden Ausdrucksfähigkeit.

Vielen Dank!