

Лекция 6. Конструктивные измерительные процедуры, тесты и анкеты.

Шкалы $\mu: \mathfrak{I} \rightarrow \mathfrak{K}$ практически реализуются в виде шкал приборов (весов, линейки).

Конструктивизации V также могут реализовываться как показания некоторых измерительных процедур, в частности тестирования, анкетирования, обследования и т.д.

Предположим, что нас интересует отношение предпочтения некоторой величины $\mathfrak{I} = \langle A; \leq \rangle$ коэффициента интеллектуальности, удовлетворенности работой.

Применение теста к испытуемому, респонденту, больному дает для некоторого значения $a \in A$ величины \mathfrak{I} набор ответов в виде некоторой последовательности натуральных или рациональных чисел $\langle n^a_1, \dots, n^a_k \rangle$.

Нужно определить тест так, что бы по результатам теста для любых двух значений $a, b \in A$ можно было эффективно определить отношение предпочтения

$$a \leq b \Leftrightarrow P^N(\langle n^a_1, \dots, n^a_k \rangle, \langle n^b_1, \dots, n^b_k \rangle)$$

например, подсчитывая сумму баллов, взвешенное среднее, кодируя ответы и т.д.

Тогда отображение $\mu: \langle n^a_1, \dots, n^a_k \rangle \rightarrow a$, осуществляющее тестом, и будет конструктивным числовым представлением величины $\mathfrak{I} = \langle A; \leq \rangle$.

Процедура тестирования, анкетирования, обследования будет **конструктивной измерительной процедурой** со значениями вида $\langle n^a_1, \dots, n^a_k \rangle$.

Проблема существования конструктивного числового представления.

Пусть эмпирическая система величины $\mathfrak{I} = \langle A; \leq \rangle$, удовлетворяет системе аксиом Σ .

Решить проблему существования конструктивного числового представления - значит разработать тест, являющийся конструктивным числовым представлением $\mu: \langle n^a_1, \dots, n^a_k \rangle \rightarrow a$, величины, удовлетворяющей системе аксиом Σ такой, что бы можно было доказать, что для любой величины $\mathfrak{I} \in AC_0(\Sigma)$ отображение $\mu: \langle n^a_1, \dots, n^a_k \rangle \rightarrow a$ является конструктивным числовым представлением величины, т.е.

$$a \leq b \Leftrightarrow P^N(\langle n^a_1, \dots, n^a_k \rangle, \langle n^b_1, \dots, n^b_k \rangle)$$

Пример конструктивного числового представления.

Рассмотрим отношение предпочтения между односемейными домами.

Пусть $\mathfrak{I} = \langle A; \leq \rangle$ - эмпирическая система односемейных домов.

Предположим, что отношение порядка \leq удовлетворяет аксиомам дистрибутивной решетки:

1. \leq - решетка, т.е. любые два элемента $a, b \in A$ имеют точную верхнюю и точную нижнюю грань обозначаемые операциями $a \vee b$ и $a \wedge b$;
2. дистрибутивность: $x \wedge (y \vee z) = x \wedge y \vee x \wedge z$.

Цепью упорядоченного множества называется его линейно упорядоченное подмножество.

Длинной упорядоченного множества называется точная верхняя грань длин цепей.

Теорема. Дистрибутивная решетка L длины n изоморфна кольцу подмножеств n -элементного множества.

Элемент $a \neq \emptyset$ называется \vee - неразложимым, если из $b \vee c = a$ следует, что $b = a$ или $c = a$.

Теорема. Пусть L - дистрибутивная решетка длины n . Тогда подмножество X всех ее \vee - неразложимых элементов имеет порядок n и $L \approx 2^X$.

Каждый элемент однозначно определим своим кортежем $\langle 0, 1, 1, 0, \dots, 1, 0 \rangle$.

Определим конструктивное числовое представление $\mu: \langle 0, 1, 1, 0, \dots, 1, 0 \rangle \rightarrow a$

Теорема. Для дистрибутивной решетки $L = \langle A; \leq, \wedge, \vee \rangle$ длины n существует конструктивное числовое представление $\mu: \langle 0, 1, 1, 0, \dots, 1, 0 \rangle_a \rightarrow a$, удовлетворяющее следующим свойствам:

1. $a \leq b \Leftrightarrow \langle 0, 1, 1, 0, \dots, 1, 0 \rangle_a \leq \langle 0, 1, 1, 0, \dots, 1, 0 \rangle_b$
2. $a \vee b \Leftrightarrow \langle 0, 1, 1, 0, \dots, 1, 0 \rangle_a \oplus \langle 0, 1, 1, 0, \dots, 1, 0 \rangle_b$
3. $a \wedge b \Leftrightarrow \langle 0, 1, 1, 0, \dots, 1, 0 \rangle_a \otimes \langle 0, 1, 1, 0, \dots, 1, 0 \rangle_b$

Представление знаний.
«Логический подход к искусственному интеллекту»

1. Концептуальный граф. Представляет логическую формулу.

Имена и аргументы предикатов представляются двумя типами узлов.

Дуги графа соединяют имена предикатов с их аргументами.

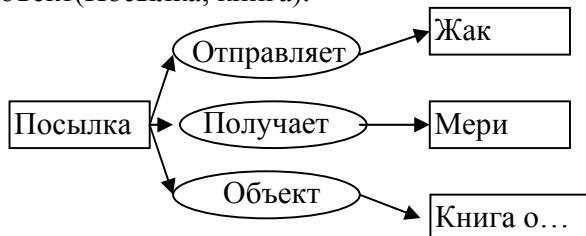
Содержат прямоугольники для представления аргументов и круги для представления имен предикатов.

Представим фразу: «Жак посыпает книгу Мери»

Отправляет(Посылка, Жак);

Получает(Посылка, Мери);

Объект(Посылка, книга).



2. Семантические сети. Семантические сети получаются из концептуальных графов по правилам соединения:

Правило конъюнкции. Если узел-концепт одной сети/графа идентичен узелу-концепту другой сети/графа, то эти сети/графы можно объединить совместив узлы-концепты.

Правило упрощения. Если сеть содержит идентичные узлы-имена, связывающие одни и те же узлы-концепты, то один из узлов можно удалить.

Представление контекста. Использование некоторых стандартных бинарных предикатов:

Это(Книга о..., книга);

Элем(Книга о..., библиотека ун);

Подм(книга_ЭС, книга_ИИ).

3. Фреймы. объектное представление.

Объекты представляются тройками:

(объект, атрибут_i, значение_j)

Сцепки (слоты):

Жак_2

Пишет(Жак_2, Книга_22);

Посыпает(Жак_2, Мери_4; Книга_22)

Фреймы – сцепки, представленные бинарными предикатами.

Концепту Посыпает, представленному предикатом Посыпает() соответствует фрейм, если представить этот предикат произведением бинарных предикатов:

Отправитель(Посыпает, Жак_2)&

Получатель(Посыпает, Мери_4)&

Объект(Посыпает, Книга_22)

Фрейм Посыпает: (объект)

Отправитель Жак_2 (слот-1)

Получатель Мери_4 (слот-2)

Объект Книга_22 (слот-3)

Тема. Компьютерное познание. Научно-исследовательская экспертная система.

ОНТОЛОГИЯ - Предмет исследования, система понятий, признаки, величины.
Данные – разных типов, взятые из баз данных.
Априорные знания, экспертные знания.

