



Министерство образования и науки Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«Московский государственный технический университет
имени Н.Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ Робототехники и комплексной автоматизации(РК)

КАФЕДРА Систем автоматизированного проектирования

Отчет

О прохождении преддипломной практики

в организации:

НИИ АПП

Студент	<u>РК6-81</u> (Группа)	_____ (Подпись, дата)	<u>С.А. Неклюдов</u> (И.О.Фамилия)
Руководитель преддипломной практики		_____ (Подпись, дата)	<u>А.П. Соколов</u> (И.О.Фамилия)
Руководитель практики от предприятия		_____ (Подпись, дата)	<u>И.А. Киселев</u> (И.О.Фамилия)

2019 г.

АННОТАЦИЯ

В данном отчете будет представлена информация об организации “НИИ автоматизации производственных процессов”, описание проекта, над которым производилась работа, а также описание выполненной работы.

СОКРАЩЕНИЯ

*НИИ АПП — научно исследовательский институт автоматизации
производства*

PBC GCD – распределенная вычислительная система GCD

UML – унифицированный язык моделирования

СОДЕРЖАНИЕ

1. Введение.....	4
2. РВС GCD.....	5
3. Архитектура программной реализации.....	7
4. Заключение.....	10

ВВЕДЕНИЕ

В преддипломной практике проводились работы над распределенной вычислительной системой GCD. Была разработана архитектура программной подсистемы генерации исходного кода программ. Потребность в генерации кода обусловлена особенностями разработки прикладного программного обеспечения инженерного анализа, а именно: необходимостью написания существенного объема исходного кода программ требующих специальной подготовки; потребностью обеспечения слаженной работы коллектива разработчиков; проблемой согласованного повторного использования исходного кода. Одной из прикладных задач генераторов исходного кода является генерация документации к программному средству. [1]

Известно 2 метода генерации кода:

- 1) преобразование модели алгоритма в исходный код[2];
- 2) генерация кода на основе шаблонов[3];

В данной работе реализовывался подход преобразования модели в текст программы(M2T), была построена программная архитектура в нотации диаграммы классов UML.

1. ОПИСАНИЕ РАСПРЕДЕЛЕННОЙ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ СИСТЕМЫ GCD

Распределенная вычислительная система GCD — программный комплекс, разрабатываемый усилиями сотрудников и студентов МГТУ им. Н.Э. Баумана, а также студентами МГТУ и других отечественных высших учебных заведений.

Основной задачей данной работы является ознакомление с библиотекой comsdk. Библиотека позволяет создавать программное обеспечение, имеющее возможность решать сложные технические и инженерные задачи. Процесс создания такого программного обеспечения выглядит следующим образом:

1) задача декомпозируется на несколько этапов, на каждом из которых производятся некоторые вычисления; 2) составляется графовая модель алгоритма решения задачи; 3) если выделенные на каждом этапе подзадачи не реализованы — они реализуются в виде функций; 4) пишется программное обеспечение, позволяющее запустить каждую из функций.

Так как процесс разработки таких программ является рутинным — предлагается автоматизировать процесс получения исходных кодов подобных решателей. Входными данными послужит графовая модель алгоритма в формате aDot.

2. АРХИТЕКТУРА ПРОГРАММНОЙ РЕАЛИЗАЦИИ

Были спроектированы семь классов, работающих со строковыми полями.

- ProgramGenerator — главный класс, содержащий поля — составные части файла исходного кода на языке C. Были выделены следующие части программы:
 1. header — содержит директивы препроцессора, а также объявления прототипов функций. Пример header строки:

```
"#include <anymap.h>\ntypedef int processorFuncType(AnyMap& );\ntypedef bool predicateFuncType(const AnyMap& );\ntemplate<processorFuncType* tf, predicateFuncType* tp>\nint F(AnyMap& p_m)\n{\n\treturn (tp(p_m))? tf(p_m):tp(p_m);\n}\n\nint main()\n{\n\t"
```
 2. footer — завершающая строка: `"\treturn 0;\n}"`
 3. programm_name — имя программы;
 4. data_ini — объект Anymap, ассоциированный с программой;
 5. loaderSet — набор строк, сериализуемых методом класса loader; генерирует строку программы, в которой осуществляется поиск библиотек для используемых функций решателя;
 6. callerSet — набор строк, сериализуемых методом класса caller; генерирует строку программы, в которой осуществляется вызов функций;
 7. getterSet — набор строк, сериализуемых методом serialize() класса getter; генерирует строку программы, в которой осуществляется поиск функции в заданной библиотеке;

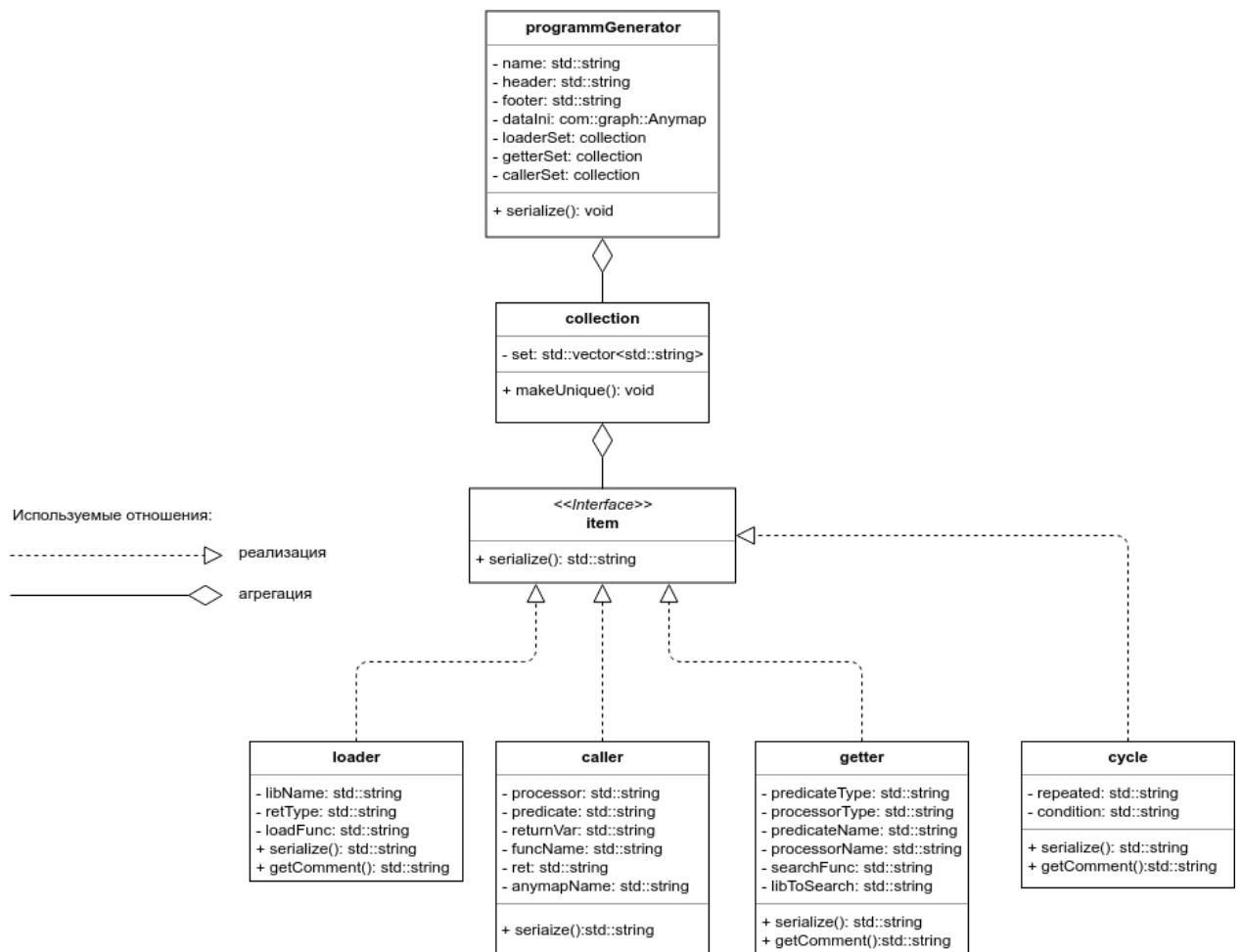


Рис. 1. Архитектура генератора исходного кода

Для тестирования был выбран следующий файл описания графовой модели алгоритма:

```
digraph JUGR_GraphModel
{
    HOM_POST [predicate=CHECK_BC]
    CHECK_BC [type=boolean, binname=jugr, entry_func=predicate_1]
    FUNC_1 [binname=jugr, entry_func=function_1]
    FUNC_2 [binname=jugr, entry_func=function_2]
    FUNC_3 [binname=jugr, entry_func=function_3]
    FINALIZE [binname=jugr, entry_func=function_3]

    __BEGIN__ -> INPUT
    INPUT -> HOM_POST [edge=FUNC_1]
    HOM_POST -> SOLVED_2 [on_predicate_value=false, edge=FUNC_2]
    HOM_POST -> SOLVED_3 [on_predicate_value=true, edge=FUNC_3]
    SOLVED_2 -> FINILEZED [edge=FINALIZE]
    FINILEZED -> __END__
}
```

Листинг 1. Модель алгоритма

В результате вызова метода `serialize()` класса `programGenerator` был получен следующий файл исходного кода:

```
#include <anymap.h>
typedef int processorFuncType(AnyMap& );
typedef bool predicateFuncType(const AnyMap& );
template<processorFuncType* tf, predicateFuncType* tp>
int F(AnyMap& p_m)
{
    return (tp(p_m))?tf(p_m):tp(p_m);
}
int main(){
    //Загрузка библиотеки lib_name
    HMODULE lib_lib_name=LoadLibrary(L"lib_name");
    //Загрузка библиотеки lib_name
    HMODULE lib_lib_name=LoadLibrary(L"lib_name");
    //Загрузка библиотеки lib_name
    HMODULE lib_lib_name=LoadLibrary(L"lib_name");
    //Поиск функции обработчика func1 и функции-предиката pred1 в библиотеке lib_name
    processorFuncType *proc_func1 = (processorFuncType *)GetProcAddress(lib_name,"func1");
    predicateFuncType *pred_pred1 = (predicateFuncType *)GetProcAddress(lib_name, "pred1");
    //Поиск функции обработчика func2 и функции-предиката pred2 в библиотеке lib_name
```

```

processorFuncType *proc_func2 = (processorFuncType *)GetProcAddress(lib_name,"func2");
predicateFuncType *pred_pred2 = (predicateFuncType *)GetProcAddress(lib_name, "pred2");
//Поиск функции обработчика func3 и функции-предиката pred3 в библиотеке lib_name
processorFuncType *proc_func3 = (processorFuncType *)GetProcAddress(lib_name,"func3");
predicateFuncType *pred_pred3 = (predicateFuncType *)GetProcAddress(lib_name, "pred3");
//Вызов функции-обработчика func1 с предикатом pred1
auto res = F<func1, pred1>(input);if (res!=0) return res;
//Вызов функции-обработчика func2 с предикатом pred2
auto res = F<func2, pred2>(input);if (res!=0) return res;
//Вызов функции-обработчика func3 с предикатом pred3
auto res = F<func3, pred3>(input);if (res!=0) return res;
return 0;
}

```

Листинг 2. Исходный код сгенерированной программы

3. Заключение

По результатам прохождения практики был разработан функционал позволяющий генерировать исходный код линейных программ.

4. Список литературы

- 1) Д.В. Жевнерчук, А.С. Захаров Семантическое моделирование генераторов программного кода распределенных автоматизированных систем// Информатика и управление в технических и социальных системах. - 2018. - №1. — С. 23-30.
- 2) J. Klein, H. Levinson, J. Marchetti Model-Driven Engineering: Automatic Code Generation and Beyond // Carnegie Mellon University Software Engineering Institute. — 2015. — №1. — С. 1-51.
- 3) Nikiforova, O. Comparison of BrainTool to Other UML Modeling and Model Transformation Tools / O. Nikiforova, K. Gusarov // Applied Computer Systems. — 2013. — №-1 — С. 31-42.
- 4) V.Y. Rosales-Morales, G. Alor-Hernández, J.L. García-Alcaráz An analysis of tools for automatic software development and automatic code generation.//Revista Facultad de Ingenieria.. — 2015. — №77. — С. 75-87.
- 5) L. Lúcio, M. Amrani, J. Dingel Model transformation intents and their properties // Springer-Verlag Berlin Heidelberg. — 2014. — №3. — С. 647-684.
- 6) J. Mattingley, S. Boyd CVXGEN: a code generator for embedded convex optimization / // Optim Eng. — 2011. — №13. — С. 1-27.
- 7) Ю.В. Нестеров Методы выпуклой оптимизации / Ю.В. Нестеров; под науч. ред. “Nesterov-final”. — Москва : МЦНМО, 2010. — 281 с.
- 8) Verdoolaege S., Carlos Juega J. Polyhedral Parallel Code Generation for CUDA// ACM Transactions on Architecture and Code Optimization. — 2013. — №9. — С. 54-77.
- 9) Востокин, С.В., А.Р. Хайрутдинов Программный комплекс параллельного программирования Graphplus Templet// ACM Transactions on Architecture and Code Optimization. — 2011. — №4. — С. 146-153.
- 10) L.M. Rose, N. Matragkas A Feature Model for Model-To-Text Transformation Languages// MiSE '12 Proceedings of the 4th International

Workshop on Modeling in Software Engineering / Switzerland; Zurich: IEEE Press Piscataway, 2012. — С. 57-63.

12) Э.Н. Самохвалов, Г.И. Ревунков, Ю.Е. Гапанюк Генерация исходного кода программного обеспечения на основе многоуровневого набора правил// Вестник МГТУ им. Н.Э. Баумана. — 2014. — №5. — С. 77-87.

13) А.Е. Александров, В.П. Шильманов Инструментальные средства разработки И сопровождения программного обеспечения на основе генерации кода// БИЗНЕС-ИНФОРМАТИКА. — 2012. — №4. — С. 10-17.

14) S. Jörges, B. Steffen Building Code Generators with Genesys: A Tutorial Introduction// Springer-Verlag Berlin Heidelberg. — 2011. — №6491. — С. 364-385.

15) L. Burgueno, B. Steffen Testing M2M/M2T/T2M Transformations// Springer Science+Business Media. - 2011. — С. 203-219.

16) S. Taktak, J. Feki Model-Driven Approach to Handle Evolutions of OLAP Requirements and Data Source Model // Springer International Publishing AG. — 2019. — №880. — С. 401-425.

17)S. Taktak, J. Feki Higher-Order Rewriting of Model-to-Text Templates for Integrating Domain-specific Modeling Languages // MODELSWARD 2013. — 2013. — №-. С. 1-13.