博客们

- 关于nebula:Nebula-Graph-源码解读系列- | -Vol02-详解-Validator
 - https://lequ7.com/guan-yu-nebulanebulagraph-yuan-ma-jie-du-xi-lie-vol02-xiang-jie-validator.html

存储格式

• 1.0存储格式: https://nebula-graph.com.cn/posts/nebula-graph-storage-engine-overview/

• 2.0存储格式: https://blog.csdn.net/weixin-44324814/article/details/114631038

• 存储格式

点格式版本对比

>点格式版本对比

○ Key里有PartID原因: 用于 Partition 重新分布(balance) 时方便根据前缀扫描整个 Partition 数据

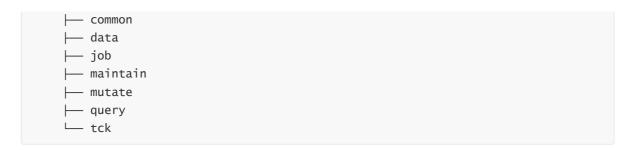
代码结构

代码结构及模块说明

Nebula Graph

• https://nebula-graph.com.cn/posts/nebula-graph-source-code-reading-01/

```
├─ cmake
├─ conf
├── LICENSES
— package
- resources
├─ scripts
⊢– src
   — context
   ├— daemons
   - executor
   ├─ optimizer
   ├— parser
   ├— planner
   ├─ scheduler
   - service
   ├─ session
   ├─ stats
   ├--- util
   ├─ validator
   └─ visitor
  - tests
   ├— admin
   ├-- bench
```



• conf/: 查询引擎配置文件目录

• package/: graph 打包脚本

• resources/: 资源文件

• scripts/: 启动脚本

• src/: 查询引擎源码目录

o src/context/: 查询的上下文信息,包括 AST (抽象语法树) , Execution Plan (执行计划) , 执行结果以及其他计算相关的资源。

o src/daemons/: 查询引擎主进程

o src/executor/: 执行器, 各个算子的实现

。 src/optimizer/: RBO (基于规则的优化) 实现,以及优化规则

o src/parser/: 词法解析, 语法解析, : AST结构定义

o src/planner/: 算子, 以及执行计划生成

o src/scheduler/: 执行计划的调度器

o src/service/: 查询引擎服务层,提供鉴权,执行 Query 的接口

o src/session/: Session 管理

o src/stats/: 执行统计,比如 P99、慢查询统计等

o src/util/: 工具函数

。 src/validator/: 语义分析实现,用于检查语义错误,并进行一些简单的改写优化

o src/visitor/: 表达式访问器,用于提取表达式信息,或者优化

• tests/: 基于 BDD 的集成测试框架,测试所有 Nebula Graph 提供的功能

Nebula Storage

├── cmake ├── conf ├── docker ├── docs ├── LICENSES ├── package ├── scripts └── src ├── codec ├── daemons ├── kystore
├── package
├─ scripts
└─ src
├─ codec
├─ daemons
├─ kvstore
├── meta
├─ mock
├── storage
├─ tools
├─ utils
└─ version

• conf/: 存储引擎配置文件目录

• package/: storage 打包脚本

• scripts/: 启动脚本

- src/: 存储引擎源码目录
 - o src/codec/: 序列化反序列化工具
 - 。 src/daemons/: 存储引擎和元数据引擎主进程 。 src/kvstore/: 基于 raft 的分布式 KV 存储实现
 - o src/meta/: 基于 KVStore 的元数据管理服务实现,用于管理元数据信息,集群管理,长耗时任务管理等
 - o src/storage/: 基于 KVStore 的图数据存储引擎实现
 - src/tools/: 一些小工具实现src/utils/: 代码工具函数

Nebula Common



Nebula Common 仓库代码是 Nebula 内核代码的工具包,提供一些常用工具的高效实现。一些常用工具包相信各位工程师一定也是了然于心。这里只对其中和图数据库密切相关的目录进行说明。

- src/common/clients/: meta, storage 客户端的 CPP 实现
- src/common/datatypes/: Nebula Graph 中数据类型及计算的定义,比如 string, int, bool, float, Vertex, Edge 等。
- rc/common/expression/: nGQL 中表达式的定义

- src/common/function/: nGQL 中的函数的定义
- src/common/interface/: graph、meta、storage 服务的接口定义

代码阅读

line 1

- 从InsertExecutor.cpp中调用的addVertices函数找到GraphStorageClient.cpp文件
- GraphStorageClient.h:
 - // A wrapper class for GraphStorageServiceAsyncClient thrift API
- clusterIdsToHosts 函数 (GraphStorageClient.cpp)

```
// Cluster given ids into the host they belong to
// The method returns a map
// host_addr (A host, but in most case, the leader will be chosen)
// => (partition -> [ids that belong to the shard])
template<class Container, class GetIdFunc>
```

image-20211205021005424

cluster应该是每个分布式的节点。继续向下一层调用的函数应该是client->**future_addVertices**(r) (上图倒数第二行)

• future_addVertices 函数(GraphStorageServiceHandler.h)

GraphStorageServiceHandler类,继承了自动生成的一个类

- image-20211205033345614
- future_addVertices函数 (GraphStorageServiceHandler.cpp)
 - **image-20211205033435917**
 - RETURN_FUTURE(processor);

调用了process函数

- AddVerticesProcessor::instance (AddVerticesProcessor.h)
 - image-20211205034313399
- AddVerticesProcessor构造函数 (AddVerticesProcessor.h)
 - image-20211205034440145

用到了BaseProcessor的构造函数 (vertexCache_是直接赋值)

- BaseProcessor的构造函数 (BaseProcessor.h)
 - image-20211205034952478

这都是直接赋值

• process函数 (AddVerticesProcessor.h)

line 2

• 猜想,会不会是clusterIdsToHosts 函数(GraphStorageClient.cpp)中的collectResponse会调用 AddVerticesProcessor中的其他操作函数

• StorageServer.cpp的start()函数,创建了一个GraphStorageServiceHandler (177行)

GetNeighborsProcessor

- PropContext里的Prop: Tag包含一些属性, Prop就是其中的一个属性
 - o ex: 人(名字, 身高), 名字和身高就是Prop
- TagContext:封装 TagID映射到tag的各种信息
 - image-20220118203310917

GetNeighborsProcessor::buildPlan

• 里面有这样的,下面看StoragePlan是啥

```
The StoragePlan looks like this:
       +----+
       | GetNeighborsNode |
       +----+
       +----+
       | AggregateNode |
       +----+
       +----+
         FilterNode |
       +----+
       +----+
     +-->+ HashJoinNode +<---+
     +-----
+----+ +----+
| TagNodes | EdgeNodes |
+----+
StoragePlan<VertexID> plan;
```

GO查询语句

parser.yy

编译&开启服务

```
mkdir build

cmake -DENABLE_BUILD_STORAGE=on -DENABLE_TESTING=OFF -DCMAKE_BUILD_TYPE=Debug -
DNEBULA_COMMON_REPO_TAG=v2.0.0 -DNEBULA_STORAGE_REPO_TAG=v2.0.0 ..

make -j16

sudo make install-all

sudo /usr/local/nebula/scripts/nebula.service start all

sudo /home/yundao/project/nebulagraph/nebula-console -port 9669 -u a -p b
```

执行图操作

• 官方文档(快速入门): https://docs.nebula-graph.com.cn/2.0/2.quick-start/4.nebula-graph-c
rud/

```
CREATE SPACE IF NOT EXISTS test_space

USE test_space

CREATE TAG player(name string, age int);

CREATE EDGE follow(degree int);

INSERT VERTEX player(name, age) VALUES "p1":("1", 31);

INSERT VERTEX player(name, age) VALUES "p2":("2", 32);

INSERT VERTEX player(name, age) VALUES "p3":("3", 33);

INSERT VERTEX player(name, age) VALUES "p4":("4", 34);

INSERT VERTEX player(name, age) VALUES "p5":("5", 35);

INSERT VERTEX player(name, age) VALUES "p6":("6", 36);

INSERT EDGE follow(degree) VALUES "p1" -> "p2":(91);

INSERT EDGE follow(degree) VALUES "p1" -> "p3":(91);

INSERT EDGE follow(degree) VALUES "p2" -> "p4":(91);

INSERT EDGE follow(degree) VALUES "p2" -> "p4":(91);

INSERT EDGE follow(degree) VALUES "p2" -> "p5":(91);
```

```
INSERT EDGE follow(degree) VALUES "p3" -> "p5":(91);
INSERT EDGE follow(degree) VALUES "p4" -> "p6":(91);

GO FROM "p1" OVER follow;
GO 2 steps FROM "p1" OVER follow yield $$.age;
GO 1 step FROM "p1" OVER follow where $$.player.name typeof "9";
FETCH PROP ON player "player100"; //查询VID为player100的球员的属性。

// rdf
CREATE TAG rdfplay(name string, age int);
INSERT RDFVERTEX (123) rdfplayer(name, age) VALUES "p1":("Tim Duncan", 42),"p2":
("Tom", 21);
```

nGQL

GO

```
GO [[<M> TO] <N> STEPS ] FROM <vertex_list>
OVER <edge_type_list> [{REVERSELY | BIDIRECT}]
[ WHERE <conditions> ]
[YIELD [DISTINCT] <return_list>]
[| ORDER BY <expression> [{ASC | DESC}]]
[| LIMIT [<offset_value>,] <number_rows>]
GO [[<M> TO] <N> STEPS ] FROM <vertex_list>
OVER <edge_type_list> [{REVERSELY | BIDIRECT}]
[ WHERE <conditions> ]
[| GROUP BY {col_name | expr | position} YIELD <col_name>]
<vertex_list> ::=
    <vid> [, <vid> ...]
<edge_type_list> ::=
   edge_type [, edge_type ...]
   | *
<return_list> ::=
    <col_name> [AS <col_alias>] [, <col_name> [AS <col_alias>] ...]
```

- <N> STEPS: 指定跳数。如果没有指定跳数,默认值 N 为 1 。如果 N 为 0 ,Nebula Graph不会检索任何边。
- M TO N STEPS: 遍历 M~N 跳的边。如果 M 为 0 ,输出结果和 M 为 1 相同,即 GO 0 TO 2 和 GO 1 TO 2 是相同的。
- <vertex_list>: 用逗号分隔的点ID列表,或特殊的引用符 \$-.id。详情请参见<u>管道符</u>。
- <edge_type_list>: 遍历的边类型列表。
- REVERSELY | BIDIRECT: 默认情况下检索的是 <vertex_list> 的出边,REVERSELY 表示反向,即检索入边,BIDIRECT 表示双向,即检索出边和入边。
- WHERE <conditions>: 指定遍历的过滤条件。您可以在起始点、目的点和边使用 WHERE 子句, 还可以结合 AND 、OR 、NOT 、XOR 一起使用。详情请参见WHERE。

说明:遍历多个边类型时,WHERE 子句有一些限制。例如不支持WHERE edge1.prop1 > edge2.prop2。

- YIELD [DISTINCT] <return_list>: 指定輸出结果。详情请参见<u>YIELD</u>。如果没有指定,默认返回目的点ID。
- ORDER BY: 指定输出结果的排序规则。详情请参见ORDER BY。

说明: 没有指定排序规则时, 输出结果的顺序不是固定的。

• LIMIT: 限制输出结果的行数。详情请参见LIMIT。

• GROUP BY:根据指定属性的值将输出分组。详情请参见GROUP BY。

引用查询物的属性

引用点的属性¶

起始点

 $\Lambda.<$ tag_name>.<prop_name>

参数	说明
\$^	表示起始点。
tag_name	点的标签名称。
prop_name	标签内的属性名称。

目的点

\$\$.tag_name.prop_name

参数	说明
(\$\$)	表示目的点。
tag_name	点的标签名称。
prop_name	标签内的属性名称。

引用边的属性¶

引用自定义的边属性¶

<edge_type>.<prop_name>

参数	说明
edge_type	边类型。
prop_name	边类型的属性名称。

引用内置的边属性¶

除了自定义的边属性, 每条边还有如下三种内置属性:

参数	说明
_src	边的起始点。
_dst	边的目的点。
_type	边的类型内部编码,正负号表示方向。
_rank	边的rank值。

示例¶

```
# 返回起始点的标签player的name属性值和目的点的标签player的age属性值。
nebula> GO FROM "player100" OVER follow YIELD $^.player.name AS startName,
$$.player.age AS endAge;
+----+
| startName | endAge |
+----+
| "Tim Duncan" | 36
+----+
| "Tim Duncan" | 33
+----+
# 返回边类型follow的degree属性值。
nebula> GO FROM "player100" OVER follow YIELD follow.degree;
+----+
| follow.degree |
+----+
l 95
+----+
# 返回边类型follow的起始点、目的点、边类型编码和边rank值。
```ngq1
nebula> GO FROM "player100" OVER follow YIELD follow._src, follow._dst,
follow._type, follow._rank;
+----+
| follow._src | follow._dst | follow._type | follow._rank |
+-----+
 | 0
| "player100" | "player101" | 136
+----+
| "player100" | "player102" | 136
 | 0
+----+
```

# 更改记录

## vertex加字段classInfo

### graphd层

• 为了将classInfo插进去+查出来,需要从插入语句形式开始定义。目前支持如下语法插入类信息:

```
CREATE TAG player(name string, age int);
// 在RDFVERTEX后, tag信息前,写入(...),需要有左右括号
// (123,234)为类信息,类型为int64,类的数量与插入点的个数匹配
INSERT RDFVERTEX (123,234) player(name, age) VALUES "p1":("Tim Duncan",42),"p2":("Tom",21);
```

- 下面是总的代码修改记录
- parser.yy
  - o 为RDFINSERT加入新的格式,第三个的\$3是类信息。
    - vertex\_class\_info\_item是(123,234),使用nebula已经包装好的value\_list来包装。

o 为了满足yacc语法,添加一些边角料

```
nebula::VertexTagList *vertex_tag_list;
nebula::VertexClassInfoItem *vertex_class_info_item;
nebula::VertexTagItem *vertex_tag_item;

*vertex_tag_item;

*vertex_tag_item;

*vertex_tag_item;

*vertex_tag_item;

*vertex_tag_item;

*vertex_tag_item;

*vertex_tag_item;

*vertex_tag_item

*vertex_tag_item

*type <vertex_tag_item

*type <pre>
*type
*ty
```

- 。 yacc定义后,需要c++代码中有对应的类,即实现vertex\_class\_info\_item的 VertexClassInfoItem类
- VertexClassInfoltem类 (src/parser/MutateSentences.h)
  - 。 这里的Expression是仿照nebula使用Value类的方式弄的

```
105
 class VertexClassInfoItem final{
 public:
 VertexClassInfoItem(ValueList *values){
 values_.reset(values);
109
110
111
 std::vector<Expression*> values() const {
112
 return values_->values();
113
114
115
 private:
 std::unique_ptr<ValueList>
 values_;
116
 };
117
118
```

- vertex\_class\_info\_item处理好了后,需要修改负责收集全部信息的 InsertRDFVerticesSentence类
- InsertRDFVerticesSentence类 (src/parser/MutateSentences.h )
  - 。 增加一个构造函数

```
// 在 src/validator/MutateValidator.cpp 中使用
 class InsertRDFVerticesSentence final : public Sentence {
211
 public:
212
 InsertRDFVerticesSentence(VertexTagList *tagList,
 VertexRowList *rows,
 bool overwritable = true) {
 tagList_.reset(tagList);
 rows_.reset(rows);
 overwritable_ = overwritable;
218
 kind_ = Kind::kInsertRDFVertices;
219
 InsertRDFVerticesSentence(VertexTagList *tagList,
 VertexRowList *rows,
 VertexClassInfoItem *classInfos,
224
 bool overwritable = true) {
 tagList_.reset(tagList);
 rows_.reset(rows);
 overwritable_ = overwritable;
 kind_ = Kind::kInsertRDFVertices;
229
 classInfos_.reset(classInfos);
 bool overwritable() const {
 return overwritable_;
234
```

o 加入相应的get函数

```
244
245
246
246
247

247

248

std::vector<Expression*> classInfos() const {
return classInfos_->values();
}
```

o 加入classInfo\_的字段

```
251 private:
252 bool overwritable_{true};
253 std::unique_ptr<VertexTagList> tagList_;
254 std::unique_ptr<VertexRowList> rows_;
255 std::unique_ptr<VertexClassInfoItem> classInfos_;
256 };
```

- o 至此,信息已经完全从parser收集至类中。InsertRDFVerticesSentence类之后被src/validator/MutateValidator.cpp调用,继续修改。
- InsertRDFVerticesValidator类 (src/validator/MutateValidator.cpp)
  - 。 先加入字段, 把信息存住
    - classInfo

```
using TagSchema = std::shared_ptr<const meta::SchemaProviderIf>;
<u>GraphSpaceID</u>
 spaceId_{-1};
std::vector<VertexRowItem*</pre>
 rows_;
 tagPropNames_;
std::unordered_map<TagID, std::vector<std::string>>
std::vector<std::pair<TagID, TagSchema>
 schemas_;
 propSize_{0};
uint16_t
 overwritable_{false};
bool
std::vector<Expression*>
 classInfos_;
std::vector<storage::cpp2::NewRDFVertex>
 vertices_;
```

- 。 InsertRDFVerticesValidator类中共有4个相关函数, 其执行顺序与调用关系如下
  - validateImpl():处理上述收集的信息,主要是调用下面2个函数
    - check():将数据拿出,进行数据是否合理的检查
    - prepareVertices(): 准备点信息
  - toPlan(): 所有信息处理好了, 从validate进入下一步
- check()
  - classInfo信息从sentence中拿出

- prepareVertices()
  - 从vector<Expression\*>转为vector<Value>,保存在classes中

■ 给每个点加入class信息

- 可以看到,这里已经是NewRDFVertex了,下面插入一下如何修改的 NewRDFVertex
- 修改storage.thrift接口 (modules/common/src/common/interface/storage.thrift)
  - 加入新数据结构NewRDFVertex

○ 在Request中使用NewRDFVertex

■ 编译生成NewRDFVertex的数据结构后,就可以使用了

- 最后,需要修改一下GraphStorageClient.cpp和.h
   (modules/common/src/common/clients/storage/GraphStorageClient.cpp),其中有部分函数数据结构不支持NewRDFVertex
  - GraphStorageClient.h
     (modules/common/src/common/clients/storage/GraphStorageClient.h)

```
// rdf begin
 folly::SemiFuture<StorageRpcResponse<cpp2::ExecResponse>> addRDFVertices(
 GraphSpaceID space,
74
 std::vector<cpp2::NewRDFVertex> vertices,
 std::unordered_map<TagID, std::vector<std::string>> propNames,
 bool overwritable,
 folly::EventBase* evb = nullptr);
135
 private:
136
 StatusOr<std::function<const VertexID&(const Row&)>>
 getIdFromRow(GraphSpaceID space, bool isEdgeProps) const;
137
 StatusOr<std::function<const VertexID&(const cpp2::NewVertex&)>>
139
 getIdFromNewVertex(GraphSpaceID space) const;
140
 StatusOr<std::function<const VertexID&(const cpp2::NewRDFVertex&)>>
142
 getIdFromNewRDFVertex(GraphSpaceID space) const;
144
```

GraphStorageClient.cpp
 (modules/common/src/common/clients/storage/GraphStorageClient.cpp)

```
StatusOr<std::function<const VertexID&(const cpp2::NewRDFVertex&)>>
 GraphStorageClient::getIdFromNewRDFVertex(GraphSpaceID space) const {
 auto vidTypeStatus = metaClient_->getSpaceVidType(space);
 if (!vidTypeStatus) {
 return vidTypeStatus.status();
 auto vidType = std::move(vidTypeStatus).value();
 std::function<const VertexID&(const cpp2::NewRDFVertex&)> cb;
 639
 if (vidType == meta::cpp2::PropertyType::INT64) {
 cb = [](const cpp2::NewRDFVertex& v) -> const
 st <u>cpp2</u>::<u>NewRDFVertex</u>& v) -> const <u>VertexID</u>& {
 641
 DCHECK_EQ(<u>Value</u>::<u>Type</u>::INT, v.id.type());
 auto& mutableV = const_cast<cpp2::NewRDFVertex&>(v);
 mutableV.id = Value(
 std::string(reinterpret_cast<const char*>(&v.id.getInt()), 8));
 return mutableV.id.getStr();
 } else if (vidType == meta::cpp2::PropertyType::FIXED_STRING) {
 649
 cb = [](const cpp2::NewRDFVertex& v) -> const VertexID& {
 DCHECK_EQ(Value::Type::STRING, v.id.type());
 return v.id.getStr();
 folly::SemiFuture<StorageRpcResponse<cpp2::ExecResponse>>>
 GraphStorageClient::addRDFVertices(GraphSpaceID space,
std::vector<cpp2::NewRDFVertex> vertices,
128
 std::unordered_map<TagID, std::vector<std::string>> propNames,
 folly::EventBase* evb) {
 auto cbStatus = getIdFromNewRDFVertex(space);
132
```

• 至此, graphd层修改完毕

## storage层

- storage层需要将class信息放入key中,修改较少
- AddRDFVerticesProcessor类 (modules/storage/src/storage/mutate/AddRDFVerticesProcessor.cpp)
  - o 把每个点的class信息拿出

```
for (auto& vertex : vertices) {
 auto vid = vertex.get_id().getStr();
 auto classInfo = vertex.get_classInfo().getInt();
 const auto& newTags = vertex.get_tags();
```

- o 加入key中
  - 这里的LOG会报乱码,没法正常看到

```
| Position | Position
```

## classInfo查出来

- 首先得先知道需要查出什么信息,看看各个推理相关的论文使用什么查询语句
  - o inferray: 有提到是"自己构建的benchmark"
  - o 思卓姐: An Ontology-Aware Unified Storage Scheme for Knowledge Graphs
    - 插入数据的时间:原始版本vs语义版本
      - 语义版本 略慢一点,微乎其微,可以接受
    - 载入后数据大小:元数据vs原始版本vs语义版本vsNeo4j
      - 基本呈现这个趋势:原始版本<语义版本<Neo4j<元数据
    - LUBM给定查询的查询时间:原始版本vs语义版本
      - 语义版本比原始版本快

#### GO

- Go 语句生成的子执行打算如下 (1step)
  - o project->filter->getneighbor->start
- Go 语句生成的子执行打算如下 (Nstep)

```
Start -> GetNeighbors -> Project -> Dedup -> Loop -> GetNeighbors -> Project -> GetVertices -> Project -> LeftJoin -> Filter -> Project
```

- o Go 语句的性能是实现图的拓展,GetNeighbors 是执行打算中最重要的节点,GetNeighbors 算子会在运行期拜访存储服务,拿到通过终点和指定边类型一步拓展后起点的 id,多步拓展通过 Loop 节点实现,Start 到 Loop 之间是 Loop 子打算,当满足条件时 Loop 子打算会被循环执行,最初一步拓展节点在 Loop 外实现。
- o Project 节点用来获取以后拓展的起点 id
- o Dedup 节点对起点 id 进行去重后作为下一步拓展的终点
- 。 GetVertices 节点负责取起点 tag 的属性
- o Filter 做条件过滤
- LeftJoin 的作用是合并 GetNeightbors 和 GetVertices 的后果。

重定义

```
#ifndef STORAGE_MUTATE_ADDVERTICESPROCESSOR_H_
#define STORAGE_MUTATE_ADDVERTICESPROCESSOR_H_
#ifndef STORAGE_MUTATE_RDFADDVERTICESPROCESSOR_H_
#define STORAGE_MUTATE_RDFADDVERTICESPROCESSOR_H_

复制的代码中需要改这个,否则头文件无效了
```

- 手动改makelist。。。
- 2.NebulaKeyUtils.cpp



src/validator/MutateValidator.cpp的check和prepare把点的信息处理好后,调用toPlan把所有信息传出去



# 当前疑问

- 各个算子是怎么连接起来的(数据依赖、执行依赖等)
  - 。 数据怎么传输的

### **GoValidator**

## 目标查询语句

```
GO 1 step FROM "p1" OVER follow where $$.type==1;

1. $$.type==1翻译为前缀为1

2.载入系统表,前缀编码->string
```

### mine

\$\$.type==1翻译为前缀为1

GO 1 step FROM "p1" OVER follow where \$\$.player.name typeof "T";

```
where_clause
 : %empty { $$ = nullptr; }
 | KW_WHERE expression { $$ = new WhereClause($2); }
 ;
```

- src/validator/Validator.cpp
- qctx->plan()->setRoot(root);

ectx\_->initVar(node->outputVar());

# 推理

- 基于逻辑的推理
- 基于规则的推理
- 基于分布式的推理

## 本体

#### 木休概念

本体 (Ontology) 首先是哲学上提出来的,简单来说就是一种概念,如人这个概念集合,它是一种抽象集合用来表达世界上的具体的实际的物体,而在人工只能领域上我们主要将本体论的观念用在知识表达上,即借由本体论中的基本元素: 概念及概念间的关连,作为描述真实世界的知识模型。当我们输入鱼这个名词,我们知道鱼是一种动物且居住在水里。

#### 本体语言

本体用来描述特定领域中的相关知识,主要包括该领域中的概念和这些概念直接的关系,本体描述语言不同,知识描述的性能也各有区别。基于Web标准的本体描述语言包括RDF,RDF(S),OIL,DAML,和OWL等,本实验中采用OWL语言构建本体。

#### 本体要素

OWL的本体构成要素包括:

- 1. 类: 类与面向对象中的类概念相似,是指本体中的一些实例集合,这些实例具有共同的抽象属性。 本体中的类也有子类、父类继承关系,继承关系可以应用于推理机制。
- 2. 属性: 属性包括数据属性和对象属性,其中对象属性又可以称为实例之间的关系。数据属性是指个体的属性是数据值,例如中国银行的公司地址;对象属性是指个体的属性是另一个对象,例如贵州茅台的董事长。

3. 实例:实例是指类的实例化个体,个体是领域中我们要扑捉的各个对象,例如三一重工、贵州茅台都是"公司"类的实例,梁稳根、袁仁国则都是"董事长"类的实例。

#### 本体构建

在本体构建时,比较著名的软件有Protégé等,Protégé工具的特点是独立于特定的语言,可以导入和导出多种基于Web的本体描述语言格式(如XML,RDF(S),OWL等),支持本体开发生命周期中的大多数活动,并且因为都是基于组件的结构,很容易通过添加新的模块来提供更多的功能,具有良好的可扩展性。

但protégé最大的缺陷在于不能批量导入数据,构建大规模本体费时费力,手工输入错误率比较高,效率较低。当数据非常大时使用Protégé会非常的耗时耗力,靠人工创建所有本体是不现实的。因此用程序操作本体是很必要的。Jena是惠普公司开发的一套操作本体的程序。

## 前向后向

#### 1.前向链接

**前项链接** 是数据驱动(data driven)的推理技术。从已知数据开始展开推理。每一次只执行顶端的一条规则。当有规则被触发时,就有新事实加入数据库。这个新的事实的改变又触发了另外一条规则(任何规则只能触发一次)当没有规则可触发时,循环终止。

#### 2.后向链接

后向链接是目标驱动的推理技术。在后向链接中,假设一个既定的结果,从所有规则中的THEN部分有这个结果的,并且数据符合要求。就触发这一条规则。如果不符合就继续以这个IF作为一个下一个规则的THEN部分继续往前推导,看是否符合数据,循环往复,直到所有规则,数据都不可以满足IF的设定。(规则压栈)

## jena

- 知识图谱推理与实践 (2) -- 基于jena实现规则推理 <a href="https://www.cnblogs.com/xiaoqi/p/kg-inference-2.html">https://www.cnblogs.com/xiaoqi/p/kg-inference-2.html</a>
- jena 简介 https://blog.csdn.net/weixin 40469691/article/details/104165983
- jena官方文档 https://jena.apache.org/documentation/inference/#RULEhybrid

这种拆分允许规则集开发人员通过仅包含与手头数据集相关的后向规则来实现更高的性能,特别是,我们可以使用前向规则从数据集中的本体信息中编译出一组后向规则。作为一个简单的示例,考虑尝试使用规则引擎实现 RDFS subPropertyOf 蕴涵,一种简单的方法将涉及以下规则:

(?a ?q ?b) <- (?p rdfs:subPropertyOf ?q), (?a ?p ?b) •

O 这样的规则会起作用,但每个目标都将匹配该规则的头部,因此每个查询都会调用一个动态测试,以确定是否存在正在查询的属性的 subProperty。而是混合规则:

(?p rdfs:subPropertyOf ?q), notEqual(?p,?q) -> [ (?a ?q ?b) <- (?a ?p ?b) ] •

会将所有声明的 subPropertyOf 关系预编译成简单的链式规则,只有在查询目标引用实际具有子属性的属性时才会触发。如果没有 subPropertyOf 关系,那么在查询时不会有此类规则的 开始

