## Министерство образования и науки Российской Федерации

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ

"САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАПИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕЛОВАТЕЛЬСКИЙ

## "САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ, МЕХАНИКИ И ОПТИКИ"

## ОТЧЕТ О НАУЧНО-ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКОЙ РАБОТЕ

# АНАЛИЗ ПУБЛИКАЦИЙ В ПЕРИОДИЧЕСКИХ РЕЦЕНЗИРУЕМЫХ ИЗДАНИЯХ И СПЕЦИЛЬНОЙ ЛИТЕРАТУРЕ ПО ТЕМАТИКЕ МАГИСТЕРСКОЙ ДИССЕРТАЦИИ

## «ПРОЕКТИРОВАНИЕ И РАЗРАБОТКА ИНТЕГРИРОВАННОГО РЕШЕНИЯ ПО КОНСОЛИДАЦИИ РЕСУРСОВ СХД СЕРИИ ЕМС VNX»

Автор Трофим	ов Владислав Александрович			
·	(Фамилия, Имя, Отчество)	(Подпись)		
Направление подготовки 09.04.02 Разработка корпоративных				
информационных систем				
Квалификация _	• •			
	(бакалавр, инженер, магистр)			
D	M AD			
Руководитель	Маятин А.В., доцент, к.п.н.			
	(Фамилия, И., О., учёное звание, степень)	(Подпись)		
К защите допустить				
Зав. кафедрой ИС Парфёнов В.Г., проф., д.т.н.				
	(Фамилия, И., О., учёное звание, степень)	(Подпись)		
	·· ·· ·· ·· ·· ·· ·· · · · · · · · · ·	2016 г.		

Санкт-Петербург, 2017 г.

## СОДЕРЖАНИЕ

ОП	РЕДЕ.	ЛЕНИЯ	3
ОБО	ЭЗНА	ЧЕНИЯ И СОКРАЩЕНИЯ	4
BBI	ЕДЕН	ИЕ	5
1.	Обз	ор предметной области	6
	1.1.	Описание интегрируемых продуктов	9
	1.2.	Выполнение рассматриваемого процесса вручную	10
	1.3.	Предлагаемый вариант автоматизации	12
2.	Про	ректирование	13
	2.1.	Функциональная архитектура	13
	2.2.	Проблемы, исследуемые в рамках НИР	15
	2.3.	Системная архитектура	21
СП	ИСОК	СИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ	. 24

#### ОПРЕДЕЛЕНИЯ

- Система Хранения Данных комплексное программно-аппаратное решение по организации надёжного хранения информационных ресурсов и предоставления гарантированного доступа к ним [1].
- Fully Automated Storage Tiering for Virtual Pools технология автоматического перемещения данных LUN в оптимальное расположение внутри Storage Pool [2].
- LUN номер, используемый для идентификации логического устройства хранения данных, адресуемого протоколами iSCSI и FCP [3].
- Multicore Cache кэш, основанный на дополнительной DRAM памяти СХД [2].
- Multicore FAST Cache высокопроизводительных кэш большого объёма,
   основанный на твердотельных накопителях [2].
- Storage Pool единое хранилище гомогенных или гетерогенных физических дисков, на основе которого могут быть созданы LUN [2].
- Redundant Array of Independent Disks технология виртуализации данных, которая объединяет несколько дисков в логический элемент для избыточности и повышения производительности [4].
- Virtual Pool абстракция над нижележащими Storage Pools с определёнными характеристиками производительности и защиты данных [5].

## ОБОЗНАЧЕНИЯ И СОКРАЩЕНИЯ

- СХД Система Хранения Данных.
- FAST VP Fully Automated Storage Tiering for Virtual Pools.
- DRAM Cache Multicore Cache.
- FAST Cache Multicore FAST Cache.
- SP Storage Pool.
- RAID Redundant Array of Independent Disks.
- *VP* Virtual Pool.

### ВВЕДЕНИЕ

Выделение ресурсов  $CX\!\mathcal{I}$  на основе требований приложений к динамическим показателям производительности является одной из ключевых особенностей современных  $CX\!\mathcal{I}$  компании EMC. Данная функциональность реализована только в старших поколениях  $CX\!\mathcal{I}$  и не поддерживается более бюджетными конфигурациями  $CX\!\mathcal{I}$ , такими, как EMC VNX. Для реализации данной концепции для  $CX\!\mathcal{I}$  рассматриваемой серии необходимо создание прототипа решения по интеграции 3 различных продуктов компании EMC, которое позволит автоматизировать процесс консолидации ресурсов  $CX\!\mathcal{I}$  в  $V\!P$ , который будет удовлетворять требованиям заданного приложения к времени отклика пространства блокового доступа, с последующим выделением на нем LUN. Управление ресурсами  $CX\!\mathcal{I}$  является глобальной задачей, выходящей за рамки одного центра обработки данных на уровень взаимодействия между различными  $CX\!\mathcal{I}$ , расположенных в различных частях света. Построение отказоустойчивого распределенного решения позволяет обеспечить надежность процесса и консистентность потоков данных при управлении ресурсами  $CX\!\mathcal{I}$  даже при выходе каналов связи, соединяющих один или несколько центров обработки данных с другими.

## 1. Обзор предметной области

Современные  $CX\mathcal{I}$  используются для хранения данных разнообразных приложений: баз данных (Oracle, MSSQL), почтовых серверов (MS Exchange), файловых хранилищ (Samba), виртуальных рабочих станций (VMware, Citrix Xen) и других. Каждому типу приложений требуются ресурсы  $CX\mathcal{I}$  с различными параметрами хранения:

- Производительность (пропускная способность, время отклика и др.)
- Надёжность (политики репликации, резервного копирования)
- Доступ (различные протоколы доступа и организация защищённого доступа)

 $CX\!\!/\!\!\!\!/$  содержат большое количество разнообразных дисков (SATA, NL-SAS, SAS, SSD). Концепция SP подразумевает объединение однотипных (гомогенный SP) или разнотипных (гетерогенный SP) дисков в единое хранилище для дальнейшего выделения на нем LUN с экспортом различным сетевым устройствам по одному из поддерживаемых  $CX\!\!\!\!/\!\!\!\!/$  протоколов. При этом объединённые в один SP диски автоматически конфигурируются в наборы RAID массивов одинакового уровня, указываемого при создании соответствующего SP. Примеры различных гомогенных SP приведены на рис. 1.

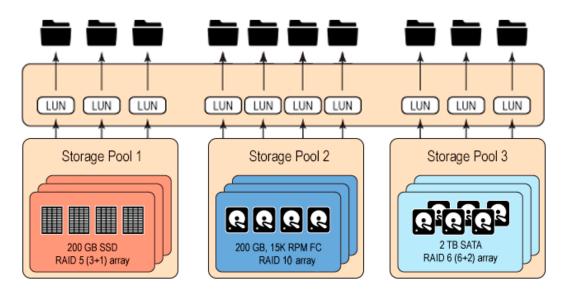


Рисунок  $1 - \Gamma$ омогенные SP

Основным ресурсом блокового доступа  $CX\!\mathcal{L}$  являются LUN, которые, в зависимости от статических (тип дисков, количество дисков, объем дисков и др.) и динамических (утилизация, количество запросов в единицу времени и др.) характеристик SP, имеют различные показатели производительности.

На параметры производительности отдельно взятого LUN влияет не только нагрузка, оказываемая использующим его приложением, а также нагрузка, оказываемая другими приложениями на LUN, выделенные на том же SP. Учитывая, что динамические показатели производительности SP постоянно меняются, их рассматривают в совокупности за

определённый промежуток времени с представлением в виде конкретной метрики, например, в виде среднего значения за рассматриваемый период.

 $CX\!\mathcal{I}$  серии EMC VNX поддерживают технологии DRAM Cache и FAST Cache, которые в реальном времени анализируют используемые ресурсы  $CX\!\mathcal{I}$  и автоматически перемещают наиболее активно используемые данные в DRAM Cache, а также на более высокопроизводительные дисковые носители в пределах одного SP. Использование данных технологий позволяет нивелировать воздействие нескольких LUN внутри одного SP друг на друга. Однако, поддержка этих технологий подразумевает установку в  $CX\!\mathcal{I}$  дополнительных дорогостоящих компонентов, поэтому простые конфигурации  $CX\!\mathcal{I}$  серии EMC VNX не поддерживают данные технологии и используют гомогенные SP. Именно  $CX\!\mathcal{I}$  подобного типа являются объектами рассмотрения в данной работе.

Для более удобного и быстрого управления ресурсами различных  $CX\mathcal{I}$  компанией ЕМС была разработана концепция  $Virtual\ Pool$ , которая позволяет консолидировать разнообразные SP по определённому параметру, причём как в рамках одной  $CX\mathcal{I}$ , так и в рамках большого количества  $CX\mathcal{I}$ , в том числе расположенных в различных центрах обработки данных. VP представляет собой сервис хранения данных, на основе которого можно выделять LUN.

Существует 3 вида VP: блоковый, файловый и объектный. Каждый из них определяет вид предоставляемых данным VP ресурсов. В данной работе рассматриваются блоковые VP. Для каждого из них администратор может задать следующий набор параметров для консолидации:

- Протокол доступа (FCP, iSCSI).
- Тип *СХД* (VPLEX, VMAX, VNX, Isilon, NetApp, Hitachi и др.)
- Параметры защиты (репликация и резервное копирование).
- Параметры производительности (Тип дисков и др.)

Примеры различных конфигураций *VP* приведены на рис. 2.

Администратор также может определить, будет ли операция по подбору и включению в VP подходящих под заданные параметры SP производиться автоматически, либо вручную включить в VP только определённое подмножество из предложенных вариантов SP.

Важной особенностью является то, что концепция *Virtual Pool* поддерживает консолидацию только по статическим параметрам производительности и не поддерживает различные динамические параметры производительности, такие как время отклика.

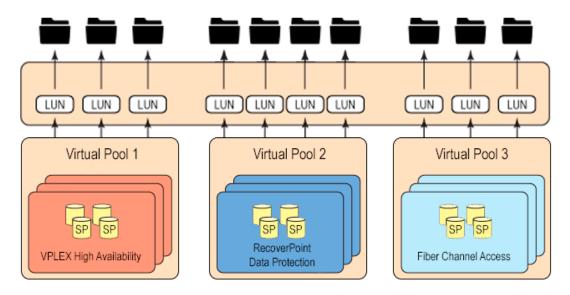


Рисунок 2 – Различные конфигурации VP

Консолидация и выделение ресурсов  $CX\mathcal{I}$  на основе требований к динамическим показателям производительности имеет широкое распространение в  $CX\mathcal{I}$  более высокого уровня. Примером является серия  $CX\mathcal{I}$  ЕМС VMAX3. При выделении LUN на таких  $CX\mathcal{I}$  у администратора запрашивается описание типового приложения, под которое требуется выделить LUN, а также требуемое время отклика, после чего  $CX\mathcal{I}$  при помощи DRAM Cache особо большого объёма, а также FAST Cache пытается предоставить требуемое время отклика для всех LUN, выделенных на данной  $CX\mathcal{I}$ , независимо от производимой на них нагрузки.

Целью данной работы является улучшение прототипа интегрированного решения по консолидации ресурсов  $CX\mathcal{I}$  серии EMC VNX на основе требований приложений к времени отклика используемого пространства блокового доступа. При этом консолидация достигается путём включения подходящих SP в создаваемый VP. Данный прототип был создан в рамках ранее выполненной ВКР и обладал ограниченной функциональностью.

Стоит отметить, что подобная консолидация подразумевает рассмотрение 3 ключевых сценариев работы:

- а) Первоначальный подбор подходящих SP при объединении в VP.
- б) Выделение LUN на VP с проверкой соответствия хотя бы одного SP требованиям к производительности.
- в) Активный мониторинг использования выделенных LUN на VP с донесением до администратора информации о слишком загруженных SP или неэффективном их использовании.

Разработанный на этапе выполнения ВКР прототип реализовывает только первый из рассмотренных пунктов. В данной НИР рассматривается улучшение имеющегося прототипа с целью реализации пункта «б».

### 1.1. Описание интегрируемых продуктов

#### 1.1.1. ViPR Controller

EMC ViPR Controller представляет собой программный продукт для централизованного и унифицированного управления и работы с ресурсами разнообразных *СХД* как компании EMC, так и сторонних производителей [6]. Имеет версию с открытым исходным кодом – CoprHD.

Данный программный продукт привносит новый уровень абстракции над ресурсами  $CX\mathcal{I}$  –  $Virtual\ Pool$ . Подключение к  $CX\mathcal{I}$  осуществляется посредством специального SMI-S провайдера, уникального для каждой серии  $CX\mathcal{I}$ .

Среди большого разнообразия возможностей, предоставляемых данным продуктом, стоит выделить следующие:

- Предоставление статической информации о СХД, её внутренней структуре и ресурсах.
- Выполнение операций над *VP*: создание, изменение и удаление.
- Выделение и удаление LUN на созданных VP.
- Экспорт выделенных *LUN* сетевым устройствам.

Данный программный продукт имеет веб интерфейс для администрирования и выполнения различных операций над подключёнными *СХД*. Помимо пользовательского интерфейса имеется REST API для выполнения тех же операций, что и через пользовательский интерфейс [7]. Также имеет реализации программных библиотек для различных языков программирования, в том числе Java, которые инкапсулируют работу с REST API [8].

## 1.1.2. ViPR Storage Resource Manager

EMC ViPR SRM представляет собой комплексное решение для мониторинга и анализа использования подключённых  $CX\mathcal{I}$  и их ресурсов в реальном времени [9]. Предоставляет наглядную визуализацию взаимосвязей  $CX\mathcal{I}$ , позволяет анализировать конфигурации и рост ёмкости.

Подключение к  $CX\!\!\mathcal{I}$  осуществляется напрямую посредством бинарного протокола конкретной  $CX\!\!\mathcal{I}$ , без каких-либо промежуточных компонентов, как в случае с продуктом

ViPR Controller. Данный способ подключения позволяет извлекать из *СХД* более детальную информацию, которую нельзя извлечь посредством SMI-S провайдера.

Основной функциональной возможностью в рамках решаемой задачи является предоставление статической и динамической информации о *СХД* и её ресурсах в совокупности за определённый промежуток времени с представлением в виде различных метрик.

Имеет пользовательский веб интерфейс для отображения информации предоставляемой информации в виде схем, графиков и таблиц. Помимо пользовательского интерфейса имеет SOAP API с описанием структуры запросов и ответной информации в виде WSDL файла.

#### 1.1.3. VNX Sizer

EMC VNX Sizer представляет собой настольную утилиту, которая позволяет рассчитывать характеристики  $CX\!\mathcal{I}$  серии EMC VNX и входящих в них SP под заданной в различных форматах нагрузкой приложений.

В отличие от ранее описанных продуктов, она не имеет сетевого интерфейса. Взаимодействие с ней возможно только посредством пользовательского интерфейса, а также в виде консольной утилиты посредством системных вызовов с указанием входного и выходного файлов. Данные файлы имеют структуру в виде формата JSON.

В рамках ВКР для данной утилиты была разработана специальная сетевая оболочка, позволяющая работать с данной утилитой посредством REST интерфейса.

#### 1.2. Выполнение рассматриваемого процесса вручную

Задача по группировке в VP подходящих по времени отклика конкретным типам приложений SP была автоматизирована с помощью прототипа, созданного в рамках ВКР. Последующее выделение LUN на созданном VP с проверкой соответствия требуемому времени отклика решается вручную.

На рис. 3 и 4 соответственно изображены диаграммы последовательности, наглядно иллюстрирующие процесс ручного выполнения администратором действий по созданию *VP* и последующему выделению на нем *LUN* заданного размера. Соответствующие данным процессам варианты автоматизации, реализованные в ВКР и предлагаемые к автоматизации в НИР представлены на рис. 5 и 6 соответственно.

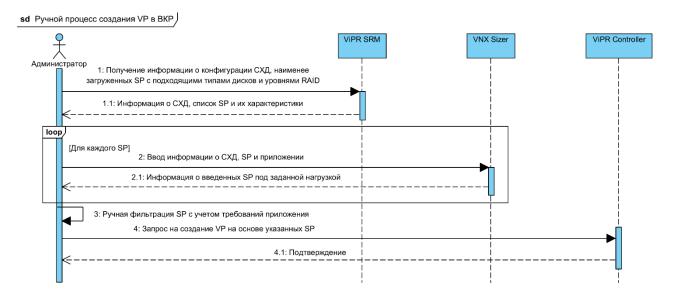


Рисунок 3 – Выполнение процесса по созданию VP вручную в ВКР

зей Ручной процесс выделения LUN на VP в НИР

ViPR Controller

ViPR SRM

1: Получение информации о SP, входящих в VP

1.1: Информация о SP, входящих в VP

2: Получение информации о показателях производительности SP

2.1: Информация о производительности SP

3: Выбор любого SP с временем отклика, удовлетворяющим требованиям приложения

4: Запрос на выделение LUN на указанном SP

4.1: Подтверждение

Рисунок 4 – Выполнение процесса по выделению LUN на VP вручную в НИР

## 1.3. Предлагаемый вариант автоматизации

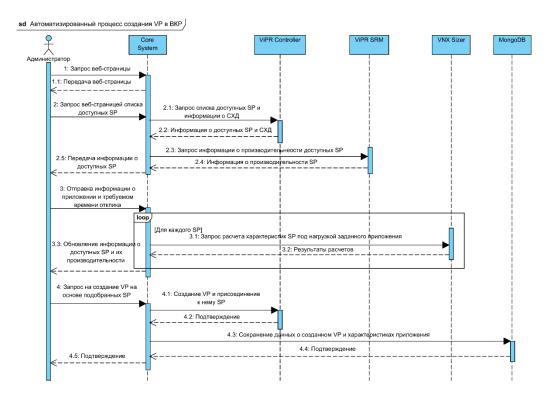


Рисунок 5 – Автоматизированное выполнение процесса по созданию VP

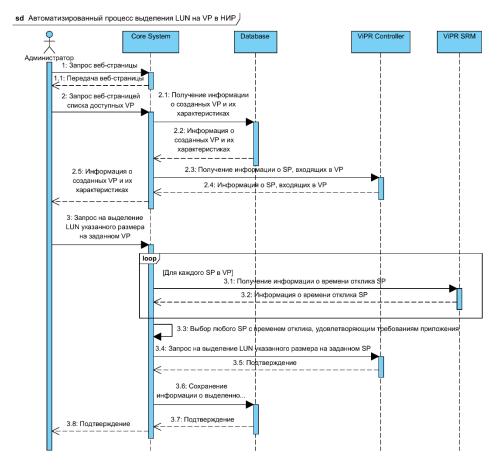


Рисунок 6 – Автоматизированное выполнение процесса по выделению LUN на созданном VP

## 2. Проектирование

## 2.1. Функциональная архитектура

В рамках ВКР в качестве функционального требования выделялся только один вариант использования, подразумевающий непосредственную консолидацию подходящих под динамические параметры производительности приложения SP в VP (рис. 7).

В контексте НИР функциональные требования расширяются одним новым вариантом использования (рис. 8) и рядом функциональных требований:

- Поддержка многопользовательского режима
- Поддержка распределенного режима работы

Под многопользовательским режимом подразумевается добавление идентификации и аутентификации в разрабатываемый прототип с возможностью одновременного выполнения различными пользователями операций, предусмотренных основными вариантами использования (рис. 7, 8). В рамках разрабатываемого прототипа авторизацию для всех пользователей можно считать безусловной.

Работа в распределенном режиме подразумевает возможность запуска как одного, так и нескольких копий приложения с помощью изменения конфигурации. При этом копии приложения должны корректно учитывать изменения, вносимые как различными пользователями внутри одной копии, так и между различными копиями, и исключать ситуации некорректного совместного использования логических ресурсов системы, имеющих изменяющееся во времени состояние (доступные SP и характеристики их использования). Система должна быть спроектирована с учетом высокой надежности взаимодействующих узлов и низкой надежности соединяющих их каналов связи. Интегрируемые компоненты ViPR Controller и ViPR SRM поддерживают распределенный режим работы. Компонент VNX Sizer является легковесным REST-сервисом без сохранения состояния, что позволяет осуществить его развертывание в каждом центре обработки данных независимо. Подразумевается, что в каждом центре обработки данных, в котором разворачивается копия системы, данные внешние системы присутствуют. Во время «изоляции» центра обработки данных при выходе из строя каналов связи копия системы должна поддерживать управление ресурсами CXII в локальном центре обработки данных. При восстановлении связи между центрами обработки данных копии приложения должны автоматически обменяться информацией об независимых изменениях, администраторами во время изоляции центра обработки данных.

До внесения изменений каким-то одним пользователем все остальные пользователи должны видеть одно и то же состояние доступных SP, т.е. следует не загружать информацию

о состоянии SP для каждого пользователя в отдельности, а организовать механизм обновления данной информации для всех пользователей сразу. Также требуется организовать механизм блокировки операций по созданию VP на основе SP, которые на данный момент выбраны в качестве кандидатов на создание VP другим пользователем.

Основные варианты использования предусматривают одновременную работу до 10 пользователей (администраторов центров обработки данных). Требование к работе в режиме кластера обусловлено распределенной архитектурой интегрируемых компонентов ViPR Controller и ViPR SRM. Данные продукты позволяют объединять в единую информационную систему различные центры обработки данных в разных частях света. В критических ситуациях отдельный центр обработки данных может оказаться изолирован от остальных, но при этом управление ресурсами СХД внутри него все еще является актуальной задачей.

## Core System Вариант использования в ВКР



Рисунок 7 — Вариант использования главного компонента системы в ВКР Core System Варианты использования в НИР J

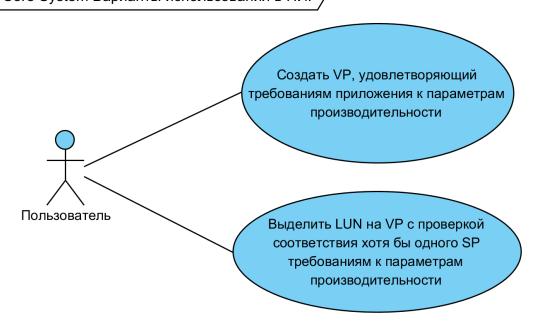


Рисунок 8 – Вариант использования главного компонента системы в НИР

## 2.2. Проблемы, исследуемые в рамках НИР

Преобразование однопользовательского прототипа в многопользовательскую распределенную систему подразумевает не только добавление новой функциональности к имеющемуся прототипу, но и дополнительный анализ и переработку имеющейся архитектуры как на системном, так и на программном уровне, а также уровне данных. Предметом исследования в данной НИР является выявление наилучшего способа организации многопользовательской работы с логическими ресурсами в распределенной системе с учетом используемого стека технологий и системной архитектуры.

В источнике [13] большое внимание уделяется разнице между доступностью и надежностью системы. Под доступностью подразумевается «способность системы к выполнению операций по требованию», а под надежностью «способность системы безошибочно выполнять операции, для которых она предназначена» [13, с.5]. Разрабатываемая система должна соответствовать как требованию к высокой доступности, так и надежности.

Данный источник [13, с.12] выделяет базовые принципы, которые необходимо соблюдать для увеличения доступности системы:

- Мониторинг копий приложений: периодическая проверка состояния и производительности копий приложения с целью предположения скорого выхода из строя одной или нескольких из них.
- Отслеживание изменений в конфигурации: своевременное обнаружение и принятие соответствующих мер при выходе копии приложения из строя или восстановления работоспособности ранее вышедшей из строя копии.

Источник [14, с. 78] также рекомендует исключить единую точку отказа при организации коммуникаций между копиями системы, за счет настройки избыточности сетевой конфигурации [14, с. 214-225]. Различные конфигурации такой избыточности приведены на рис. 9 и 10 [14, с. 219, 223]. Вариант с подключением нескольких сетевых интерфейсов сервера к одной сети является предпочтительным для высоконагруженных систем с большим потоком обмена данными, а подключение к нескольким различным сетям для систем с требованиями к высокой отказоустойчивости [14, с. 227]. Так как разрабатываемая система относится к классу отказоустойчивых систем, то использование второго варианта будет более предпочтительным.

На рис. 11 изображена схема, иллюстрирующая простую архитектуру организации взаимодействия двух серверов с клиентами [14, с. 370]. Она подразумевает исключение единой точки отказа за счет дублирования каждого компонента системы – сервера, используемых ими хранилищ данных и сетевых интерфейсов.

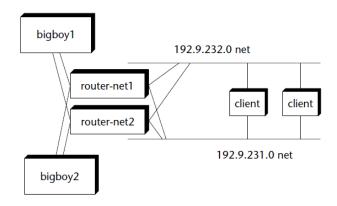


Рисунок 9 – Избыточность сети за счет подключения каждого сервера к нескольким сетям

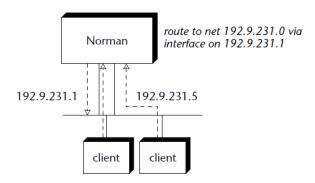


Рисунок 10 – Избыточность сети за счет подключения сервера к сети посредством нескольких интерфейсов сразу

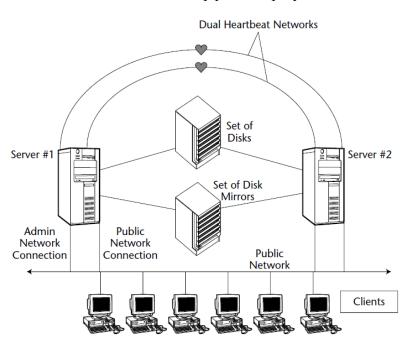


Рисунок 11 – Простая архитектура отказоустойчивого кластера из двух серверов

В классических трудах по проектированию распределенных информационных систем [12] описываются различные подходы, которые как по-отдельности, так и в совокупности могут помочь в решении поставленной задачи.

Используемая в имеющейся системе база данных MongoDB поддерживает работу в распределенном режиме за счет репликации (рис. 12, 13) [16, с.80-81] и шардирования (рис. 14) [17, с. 34]. Минусом данного подхода является использование архитектуры «мастерреплика» (рис. 12) отсутствие поддержки архитектуры «мастер-мастер», что затрудняет использование данной СУБД без дополнительных средств обеспечения целостности данных при потере соединения между центрами обработки данных. Также это усложняет сетевое взаимодействие при большом числе активных копий системы, так как все коммуникации будут производиться через один узел.

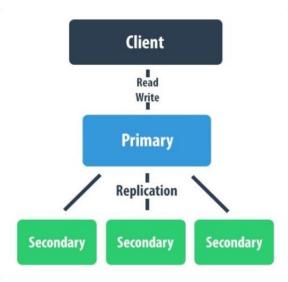


Рисунок 12 – Схема работы MongoDB при использовании репликации

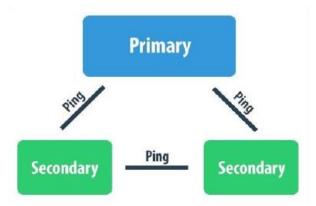


Рисунок 13 – Схема работы мониторинга состояния узлов MongoDB при использовании репликации

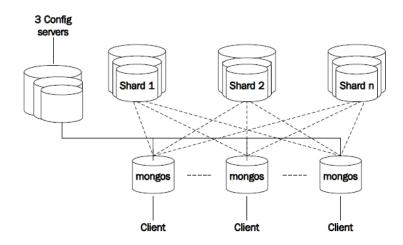


Рисунок 14 – Схема работы MongoDB при использовании шардирования

В трудах, посвященных лучшим практикам настройки и развертывания данной СУБД как в одиночном режиме, так и в центрах обработки данных (рис. 15) [18], подробно описываются недостатки использования данной СУБД при необходимости организации транзакционной логики приложения ввиду отсутствия встроенной поддержки транзакций и сложностью синхронизации изменений при частом обрыве соединения и переизбранием нового мастер-узла [18, 323-329; 17, с. 17-37].

Однако, использование данной СУБД имеет большие преимущества в случае независимого развертывания копии данной СУБД в каждом центре обработки данных без организации репликации / шардирования между ними при наличии внешней синхронизации и поддержки консистентности данных. Данный способ также позволит избежать проектирования ЕR модели и перепроектирования логики работы с БД для использования SQL СУБД с поддержкой вышеописанной функциональности на уровне БД.

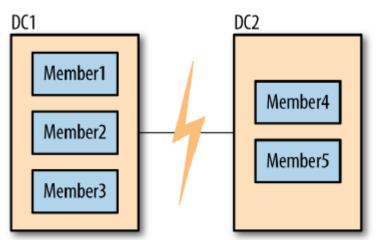


Рисунок 15 – Иллюстрация кластера узлов MongoDB в разных центрах обработки данных

СУБД Oracle предоставляет очень гибкий подход к архитектуре взаимодействия узлов СУБД. Она также поддерживает репликацию и шардирование, имеет поддержку репликации «мастер-мастер» [15, с. 9-1-9-3; 9-16-9-17], «мастер-реплика» [15, с. 9-4-9-15], а также

настраиваемый механизм синхронизации данных после восстановления связи между узлами [15, 13-1 – 13-11]. Данная СУБД предоставляет богатые возможности по обеспечению консистентности данных, а также поддерживает транзакции. Однако, настройка каждого узла будет являться очень трудоемкой задачей, требующей высокой квалификации в области данной СУБД. Также, конфигурация данной СУБД будет сильно зависеть от размера кластера, что усложняет масштабирование.

Для решения проблемы синхронизации данных между копиями приложения можно воспользоваться модификацией подходов, описанных в источнике [12].

Современные системы кэширования / хранимые в оперативной памяти БД имеют богатый набор функциональности по работе в распределенном режиме, эффективной синхронизации данных при репликации и автоматической балансировке потока данных при использовании сетевых топологий, изображенных на рис. 9 и 10. Так как узлы проектируемой системы обладают высокой надежностью, данный подход имеет преимущество над подходами, использующими «классические», хранящие данные на файловой системе, СУБД, за счет легкости масштабирования и скорости работы. Сложностью при применении данного подхода является синхронизация содержимого кэша с используемой СУБД, т.к. несмотря на высокую надежность самих узлов, вероятность их выхода как самой копии приложения, так и используемой СУБД все равно присутствует.

На рис. 16 [12, с. 13] изображена классическая схема применения глобального кэша для увеличения доступа к наиболее часто используемым данным.

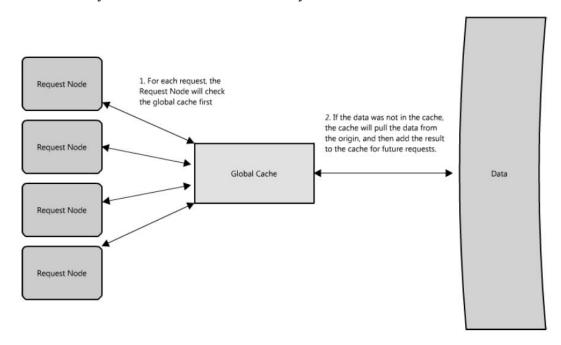


Рисунок 16 – Использование глобального кеша как хранимой в опреативной памяти базы данных

Если использовать хранимую в оперативной памяти базу данных подобно данному кэшу, но не только для чтения данных, но и для их сохранения, мы получаем унифицированный интерфейс работы с данными, сохраняющий все преимущества классических СУБД и нивелирующий их недостатки за счет поддержки большинством современных хранимых в оперативной памяти баз данных исключительных и распределенных блокировок, а также поддержкой некоторых из них автоматического сохранения данных в подключенную СУБД.

Использование выделенного глобального узла для такой БД является нарушением точки единого отказа, поэтому целесообразно использовать распределенные узлы БД, по узлу для каждой копии приложения в центре обработки данных, что соответствует подходу, изображенному на рис. 17 [12, с. 14]. Так как для работы каждого узла системы в каждый момент времени не требуется информация со всех узлов сразу, то данную БД можно использовать в роли кэша – на постоянной основе хранить только данные, непосредственно связанные с локальным узлом, а данные с других узлов, необходимые для расчета, динамически загружать с других узлов и кэшировать. При изоляции одного или нескольких узлов от других необходимость в данных, хранящихся на них, до момента восстановления соединения, отсутствует. Данный фактор позволяет исключить проблему полного дублирования информации в кластере. Такой подход позволит соблюсти принципы отказоустойчивых систем, изложенные в источнике [14].

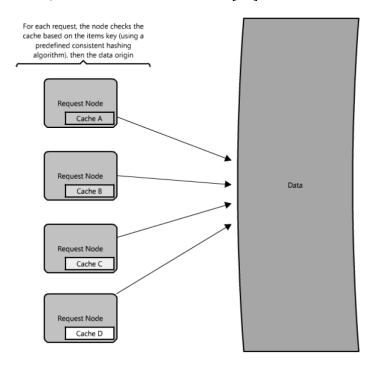


Рисунок 17 – Использование распределенного кеша как хранимой в оперативной памяти базы данных

## 2.3. Системная архитектура

Рис. 9 и 10 демонстрируют системную архитектуру прототипа в рамках выполнения ВКР и НИР соответственно. Салатовым цветом на них выделены те компоненты, которые были разработаны во время соответствующего этапа работы по разработке данной системы. Как можно заметить, утилита VXN Sizer и ее сетевая оболочка, разработанные в рамках ВКР, в рамках НИР уже становятся внешними системами по отношению к модифицируемым и разрабатываемым компонентам.

На данных диаграммах также использованы следующие обозначения:

- EMC VNX Storage System используемые *СХД* рассматриваемой серии и конфигурации.
- Storage Processor Unit комплекс аппаратно-программных средств, реализующий взаимодействие и управление СХД по определённому протоколу.
- Binary Protocol низкоуровневый протокол взаимодействия с СХД, специфичный для каждой модели СХД.
- SMI-S Provider for VNX провайдер для СХД рассматриваемой серии.
   Инкапсулирует выполнение операций по низкоуровневому протоколу. Позволяет управлять одновременно несколькими СХД рассматриваемой серии.
- SMI-S API высокоуровневый протокол взаимодействия с  $\mathit{CXZ}$ , специфичный для каждой серии  $\mathit{CXZ}$ .
- SOAP API SOAP-интерфейс, предоставляемый продуктом ViPR SRM для сетевого взаимодействия с ним.
- REST API REST-интерфейс, предоставляемый продуктом ViPR Controller для сетевого взаимодействия с ним.
- VNX Sizer Engine непосредственно утилита VNX Sizer.
- VNX Sizer WS API Wrapper компонент-оболочка для утилиты VNX Sizer.
- VNX Sizer WS API веб-интерфейс, предоставляемый компонентом VNX Sizer WS
   API Wrapper для сетевого взаимодействия с ним.
- Core System главный компонент реализуемой системы.
- Core System WS API веб-интерфейс, предоставляемый компонентом Core System для сетевого взаимодействия с ним.

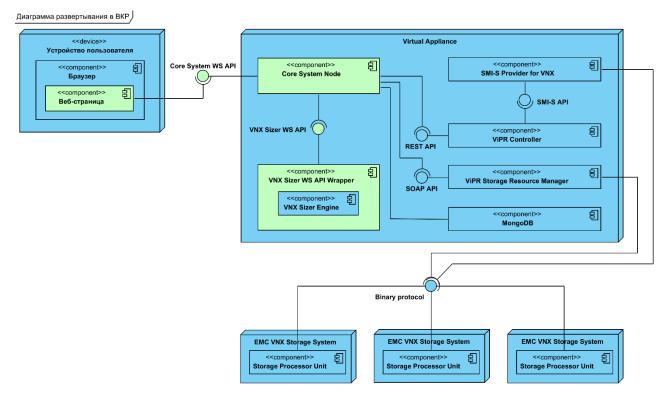


Рисунок 18 – Диаграмма развертывания системы в ВКР

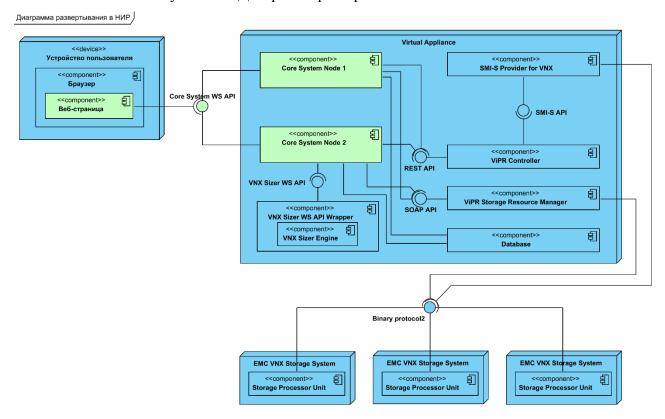


Рисунок 10 – Диаграмма развертывания системы в НИР

#### ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В рамках данного этапа НИР была определена и подтверждена актуальность и практическая значимость выбранной темы магистерской диссертации, сформирован терминологический базис и обзор прикладной предметной области с описанием используемых компонентов и систем, подлежащих интеграции. В соответствии с целями и задачами, решаемыми в данной диссертации, были подобраны различные практики и подходы к решению задач подобного класса, произведен их базовый анализ в соответствии с имеющейся архитектурой и используемым стеком решения.

#### СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1 Отдел информатизации образования, «Система Хранения Данных (СХД)», [Электронный ресурс]. URL: http://hotuser.ru/shd (дата обращения: 01.04.2016).
- 2 EMC Corporation, "Introduction to the EMC VNX2 Series", [Электронный ресурс]. URL: https://www.emc.com/collateral/white-papers/h12145-intro-new-vnx-series-wp.pdf 6-7c. (дата обращения: 01.04.2016).
- 3 Techopedia, "Logical Unit Number (LUN)", [Электронный ресурс]. URL: https://www.techopedia.com/definition/321/logical-unit-number-lun (дата обращения: 01.04.2016).
- 4 Справочный центр RU-TLD, "RAID", [Электронный ресурс]. URL: https://ru-tld.ru/h/help\_system:servera:raid:raid (дата обращения 01.04.2016).
- 5 EMC Corporation, "What is a ViPR Virtual Pool?", [Электронный ресурс]. URL: https://www.emc.com/techpubs/vipr/what\_is\_virtual\_pool-1.htm (дата обращения: 01.04.2016).
- 6 EMC Corporation, "ViPR Controller", [Электронный ресурс]. URL: https://www.emc.com/products/storage/software-defined-storage/vipr-controller.htm (дата обращения: 01.04.2016).
- 7 EMC Corporation, "EMC ViPR REST API", [Электронный ресурс]. URL: https://build.coprhd.org/jenkins/job/CH-coprhd-controller-master/ws/CH-coprhd-controller-master/build/gradle/tools/apidocs/apidocs/index.html (дата обращения: 01.04.2016).
- 8 EMC Corporation, "ViPR Controller Java Client", [Электронный ресурс]. URL: https://community.emc.com/docs/DOC-33848 (дата обращения: 01.04.2016).
- 9 EMC Corporation, "ViPR SRM", [Электронный ресурс]. URL: https://www.emc.com/data-center-management/vipr-srm.htm#!resources (дата обращения: 01.04.2016).
- 10 Pivotal Software, Inc., "Spring Framework Reference Documentation", [Электронный ресурс]. URL: http://docs.spring.io/spring/docs/current/spring-framework-reference.pdf (дата обращения: 01.04.2016).
- 11 Pivotal Software, Inc., "Spring Boot Reference Guide", [Электронный ресурс]. URL: http://docs.spring.io/spring-boot/docs/current-SNAPSHOT/reference/pdf/spring-boot-reference.pdf (дата обращения: 01.04.2016).
- 12 Brown A. The Architecture of Open Source Applications, Volume II / Brown A., Wilson G. Raleigh, North Carolina, United States: Lulu, 2008.

- 13 Atchison L. Architecting for Scale: High Availability for Your Growing Applications / Atchison L. Sebastopol, CA, United States: O'Reilly Media, Inc, 2016.
- 14 Marcus E. Blueprints for High Availability / Marcus E., Stern H. Indianapolis, Indiana: Wiley Publishing, 2003.
- 15 Oracle, Inc., "Oracle Database: High Availability Best Practices 11g" [Электронный ресурс]. URL: https://docs.oracle.com/cd/E11882\_01/server.112/e10803.pdf (дата обращения: 22.01.2017).
- 16 Mehrabani, A. MongoDB High Availability / Mehrabani, A. –
- 17 Dasadia, C. MongoDB Cookbook / Dasadia, C., Nayak, A. Birmingham, UK: Packt Publishing, 2016.
- 18 Chodorow, K. MongoDB: The Definitive Guide / Chodorow, K. Sebastopol, CA, United States: O'Reilly Media, Inc, 2013.