Aufgabe 3: Optimierung des Querymanagers mithilfe eines index-basierten Joins

Gruppe A

Bisheriger Algorithmus

- Aufgabe: Optimierung des Querymanagers mithilfe eines index-basierten Joins
- Bisher: Nested Loop Join ohne Index
 - SelectTuple() holt jeweils Relation aus Tabelle und selectJoinTuple() fügt Relationen zusammen
 - SelectTuple() wendet WHERE-Predicate an und berechnet Schnittmenge aus Ergebnissen
 - Nutzt Index auf Predicate, sonst kompletter Scan

Ideen zur Optimierung

- Optimierung: Indexed Nested Loop Join nutzt Index auf Attribut, auf dem vereinigt wird statt innere Relation immer komplett zu durchlaufen
- Idee 1: selectTuple() wie vorher, aber mit zusätzlichem Index → Problem: Aufbauen zu teuer
- Idee 2: In innerer Relation nur Objekten mit passender ID auf Join-Attribut suchen→ Problem: Eintrag müsste aus TID geladen werden für andere Attribute

Ideen zur Optimierung

- Idee 3: selectTuple() prinzipiell wie vorher, aber zuerst find-Anfrage of Join-Attribut
 - → Bilden von weiterer Schnittmenge
- void DBMyQueryManager::selectIndexedTuple(DBTable *table, DBListPredicate &where, DBListTuple &tuple, uint attrIndex, const DBAttrType &attrValue)

Neue Funktion selectIndexedTuple()

```
DBListTID tidList;
const DBRelDef &def = table->getRelDef();
QualifiedName gname;
strcpy(qname.relationName, def.relationName().c str());
DBIndex *index = NULL;
DBAttrDef adef = def.attrDef(attrIndex);
strcpy(gname.attributeName, adef.attrName().c str());
try {
  index = sysCatMgr.openIndex(connectDB, qname, READ);
  index->find(attrValue, tidList);
  tidList.sort();
  delete index;
} catch (DBException e) {
  if (index != NULL)
    delete index;
  throw e:
DBListPredicate::iterator u = where.begin();
while (u != where.end()) {
```

Ideen zur Optimierung

Neue Join-Funktion:

void

DBMyQueryManager::selectJoinTupleIndexedNest ed(DBTable *table[2], uint attrJoinPos[2], DBListPredicate where[2], DBListJoinTuple &tuples, uint outer)

selectJoinTupleIndexedNested()

```
uint inner = 1 - outer;
DBListTuple outerlist;
DBListTuple innerlist;
selectTuple(table[outer], where[outer], outerlist);
DBListTuple::iterator i = outerlist.begin();
while (i != outerlist.end()) {
 DBTuple &left = (*i);
  selectIndexedTuple(table[inner], where[inner], innerlist,
                     attrJoinPos[inner], left.getAttrVal(attrJoinPos[outer]));
 DBListTuple::iterator u = innerlist.begin();
 while (u != innerlist.end()) {
   DBTuple &right = (*u);
   LOG4CXX_DEBUG(logger, "left:\n" + left.toString("\t"));
   LOG4CXX_DEBUG(logger, "right:\n" + right.toString("\t"));
   pair<DBTuple, DBTuple> p;
   p.first = left;
   p.second = right;
   tuples.push back(p);
    ++u:
  ++i;
```

Finden von innerer/äußerer Relation

 Finden von innerer und äußerer Relation:

```
/ Determine outer-inner relation
const DBRelDef &def0 = table[0]->getRelDef();
const DBRelDef &def1 = table[1]->getRelDef();
DBAttrDef adef0 = def0.attrDef(attrJoinPos[0]);
DBAttrDef adef1 = def0.attrDef(attrJoinPos[1]);
uint smaller = 0:
if (table[0]->getPageCnt() > table[1]->getPageCnt()) {
  smaller = 1;
bool indexed = false;
uint outer = 0;
if (adef0.isIndexed()) {
  indexed = true;
  if (adef1.isIndexed()) {
    if (smaller == 1) {
      outer = 1;
  } else {
      outer = 1;
} else if (adef1.isIndexed()) {
  indexed = true;
} else {
  if (smaller == 1) {
    outer = 1:
```

Auswahl des Join-Algorithmus

Auswahl des Join-Algorithmus:

- Bisheriger Non-Indexed Nested Loop Join wenn keines der Join-Attribute indiziert ist
- Indexed Nested Loop Join wenn indiziert

```
if (!indexed) {
   selectJoinTupleNested(table, attrJoinPos, where, tuples);
} else {
   selectJoinTupleIndexedNested(table, attrJoinPos, where, tuples, outer);
}
```