ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ «МОСКОВСКИЙ АВИАЦИОННЫЙ ИНСТИТУТ (НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ)»

Журнал практики

Институт № 8	иститут № 8 «Компьютерные науки и прикладная математика»				
Кафедра	<u>806</u>	Учебная группа <u>М8О-406Б-2</u>	<u>!1</u>		
ФИО обучающегося		Мезенин Олег Александрович			
Направление подготовки/ специальность		01.03.02 Прикладная математика и информатика шифр, наименование направления подготовки/специальности			
Вид практики		<u>преддипломная</u> учебная, производственная, преддипломная или другой вид практики			
Оценка за практі	ику	Крылов С.С.			

Москва

1.	Место и сроки	проведения практики:	
Наименование организации:		зации: <u>Кафедра 806</u>	
Срокі	и проведения пра	актики	
дата начала практики:		<u>10.02.2025</u>	
дата с	окончания практ	ики: <u>10.05.2025</u>	
2.	Инструктаж п	о технике безопасности:	
	подпись проводившег	о расшифровка подписи	<u>10 февраля</u> 2025г.
3	•	пое задание обучающегося:	F
<u> Необ</u> данн свой рамк сист	бходимо спроектых между из поств: анонимизациях работы предлемы с последуют	тировать систему, обеспечивающую пер производственной среды в тестовую с ра ия данных при переносе, а также генераци полагается разработка требований и реализ щим проведением анализа её жизнеспособна тия индивидуального задания обучающи	еализацией следующих ию тестовых данных. В ация прототипа данной ости.
№ п/п	Место проведения	Тема	Период выполнения
1	Кафедра 806	Инструктаж.	10.02.2025-10.02.2025
2	Кафедра 806	Определение требований к проектируемой системе.	11.02.2025-15.02.2025
3	Кафедра 806	Анализ и исследование существующих аналогов.	16.02.2025-25.02.2025
4	Кафедра 806	Проектирование архитектуры системы.	26.02.2025-11.03.2025
5	Кафедра 806	Разработка языка описания данных и алгоритма переноса взаимосвязанных данных.	12.03.2025-15.04.2025
6	Кафедра 806	Реализация прототипа системы.	16.04.2025-05.05.2025
7	Кафедра 806	Анализ полученных результатов.	06.05.2025-07.05.2025
8	Кафедра 806	Оформление отчета. Подведение итогов.	08.05.2025-10.05.2025
Утвер	эждаю		
подпись руководителя от МАИ			10 февраля 2025г. дата утверждения 10 февраля 2025г.
Озна	подпись руководителя организации/предприяп КОМЛЕН	• • • •	дата утверждения 10 февраля 2025г.
		// <u>IVIC3CHИН U. A.</u> /	_ <u>10 _февраля</u> 2025г.

расшифровка подписи

дата ознакомления

подпись обучающегося

5. Отзыв руководителя практики от организации/предприятия:

	/ <u>Миронов Е. С.</u> /	2025Γ
подпись руководителя от	расшифровка подписи	дата
организации/предприятии		

6. Отчет обучающего по практике:

Требования к системе можно классифицировать на две основные категории: функциональные и архитектурные. Функциональные требования описывают конкретный набор функций и возможностей, которые система должна обеспечивать для удовлетворения потребностей пользователей. архитектуры Требования К свойствам системы фокусируются качественных характеристиках системы, которые обеспечивают eë устойчивую и эффективную работу.

Система должна поддерживать следующую функциональность:

- 1) перенос и анонимизация данных. Система должна обеспечивать возможность переноса взаимосвязанных данных между базами данных, а также их анонимизацию. Правила выбора взаимосвязанных данных и правила анонимизации задаются метаданными;
- 2) генерация данных. Система должна предоставлять функционал для генерации данных. Правила генерации задаются метаданными;
- 3) работа с метаданными. Система должна осуществлять проверку корректности метаданных, а также обеспечивать функциональность для загрузки предварительно подготовленных метаданных или их интеграции на этапе ввода данных;
- 4) гибкость в выборе базы данных. Необходимо внедрить функциональность, позволяющую пользователю выбрать базу данных, указав как уникальный идентификатор базы, так и строку подключения;

Архитектура системы должна соответствовать следующим критериям:

- 1) безопасность. Архитектура должна обеспечивать защиту от несанкционированного доступа к базе данных, а также обеспечивать защиту конфиденциальной информации;
- 2) надёжность. Система должна функционировать без сбоев в течение продолжительных периодов времени. Это предполагает наличие мер по обеспечению отказоустойчивости и возможности восстановления после сбоев;
- 3) высокая производительность. Архитектура должна обеспечивать эффективную обработку больших объёмов данных;
- 4) асинхронная обработка запросов. Поскольку перенос или генерация данных может занимать значительное время, система должна поддерживать выполнение запросов в асинхронном режиме. Это означает, что клиентские приложения не должны блокироваться в ожидании завершения операции, но должны иметь возможность проверять статус выполнения запроса по мере необходимости.

На уровне контекста можно наблюдать взаимодействие различных систем, а также взаимодействие этих систем с пользователями и специалистами. Схема взаимодействия представлена на рисунке 1.

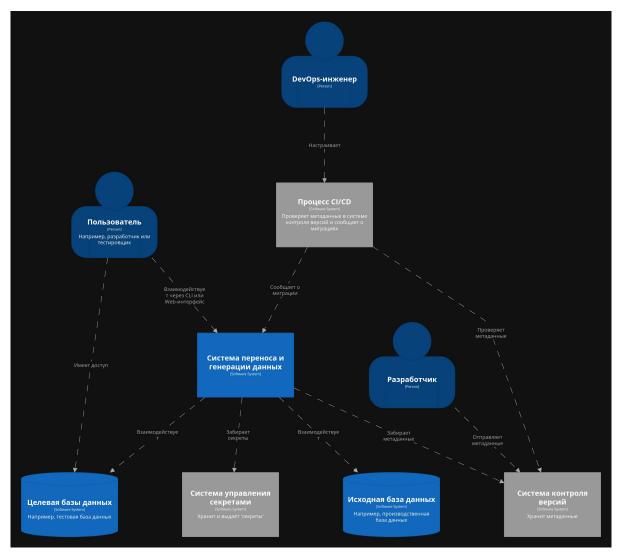


Рисунок 1 — Взаимодействие систем

Рассмотрим систему переноса и генерации данных на уровне контейнеров. Схема контейнеров представлена на рисунке 2.

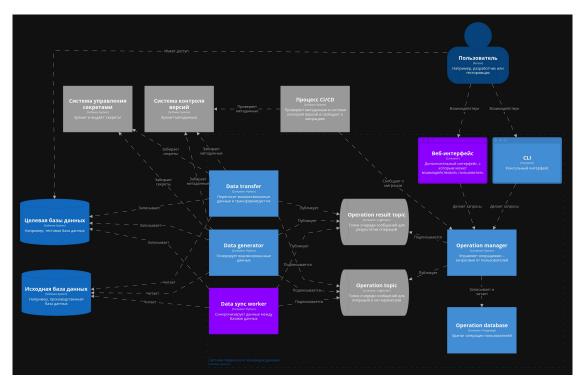


Рисунок 2 – Система переноса и генерации данных

Взаимодействие пользователя с системой осуществляется через командную строку (CLI), хотя может быть реализован и альтернативный интерфейс взаимодействия, например, веб-интерфейс (выделен фиолетовым как контейнер, который может быть добавлен в перспективе).

Пользователь посылает запросы в контейнер Operation Manager. Возможны два типа запросов: запуск операции по переносу или генерации данных, а также проверка статуса выполняемой операции. В случае получения запроса на запуск операции, информация об операции сохраняется в базе данных, а уникальный идентификатор операции возвращается пользователю, что позволяет ему отслеживать статус выполнения.

Далее Operation Manager отправляет запросы на выполнение операции в очередь сообщений Logbroker. Контейнер, обрабатывающий такой запрос, определяется типом операции: если речь идет о переносе данных, операция обрабатывается контейнером Data Transfer; если о генерации данных — контейнером Data Generator.

На схеме также представлен контейнер Data Sync Worker, являющийся гипотетическим контейнером, предназначенным для обработки операций по синхронизации данных в базах данных.

Контейнеры Data Transfer и Data Generator осуществляют перенос и генерацию данных, взаимодействуя с базами данных, системой контроля версий и системой управления секретами. В процессе выполнения операции, а также после её выполнения, информация о статусе возвращается в очередь сообщений, из которой Operation Manager извлекает данные и обновляет статус операции в базе данных.

Опишем алгоритм, который принимает на вход метаграф базы данных,

множество начальных вершин, а также два множества правил метаграфа: одно для метарёбер, другое для рёбер.

На выходе алгоритм возвращает множество вершин, связанных с начальными вершинами, включая сами начальные вершины. В процессе работы алгоритм применяет правила метаграфа. Алгоритм представлен на рисунке 3.

```
1 Metagraph Traversal_With_Rules(DB, SV, RME, RE)
2
     ⊳ Инициализация собственного метаграфа МG: копирование
      метавершин и метарёбер из метаграфа базы данных
     MG \leftarrow \langle \emptyset, \emptyset, \emptyset, \emptyset \rangle
3
4
     MG.MV ← Copy (DB.MV)
5
     MV.ME ← Copy (DB.ME)
6
     ⊳ Применение правил RME к метарёбрам
7
     MG.ME ← Apply Rules (MG.ME, RME)
     queue \leftarrow \emptyset
8
9
     visited \leftarrow \emptyset
     for each v in SV
10
        do Enqueue (queue, v)
11
12
     while queue \neq \emptyset
13
        do cur v ← Dequeue (queue)
14
           Add(visited, cur v)
15
           ⊳ Дополнение метаграфа МG текущей вершиной
16
           Add (MG.V, cur v)
17
           ⊳ Получение инцидентных к вершине cur v рёбер
           incident edges ← Incident (DB, cur v)
18
19
           ⊳ Применение правил RE к полученным рёбрам
20
           new incident edges ← Apply Rules (incident edges, RE)
21
           ⊳ Дополнение метаграфа МG новым множеством рёбер
22
           Extend (MG.E, new incedent edges)
23
           D Проход по всем вершинам, смежными с вершиной cur v,
      обновлённого метаграфа MG
24
           for each u in Adjacent (MG, cur v)
25
             do if u ∉ visited
26
                 then Enqueue (queue, u)
27
     return visited
28
```

Рисунок 3 — Алгоритм поиска взаимосвязанных данных

Рассмотрим разработку грамматики языка и реализацию синтаксического анализатора с использованием инструмента ANTLR4. В качестве основы для построения грамматики была выбрана грамматика языка SQLite.

На рисунке 4 представлены основные конструкции в формате грамматики ANTLR4.

```
1 graph_source_stmt: GRAPH_ SOURCE_ table_name (WHERE_ expr)?;
2 | include edge stmt: INCLUDE EDGE table name DOT column name
     table name DOT column name;
3 exclude_edge_stmt: EXCLUDE_ EDGE_ table_name DOT column_name
     table name DOT column name;
4 no enter stmt: NO ENTER table name (WHERE expr)?;
5 no exit stmt: NO EXIT table name (WHERE expr)?;
6 limit visits stmt: LIMIT VISITS INTEGER LITERAL FOR
     table name;
7 | limit_distance_stmt: LIMIT_ DISTANCE_ INTEGER_LITERAL FOR_
     table name;
  transformer_stmt: TRANSFORMER function_call FOR table_name
     DOT column name (COMMA table name DOT column name) *;
9 set generation values stmt: SET GENERATION VALUES (
     set of values | range of values | function call) FOR
     table name DOT column name (COMMA table name DOT
     column name) *;
10 set generation amount stmt: SET GENERATION AMOUNT
     table name ASSIGN INTEGER LITERAL (COMMA table name ASSIGN
      INTEGER LITERAL) *;
11
```

Рисунок 4 — Описание основных конструкций в формате грамматики ANTLR4

В рамках работы был разработан прототип системы в виде инструмента с интерфейсом командной строки. В прототипе предусмотрены две версии взаимодействия с базой данных и между компонентами Graph Walker и Data Writer: синхронная и асинхронная. В случае синхронного взаимодействия компонент Graph Walker ожидает завершения записи данных компонентом Data Writer, в то время как при асинхронном взаимодействии компоненты функционируют независимо друг от друга.

Проведём оценку производительности. В тестах рассматриваются прототипы синхронной и асинхронной версий, а также программа, осуществляющая экспорт всех данных из исходной базы с помощью утилиты pg_dump и их вставку в целевую базу посредством psql.

На рисунке 5 и продемонстрировано время выполнения разных программ для разных тестовых данных. Можно отметить, что время выполнения программы, использующей pg_dump, увеличивается незначительно. Также, начиная с теста, содержащего 770 строк данных, асинхронная версия прототипа демонстрирует более высокую скорость выполнения по сравнению с синхронной версией.

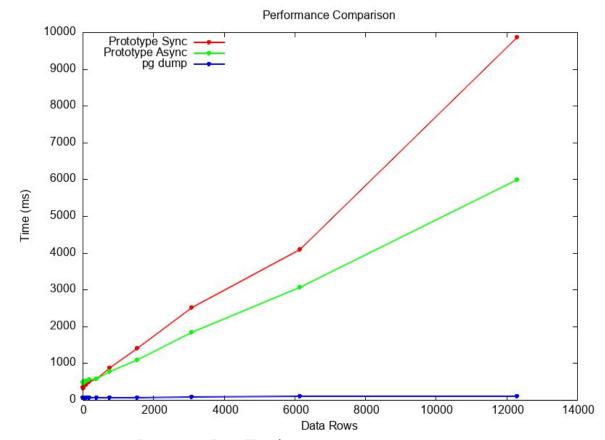


Рисунок 5 — График производительности

Проведём анализ жизнеспособности системы на основе спроектированной системы, разработанных алгоритма, языка и прототипа, а также результатов производительности.

Стоит отметить, что готового решения, удовлетворяющего всем описанным ранее требованиям, в виде единного программного продукта найдено не было. Несмотря на это, задачи переноса взаимосвязанных данных, генерации данных и обфускации данных можно решить с помощью отдельных готовых инструментов.

помощью Jailer Например, инструмента cонжом получить взаимосвязанные данные. Тем не менее, он обладает только графическим интерфейсом, что усложняет его интеграцию с системами автоматизации. Кроме того, непосредственное подключение к производственной базе собой конечным пользователем представляет значительную угрозу безопасности данных, требующую устранения.

Для анонимизации данных можно использовать инструмент Triki. Но его нельзя использовать в процессе переноса данных: сначала данные нужно перенести, а только потом анонимизировать. В связи с этим, необходимо обеспечение непрерывности процесса от переноса до анонимизации данных, чтобы пользователи целевой базы не смогли получить доступ к чувствительным данным.

На основании изложенного можно заключить, что сборка рассматриваемой системы из готовых компонентов возможна, но потребует

значительных доработок, соизмеримых по трудозатратам с разработкой новой системы.

Разработанным алгоритму выбора взаимосвязанных данных и языку можно сопоставить sql-запрос с применением СТЕ, который будет выбирать взаимосвязанные данные. Но такой запрос будет большим и трудноподдерживаемым.

Особенность разработанных алгоритма и языка состоит в том, что человек, описывающий метаданные, должен хорошо знать структуру базы данных, либо пользоваться инструментами для анализа связей данных, такими как Jailer. В противном случае существует риск неэффективности процесса переноса данных: либо данных будет недостаточно, либо будет их избыток.

Результаты тестов производительности свидетельствуют о том, что при необходимости переноса всех или большинства данных использование рассматриваемой системы нецелесообразно: в таких случаях предпочтительнее применение pg_dump.

Отметим также, что асинхронная версия прототипа демонстрирует лучшие результаты, что делает использование синхронной версии необязательным.

Подводя итоги, можно сделать вывод о жизнеспособности системы, однако её применение требует осторожности: необходимо понимание структуры базы данных и объёма данных, требуемых для тестирования.

	/ <u>Мезенин О. А.</u> /	10 мая 2025 г.
подпись обучающегося	расшифровка подписи	дата