

Service Discovery and Description

Svetlana Domnitcheva, Kay Römer, Michael Rohs

Doktorandenseminar Ubiquitäre Information

ETH Zürich, WS 2000/01

UbiComp

- Vernetzung aller Dinge
- Alltagsgegenstände werden zu „Smart Things“
- Dynamik: ständiges Kommen und Gehen
- Vielfalt: viele verschiedene Dinge mit verschiedenen Funktionen
- Erst Kooperation vieler Smart Things ergibt sinnvolle Funktion!

Beispiel: Roomcontrol

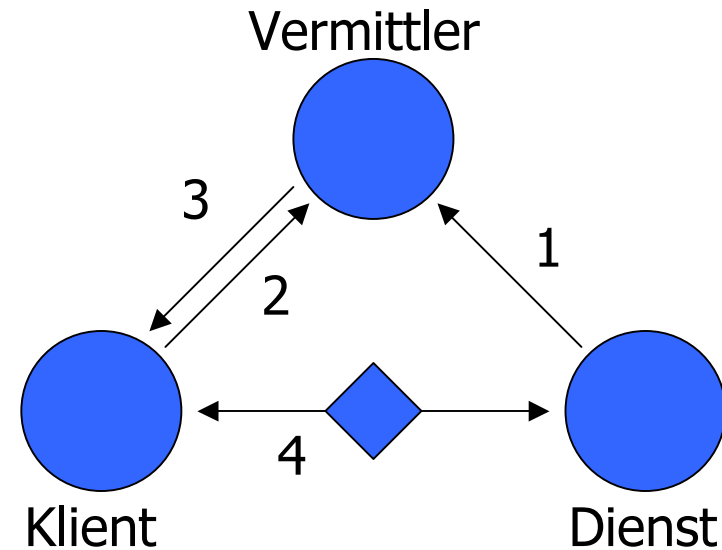
- Persönliche Wohnraumkonfiguration (Licht, Temperatur, Lautstärke, ...)
- Vom Anwender getragenes Gerät konfiguriert Raum beim Betreten automatisch
- Kooperation bei mehreren Anwesenden
- Ohne Eingriffe des Anwenders!

Service Discovery

- Frage: Wie findet Anwender-Gerät Steuerung für Licht, Temperatur etc. und andere Anwender-Geräte beim Betreten?
- Antwort: Service Discovery

Ablauf des Service Discovery

1. Service registriert sich bei Vermittler
 - Dienstbeschreibung
2. Klient fragt bei Vermittler an
 - Anfragebeschreibung
3. Vermittler liefert Referenzen auf Services
 - Matching
4. Klient nutzt Dienst
 - Adaption des Dienstes an Klient

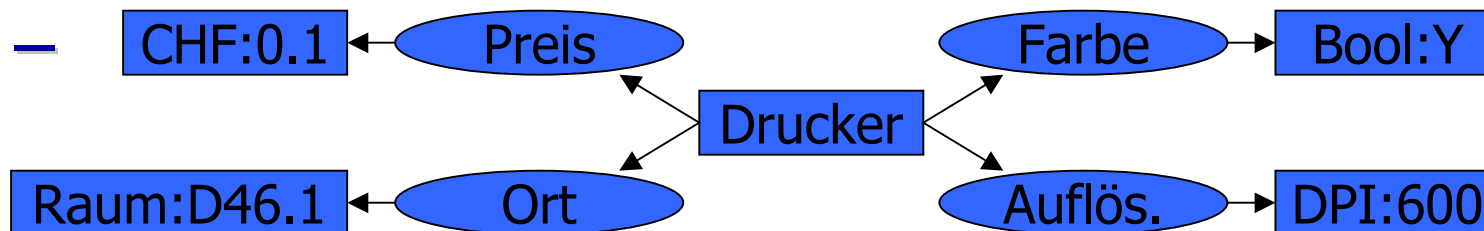


Verschiedene Ebenen

- Benutzerebene
 - Mensch-Maschine-Kommunikation
 - Vergleiche Internet-Suchmaschine
 - Kann „Intelligenz“ des Menschen verwenden, z.B. um unbekannte UIs zu verstehen
- Systemebene
 - Maschine-Maschine-Kommunikation
 - Kann nur auf die „Intelligenz“ der Maschine zählen

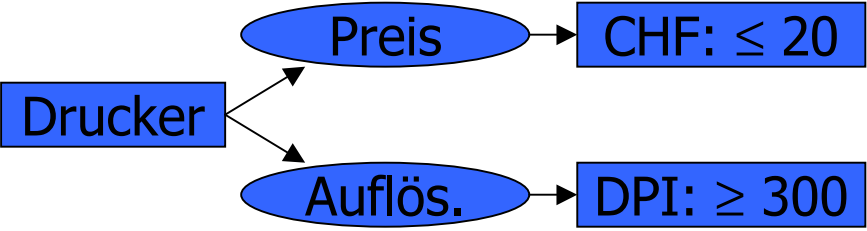
Dienstbeschreibung

- Beispiele:
 - Farbdrucker mit 600 DPI für 10 Rappen pro Seite in Raum D46.1
 - class Drucker { void print (String txt); }
Color=Y, DPI=600, Preis=10, Raum=D46.1



- Beschreibt funktionale und nichtfunktionale Aspekte (Preis, Ort, ...)

Anfragebeschreibung

- Beispiele:
 - Suche Drucker mit mindestens 300 DPI für höchstens 20 Rappen pro Seite
 - class Drucker { void print (String txt); }
DPI \geq 300 AND Preis \leq 20
 - 

```
graph LR; Drucker[Drucker] --> Preis([Preis]); Drucker --> Auflös([Auflös.]); Preis --> CHF[CHF: ≤ 20]; Auflös --> DPI[DPI: ≥ 300]
```
- Vergleiche DB Query Languages

Matching

- Bestimmt zu einer Anfrage passende Dienste
- Formal:
 - Klient erwartet (sucht) Dienst A
 - Server bietet Dienst B
 - Vermittler bestimmt, ob A und B „kompatibel“ sind

Subtyp-Relation

- A ist kompatibel zu B bedeutet:
 - B bietet **mindestens die Funktionalität**, die A bietet, oder
 - Klient kann „**ohne Schaden**“ B verwenden, obwohl er eigentlich A erwartet, oder
 - B ist **Subtyp** von A ($B \leq A$)
- Vermittler implementiert Subtyp-Relation
- Genaue Definition der Subtyp-Relation hängt vom Kontext ab

Beispiele für Subtypen

- Farbdrucker \leq Drucker
- Dimmer \leq Lichtschalter
- Katze \leq Tier
- class B extends A { ... }: B \leq A
- long \leq short
- struct C { short x; }
struct D { long y; short z; }
D \leq C

Probleme

```
class Schalter {  
    void an();  
    void aus();  
}
```

```
class Switch {  
    void on();  
    void off();  
}
```

- Formal gilt $\text{Switch} \leq \text{Schalter}$
- Wie kann der Vermittler das feststellen?
- Welche Dienstbeschreibung?
- Wie Switch anstelle Schalter verwenden?

Mehr Probleme

```
class Schalter {      class Dimmer {
  void an();           // 0=aus, 1=an
  void aus();         void setze (float wert);
}                      }
```

- Dimmer \leq Schalter
- Vermittler?
- Dienstbeschreibung?
- Dimmer anstelle Schalter?

Noch Mehr Probleme

```
class Raum {
    // Licht ...
    // Temperatur ...
}
```

```
class Licht { ... }
class Temperatur { ... }
```


- Licht+Temperatur \leq Raum
- Vermittler?
- Dienstbeschreibung?
- Licht+Temperatur anstelle Raum?

Explizite Semantik

Ursache der Probleme:

- Fundamentaler Unterschied zwischen **Schnittstelle** und **Semantik** von Diensten
- Wir sind gewohnt nur die Schnittstelle eines Dienstes zu definieren und haben die Semantik im Kopf
- SD benötigt explizite Semantik
- Je mehr explizite Semantik, desto flexiblere SD möglich

Semantik?

- Attribute
 - Liste von Name/Wert-Paaren
- Mathematische Logik
 - Invarianten, Vor- und Nachbedingungen
- Semantische Netze
 - 

```
graph LR; A[Drucker] --> B(Preis); B --> C[CHF: 10]
```
- Natürliche Sprache

Verschied. Anforderungen

- Die Extreme:
 - **Closed world**: alle Dienste sind im Voraus bekannt und können standardisiert werden
-> SD trivial, wenig explizite Semantik
 - **Open world**: neue und modifizierte Dienste jederzeit möglich, kein Vorabwissen, Standardisierung der Dienste unmöglich
-> SD komplex, viel explizite Semantik
- Mischformen möglich
- UbiComp tendiert zur open world!

Service Discovery Architekturen

- Service Location Protocol (SLP)
 - Internet Engineering Task Force (IETF)
- Jini
 - Sun Microsystems
- Berkeley Service Discovery Service
 - University of California, Berkeley

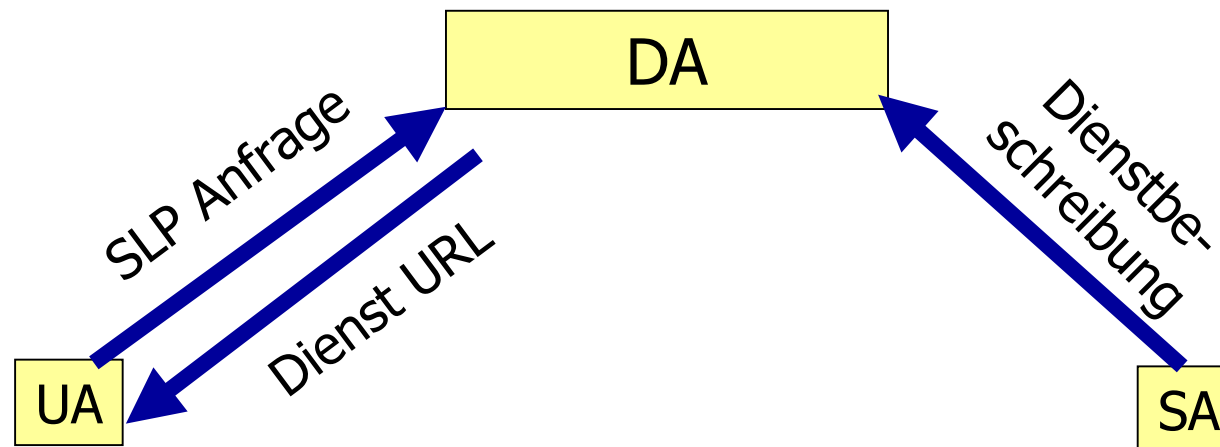
Service Location Protocol

- IETF Protokoll für Service Discovery
- Für IP-basierte Netze
- Komponenten
 - Service Agents (SAs)
Bietet einen Dienst an, auch stellvertretend für eigentlichen Dienstanbieter
 - User Agents (UAs)
Versuchen Dienste im Netz zu lokalisieren
 - Directory Agents (DAs)
Sammeln Informationen über verfügbare Dienste
Nicht zwingend notwendig

SLP Servicebeschreibungen

- Services definiert durch
 - Typname
 - URL
 - Attribute (Schlüssel-Wert-Paare)
- Beispiel
 - Lifetime:** 10800
 - URL:** service:lpr://www.printer.org:123/queue
 - Attributes:** (PAGES_PER_MINUTE = 20),
(UNRESTRICTED_ACCESS),
(LANGUAGE = POSTSCRIPT, HPGCL),
(LOCATION = 12th FLOOR)

SLP Matching



lpr//(& (LANGUAGE = POSTSCRIPT)
(UNRESTRICTED_ACCESS)
(LOCATION = 12th FLOOR)
(PAGES_PER_MINUTE >= 10))/

Antwort:

service:lpr://www.printer.org:123/queue

Lifetime: 10800

URL: service:lpr:// www.printer.org:123/queue

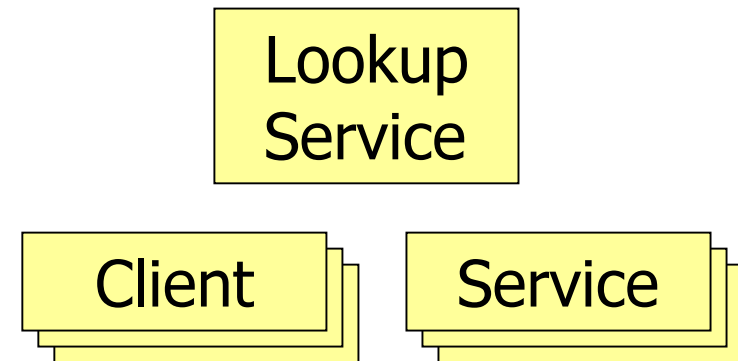
Attributes: (PAGES_PER_MINUTE = 20),
(UNRESTRICTED_ACCESS),
(LANGUAGE = POSTSCRIPT, HPGCL),
(LOCATION = 12th FLOOR),
(PAPER SIZE=LETTER)

Jini

- Java-zentriertes Service-Discovery- und Advertisement-System
- Schlüsselkonzepte
 - **Discovery**
 - **Join**
 - **Lookup**
 - Verteilte Ereignisse
 - Leasing
 - Transaktionen

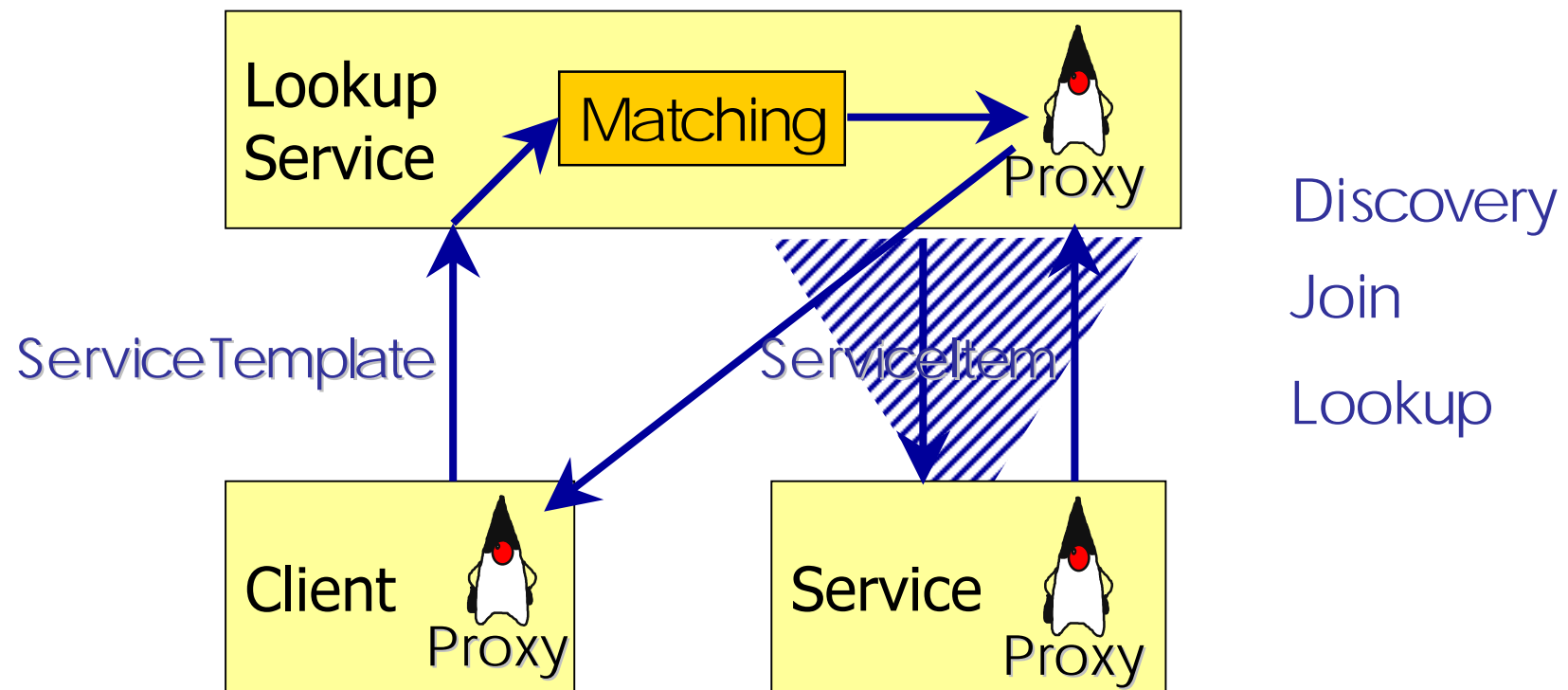
Jini Architektur

- Lookup Service (LUS)
 - Zentrale Registrierungs- und Vermittlungsinstanz für Dienste
 - Enthält Informationen über verfügbare Dienste
- Dienste
 - Spezifiziert durch Java-Interfaces
 - Registrieren sich mit Proxy-Objekten („Treibern“) und Attributen beim LUS
- Klienten
 - Kennen Java-Interfaces der Dienste, aber nicht deren Implementierung
 - Finden Dienste über LUS
 - Nutzen Dienste über Proxy-Objekte

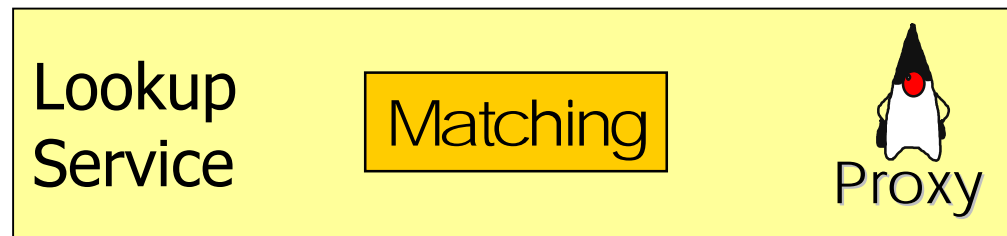


Closed-World Assumption

Jini Grundprinzip



Jini Grundprinzip

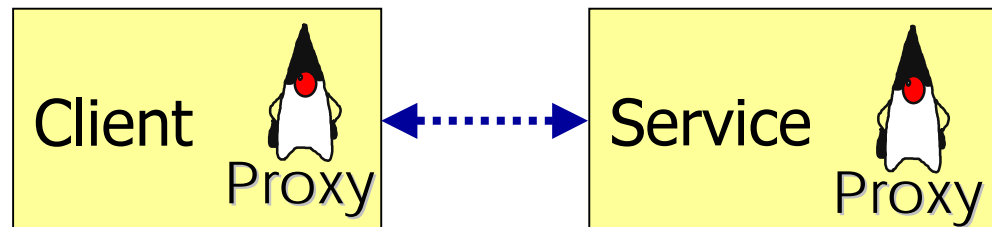


Discovery

Join

Lookup

Lease



Jini Join

- Management von Service-Registrierungen in Lookup-Diensten
- Beim LUS werden **ServiceItems** registriert:

```
public class ServiceItem implements Serializable  
{  
    public ServiceID serviceID;  
    public Object service;  
    public Entry[] attributes;  
}
```

UUID

Proxy

beschreibende
Attribute

Address, Comment, Location,
Name, ServiceInfo, ServiceType,
Status, ...

Jini Lookup

- LUS vermittelt zwischen Klient und Dienst
- Klient stellt Anfragen in Form von **ServiceTemplates**:

```
public class ServiceTemplate implements Serializable
{
    public ServiceID serviceID;
    public Class[] serviceTypes;
    public Entry[] attributes;
}
```

- **null** im Template wird als Wildcard interpretiert

Jini Match-Semantik

Anfrage:

```
class ServiceTemplate {  
    ServiceID serviceID;  
    Class[] serviceTypes;  
    Entry[] attributes;  
}
```

Im LUS gespeichert:

```
class ServiceItem {  
    ServiceID serviceID;  
    Object service;  
    Entry[] attributes;  
}
```

- null-Werte im Template sind Wildcards
- sonst Treffer, falls
 - `template.serviceID = item.serviceID`
 - `service` *ist-Subtyp* jedes `serviceTypes`
 - für alle Attribute `t` im Template gibt es Attribute `i` im Item mit `i` *ist-Subtyp* von `t`
jedes Feld (ungleich null) in `t` ist *serialisiert-gleich* `i`

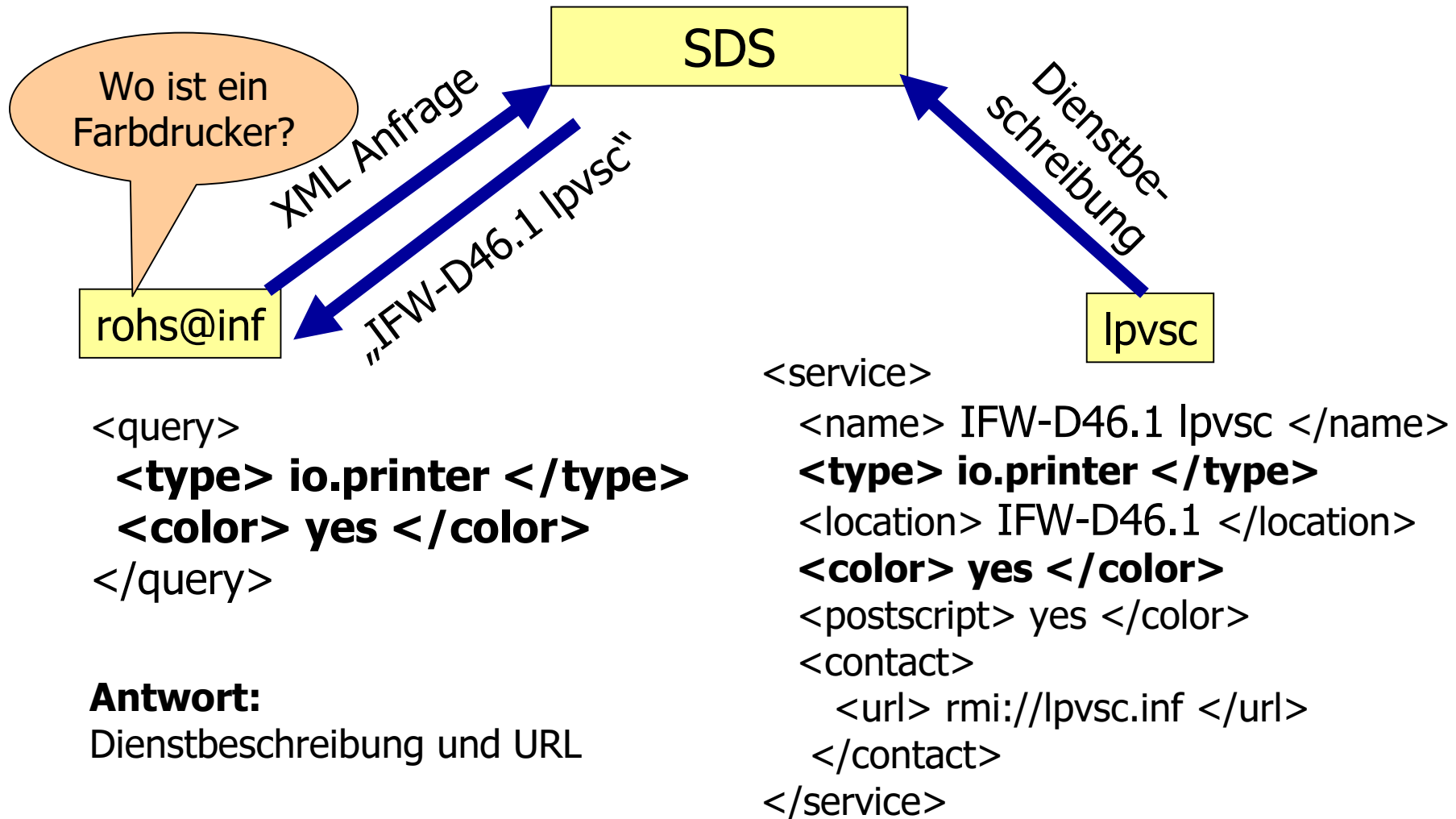
Jini Verteilte Ereignisse

- Lookup-Dienst speichert
 - ServiceTemplate und
 - Referenz auf Klient
- Klient wird benachrichtigt, beim Übergang von
 - Match → No-Match
 - No-Match → Match
 - Match → Match
- Verteilte Ereignisse für beliebige Dienste einsetzbar

Berkeley Service Discovery Service

- **Idee:** Ein sicherer Verzeichnisdienst, der Klienten das Ausfindigmachen von Diensten mit Hilfe von ausdrucksstarken Anfragen erlaubt
- **Anfragen in XML**
- **Dienstbeschreibungen in XML**
- **Fokus auf Sicherheit**
- Wide Area Features
- Fault Tolerance

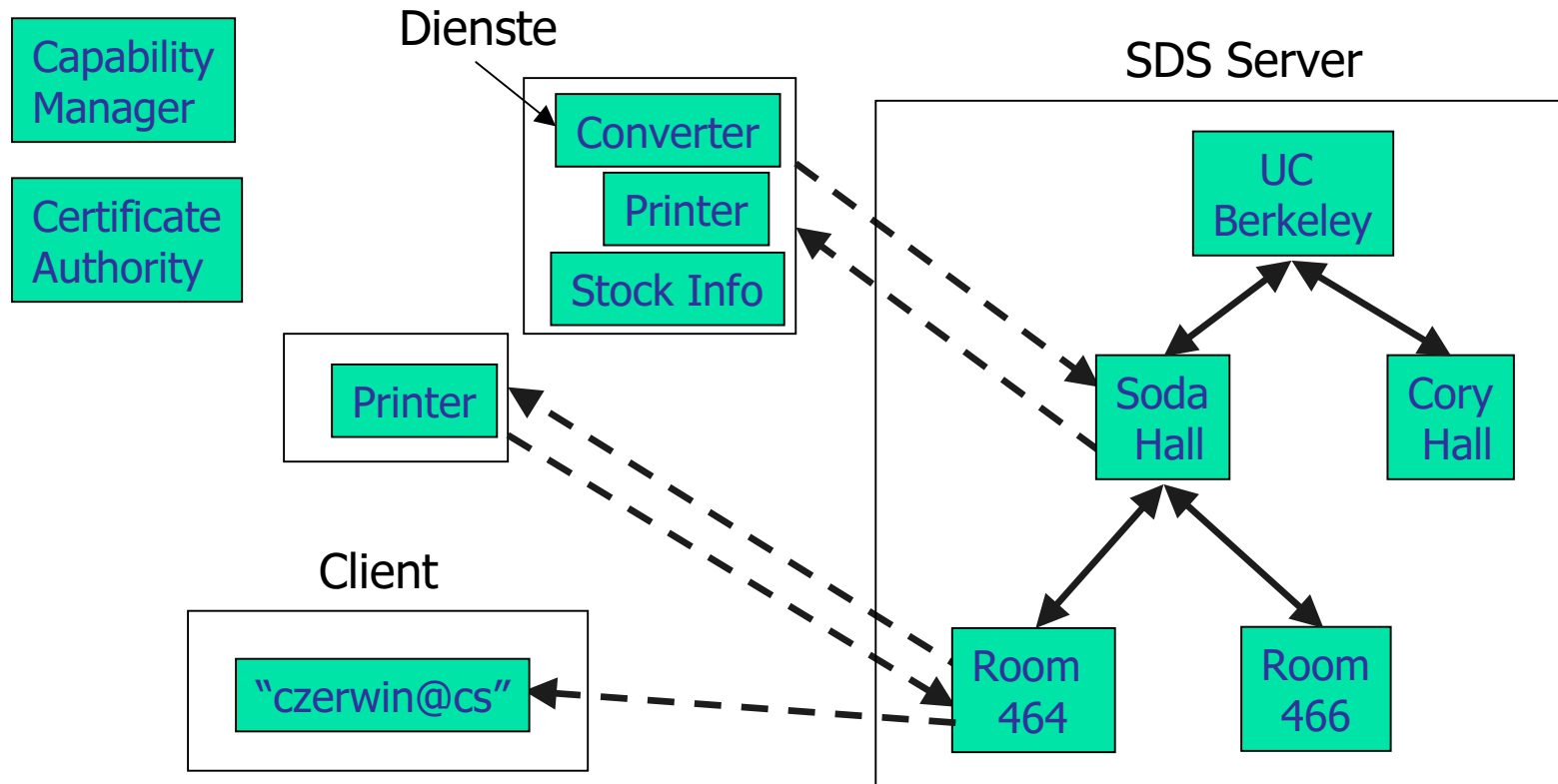
Berkeley SDS Lookup



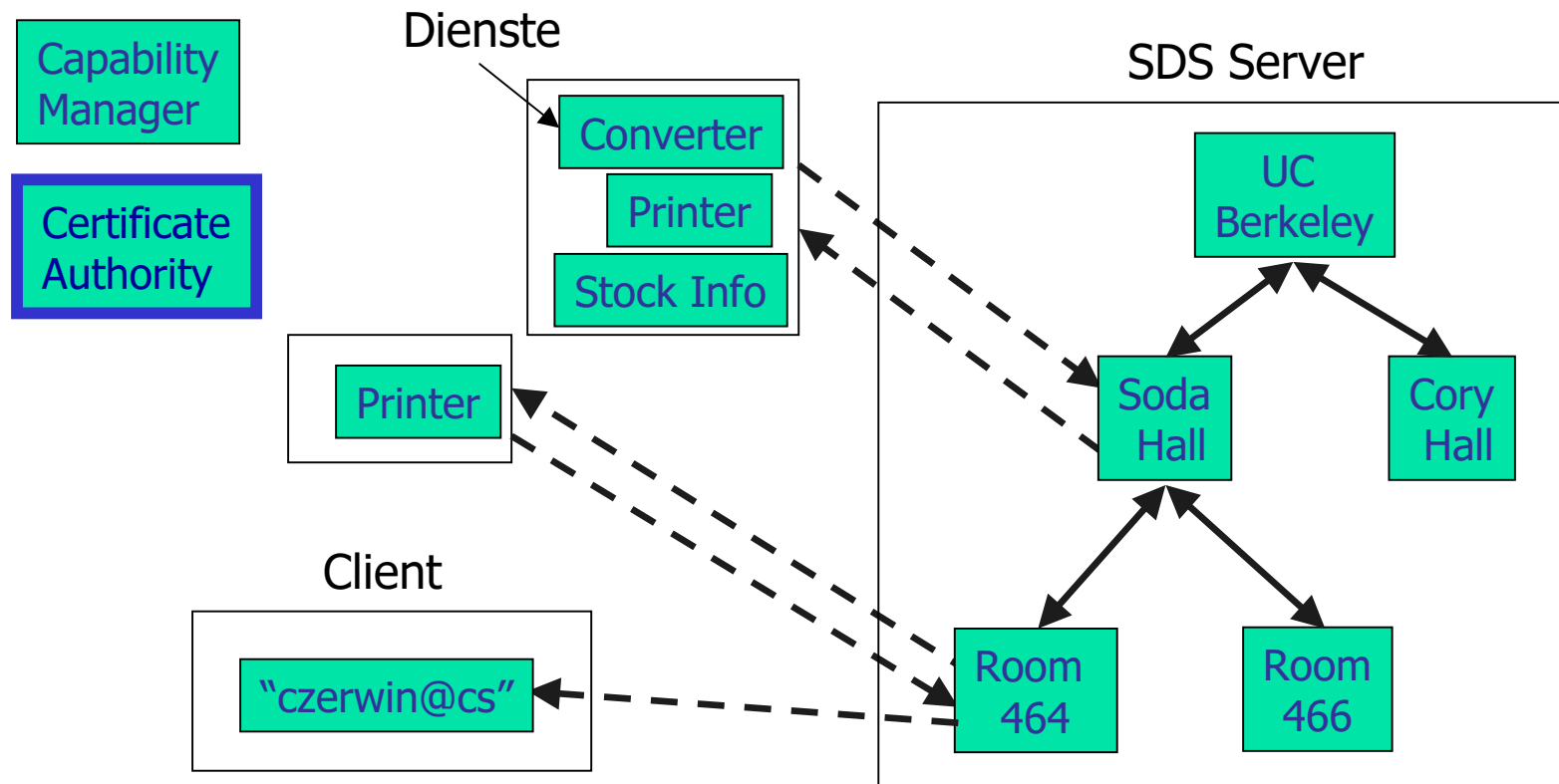
Antwort:

Dienstbeschreibung und URL

Berkeley SDS Architektur



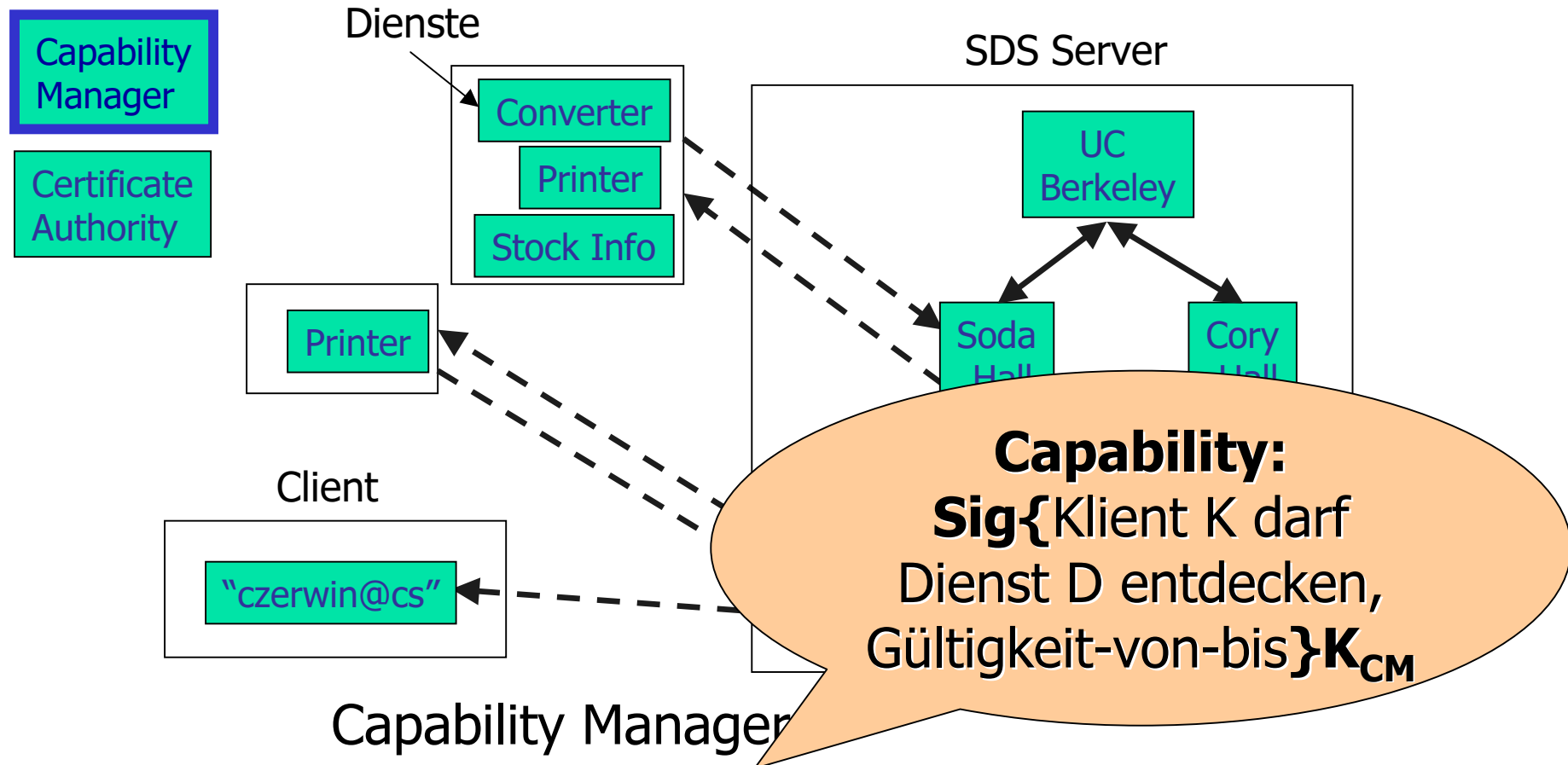
Berkeley SDS Architektur



Certificate Authority

- Authentifizierung von Benutzern und Diensten
- Verteilung von Zertifikaten

Berkeley SDS Architektur



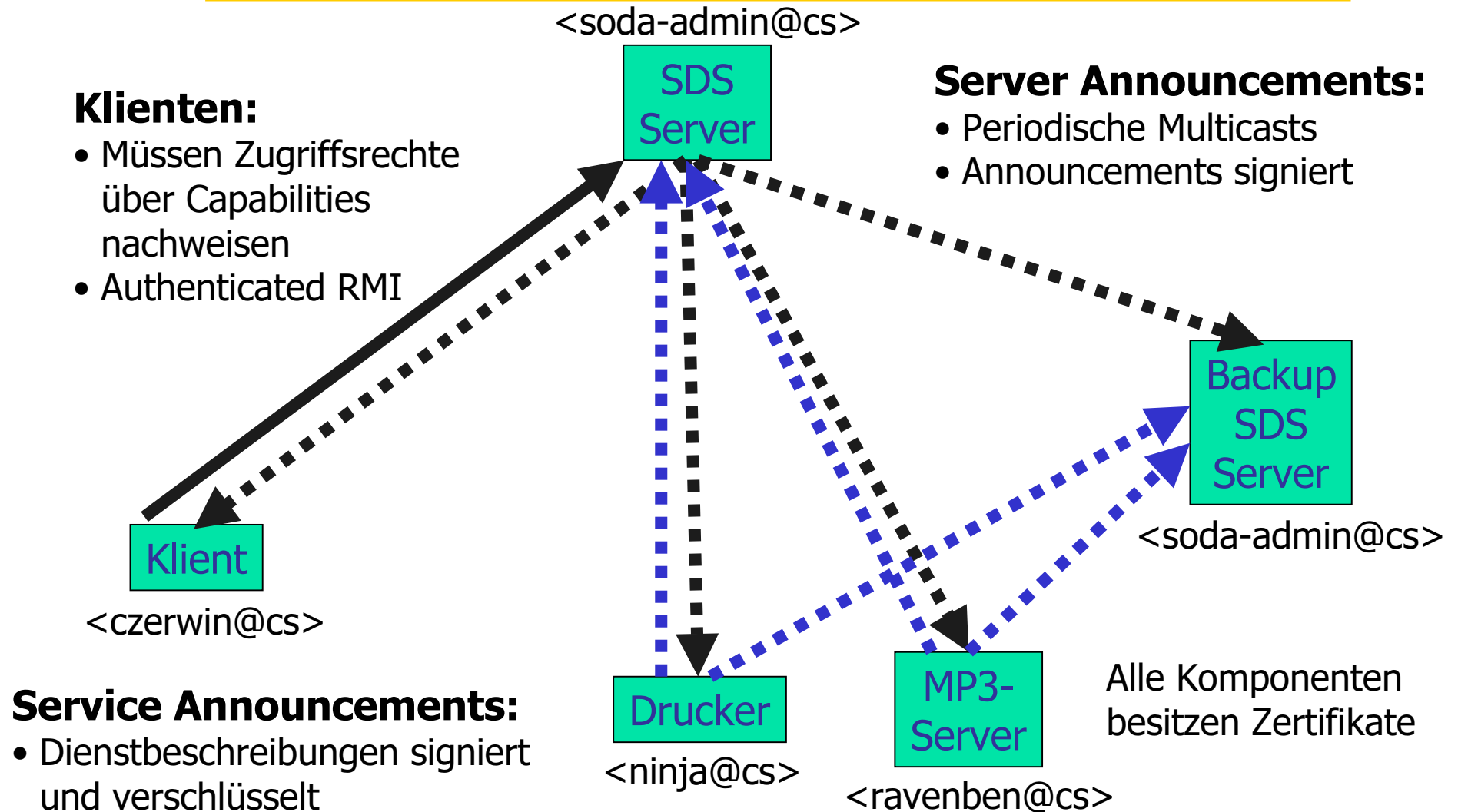
Capability Manager

- Erzeugt Capabilities aus Zugriffskontroll-Listen
- Verteilt Capabilities

Sicheres Service Discovery?

- Zugriffskontrolle
 - Welche Benutzer dürfen welche Dienste entdecken?
- Authentisierung aller Komponenten
 - Wer darf Dienste anbieten?
 - Wer darf SDS-Server sein?
- Sichere Kommunikation
 - RSA + Blowfish
 - Service Announcements verschlüsselt und signiert
 - Sichere Interaktion zwischen Benutzern und Discovery Service über *Authenticated RMI*

Sicherheit in SDS



Fazit

- Closed-World Assumption
 - Klienten müssen Dienstschnittstellen kennen
 - Gemeinsames Wissen zwischen Dienstanbieter und –nutzer auf Dienstebene nötig
 - Standardisierung aufwendig, da für jeden Dienst
 - Etwas Flexibilität durch Vererbung von Interfaces
- Dienstbeschreibung durch
 - Standardisierte Interfaces
 - Attribute
- Anfragen durch
 - Exaktes Matching oder Prädikate (SLP)

Open World

- *Kein gemeinsames Wissen* auf Dienstebene vorhanden
- Standardisierung auf einer abstrakteren Ebene
- Semantische Beschreibungen erforderlich:
 - Weltwissen (general-purpose ontology, taxonomy; „commonsense summer“, CYC-Projekt, Teil von Tacitus-Project)
 - Wissen für Anwendungsbereiche
- Mögliche Ansätze
 - Analogical Reasoning
 - AI-Trader
 - Semantic Subtyping

Analogical Reasoning

- Identifikation und Darstellung des Dienstes
 - *Struktur, Funktionalität, andere wichtige Eigenschaften*
- Suche nach möglichen Kandidaten
 - *mit gewissem Mass der Übereinstimmung*
- Auswahl des besten Dienstes
 - z.B. durch gewichtete Dienst-Eigenschaften
- System lernt!
- Menschliche Hilfe wird benötigt

Analogical Reasoning

- Transformation der Lösung
 - gefundene Dienst wird mit Hilfe von *analogy map* und *transformation rules* angepasst.
 - Ergebniss ist oft leistungsschwach und *unelegant*
- Transformation der Herleitung
 - Analyse der *Herleitung ähnliches Dienstes*
 - Modifikation ungeeigneter Schritte und *Synthese des gesuchten Dienstes*
 - *Dekomposition*, wenn nötig
 - *viel effizienter*, aber auch aufwendiger

Synthese von Diensten

- bekannte und neuerzeugte Dienste werden systematisiert und wiederverwendet
- Input: semi-formale Beschreibung des Problems
- Output: z.B., UNIX-Shell-Skript

Beispiel:

(1) „Drucke aus alle Dateien grösser als 10K und deren Besitzer“

INPUT: dir WHERE: (*Directory* dir)

OUTPUT: (*List* f u)

SUCH-THAT: (and (*Belongs* f dir))

(> (*Size* f) 10K)

(*Owner* u f)

WHERE: (and (*File* f)(*User* u))

Synthese von Diensten

(2) „Lösche alle Prozesse mit *cpu_time*>1000 s“

- Erstelle Liste aller Prozesse
- Wähle diejenigen mit *cpu_time*>1000s
- `kill`

(3) „Erweitere Namen aller schreibgeschützten Dateien um Suffix `.read`“

- mögliche Lösung für (1)
 - Erstelle Liste aller Dateien
 - Wähle alle >10K
 - `rm`
- Verallgemeinerung: „Bestimme Objekte mit einer bestimmter Eigenschaft und führe auf diesen eine Operation aus“:
 - *Apply $C(x)$ where $x \in D$ such that $P(x)$*

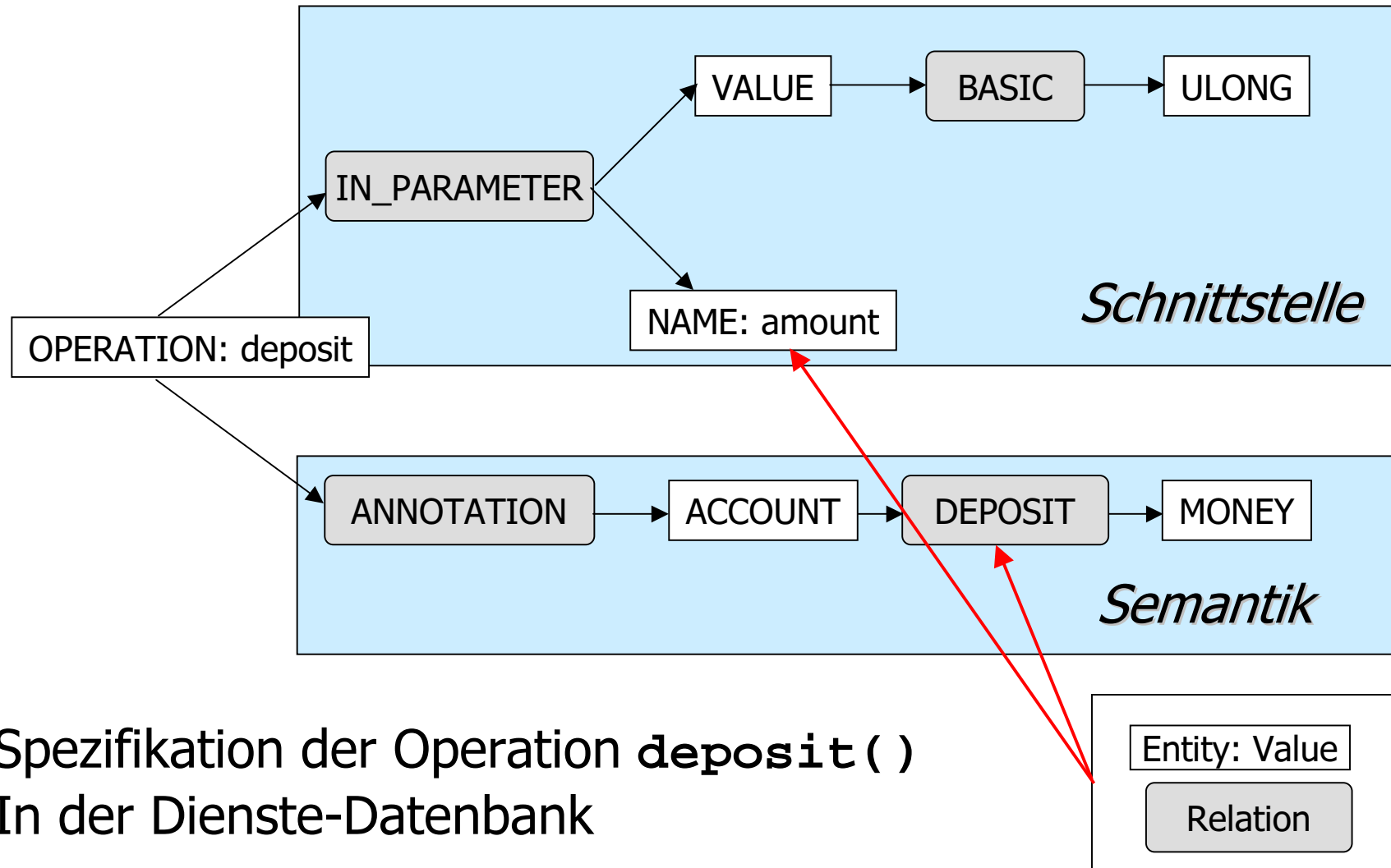
Heuristiken

- Die *beste* Analogie wird gesucht
- denkbare Heuristiken
 - *Systematicity* (Verhältnis zw. input und output)
 - *Syntactic structure* (für dynamische Funktionen, Strukturähnlichkeit)
 - *Functional abstraction* (gleiche abstrakte Funktion)
 - *Argument abstraction* (Argumente gehören zur gleichen Hierarchie)

Beispiel: Bank-Service

```
/* Operational interface for a bank account */  
interface Account {  
  
/* Deposit a certain amount to an account*/  
void deposit(in unsigned long amount);  
  
/*Withdraw a certain amount from an account*/  
void withdraw(in unsigned long amount);  
  
/*Show the curent balance of an account*/  
void balance(out long amount);  
}
```

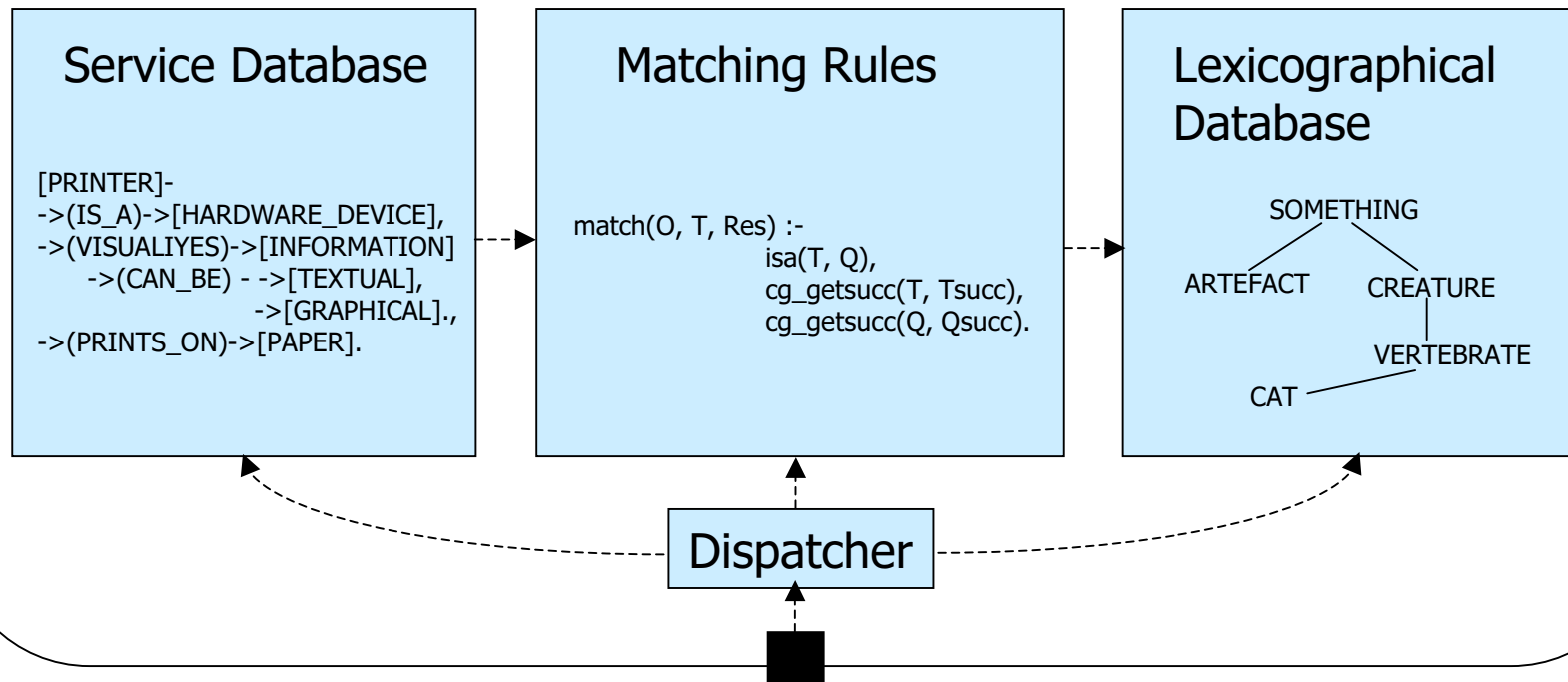
Konzeptgraph



Spezifikation der Operation `deposit()`
In der Dienste-Datenbank

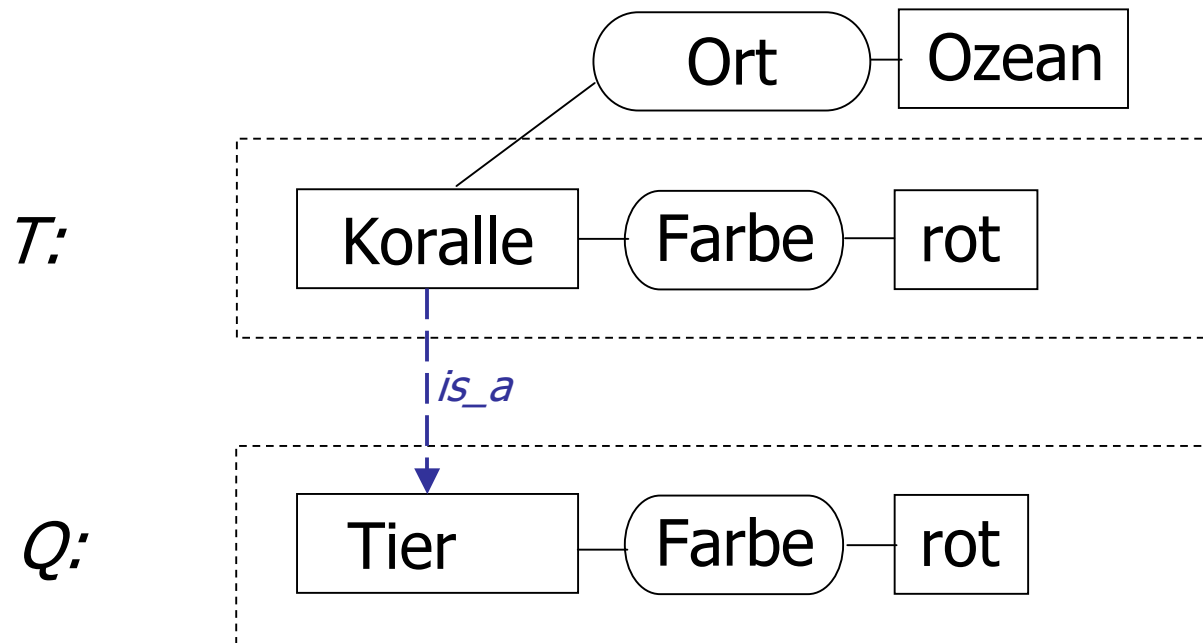
AI-Trader

Knowledge-based Trader



Anfrage

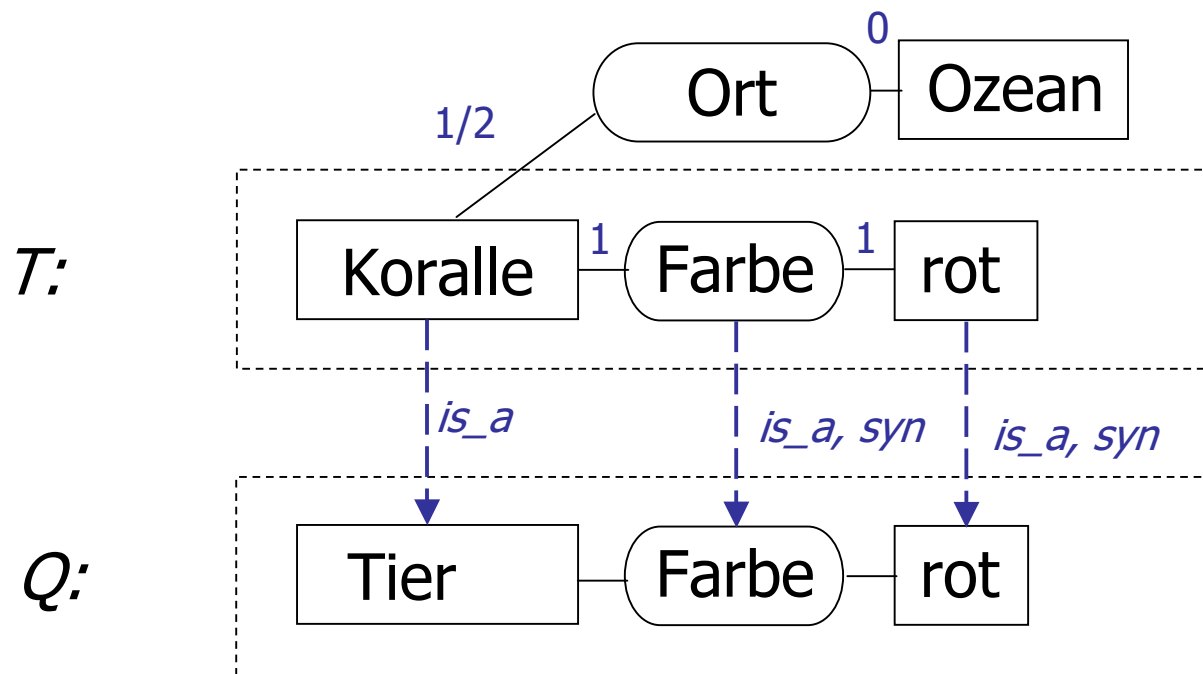
- Dienst-Darstellung als Konzeptgraph in der Datenbank und bei der Nachfrage
- Beispiel:



Matching Rules

- Spezialisierung

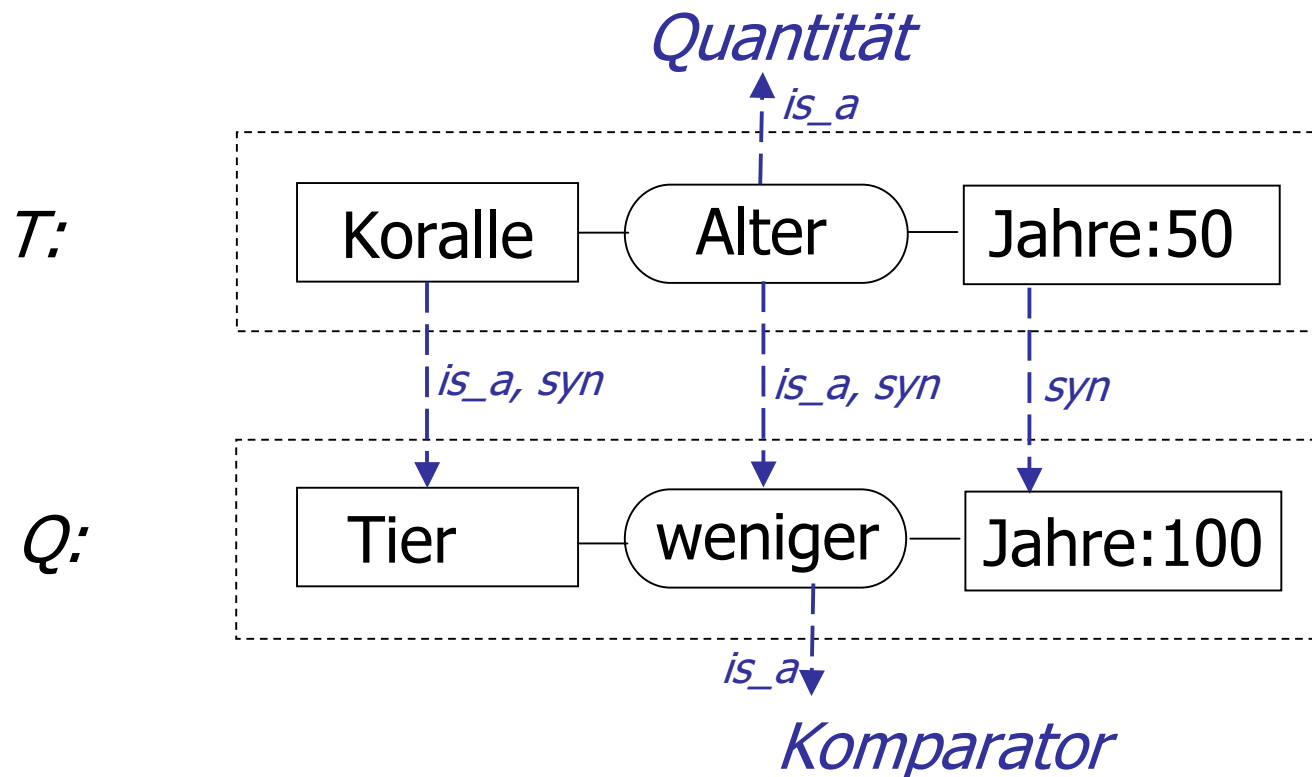
- Testet, ob Type ein Spezialfall von Query ist



Matching Rules II

- **Quantität**

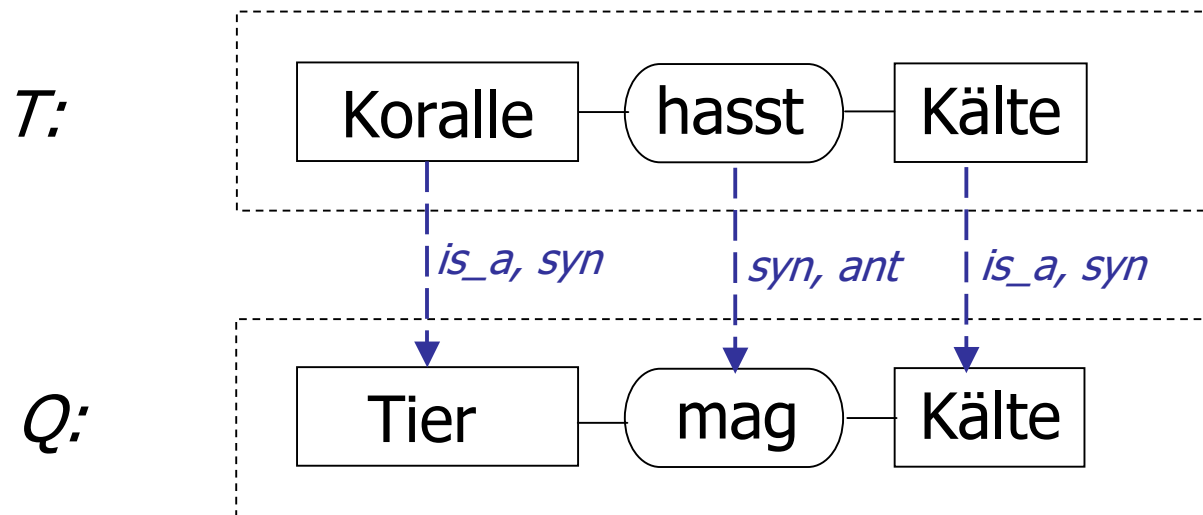
- Testet ob quantitative Eigenschaften von Type mit Query übereinstimmen



Matching Rules III

- Negation

- Testet ob *Type* und *Query* gegenteilige Eigenschaften haben



Semantic Subtyping

- formale Beschreibung semantischer Eigenschaften (z.B Larch: Garland, Guttag, 1989)
- B.H. Liskov (MIT), J.M. Wing (CMU)
- Wie definiert man Sub-/Supertyp Verhältnis?
- i.a. *„the objects of the subtype ought to behave the same as those of the supertype as far as anyone or any program using supertype objects can tell“*

Bag & Stack

```
bag {  
  put(x);  
  get(x);  
}  
≥  
stack {  
  push(y);  
  pop(y);  
}
```

- “passende” Methoden und Argumente gemäss der Contra/Covariance-Regel
 $\text{put}(x) \leq \text{push}(y)$
 $y \leq x$
- Methodensignaturen von Stack und Bag “stimmen überein”, aber nicht die Semantik

Subtype Requirement

- *Stärkere Bedingung*: „Any property provable about objects x of type T should be true for objects y of type S where S is a subtype of T „
- Eigenschaften:
 - safety (gleiches Verhalten, keine Störungen)
Bsp: Invariant properties (bag: *size* < *bound*), history properties (*bound* ändert sich nicht)
 - other (existence, number of objects liveness... etc)

Typbeschreibung

- Name
- Wertebereiche, Invarianten
- Für jede Methode:
 - MethodenName
 - Argumente
 - Verhalten im Sinne von Vor- und Nachbedingungen

Typbeschreibung für Bag

bag=**type**

uses BBag (bag **for** B)

for all b : bag

$put = \mathbf{proc}$ (i : int)

requires $|b_{pre}.elems| < b_{pre}.bound$

modifies b

ensures $b_{post}.elems = b_{pre}.elems \cup \{i\} \wedge$

$b_{post}.bound = b_{pre}.bound$

...

end bag

Typbeschreibung für Stack

stack=**type**

uses BStack (stack **for** S)

for all s : stack

invariant $\text{length}(s.\text{items}) \leq s.\text{limit}$

$\text{put} = \text{proc}$ (i : int)

requires $\text{length}(s_{\text{pre}}.\text{items}) < s_{\text{pre}}.\text{limit}$

modifies s

ensures $s_{\text{post}}.\text{items} = s_{\text{pre}}.\text{items} \parallel [i] \wedge$
 $s_{\text{post}}.\text{limit} = s_{\text{pre}}.\text{limit}$

...

subtype of bag (push **for** put , pop **for** get , ...)

// Transf. der Methoden

$\forall st : S . A(st) = (st.\text{items}, st.\text{limit})$ // Transf. des Zustands

...

end stack

Subtypbestimmung

Stack ist Subtyp von Bag, wenn:

- Invarianten gelten
 - für alle Stacks s gilt $I_{\text{Stack}}(s) \Rightarrow I_{\text{bag}}(A(s))$
- Methodensignaturen sind "klassische" Subtypen:
 $\text{PUSH} \leq \text{PUT}$
- Methodensemantik:
 - Vorbedingung: für alle Stacks s gilt:
 $\text{PUSH}_{\text{pre}}[A(s_{\text{pre}})/s_{\text{pre}}] \Rightarrow \text{PUT}_{\text{pre}}$
 - Nachbedingung: für alle Stacks s gilt:
 $\text{PUT}_{\text{post}} \Rightarrow \text{PUSH}_{\text{post}}[A(s_{\text{pre}})/s_{\text{pre}}, A(s_{\text{post}})/s_{\text{post}}]$

Fazit

- Semantische Beschreibung sehr aufwendig und fehleranfällig
- Mächtigkeit der semantischen Beschreibung (Vor- und Nachbedingungen für Drucker?)
- Weltwissen!!?

Zusammenfassung

- Service Discovery im Kontext von UbiComp
- Subtyp-Relation
- Verschiedene Anforderungen:
 - Closed world: SLP, Jini, SDS
 - Open World: Analogical Reasoning, AI-Trader, Semantic Subtyping
- Viele Fragen offen insbesondere in Bezug auf open world