

Reprezentacja wiedzy

Format i sposób reprezentacji wiedzy o zagadnieniu są niezwykle istotne i mają bezpośredni wpływ na efektywność — lub w ogóle zdolność — znalezienia rozwiązania. Atrakcyjnym i ważnym historycznym schematem reprezentacji wiedzy w sztucznej inteligencji jest logika matematyczna. Nie tylko dostarcza ona rodzinę precyzyjnych języków z dobrze rozwiniętaą składnią, zrozumiałą semantyką, ale również posiada aparat dowodzenia twierdzeń pozwalający prowadzić **wniośkowanie**, czyli wywodzenie nowych faktów i odpowiadanie na pytania.

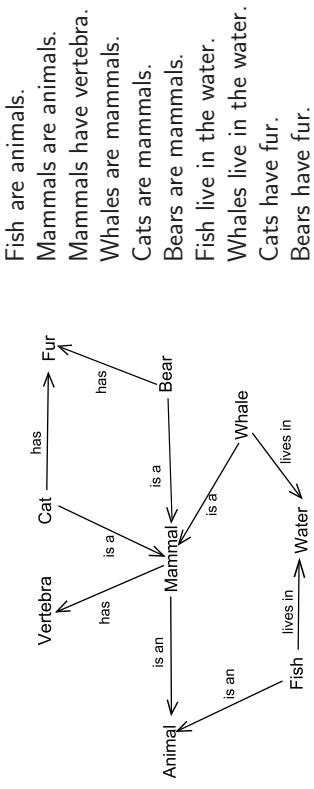
W latach 60-tych XX-ego wieku panował wśród badaczy sztucznej inteligencji entuzjazm dotyczący możliwości wykorzystania logiki. Niestety, naturalny kompromis pomiędzy **ekspresyjnością** języka (*expressiveness*) a złożonością jego procedury dowodowej powodują, że w praktyce możliwości wykorzystania logiki do rozwiązywania problemów okazały się ograniczone. Popularny język logiki jakim jest rachunek predykatów pierwszego rzędu nie pozwala na wyrażanie wielu faktów o świecie rzeczywistym, a zarazem jego procedura dowodowa, o eksponencjalnej złożoności, nie pozwala rozwiązywać problemów typowych dla świata rzeczywistego.

Język logiki matematycznej pozostaje punktem wyjścia konstrukcji wielu schematów reprezentacji wiedzy, jednak stale poszukiwane są schematy bardziej ekspresyjne, ale pozwalające na implementację prostszych mechanizmów wnioskowania.

Sieci semantyczne — reprezentacja wiedzy

1

Sieci semantyczne są grafowym schematem reprezentacji wiedzy:



Sieć zawiera węzły odpowiadające pojęciom danej dziedziny problemowej, i łąki odpowiadające związkom (relacjom) zachodzącym pomiędzy tymi pojęciami:

- sieć jest czytelna — ludzie często wyrazają informacje graficznie,
- sieć jest elastyczna — możemy wprowadzać informacje w dowolnej formie.

Powyższa sieć (źródło: Wikipedia) skonstruowana jest bez rozróżniania klas od indywidualu, konsekwencji w nazwach relacji (is a / is an), itp.

Sieci semantyczne — wprowadzenie

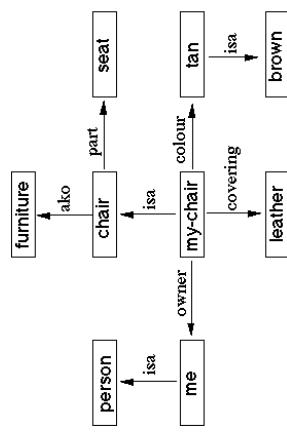
3

Sieci semantyczne: relacje ISA i AKO

Aby prawidłowo odróżnić w sieciach semantycznych klasy obiektów od indywidualów, oraz wyrazić różne zależności między nimi, stosuje się pewne standardowe relacje:

- ISA (ang. *is a*) jest relacja pomiędzy indywidualu a jego klasą
- HASA (ang. *has a*) jest relacja części-całości, alternatywnie: PART
- AKO (ang. *a kind of*) jest relacja pomiędzy podklassą a nadklassą, zapisywane często również jako: SUBCLASS, albo SS (subset)

Przykład: I own a tan leather chair.



W praktyce sieci semantycznych te relacje są niekiedy używane w odmienny sposób, np. relacja ISA stosowana jest w roli AKO.

Sieci semantyczne — reprezentacja wiedzy

2

Sieci semantyczne — wprowadzenie

4

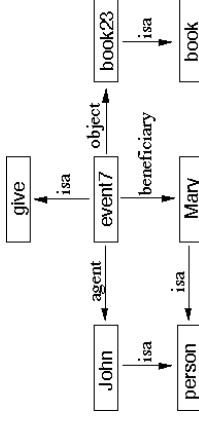
Sieci semantyczne: relacje binarne i reifikacja

Można traktować informacje zawarte w sieci semantycznej jako zbiór (koniunkcję) formuł logicznych. Formuły wyrażają bezpośrednio zachodzenie relacji pomiędzy obiektami (termami). Zauważmy, że w powyższych przykładach wszystkie relacje (i odpowiadające im formuły) są relacjami binarnymi (dwuargumentowymi). To jest podstawowa cecha sieci semantycznych.

Jak można wyrazić relację złożoną za pomocą zestawu relacji binarnych?

W niektórych przypadkach złożona relacja naturalnie dekomponuje się na składowe binarne. Jednak nie zawsze jest to możliwe. W pozostałych przypadkach stosuje się zabieg **reifikacji**, czyli przekształcania relacji w obiekty.

Przykład: *John gives the book to Mary.*

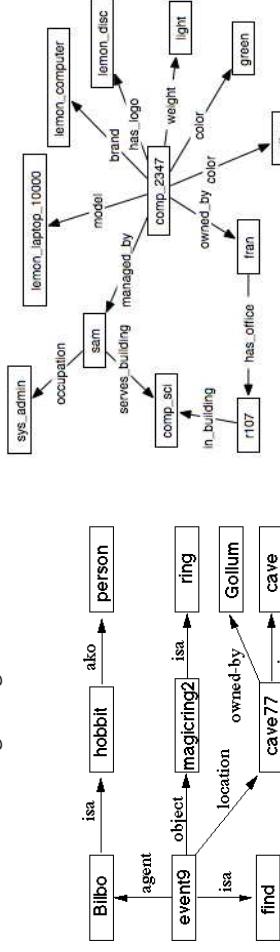


Sieci semantyczne — wprowadzenie

5

Sieci semantyczne: przykłady

Bilbo finds the magic ring in Gollum's cave.



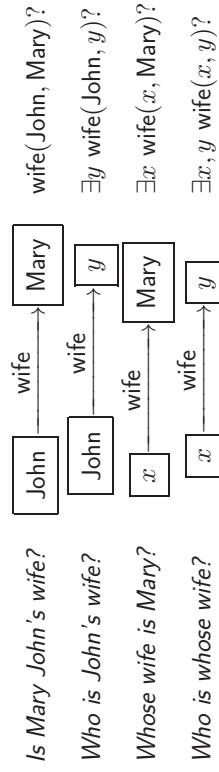
Sieci semantyczne — wnioskowanie

7

Sieci semantyczne: dopasowanie

Wnioskowanie w sieciach semantycznych może być zaimplementowane przez:

1. wyrażenie pytania w postaci oddzielnej, zapytaniowej, sieci semantycznej,
2. próbę dopasowania sieci zapytaniowej do sieci faktowej,
3. w przypadku braku dopasowania, odpowiedź jest negatywna,
4. w przypadku uzyskania dopasowania, odpowiedź jest pozytywna.



Formułowanie pytania w sieciach semantycznych wymaga użycia zmiennych domyślnie kwantyfikowanych kwantyfikatorem egzystencjalnym, podobnie jak w logice predykatów. Jeśli chcemy uzyskać wartość odpowiedzi w ostatnich trzech pytaniami, to musimy otrzymać od mechanizmu wnioskowania obiekty dopasowane do obiektów-zmiennych.

8

Sieci semantyczne — wnioskowanie

6

Sieci semantyczne: odpowiadanie na pytania

Rozważmy przykład zdania i odpowiadającą mu sieci semantycznej:



Sieć wyróżnia w pewnym języku formalnym informacje wcześniejszej zawarte w oryginalnej wypowiedzi języka naturalnego. Od systemu sztucznej inteligencji oczekiwaliśmy, że posiadając pewną wiedzę, będzie w stanie odpowiadać na dotyczące jej pytania.

Inaczej mówiąc, jak zaimplementować wnioskowanie dla sieci semantycznych?

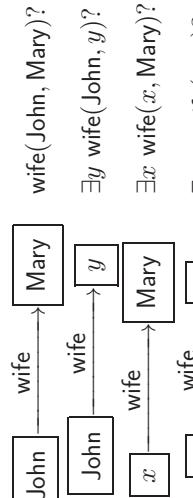
Na przykład:

Is Mary John's wife?
Who is John's wife?
Whose wife is Mary?
Who is whose wife?

Sieci semantyczne — wnioskowanie

7

Wnioskowanie w sieciach semantycznych może być zaimplementowane przez:
1. wyrażenie pytania w postaci oddzielnej, zapytaniowej, sieci semantycznej,
2. próbę dopasowania sieci zapytaniowej do sieci faktowej,
3. w przypadku braku dopasowania, odpowiedź jest negatywna,
4. w przypadku uzyskania dopasowania, odpowiedź jest pozytywna.



Formułowanie pytania w sieciach semantycznych wymaga użycia zmiennych domyślnie kwantyfikowanych kwantyfikatorem egzystencjalnym, podobnie jak w logice predykatów. Jeśli chcemy uzyskać wartość odpowiedzi w ostatnich trzech pytaniami, to musimy otrzymać od mechanizmu wnioskowania obiekty dopasowane do obiektów-zmiennych.

8

Sieci semantyczne — wnioskowanie

6

Sieci semantyczne: domyślna wiedza

Rozważmy inny przykład:

*Elephants have four legs.
Elephants have one trunk.
Elephants have one tail.
Elephant's name is clyde.*

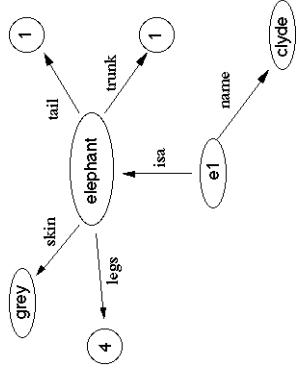
Jakiego koloru skóre ma clyde?

W tej sieci mamy wiedzę ogólną o słoniach połączoną z wiedzą o pewnym słoniowym indywidualum o imieniu clyde. Tworzenie sieci zapytaniowych i dopasowanie ich do sieci faktowej daje odpowiedzi na proste fakty. Można rozszerzyć ten mechanizm przez wykorzystanie relacji *isa* i *ako*, ponieważ indywidualu danej klasy normalnie posiadały właśnieści wyrażone dla klasy, jak również wszystkich klas nadzędnych.

Takie rozszerzenie nazywamy **dziedziczeniem**, i w powyższym przypadku pozwala ono np. uzyskać odpowiedź, że clyde ma skórę koloru szarego.

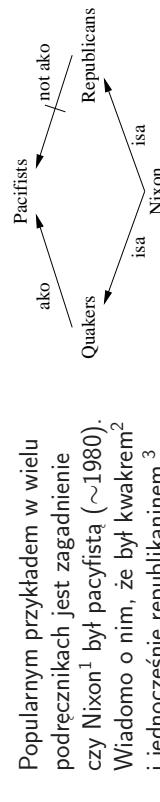
Sieci semantyczne — wnioskowanie

9



Sieci semantyczne: dziedziczenie

Moglibyśmy zadać sobie pytanie, czy indywidualum w sieci semantycznej może należeć do więcej niż jednej klasy przez relację *isa* (lub łańcuch *isa-aka**). Gdyby tak było, to mechanizm wnioskowania z dziedziczeniem mógłby teoretycznie uzyskiwać różne odpowiedzi przez różne ścieżki dziedziczenia.



Ze względu na problemy wielokrotnego dziedziczenia, w niektórych systemach obiektywowych jest ono wykluczone.

¹Richard M. Nixon — prezydent U.S.A. w latach 1969–1974. Po wygraniu wyborów na drugą kadencję w 1973. był zamieszany w następstwa afer Watergate i zrezygnował z urzędu prezydenta pod groźbą usunięcia.

²Quakers jest nazwą grupy stowarzyszonych religijnych wywodzących się z XVII-wiecznej Anglii i działających na całym świecie, m.in. w Stanach Zjednoczonych. Glosili m.in. skromność ubioru i odmowie udziału w wojnach.

³Partia Republikańska w Stanach Zjednoczonych jest symbolem konservatywnego, poglądów wojskowych, prywatnej własności, ograniczenia roli związków zawodowych i interwenicjonizmu państwowego, za to silnej armii.

Sieci semantyczne — wnioskowanie

11

Sieci semantyczne: wiedza domyślna

Wiedza ogólna o klasach jest przykładem wiedzy **domyślnej (default)**. Umożliwia ona wnioskowanie **niemonotoniczne**, specjalnie implementowane w niektórych systemach logicznych. W sieciach semantycznych pojawia się ono naturalnie dzięki dziedziczeniu.

Gdyby w przykładzie o słoniach zdanie: *This elephant's name is clyde.* zastało zdaniem: *This pink elephant's name is z*. Taka odpowiedź normalnie ma priorytet, to do sieci przybyłyby dodatkowa krawędź: $e1 \xrightarrow{\text{skin}} z$.

Wtedy odpowiedź na pytanie: $e1 \xrightarrow{\text{skin}} z$ mogłaby być uzyskana bez dziedziczenia przez dopasowanie $z = \text{pink}$. Taka odpowiedź normalnie ma priorytet, tzn. wyklucza uzyskanie odpowiedzi na to samo pytanie przez dziedziczenie.

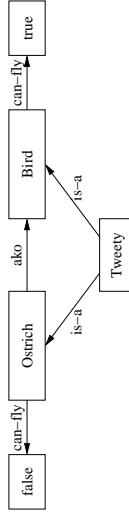
W ogólności wiedza domyślna podlega normalnemu procesowi dziedziczenia. Gdyby klasa Człowiek miała właściwość typowy-wzrost (średni), to dla jakiegoś anonimowego człowieka mógłby on wynosić np. 170cm, ale dla podklasses Mężczyzna-racej 180cm, a dla podklasses Mężczyzna-koszykarz pewnie 190cm.

Sieci semantyczne — wnioskowanie

10

Sieci semantyczne: wnioskowanie z dziedziczeniem

Chcielibyśmy, aby algorytm wnioskowania z dziedziczeniem sam rozwiązywał istniejące kolizje, o ile to tylko możliwe. Rozważmy przykład:



Tweety jest strusiem, i jednocześnie ptakiem. Pytanie: czy potrafi fruwać? Zdolność fruwania jest cechą ptaków, ale nie strusi. Ponieważ fakt, że tweety jest strusem jest bardziej szczegółowy, więc wydaje się, że kwestię fruwania powinna rozstrzygać domyślna wiedza o strusach.

W ogólności definiuje się **odległość inferencyjną** klas w taksonomii. Klasa C jest dalej niż klasa B od klasy A, jeśli ścieżka dziedziczenia z A do C biegnie przez B. Algorytm wnioskowania rozstrzyga wielokrotne dziedziczenie na korzyść klasy bliższej. Ponieważ jednak taka odległość wprowadza tylko porządek częściowy, rozwiązuje ona problem tweety, ale nie rozwiązuje problemu Nixon'a.

Sieci semantyczne — wnioskowanie

12

Sieci semantyczne: standardyzacja

Jednym z problemów sieci semantycznych jest brak standardowego katalogu relacji (linków). Można wprowadzać dowolne relacje i stosować dowolne nazwy. Utrudnia to zrozumienie nieznanej sieci, sprawdzenie jej poprawności, itp. Aby rozwiązać ten problem wprowadzono pewne standardy.

typ linku	znaczenie	przykład
$A \xrightarrow{isa} B$	$A \in B$	tweety \subseteq Ostrich
$A \xrightarrow{ako} B$	$A \subseteq B$	Ostrich \subseteq Bird
$A \xrightarrow{R} B$	$R(A, B)$	skin \xrightarrow{clyde} pink
$A \xrightarrow{\boxed{R}} B$	$\forall x \ x \in A \Rightarrow R(x, B)$	Bird $\xrightarrow{\#legs} 2$
$A \xrightarrow{\boxed{R}} B$	$\forall x \exists y \ x \in A \Rightarrow y \in B \wedge R(x, y)$	Bird $\xrightarrow{\text{parent}}$  Bird

Jednak nadmierna rozbudowa mechanizmów sieci semantycznych, i wprowadzanie kolejnych rodzajów węzłów i linków sieci niweluje jedną zasadniczą zaletę, jaką jest czytelność reprezentacji graficznej.

Sieci semantyczne — wnioskowanie

13

Lecture
Specialisation of: meeting
Context: large number of students
Course: Op. Systems
Level: Difficult
Lecturer: Prof Jones
Tolerance: Intolerant
If intolerant, then turn off mobile phone
If intolerant, then pay attention
Room*: 

Sieci semantyczne — systemy ramek

15

Lecturer
Name: Prof Jones
Tolerance: Intolerant

Lecture
Specialisation of: meeting
Context: large number of students
Course: Op. Systems
Level: Difficult
Lecturer: Prof Jones
Tolerance: Intolerant
If intolerant, then turn off mobile phone
If intolerant, then pay attention
Room*: 

Lecturer
Name: Prof Jones
Tolerance: Intolerant

System reprezentacji wiedzy oparty na ramkach jest bardzo ogólny, a jednocześnie brak mu formalnej definicji określającej semantykę. Znacznie utrudnia to praktyczne zastosowania komputerowego przetwarzania wiedzy i wnioskowania. Mimo to system ramek stał się podstawą standardu OKBC (*Open Knowledge Base Connectivity*) mającego na celu ujednolicenie interfejsu dostępu do baz wiedzy.

Sieci semantyczne — wnioskowanie

14

Sieci semantyczne — systemy ramek

16

Systemy ramek

System ramek (*frame system*) składa się z kolekcji ramek opisujących elementy modelowanej dziedziny. Ramka zawiera zbiór **atrybutów** (ang. *slots*) reprezentujących jej właściwości. Atrybuty ramki w polskiej literaturze bywają nazywane **klatkami** (K.Goczyła) lub **szufladkami** (W.Duch).

Systemy ramek a modelowanie obiektowe

Systemy ramek są prekursorem systemów obiektowych. Zasadniczym ich podobieństwem jest hierarchiczna budowa oparta na kategoryzacji.

Jednak pomiędzy systemami ramek a systemami obiektowymi są istotne różnice. Na przykład, system programowania obiektowego definiuje hierarchię klas z metodami, która pozwala na tworzenie obiektów i dziedziczenie przez nie zarówno struktury obiektu, jak i metod. W systemie ramek nie ma zasadniczej różnicy pomiędzy klasami a obiektem, więc cała taksonomia jest dostępna dla programu w czasie wykonania. W systemie ramek nie ma sztywnego podziału na ramki-klasy i ramki-objekty, ponieważ rama konkina może być obiektem pewnej klasy, i jednocześnie klasą dla pewnej grupy obiektów.

W typowych systemach obiektowych właściwości (atrybuty i metody) są lokalne względem klas, np. właściwości o tej samej nazwie mogą występować w różnych klasach nie mając ze sobą nic wspólnego. W klasycznym systemie ramek właściwości (relacje) są reprezentowane przez odpowiednie ramki, a więcej są globalne. W niektórych systemach ramek właściwości mogą nie mieć oddzielnej reprezentacji w postaci ramek, ale ich nazwy nadal są globalne.

Semantyka sieci semantycznych i systemów ramek

Nieco ubrew wstępnej nazwie, sieci semantyczne nie mają precyzyjnie określonej semantyki. Jest to zarówno zaleta jak i wada. W prostych zastosowaniach elastyczność języka opisowego, implementowanego indywidualnie w każdym systemie, daje wiele swobody i możliwości niż np. język logiki matematycznej. W systemach większej skali brak precyzyj opisu semantycznego staje się bariera.

Sieci semantyczne pojawiły się w latach 60-tych XX wieku. W latach 70-tych utraciły popularność na rzecz systemów reprezentacji wiedzy opartych na ramkach, które jednak bynajmniej nie miały silniejszej podbudowy semantycznej.

Jednak w XXI-wieku sieci semantyczne pojawiły się ponownie, tym razem ze wsparciem semantyki, standardów, oraz języków i systemów programowania. Jak również nadbudowy w postaci ogólniejszego i mocniejszego systemu reprezentacji wiedzy jaka jest logika opisowa. Oraz całego szeregu zastosowań praktycznych związanych z rozwojem Internetu.

Język RDF

Podstawowy element składowy: trójka **obiekt-atrybut-wartość**:⁴

- Nazwy się to **stwierdzeniem** (*statement*).
- Przykład stwierdzenia:
Witold Paluszyński prowadzi kurs Sztuczna Inteligencja.
- Graf RDF reprezentujący powyższe stwierdzenia:


Podstawowe pojęcia RDF:

- zasoby (*resources*),
- właściwości (*properties*),
- stwierdzenia (*statements*).

⁴Uwaga: często stosowana jest alternatywna (miejscami myląca) terminologia: podmiot-predykat-przedmiot (*subject-predicate-object*), a w polskiej literaturze również: podmiot-orzeczenie-dopełnienie [K. Gozcza]. Ponieważ rzadko powoduje to nieporozumienia, trzeba pogodzić się z praktyką mieszaną tej terminologii, i nie przywiązywać zbyt dużej wagi do użytego w danym kontekście słowa.

Zasoby: URL, URI, IRI

- Można myśleć o zasobach jako obiekttach, o których chcemy mówić:
 - np.: ludzie, miejsca, miasta, naukowcy, studenci, uczelnie, itp.
- Każdy zasób ma URI (*Universal Resource Identifier*).
 - URI może być:
 - adresem URL (internetowym), lub
 - jakimś innym unikalnym identyfikatorem.

- W tych rozważaniach będziemy przyjmowali adresy URL jako URI.
 - IRI sa zinternationalizowana wersja URI.
- Zalety korzystania z URI:
 - globalny, uniwersalny w skali świata, unikalny schemat nazewnictwa,
 - częsciowo rozwiązuje problem homonimii (wieloznacznosci identycznych nazw) rozproszonych reprezentacji danych.

Właściwości

- Właściwości opisują binarne relacje między innymi zasobami:
 - np.: „prowadzi kurs”, „kieruje”, „tytuł”, itd.
- Właściwości są obywatełami pierwszej klasy, tzn. są również traktowane jako zasoby, mogą mieć różne charakterystyki, i tworzą własną taksonomię.
- Właściwości jako zasoby są również identyfikowane przez URI.
 - Właściwości są również identyfikowane przez URI.

Stwierdzenia

- Stwierdzenia stwierdzają posiadanie właściwości przez zasoby, a dokładniej: związek pewnej pary zasobów pewną relacją (binarną).
- Stwierdzenie jest trójką: obiekt-atrybut-wartość
 - Składa się z zasobu, właściwości i wartości.
- Wartościami mogą być zasoby lub literaly.
 - Literaly są wartościami atomowymi (typu string).

Trzy reprezentacje stwierdzeń

Stwierdzenie możemy reprezentować jako:

- trójkę obiekt-atrybut-wartość,
- elementarny graf z dwoma węzłami połączonymi lukiem skierowanym,
- zapis tekstowy, zwany **serializacją**.

Zatem zbiór stwierdzeń, wyrażający pewien zasób wiedzy może być postregany jako:

- zbiór trójek obiekt-atrybut-wartość,
- graf zwany **siecią semantyczną**,
- dokument (np. plik) zawierający serializację zbioru trójek.

Stwierdzenia jako trójki

- Trójkę (x, P, y) można uważać za formułę logiczną $P(x, y)$, gdzie binary predykat P wiąże obiekt x z obiektem y .

- Trójkę można również uważać za skierowany graf z etykietowanymi węzłami i łączami:
 - skierowany **od** zasobu podmiotu (obiektu) stwierdzenia,
 - skierowany **do** przedmiotu (wartości) stwierdzenia,
 - wartość stwierdzenia może być innym zasobem lub literałem.

- W RDF zarówno zasoby jak i właściwości muszą być identyfikowane przez URI. Możliwe jest jednak stosowanie przestrzeni nazw, skracających zapis.



Sieci semantyczne — język RDF

29

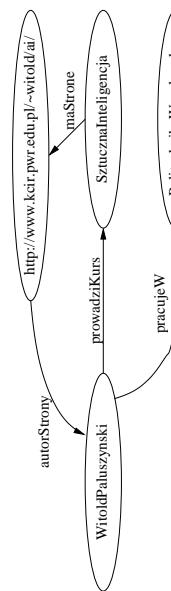
```
<rdf:RDF  
    xmlns:rdf="http://www.w3.org/1999/02/22-rdf-syntax-ns#"  
    xmlns:myonto="http://www.kcir.pwr.edu.pl/~witold/myonto-ns">  
  
<rdf:Description rdf:about="http://www.kcir.pwr.edu.pl/~witold/">  
    <myonto:author rdf:resource="#Witold Paluszynski"/>  
</rdf:Description>  
</rdf:RDF>
```

- Dokument RDF jest reprezentowany przez element XML ze znacznikiem rdf:RDF
- Zawartość tego elementu jest pewna liczba opisów (*descriptions*), które wykorzystują znaczniki rdf:Description
- W powyższym opisie, dotyczącym zasobu <http://www.kcir.pwr.edu.pl/~witold/>:
 - właściwość jest używana jako znacznik elementu,
 - wartość właściwości może być dana przez zawartość elementu (literał), lub jak w tym przypadku, wskazywana przez atrybut rdf:resource.

Sieci semantyczne — język RDF

31

Zbiór trójkę jako sieć semantyczna



Sieci semantyczne są elastycznym i ekspresyjnym narzędziem reprezentacji wiedzy. Ich grafowa wersja jest bardzo zrozumiała, ale przetwarzanie reprezentacji graficznych przez komputery nie jest efektywne.

Istnieją reprezentacje tekstowe sieci semantycznych. Jednak z nich jest oparta na XML, zwana RDF/XML. Jednak nie jest ona częścią modelu danych RDF.

Inna serializacja RDF: N-Triples

Model danych RDF jest najlepiej reprezentowany grafami. Jednak przydatna i często niezbędna jest ich reprezentacja tekstowa, zwana serializacją. Dotychczas, oprócz formatu zapisu RDF/XML, stosowana była nieformalne notacja: (R,P,V). Istnieja jednak bardziej sformalizowane konwencje, ukierunkowane zarówno na czytelność jak i przetwarzanie maszynowe.

Jeden z takich formatów, zwany N-Triples, polega na zapisie trzech elementów trójki RDF w kolejności podmiot-predykat-predmiot, zakończonej kropką, po jednej trójce w wierszu. Każdy z elementów trójki zapisywany jest w postaci w pełni kwalifikowanych, nieskróconych URI, zapisywanych w nawiasach kątowych <>, według schematu:

```
<http://domain/ns#res> <http://domain/ns#prop> <http://domain/ns#val> .
```

Nawet powyższy schemat trudno zapisać w wymagany sposób, w jednym wierszu. Jak widać, ten format średnio nadaje się do prezentacji takich jak niniejsza.

Natomiast bardzo dobrze nadaje się dla przeszukiwania i porównywania tekstowego.

Serializacja RDF — Turtle

Innym formatem zapisu tekstowego RDF jest Turtle (Tense RDF Triple Language). Podstawowa gramatyka Turtle jest podobna do N-Triples (w rzeczywistości oba te formaty są podzbiorami ogólnej notacji N3 (*Notation3*)), ale bardziej zorientowana na skróty, czytelność, i wygodę.

W notacji Turtle zasoby mogą być zapisywane w postaci *qnames*, czyli *ns:id*, gdzie *ns* jest symbolem przestrzeni nazw, a *id* identyfikatorem deklaracji @prefix. Nazwy związane są w Turtle z definującymi je URI za pomocą deklaracji @prefix. W notacji Turtle z definującymi je URI za pomocą deklaracji @prefix myonto <<http://www.kcir.pwr.edu.pl/~witold/myonto-ns#>> @prefix myonto <<http://www.kcir.pwr.edu.pl/~witold/>> myonto:author "#Witold Paluszynski".

przykłady notacji Turtle dla kontynuacji : .

N-Triples: przykład

Dla trójki reprezentowanej przez poniższy zapis RDF/XML:

```
<rdf:RDF  
    xmlns:rdf="http://www.w3.org/1999/02/22-rdf-syntax-ns#"  
    xmlns:myonto="http://www.kcir.pwr.edu.pl/~witold/myonto-ns#">  
  
<rdf:Description rdf:about="http://www.kcir.pwr.edu.pl/~witold/">  
  <myonto:author rdf:resource="#Witold Paluszynski"/>  
  </rdf:Description>  
</rdf:RDF>
```

reprezentacja N-Triples ma postać (w jednym wierszu):

```
<http://www.kcir.pwr.edu.pl/~witold/>  
<http://www.kcir.pwr.edu.pl/~witold/myonto-ns#autor>  
"#Witold Paluszynski"
```

Typy danych

Krytyczne spojrzenie na RDF: predykaty binarne

- Typy danych stosowane są w językach programowania, aby umożliwić interpretację.

- W RDF w tym celu stosowane są literaty typowane:

```
(#Witold Paluszynski,  
http://www.kcir.pwr.edu.pl/~witold/myonto/roomNumber ,  
"307"^^http://www.w3.org/2001/XMLSchema#integer)
```

- Zapis \sim wskazuje typ literatu

- w dokumentach RDF dozwolone jest korzystanie z wszelkich zewnętrznych typów danych.

- W praktyce najczęściej wykorzystywany jest system typów XML Schema, który definiuje szeroki wachlarz typów danych. Na przykład: Boolean, liczby całkowite, zmiennoprzecinkowe, czas, daty, itp.

- RDF używa tylko binarnych właściwości.

- Jest to ograniczenie, ponieważ często używamy predykatów z więcej niż 2 argumentami.

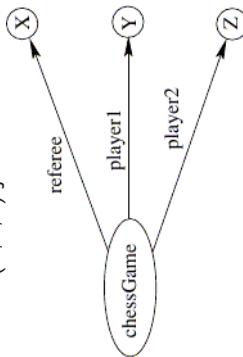
- Ale można je zasymułować predykatami binarnymi.

- Przykład: referee(X,Y,Z)

X jest sędzią meczu szachowego pomiędzy graczami Y i Z.

- Wprowadzamy nowy pomocniczy zasób chessGame oraz predykaty binarne ref, player1 i player2

- Możemy teraz wyrazić referee(X,Y,Z) jako:



Krytyczne spojrzenie na RDF: właściwości

- Właściwości są specjalnym rodzajem zasobów.
- Właściwości mogą występuwać jako obiekty w trójkach obiekt-atrybut-wartość (stwierdzeniach).
- Możliwość ta oferuje dużą elastyczność.
- Ale to jest niezwykłe dla języków modelowania i języków programowania OO.
- Może to być mylące dla programistów modelowania semantycznego.

Krytyczne spojrzenie na RDF: reifikacja

- Reifikacja jest innym dość mocnym mechanizmem.
- Może wydawać się nie na miejscu we w sumie prostym języku takim jak RDF.
- Tworzenie stwierdzeń o stwierdzeniach wprowadza poziom złożoności, który nie jest niezbędną do podstawowej warstwy Semantic Web.
- Mogliby wydawać się bardziej naturalne umieszczenie tego mechanizmu w bardziej zaawansowanych warstwach, które zapewniają bogatsze funkcje reprezentacji.

- Mogliby wydawać się bardziej naturalne umieszczenie tego mechanizmu w bardziej zaawansowanych warstwach, które zapewniają bogatsze funkcje reprezentacji.

- Klas i właściwości,
- hierarchię klas i dziedziczenia,
- hierarchię właściwości.

RDF jest uniwersalnym językiem, który pozwala użytkownikom opisywać zasoby przy pomocy własnych zestawów pojęć. RDF nie przyjmuje, ani nie definiuje semantyki konkretnej dziedziny. Istnieje rozszerzenie języka RDF o nazwie RDF Schema wprowadzające:

- Tworzenie stwierdzeń o stwierdzeniach wprowadza poziom złożoności, który nie jest niezbędną do podstawowej warstwy Semantic Web.
- Mogliby wydawać się bardziej naturalne umieszczenie tego mechanizmu w bardziej zaawansowanych warstwach, które zapewniają bogatsze funkcje reprezentacji.
- Klas i właściwości,
- hierarchię klas i dziedziczenia,
- hierarchię właściwości.

RDF Schema (zwany również RDFS, RDF(S), RDF-S, albo RDF/S) dostarcza podstawowych elementów do tworzenia opisów dziedzin problemowych o sile wyrazu istotnie większej niż RDF. Ważne jest żeby rozumieć, że **RDF Schema nie jest odrębnym językiem tworzenia schematów dla dokumentów RDF**, w taki sposób jak XML Schema jest językiem tworzenia schematów dla dokumentów XML.

Nie będziemy tu zgłębiać języka RDF Schema. Semantykę dziedzin będziemy opisywali w inny sposób. Warto dodać, że RDF Schema nie zyskał akceptacji takiej jak RDF, który jest podstawowym standardem inicjatywy Semantic Web.

Krytyczne spojrzenie na RDF: podsumowanie

- RDF jest dostosowany do przetwarzania maszynowego, jednak do czytania przez ludzi może być niezbyt zrozumiałym.
- RDF ma swoje dziwactwa i ogólnie nie jest optymalnym językiem modelowania, ale:
 - jest już de facto standardem,
 - ma wystarczającą siłę wyrazu (przynajmniej dla budowania na nim dalszych warstw reprezentacji),
 - informacja jest jednoznacznie mapowana do modelu.

Język zapytań SPARQL

SPARQL (*Simple Protocol And RDF Query Language*) jest językiem zapytań RDF. Składniowo SPARQL przypomina nieco SQL, lecz w rzeczywistości język SPARQL nawiązuje do grafowego modelu danych RDF:

- SPARQL opiera się na dopasowaniu do wzorców-grafów.
- Najprostszym wzorcem-grafem jest trójka, podobna do trójki RDF ale z możliwością użycia zmiennej zamiasť terminu RDF na pozycji podmiotu, predykatu lub przedmiotu.
- Łączenie wzorców-trójek daje wzorzec-graf. Dokładne dopasowanie wzorca do grafu danych RDF jest niezbędne dla dopasowania wzorca.

Przykładowe zapytanie SPARQL

Przykład:

```
PREFIX rdf: <http://www.w3.org/1999/02/22-rdf-syntax-ns#>
PREFIX rdfs: <http://www.w3.org/2000/01/rdf-schema#>
SELECT ?c
WHERE
{
    ?c rdf:type rdfs:Class .
}
```

Zapytanie pobiera wszystkie trójki, gdzie właściwość jest rdf:type a podmiotem jest rdfs:Class. Co oznacza, że pobiera wszystkie klasy.

```
SELECT ?x ?y
WHERE
{
    ?x wp-np:wp-pokoju ?y .
```

?x i ?y sa tu zmiennymi, a wzorzec "?x wp-np:wp-pokoju ?y" reprezentuje trójkę zasób-właściwość-wartość.

Przykładowe zapytanie SPARQL (2)

Pobierz wszystkie instancje danej klasy, np. kurs (deklaracja prefiksów rdf, rdfs pominięte dla zwięzości):

```
PREFIX wp-np: <http://www.kcir.pwr.edu.pl/~witold/ontologies/2015/2/NaukaPolska
SELECT ?i
WHERE
{
    ?i rdf:type wp-np:Kurs .
```

Należy nadmienić, że SPARQL nie wymaga, ani sam nie realizuje semantyki RDFS. Zatem, czy w odpowiedzi na powyższe zapytanie otrzymamy tylko instancje klasy wp-np:Kurs, czy również jej podklass, będzie zależeć od systemu realizującego dopasowanie wzorca i odpowiedź.

Struktura zapytania SELECT-FROM-WHERE

Podobnie jak w SQL, zapytania SPARQL mają strukturę SELECT-FROM-WHERE:

- SELECT określa projekcję: liczbę i kolejność pobieranych danych,
- FROM służy do określenia źródła przeszukiwania (opcjonalne),
- WHERE nakłada ograniczenia na możliwe rozwiązania w postaci szablonów, wzorców wykresów i ograniczeń logicznych.

Przykład: pobrać wszystkie numery pokoi pracowników:

```
SELECT ?x ?y
WHERE
{
    ?x wp-np:wp-pokoju ?y .
```

Domyślny *join*

Przykład: pobierz wszystkich wykładowców i ich numery pokoi:

```
SELECT ?x ?y  
WHERE  
{  
    ?x rdf:type wp-np:prowadzacy ;  
        wp-np:nr-pokoju ?y .  
}
```

Powyższe zapytanie reprezentuje tzw. domyślny *join*: drugi wzorzec jest ograniczony tylko do tych trójelek, których zasób jest w zmiennej ?x.

Zwrócmy uwagę: używamy tutaj skróconej składni: średnik wskazuje że następująca trójka wspólnie podmiot z poprzednikiem. Ta składnia nazywa się *turtle*.

Poprzednie zapytanie jest równoważne następującej formie:

```
SELECT ?x ?y  
WHERE  
{  
    ?x rdf:type wp-np:prowadzacy .  
    ?x wp-np:nr-pokoju ?y .  
}
```

Sieci semantyczne — SPARQL

49

Jawny *join*

Kolejny przykład: chcemy znaleźć nazwy wszystkich kursów prowadzonych przez wykładowcę z ID 411

```
SELECT ?n  
WHERE  
{  
    ?x rdf:type wp-np:Kurs ;  
        wp-np:prowadzacy :411 .  
    ?c wp-np:nazwisko ?n .  
    FILTER (?c = ?x) .  
}
```

Taka forma zapytań reprezentuje tzw. jawny *join*.

Powyższe elementy stanowią terminologiczną wiedzę o dziedzinie. Ontologia może również zawierać część asertywną obejmującą:

- wiedzę o indywidualach/obiektach istniejących w dziedzinie.

Zestawienie, i opisy wszystkich tych elementów danej dziedziny bywa nazywane jej konceptualizacją. Dlatego w największym skrócie ontologię danej dziedziny nazywa się jawną specyfikacją jej konceptualizacji.

Co to jest ontologia?

Pojęcie ontologii pochodzi z filozofii (starożytnej) i ma wiele znaczeń. Słowo ontologia pochodzi od greckich słów: „on” (w dopełniaczu „ontos”) oznaczającego ogólnie byt, i „logos” czyli nauki lub wiedzy.

Jedna z najczęstszej cytowanych definicji ontologii w sensie reprezentacji wiedzy w sztucznej inteligencji (1992, Gruber):

Ontologia jest jawną specyfikacją konceptualizacji.

Ta definicja może na pierwszy rzut oka przynieść, lecz spróbujmy się z nią zaprzyjaźnić, a może nawet polubić.

Ontologie — pojęcia wstępne

51

Co to jest ontologia (2)?

Ontologia jest jawnym, precyzyjnym, i kompletnym, opisem jakiejś części świata, zwanej dziedziną przedmiotową (lub problemową). Celem tworzenia takiego precyzyjnego opisu jest m.in.: uniknięcie nieporozumień, zapewnienie, że wszyscy agenci operujący w lub na danej dziedzinie, rozumieją ją; elementy i własności w jednolity sposób. Ontologia musi zawierać specyfikację:

- terminologii uzgodnionej dla danej dziedziny,
- pojęć istniejących w, oraz dotyczących danej dziedziny,
- atrybutów tych pojęć, ich własności, i związków między nimi,
- istniejących więzów na te atrybuty, własności, i związki.

Ontologie — pojęcia wstępne

52

Sieci semantyczne — SPARQL

Po co tworzyć ontologie?

Rola opisu znaczenia wszystkich pojęć pełnia dotyczących słowniki (listy słów danego języka), tektury (listy związków między słowami: synonimów, antonimów, itp.), i encyklopedie (dla pojęć szczególnych, indywidualnych, nazw własnych, itp.).

Dlaczego chcemy tworzyć ontologie?

Wymienione opisy są tworzone w języku naturalnym, nie są całkowicie precyzyjne, natomiast odwołują się do często subtelnego znaczeń konstrukcji językowych, wiedzy ogólnej, a także ogólnie przyjmowanych założeń o wiedzy podstawowej (kulturze) jej czytelniaka. Jeśli celem jest umożliwienie agentom sztucznej inteligentnej korzystanie z takowych opisów, to agent musiaby praktycznie mieć własny mechanizm myślenia (umysł) identyczny z mechanizmem myślenia człowieka, aby je tak samo rozumieć.

Aby umożliwić agentom sztucznej inteligentnej różnych poziomów inteligencji właściwe zrozumienie takich opisów znaczeń, musimy je stworzyć w jakimś formalizmie dostępnym dla sztucznej inteligentnych agentów.

Po co tworzyć ontologie (cd.)

Inne ważne powody, dla których warto tworzyć ontologie (czyli konceptualizacje formalne), są:

- uzyskiwaną dzięki nim jednoznaczność pojęć, standaryzacją,
- tworzenie jawnych zapisów pewnych założeń, które dodat *były domyślne*, niejawnie, i często niejasne,
- rozdzielenie wiedzy podstawowej o dziedzinie od wiedzy operacyjnej.

Tworzenie ontologii nie jest celem samym w sobie. Jest ono podobne do definowania standardowej struktury danych do wykorzystania przez programy. Ontologie tworzone są dla zapewnienia możliwości budowy agentów software-owych umożliwiających analizę danych w różnych dziedzinach, wspomaganie podejmowania decyzji, itp.

Ontologie górne i dziedzinowe

Istnieje spora liczba mniej lub bardziej szczegółowo opracowanych ontologii. Rozpoczynając pracę z modelowaniem ontologicznym warto — wręcz należy — zapoznać się z istniejącymi opracowaniami, i jeśli tylko możliwe nie tworzyć nowych ontologii od zera, lecz wykorzystać te istniejące, często dostępne w Internecie online. Można podzielić istniejące ontologie świata rzeczywistego na dwie grupy:

Ontologie górne (upper) — opisują ogólnie pojęcia świata rzeczywistego, wspólnie dla wszelkich działań, należące do żadnej określonej dziedziny problemowej. Istnieja kontrowersje co do sensu albo możliwości tworzenia ontologii górnych. Jednocześnie, ontologie zaczynają mieć znaczenie komercyjne, zatem istnieje konkurencja w ich tworzeniu i promowaniu jako standardu.

Przykłady ontologii górnych: Dublin Core, Cyc/OpenCyc/ResearchCyc, GFO, SUMO, DOLCE, Wordnet, itp.

Ontologie dziedzinowe — wprowadzają ujednoliczoną terminologię,

systematykę, i definiują model danych określonej dziedziny problemowej.

Znaczenie pojęć ontologii dziedzinowej jest specyficzne dla danej dziedziny. Mogą, ale nie muszą, odwoływać się do jakiejś ontologii górnej.

Przykłady ontologii dziedzinowych: Gene Ontology, SNOMED CT, ...

Język budowy ontologii OWL

OWL (*Ontology Web Language*) jest językiem tworzenia ontologii. W istocie OWL opiera się na grupie standardów, które definiują rodzinę języków. Te definicje są dość specyficzne. Nie ma jednej składowej OWL ani nie ma jednej semantyki OWL. W tym wykładzie zapoznamy się dość pofibnie z językiem OWL2, aktualną wersją standardu, pomijając przy tym wiele aspektów formalnych, a skupiając się na elementach praktycznych.

Ontologie OWL mogą być używane łącznie z informacjami zapisanymi w RDF, i sama ontologia OWL może być zapisana jako dokument RDF. Stosowane są również alternatywne składowe zapisu OWL, ułatwiające czytanie i omawianie fragmentów ontologii. Specyfikacja OWL wymaga, by każda implementacja operowała składnią RDF/XML, ale istnieje również składnia OWL/XML, a także przeznaczona do użytku przez człowieka składowie: Functional-Style, Turtle, i Manchester.

Ontologie — język OWL

57

Wnioskowanie w OWL i logika

OWL jest językiem deklaratywnym pozwalającym opisać budowę, właściwości, i aktualny stan pewnej dziedziny problemowej. Ten opis składa się ze zbioru stwierdzeń zapisanych w OWL. Z tych stwierdzeń można **wywieść** dalsze informacje, opierając się na semantycie formalnej. Istnieją dwie semantyki OWL:

Semantyka Bezpośrednia (Direct Semantics), i **Semantyka RDF (RDF-Based Semantics)**. Takie wywody logiczne realizują narzędzia zwane **silnikami wnioskowania** (*reasoner*), których konstrukcja nie jest częścią specyfikacji OWL.

Podstawa teoretyczna języka OWL jest **logika opisowa** (*Description Logic, DL*), która jest nazwą rodziny formalizmów logicznych stanowiących rozstrzygalne podzbiory matematycznej logiki pierwszego rzędu. Ta rozstrzygalność gwarantuje możliwość implementacji, oraz jednoznaczność działania silników wnioskowania.

Specyfikacja OWL1 była oparta na dialekcie DL o nazwie *SHOIN*. Język ten ma ekspresywność wyższą niż RDF Schema, ale w praktycznych zastosowaniach niewystarczającą. Nowsza specyfikacja OWL2 oparta jest na logice *SROTC*, o większej ekspresywności, ale nadal pełnej rozstrzygalności. Związek OWL z logiką opisową oznacza, że konstrukcje danej wersji OWL odpowiadają odpowiednim konstrurom logiki. Dzięki temu znane teoretyczne własności DL obejmują OWL.

OWL (Ontology Web Language) jest językiem tworzenia ontologii. W istocie OWL opiera się na grupie standardów, które definiują rodzinę języków. Te definicje są dość specyficzne. Nie ma jednej składowej OWL ani nie ma jednej semantyki OWL. W tym wykładzie zapoznamy się dość pofibnie z językiem OWL2, aktualną wersją standardu, pomijając przy tym wiele aspektów formalnych, a skupiając się na elementach praktycznych.

Ontologie zapisane w OWL tworzą klasę, właściwości, indywiduala, i wartości danych.

W języku OWL występują:

- **encje (entities)** — elementy określające pojęcia modelowanej dziedziny (zarówno obiekty, ich właściwości, jak i relacje między nimi),
- **wyrażenia (expressions)** — kombinacje encji i konstruktów OWL,
- **aksjomaty (axioms)** — podstawowe stwierdzenia tworzące ontologię.

Ontologia zbudowana z tych elementów składa się z szerego **stwierdzeń (statements)**, mających charakter aksjomatów logicznych. Zapis ontologii stwierdza prawdziwość tych aksjomatów. Ogólnie, dowolne stwierdzenie OWL może być prawdziwe albo fałszywe w kontekście danej ontologii. Może ono być albo obecne jawnie w ontologii albo wywiedzione jako jej konsekwencja.

Ontologie — język OWL

59

Wnioskowanie logiczne w OWL

Zbiór stwierdzeń OWL może być spójny (posiada model) albo niespójny (nie posiada modelu). Co może być modelem danego zbioru stwierdzeń jest określone przez semantykę formalną OWL.

Silnik wnioskowania (*reasoner*) jest narzędziem do automatycznego obliczania konsekwencji posiadanego zbioru stwierdzeń. Interakcje pomiędzy aksjomatami ontologicznymi prowadzą czasami do nieoczekiwanych konsekwencji. Automatyczne wyprowadzenie konsekwencji przez silnik jest zarazem pomocą jak i utrudnieniem w modelowaniu ontologii. Jest pomocą pozwala łatwo uzyskać wiele konsekwencji, i zauważyc zarówno pożądane jak i niepożądane efekty wprowadzanych stwierdzeń. Ale jest również utrudnieniem, ponieważ nie zawsze można łatwo przewidzieć konsekwencje aktualnie wprowadzanych stwierdzeń, które silnik obliczy dopiero później, po pojawienniu się innych stwierdzeń.

Na przykład, istnieje zasadnicza różnica pomiędzy semantyką bazy wiedzy a bazy danych. Fakt nieistniejący w bazie danych przyjmuje się zwykle jako fałszywy, tzw. **założenie świata zamknietego (closed-world assumption, CWA)**. Ontologia OWL przyjmuje **założenie świata otwartego (open-world assumption, OWA)**.

Ontologie — język OWL

58

60

Klasy i indywidualia

W tym wykładzie przykładowa dziedzina wykorzystana do ilustracji mechanizmów modelowania OWL będzie funkcjonowanie nauki polskiej, a dokładniej pewien jej widok obejmujący naukowców, instytucje naukowe, i ich struktury.

```
ClassAssertion( :Uczelnia :PWr )
```

Powyższe stwierdzenie stwierdza przynależność indywidualum (:PWr) do klasy (:Uczelnia). Stwierdzenie zostało zapisane w tzw. **notacji funkcyjonalnej (Functional-Style syntax)** OWL. Encje są ogólnie reprezentowane przez URI/IRI, jednak dla zwiększenia czytelności stosowane są skróty z prefiksami reprezentującymi przestrzeń nazw. W OWL można stosować pusty prefixes, który reprezentuje domyślną przestrzeń nazw.

```
SubClassOf( :Uczelnia :JednostkaNaukowa )
SubClassOf( :JednostkaNaukowa :NaukaPolska )
EquivalentClasses( :Uczelnia :SzkołaWyższa )
```

Ontologie — język OWL

61

Związki między klasami

Aksjomaty opisujące związki klas **SubClassOf** stosuje się typowo do opisania pełnej hierarchii klas występujących w danej dziedzinie, np.:

```
SubClassOf( :InstytutJahaukowa :NaukaPolska )
SubClassOf( :SzkołaWyższa :InstytutJaNaukowa )
SubClassOf( :Wydział :JednostkaNaukowa )
SubClassOf( :InstytutPAN :InstytutJaNaukowa )
SubClassOf( :InstytutBranzowy :InstytutJaNaukowa )

SubClassOf( :JednostkaNaukowa :NaukaPolska )
SubClassOf( :Uczelnia :JednostkaNaukowa )
SubClassOf( :Wydział :JednostkaNaukowa )
SubClassOf( :Instytut :JednostkaNaukowa )
SubClassOf( :Katedra :JednostkaNaukowa )

SubClassOf( :PracownikNaukowy :NaukaPolska )
SubClassOf( :Kurs :NaukaPolska )
...

```

Ontologie — język OWL

63

Wyrażenia określające klasy

W akcjomatach dotyczących klas mogą pojawiać się nie tylko jawnie identyfikatory klas, ale również wyrażenia określające klasę. Przykłady takich wyrażeń:

```
ObjectIntersectionOf( C1 C2 ... Cn )
ObjectUnionOf( C1 C2 ... Cn )
ObjectComplementOf( C )
ObjectOneOf( a1 a2 ... an )
```

Ontologie — język OWL

62

64

Wnioskowanie w hierarchii klas

Hierarchia klas pozwala na wnioskowanie o własnościach indywidualu przez dziedziczenie. To wnioskowanie wykonuje silnik wnioskowania (*reasoner*). Dziedziczenie w hierarchii klas wykorzystuje fakt, że relacja bycia podklassą jest przechodnia. Jest ona również zwrotna, tzn. każda klasa jest swoją podklasą.

W hierarchii klas występują pewne dalsze związki, których silnik wnioskowania nie może stwierdzić sam, ale które może wykorzystać, na przykład równoważność albo rozłączność klas:

```
EquivalentClasses( :SzkołaWyższa :Uczelnia )
DisjointClasses( :SzkołaWyższa :InstytutPAN :InstytutBranzowy )
DisjointClasses( :Uczelnia :Wydział :Katedra )
```

W praktyce, o ile równoważność klas wprowadza w istocie alternatywną nazwę klasy (alias), która pojawia się jedynie właściwie przez swoją definicję, to rozłączność jest własnością, która łatwo pominąć tworząc akcjomatyczną dziedzinę. Częsta przyczyna tego jest intuicyjne przyjmowanie rozłączności klas dla których nie jest jawnie zdefiniowany jakiś inny związek. Jednak posiadanie akcjomatów rozłączności klas pozwala wywieść wiele ważnych i potrzebnych własności.

Ontologie — język OWL

63

Ontologie — język OWL

Hierarchia klas pozwala na wnioskowanie o własnościach indywidualu przez dziedziczenie. To wnioskowanie wykonuje silnik wnioskowania (*reasoner*). Dziedziczenie w hierarchii klas wykorzystuje fakt, że relacja bycia podklassą jest przechodnia. Jest ona również zwrotna, tzn. każda klasa jest swoją podklasą.

W hierarchii klas występują pewne dalsze związki, których silnik wnioskowania nie może stwierdzić sam, ale które może wykorzystać, na przykład równoważność albo rozłączność klas:

```
EquivalentClasses( :SzkołaWyższa :Uczelnia )
DisjointClasses( :SzkołaWyższa :InstytutPAN :InstytutBranzowy )
DisjointClasses( :Uczelnia :Wydział :Katedra )
```

W praktyce, o ile równoważność klas wprowadza w istocie alternatywną nazwę klasy (alias), która pojawia się jedynie właściwie przez swoją definicję, to rozłączność jest własnością, która łatwo pominąć tworząc akcjomatyczną dziedzinę. Częsta przyczyna tego jest intuicyjne przyjmowanie rozłączności klas dla których nie jest jawnie zdefiniowany jakiś inny związek. Jednak posiadanie akcjomatów rozłączności klas pozwala wywieść wiele ważnych i potrzebnych własności.

Ontologie — język OWL

63

Ontologie — język OWL

64

Zauważmy, że aksemat z konstrukcją EquivalentClasses gdzie jednym argumentem jest nazwa klasy a drugim wyrażenie określające klasę, pełni rolę definicji klasy, np.

```
EquivalentClasses( :JednostkaNaukowa
                  ObjectUnionOf( :SzkołaWyższa :InstytutPAN
                                :InstytutBranzowy ) )
```

Istnieje konstruktor DisjointUnionOf który pozwala zdefiniować klasę jako sumę mnogościową rozłącznych podklas:

```
DisjointUnionOf( Cw C1 C2 ... Cn )
```

Powyższe stwierdzenie jest równoważne parze stwierdzeń:

```
DisjointClasses( C1 C2 ... Cn )
EquivalentClasses( Cw ObjectUnionOf( C1 C2 ... Cn ) )
```

Właściwości obiektów klas

Właściwości obiektów klas (*object properties*) są definiowane dla klas, i służą do wyrażania związków pomiędzy indywidualami tych klas, np.:

```
ObjectPropertyAssertion( :Pracujew :WitoldP :PolitechnikaWrocławska )
ObjectPropertyAssertion( :ProwadziKurs :WitoldP :SztInt )
NegativeObjectPropertyAssertion( :ProwadziKurs :WitoldP :Java )
```

W OWL właściwości są zawsze binarne (właściwości unarne są modelowane jako klasy zdefiniowane lub określone wyrażeniem). Możemy zdefiniować **dziedziny** i/lub **zakres** właściwości binarnej (dziedzina jest w rzeczywistości dziedziną pierwszego argumentu relacji, a zakres dziedziną drugiego), np.:

```
ObjectPropertyDomain( :ProwadziKurs :PracownikNaukowy )
ObjectPropertyRange( :ProwadziKurs :Kurs )
```

Ontologie — język OWL

65

67

Warto zwrócić uwagę, że definiowanie dziedzin i zakresów relacji pełni w ontologach trochę inną rolę niż np. w systemach baz danych. W tych ostatnich takie stwierdzenia pełnią rolę więzów i mogą być podstawą uznania pewnych stwierdzeń za fałszywe, np.:

```
ObjectPropertyAssertion( :ProwadziKurs :DonaldTusk :Europeista )
```

Możnaby mieć wątpliwości czy wiedza, że :DonaldTusk jest politykiem nie powoduje sprzeczności z powyższym aksjomatem dziedziny własności :ProwadziKurs. Ponieważ zapisana ontologia wywodzi swoją semantykę z logiki (bez typów), powyższe stwierdzenie nie prowadzi do sprzeczności, o ile tylko nie jest jawnie sprzeczne z posiadaną wiedzą ogólną. Natomiast bezprzecznie pozwoliłyby silnikowi wnioskowania na wywiedzenie, że :DonaldTusk jest pracownikiem nauki polskiej.

Ontologie — język OWL

66

68

Hierarchie właściwości

Właściwości mogą tworzyć hierarchię pozwalającą wnioskować przez dziedziczenia, podobne do hierarchii klas, np.:

SubObjectPropertyOf(:ProwadziEgzamin :ProwadziKurs)

Dziedziczenie właściwości między obiektami przebiega od właściwości podzielonej do nadrzędnej. Z wiedzy o podzielności właściwości możemy również wnioskować o dziedzinie i zakresie właściwości, tylko tutaj dziedziczenie przebiega od właściwości nadrzędnej do podzielnej.

Na przykład, z powyższych faktów silnik wnioskowania może wywieść, ze dziedziną właściwości :ProwadziEgzamin będzie :PracownikNaukowy).

Identyczność indywidualów

OWL nie czyni żadnych założeń co do unikalności nazw, zatem można (i należy) jawnie wyrażać fakty o posługiwaniu się różnymi nazwami (aliasami) wobec jednego obiektu, jak również o tym, że różne nazwy w istocie odnoszą się do różnych indywidualów:

SameIndividuals(:PWr :PolitechnikaWroclawska)

DifferentIndividuals(:PolitechnikaWroclawska :UniwersytetWroclawski)

Typy danych

Logiki opisowe

Logiki opisowe — notacja Manchester

notacja DL	notacja Manchester	konstrukcja OWL	przykład	komentarz
$C \sqcap D$	C and D	intersectionOf	Rodzic and Kobieta	matka
$C \sqcup D$	C or D	unionOf	Mężczyzna lub Kobieta	osoba
$\neg C$	not C	complementOf	not Rodzic	bez dzieci
$\forall R.C$	R only C	allValuesFrom	maDziecko only Kobieta	tylko córki
$\exists R.C$	R some C	someValuesFrom	maDziecko some Kobieta	ma córkę
$\exists R.\{a\}$	R value a	hasValue	maDziecko value kasia	ma dziecko Kasię
\geq	R min n	minCardinality	maDziecko min 3	
\leq	R max n	maxCardinality	maDziecko max 3	
$=$	R exactly n	cardinality	maDziecko exactly 3	
$\{a, b, c\}$	$\{a\}$ $\{b\}$ $\{c\}$	oneOf	{Wochy Niemcy Francja}	

Dodatkowo słowo kluczowe `that` jest synonimem `and`, co daje bardziej czytelne (po angielsku) wyrażenia, gdy prawy argument jest wyrażeniem, np. „Person that hasChild `some` `Woman`”.

Notacja Manchester sprzyja beznawiasowemu zapisowi wyrażeń dzięki priorytetom:
najwyższy: `some`, `only`, `value`, `min`, `max`, `exactly`, `that`
not
and
najniższy: `or`

Przydatne materiały

- K. Goczyła — Ontologie w systemach informatycznych, EXIT, Warszawa 2011
- Ontology101
<http://protege.stanford.edu/publications/ontology-development/ontology101-noy-mcguinness.html>
- OWL 2 Primer (Second Edition) W3C Recommendation 11 December 2012:
<http://www.w3.org/TR/owl2-primer/>
- Pełny opis notacji Manchester:
http://webont.org/owled/2008dc/papers/owled2008dc_paper_11.pdf