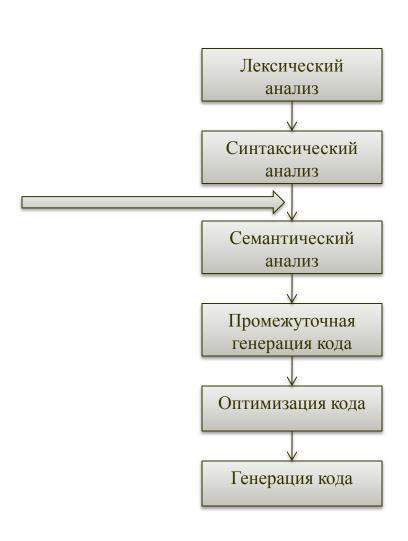


Волошин Б.И. студент 4 курса 9 группы

Постановка задачи

- Выяснить, какую семантическую информацию на первом этапе компиляции считать легковесной
- Выяснить, какие задачи анализа и преобразования синтаксических деревьев может решить компилятор, не проводя полного семантического анализа
- Предоставить для манипулирования легковесной семантикой и решения наиболее распространённых задач на этапе преобразования синтаксического дерева в семантическое

Легковесная семантика



Для чего нужна легковесная семантика

- Поиск некоторых ошибок компиляции
- Реализация синтаксически сахарных конструкций
- Intellisense

Вопросы, на которые отвечает легковесная семантика

- Какие поля содержит класс
- Какие процедуры и функции вызываются в программе
- Содержит ли пространство имён переменную с указанным именем
- Какой тип имеет переменная (частично)

• . . .

Этапы решения

Построение математической модели

Реализация модели

Реализация АР

Используемая математическая модель

- Для работы с легковесной семантикой нами использована математическая модель, описанная в статье Representing Concerns in Source Code Мартином Робиллардом и опубликованная в журнале ACM Transactions on Software Engineering and Methodology (TOSEM)
- В статье модель использовалась для другой цели
- Модель основана на реляционной алгебре

Пример: программа и её модель

Математическая модель

```
Mapping Function J1
E = \{x \mid \text{IsAClass}(x)\}
\text{names}(N) = \{Declares, Extends, Superclass Of, Subclass Of\}
a(Declares, P) = \{(x, y) \mid \text{Declares}(x, y)\}
a(Extends, P) = \{(x, y) \mid \text{Extends}(x, y)\}
a(Subclass Of, P) = a(Extends, P)^+
a(Superclass Of, P) = a(Subclass Of, P)^\top
```

```
public class A
{
   int aField;
   class B {}
   KOHKPETHOЙ
   Программы
class C extends A
{
   void aMethod(){};
   class D extends A {}
   class E extends D {}
}
```

Model $P1_{J1}$

```
\begin{split} E_{P1} &= \{ \texttt{A}, \texttt{B}, \texttt{C}, \texttt{D}, \texttt{E} \} \\ Declares_{P1} &= \{ (\texttt{A}, \texttt{B}), (\texttt{C}, \texttt{D}), (\texttt{C}, \texttt{E}) \} \\ Extends_{P1} &= \{ (\texttt{C}, \texttt{A}), (\texttt{D}, \texttt{A}), (\texttt{E}, \texttt{D}) \} \\ SubclassOf_{P1} &= \{ (\texttt{C}, \texttt{A}), (\texttt{D}, \texttt{A}), (\texttt{E}, \texttt{D}), (\texttt{E}, \texttt{A}) \} \\ SuperclassOf_{P1} &= \{ (\texttt{A}, \texttt{C}), (\texttt{A}, \texttt{D}), (\texttt{D}, \texttt{E}), (\texttt{A}, \texttt{E}) \} \end{split}
```

Математическая модель

```
E = \{x \mid \text{IsAProcedure}(x) \land \text{IsAFunction}(x) \land \text{IsAVaribale}(x) \land \text{IsACustomType}(x) \land \text{IsAProcedure}(x) \land
IsAStructure(x) \land IsAClass(x) \land IsAnInterface(x) \land IsAField(x) \land IsAMethod(x) \land
IsANamespace(x)}
names(N) = {Accesses, AccessedBy, Calls, CalledBy, Contains, ContainedBy, Creates,
Declares, HasParameterType, HasReturnType, I, Implements, ImplementedBy, OfType,
Overrides, OverridenBy, PartialName, FullName}
a(Accesses, P) = \{(x, y) \mid Accesses(x, y)\}
a(AccessedBy, P) = a(Accesses, P)^T
                                                                                                                                                   Типов элементов программы - 10
a(Calls, P) = \{(x, y) \mid Calls(x, y)\}
                                                                                                                                                   Отношений - 18
a(CalledBy, P) = a(Calls, P)^T
a(Contains, P) = \{(x, y) \mid Contains(x, y)\}
a(ContainedBy, P) = a(Contains, P)^T
a(Creates, P) = \{(x, y) \mid Creates(x, y)\}
a(Declares, P) = \{(x, y) \mid Declares(x, y)\}
a(HasParameterType, P) = \{(x, y) \mid HasParamterType(x, y)\}
a(HasReturnType, P) = \{(x, y) \mid HasReturnType(x, y)\}
a(I, P) = \{(x, y) \mid x = y\}
a(Implements, P) = \{(x, y) \mid Implements(x, y)\}
a(ImplementedBy, P) = a(Implements, P)^T
a(OfType, P) = \{(x, y) \mid OfType(x, y)\}
a(Overrides, P) = \{(x, y) \mid Overrides(x, y)\}
a(OverridenBy, P) = a(Overrides, P)^T
a(PartialName, P) = \{(x, y) \mid PartialName(x, y)\}
a(FullName, P) = a(PartialName, P)^T
```

Преимущества

- Однообразное хранение и доступ ко всей семантической информации, избавляемся от сложных таблиц символов и иерархий классов
- Можно построить составной запрос (например, вызываемые методами А процедуры)
- Модель конкретизирует и классифицирует задачи анализа синтаксического дерева

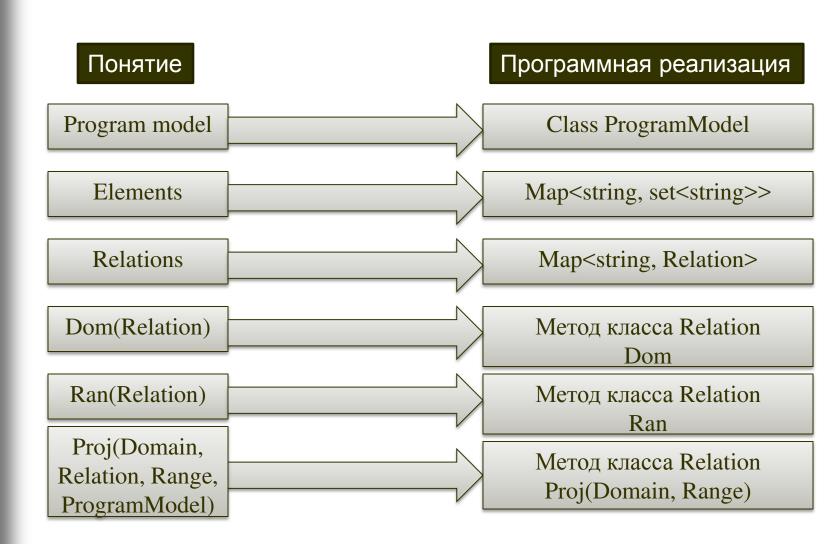
Этапы решения

Построение математической модели

Реализация модели

Реализация АР

Программная реализация модели



Пример: запросы к программной модели

Какие поля содержит класс Program.Declares.Proj(className, Program.Fields)

Какие процедуры вызываются в программе Program.Calls.Proj(Global, Program.Procedures)

Содержит ли пространство имён переменную с указанным именем

Program.Declares.Proj(
Program.PartialName(variableName, Program.Variables).Ran(),
nameSpace)

Этапы решения

Построение математической модели

Реализация модели

Реализация АРІ

Структура библиотеки

- Визитор по синтаксическому дереву отвечает за сбор семантической информации (в используемой теории соответствует понятию Mapping Function)
- InformationContainer хранит минимальный контекст и по запросам визитора изменяет конкретную программную модель
- Программная модель хранит легковесную семантику

Пример: Intellisence по первым символам

Задача: Получить все имена, доступные в пространстве имён nameSpace

```
// Сбор информации
SpecificProgramModel program;
VisitorCollector visitor = new VisitorCollector(); visitor.visit(tree);
program = visitor.program;
// Сбор пространств имён
SortedSet<string> nameSpaces = new SortedSet<string>();
nameSpaces.Add(nameSpace);
SortedSet<string> nstmp = new SortedSet<string>(); nstmp.Add(nameSpace);
do {
 nstmp = program.Contains.ProjRan(nstmp);
 nameSpaces.AddRange(nstmp);
} while (nstmp.Count != 0);
// Получение всех имён
return program.PartialNames.ProjRan(program.Declares.ProjDom(nameSpaces).Ran()).Dom();
```

Пример: Intellisence по первым символам

Накапливание информации в визиторе

```
public override void visit(var def statement var def statement) {
  base.visit( var def statement);
  foreach (var variable in _var_def_statement.vars.idents)
    information.nameController.AddVariable(variable.name);
public override void visit(procedure definition procedure definition) {
  procedure_header _ procedure_header = _procedure_definition.proc_header;
  function header function header = procedure header as function header;
  if ( function header != null)
    information.nameController.AddFunction( procedure header.name.meth name.name);
  else
    information.nameController.AddProcedure( procedure header.name.meth name.name);
  information.nameController.PushNameSpace( procedure header.name.meth name.name);
  if ( function header != null)
    information.nameController.AddVariable("Result");
  foreach (var param in _procedure_header.parameters.params list)
    foreach (var variable in param.idents.idents)
       information.nameController.AddVariable(variable.name);
  base.visit( procedure definition);
  information.nameController.PopNameSpace();
```

Пример: Intellisence по первым символам

Непосредственная работа с моделью

```
public void PushNameSpace(string nameSpace) {
  string fullName = curNS + "." + nameSpace;
  program.NameSpacesElems.Add(fullName);
  program.NameSpacesElems.Add(nameSpace);
  program.PartialNamesRel.AddRelation(nameSpace, fullName);
  program.ContainsRel.AddRelation(curNS, fullName);
  curNS = fullName;
public void PopNameSpace() {
  curNS = program.ContainsRel.ProjRange(curNS).Dom().First();
public void AddVariable(string name) {
  string fullName = curNS + "." + name;
  program. Variables Elems. Add(fullName);
  program. Variables Elems. Add(name);
  program.PartialNamesRel.AddRelation(name, fullName);
  program.DeclaresRel.AddRelation(curNS, fullName);
```

Результаты работы

- Выделены основные семантические элементы и отношения
- Найдена оптимальная модель хранения и взаимодействия с легковесной семантической информации
- Реализовано АРІ для манипулирования легковесной семантикой и решения наиболее распространённых задач на этапе преобразования синтаксического дерева в семантическое

Ссылка на материалы работы

 https://github.com/voloshinbogdan/ LightSemantic

Список литературы

- Alfred V. Aho, Monica S. Lam, Ravi Sethi, and Jeffrey D. Ullman.
 Compilers: Principles, Techniques, and Tools, Second Edition. 2006.
- Martin P. Robillard. Representing
 Concerns in Source Code. 2003.