семантическая сеть - сеть, в вершинах которой находятся информационные единицы, а дуги характеризуют отношения и связи между ними. **семантическая сеть** является наиболее общей моделью представления знаний.

В зависимости от видов связей между информационными единицами семантические сети подразделяются на следующие виды:

- 1. однородные семантические сети все *отношения* между информационными единицами одинаковы;
- 2. неоднородные семантические сети *отношения* между информационными единицами различны.

Базовыми понятиями для формализации знаний с помощью *SC-кода* являются:

- 1. семантические сети (их удобно хранить и обрабатывать синтаксический аспект)
- 2. *теория множеств* (обеспечивает строгость и однозначность формализма и универсальность представления различных видов знаний <u>семантический аспект</u>).

Согласно статье «Предварительное рассмотрение логической конструкции электронного вычислительного устройства», написанной Дж. фон Нейманом, ЭВМ, построенная по архитектуре фон Неймана, обладает следующими свойствами:

- 1. память ЭВМ однородна (линейна);
- 2. доступ к ячейкам памяти ЭВМ осуществляется по адресу;
- 3. алфавитом, используемым для представления данных и команд, является множество {0, 1};
- 4. каждая программа состоит из набора команд, выполняемых процессором последовательно;
- 5. возможно присутствие в программах команд условных переходов.

Архитектуре семантического компьютера (SC – Semantic Computer), на который непосредственно и ориентирован SC-код, присущи следующие характеристики:

- 1. память нелинейна;
- 2. доступ к ячейкам памяти ассоциативный (доступ осуществляется по связям);
- 3. алфавит состоит из пяти элементов, однако основными являются только два:
 - а. *sc-узел*;
 - b. *sc-дуга основного вида* (sc-дуга константной стационарной принадлежности).

Для адекватного восприятия информации, представленной далее, необходимо владеть терминологией из *Теории множеств* и *Теории отношений*.

Для графического представления текстов SC-кода может использоваться язык SCg (Semantic Computer graphic Code). Основным принципом, заложенным в основу SCg-кода является то, что каждому sc-элементу в соответствие ставится sc.g-элемент (графическое отображение), т.е. любому изображаемому на экране sc.g-элементу соответствует некоторый sc-элемент в базе знаний. Далее для изображения примеров формализации будем использовать именно SCg-код.

Рассмотрим простое математическое выражение:

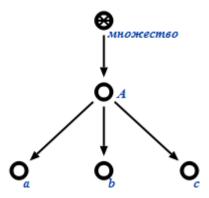
$$A = \{a, b, c\}.$$

На естественном языке это выражение будет выглядеть следующим образом: элементами *множества* А являются *сущности* а, b и с.

Рассмотрим некоторые элементы *алфавита языка* SCg, необходимые для записи выбранного математического выражения:

- 1. узел О обозначает некоторую сущность, хранящуюся в базе знаний;
- 2. узел 😝 обозначает некоторый класс сущностей, хранимых в базе знаний;
- 3. $dyza \rightarrow ofosharaet принадлежность сущности некоторому множеству, в том числе, классу.$

Таким образом, на *языке SCg* рассматриваемое математическое выражение примет следующий вид:



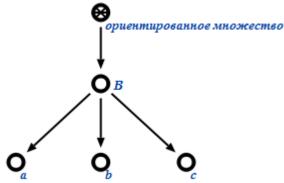
На представленном фрагменте видно, что А является *множеством* (является элементом класса «*множество*»), *сущности* а, b и с являются элементами *множества* А.

Рассмотрим более сложное математическое выражение:

$$B = \langle a, b, c \rangle$$
.

На естественном языке его можно записать следующим образом: *сущности* а, b и с являются элементами *ориентированного множества* В.

В данном случае недостаточно просто указать принадлежность элементов множеству:

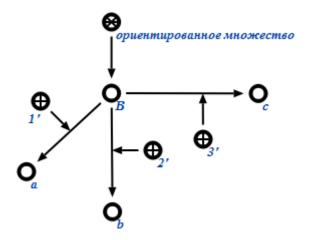


Необходимо каким-то образом зафиксировать порядок элементов *множества*, для этого следует выделить роли каждой *сущности* в рамках представленного *множества*.

На естественном языке преобразованное математическое выражение может выглядеть следующим образом: *сущности* а, b и с являются элементами *ориентированного множества* В, причём *сущность* а является первым элементом, *сущность* b — вторым, а *сущность* с — третьим.

Для представления ролей *сущностей* в рамках некоторого *множества* в *языке SCg* используется символ \bigoplus , обозначающий *ролевое отношение*, которое, в свою очередь, является множеством всех связок принадлежности по указанному атрибуту (подмножеством *отношения принадлежности*).

Таким образом, преобразованное представление рассмотренного математического выражения на *языке SCg* будет иметь следующий вид:



Рассмотрим следующее арифметическое выражение:

$$2^3 = 8$$
.

На естественном языке это *выражение* можно записать следующим образом: результатом возведения *числа* 2 в третью степень является *число* 8.

В этом выражении можно выделить следующие значимые единицы:

- 1. есть числа 2, 3, 8;
- 2. над этими числами выполняется арифметическая операция возведения в степень;
- 3. основанием степени является число 2;
- 4. показателем степени является число 3;
- 5. результатом выполнения операции является число 8.

Операция возведения в степень является ничем иным, как **отношением**, заданным на **множестве чисел**. **Связками** этого **отношения** являются всевозможные **тройки** чисел <a, b, c>, удовлетворяющие следующему правилу: $a^b = c$, т.е. **связка отношения** возведение в степень для рассмотренного выше **выражения** будет иметь вид:

$$\{<2, 3, 8>\},\$$

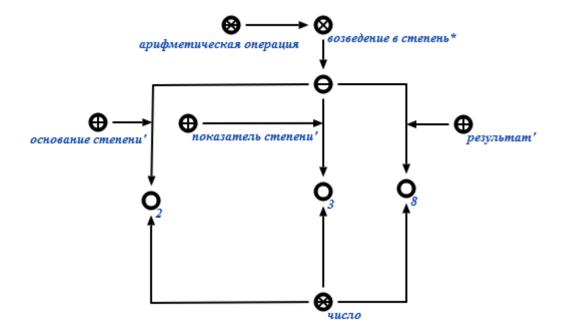
а само отношение возведение в степень будет иметь вид:

возведение в степень = $\{\{<2, 3, 8>\}\}$.

Отношение возведение в степень является **неролевым**, так как связывает между собой несколько независимых **сущностей**, а не указывает **роль** одной **сущности** в рамках другой, как рассмотренное выше **ролевое отношение**.

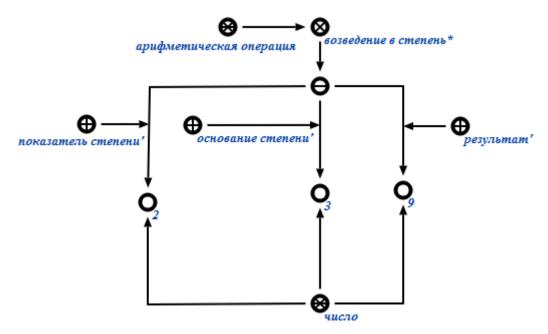
Для обозначения *неролевых отношений* в *языке SCg* используется символ \bigotimes , а для обозначения *связок* таких отношений - символ \bigoplus .

Представим рассмотренное выше выражение на языке SCg:



Указание *принадлежности операции* возведение в степень* множеству *арифметических операций* не обязательно в данном контексте.

Если поменять местами *роли* чисел 2 и 3, получится другая связка *отношения* возведения в степень, результатом которой будет уже *число* 9, а не 8:



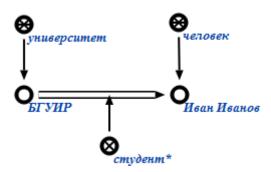
Таким образом, можно сделать вывод, что *атрибутивные отношения* однозначно определяют *роли сущностей* в рамках некоторого *множества* и непосредственно влияют на смысл записанного фрагмента *знаний*.

Для однозначного определения, какому *классу отношений* (*ролевых* или *неролевых*) принадлежит то или иное рассматриваемое *отношение*, в *SC-коде* необходимо добавлять соответствующий знак к *идентификатору отношения*: * - для *неролевых*, ' – для *ролевых*.

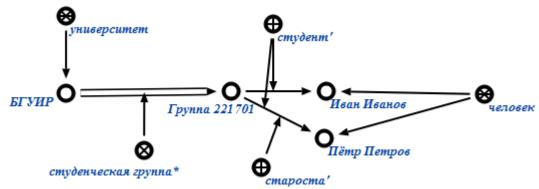
Для *идентификаторов классов сущностей* также существует правило – *идентификаторы классов* пишутся строчными буквами без каких-либо завершающих специальных символов.

Рассмотрим пример, когда одно и то же *отношение* может быть как *ролевым*, так и *неролевым* в зависимости от контекста:

Возьмём отношение студент (быть студентом).



В данном случае Иван Иванов является студентом по отношению к БГУИР, но не является его элементом.

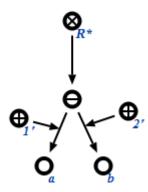


В этом случае Иван Иванов и Пётр Петров являются студентами группы 221701, т.е. они являются элементами *множества* «студенческая группа» и выполняют *роль* «студент» в рамках этого *множества*. Пётр Петров также является старостой группы 221701, что иллюстрирует возможность выполнения *сущностью* нескольких *ролей* в рамках одного и того же *множества*.

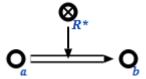
Наиболее часто используемыми *отношениями* при формализации *знаний* являются *бинарные отношения*. Использование преимущественно *бинарных отношений* также позволяет снизить количество *ключевых узлов* в *памяти интеллектуальной системы*. Все остальные *отношения* рекомендуется сводить к *бинарным*, если это возможно. Например, рассмотренное выше *отношение возведение в степень* также сводимо к *бинарному отношению*. Выполнение такого приведения подробнее рассмотрено во введении к разделу *Раздел. Предметная область чисел и числовых структур*.

Рассмотрим бинарное отношение $R^* = \{ <a, b>, <b, c> \}$.

Представим одну из его связок на *языке SCg* способом, рассмотренным выше:



Такое представление является громоздким и обязывает вводить дополнительные *атрибуты* для определения порядка компонентов, участвующих в *отношении*. *Язык SCg* позволяет записать этот же *sc-текст* более компактно, используя sc-dyzy общего $suda \Rightarrow$:



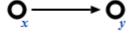
Направление *sc-дуги общего вида* выбирается следующим образом: *sc-дуга общего вида* выходит из *узла*, обозначающего ту *сущность*, которая является первым компонентом в *связке отношения*, т.е. ту *сущность*, которая имеет *атрибут 1* при развёрнутом описании *отношения*, и входит в *узел*, обозначающий второй компонент *связки отношения*.

Такая краткая запись *связок отношения* уместна только для *бинарных* и *квазибинарных отношений*, т.е. *отношения*, *арность* которых превышает 2 и не может быть сведена к 2, описываются исключительно в развёрнутом виде.

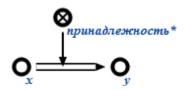
Краткая запись *связок отношения* также не подходит для описания *бинарных отношений*, *роли* компонентов *связок* в которых отличаются от 1' и 2', так как при сворачивании *связки отношения* в *sc-дугу общего вида роли* компонентов *связки* отбрасываются, а следовательно, не могут быть восстановлены при последующем описании *связок* в развёрнутом виде.

При использовании краткой записи *бинарного отношения* обязательно должно быть указано, какому *отношению* принадлежит та или иная *связка*, в отличие от *отношения принадлежности* и его *подмножеств*.

Таким образом, запись вида:



является законченной и может быть проинтерпретирована в законченное математическое выражение: $y \in x$, так как каждая sc-dyга основного вида обозначает cвязку отношения nринадлежности, т.е. запись, представленная выше, несёт в себе следующий смысл:

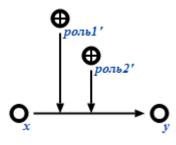


В то время, как запись вида:

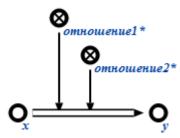


не является законченной и не может быть однозначно проинтерпретирована, так как неизвестно, какому именно *отношению* принадлежит *связка*, обозначаемая *sc-дугой общего вида*.

Связки ролевого отношения и **связки неролевого отношения** могут одновременно принадлежать не только одному **множеству**, т.е. записи вида:



И



являются вполне допустимыми при формализации каких-либо знаний средствами *SC-кода*. Однако вариант со *связками неролевого отношения* редко употребим и не является рекомендуемым.

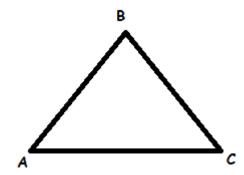
При формализации некоторого фрагмента знаний и выделении *понятий* необходимо определить следующее:

- 1. является ли описываемое *понятие* абсолютным, т.е. существует ли оно независимо от других понятий;
- 2. является ли описываемое *понятие* относительным, т.е. существует только в связи с другими понятиями:
 - а. является ли описываемое относительное понятие ролевым отношением;
 - b. является ли описываемое относительное понятие *неролевым отношением*:
 - і. какова арность описываемого неролевого отношения.

Ответы на эти вопросы помогут выбрать обозначение для вводимого *понятия* и правильно организовать его взаимоотношения с другими.

Рассмотрим ещё один пример и его формализацию:

Пусть дан рисунок:



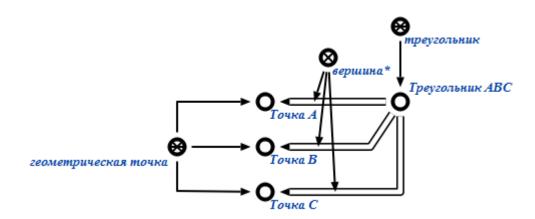
Представленную на этом рисунке информацию на естественном языке можно записать следующим образом: дан треугольник ABC, вершинами которого являются точки A, B и C, а сторонами – отрезки AB, BC и AC.

Запишем это на *языке SCg* по шагам:

1) Треугольник АВС является элементом множества всех треугольников:

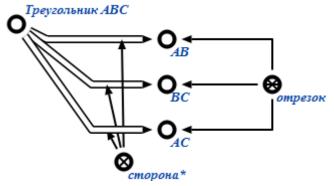


2) Геометрические точки А, В и С являются вершинами треугольника АВС:

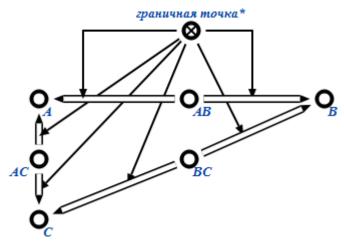


Направление *sc-дуги общего вида* в данном случае выбрано по принципу: «от объекта к его свойству».

3) Отрезки АВ, ВС и АС являются сторонами треугольника АВС:



4) Также необходимо указать, что точки A, B и C являются граничными точками для отрезков AB, BC и AC:



Нет необходимости повторно указывать *принадлежность сущностей* соответствующим *классам*, так как в *языке SC* и его подъязыках *сущности*, имеющие одинаковые *имена*, считаются одной и той же *сущностью*.

Таким образом, окончательная запись формализации рассмотренного примера будет иметь вид:

