# МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИМЕНИ Н. Э. БАУМАНА

#### Факультет **Информатика и системы управления** Кафедра **Информационная безопасность**

#### Расчётно-пояснительная записка к дипломному проекту

«Создание средств обеспечения информационной безопасности при совместной работе пользователей в системе электронного документооборота на основе теории массового обслуживания»

Листов 22

Выполнил: Карташов В.Е.

Руководитель: Гудков О.В.

# Содержание

1	ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКАЯ ЧАСТЬ						
	1.1	Введение	4				
	1.2	Обзор существующих систем электронного документооборота	5				
		1.2.1 Назначение и основные свойства систем электронного документооборота	5				
		1.2.2 Классификация систем электронного документооборота	6				
		1.2.3 Вопросы информационной безопасности	7				
		1.2.4 Рынок СЭД в Российской Федерации	8				
	1.3	Исследование СЭД с точки зрения теории массового обслуживания	9				
		1.3.1 Общая схема электронного документооборота	9				
		1.3.2 Структура КХЭД	10				
		1.3.3 КХЭД как сеть массового обслуживания	12				
2	ког	НСТРУКТОРСКАЯ ЧАСТЬ	17				
	2.1	Математическая постановка задачи	17				
3	OPI	ГАНИЗАЦИОННО-ЭКОНОМИЧЕСКАЯ ЧАСТЬ	19				
	3.1	Введение	19				
	3.2	Расчёт трудоёмкости проекта	19				
	3.3	Определение численности исполнителей	20				
	3.4		21				
П	aten 9	TVna	22				

## ПРИНЯТЫЕ СОКРАЩЕНИЯ

СЭД – система электронного документооборота

СКЗИ – средства криптографической защиты информации

ЭП – электронная подпись

ПО – программное обеспечение

## Глава 1

## ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКАЯ ЧАСТЬ

#### 1.1 Введение

Документооборот – движение документов в организации с момента их создания или получения до завершения исполнения или отправления [1]. Документооборот является неотъемлемой частью рабочего процесса любой компании любого масштаба. При выполнении производственных задач, организации процессов внутрии компании, коммуникации с контрагентами и органами государственной власти используются документы. Правильная организация документооборота способна повысить эффективнсть работы предприятия и оптимизировать временные и материальные затраты.

В течение последнего десятилетия наблюдается постепенный переход от бумажного документооборота к электронному. Это может проявляться как в полном или частичном отказе от бумажных версий документов, так и в дублировании бумажных копий электронными. Положительные моменты этого процесса – такие, как повышение скорости обработки документов и снижение материально-временных затрат на создание, хранение и передачу документов – компенсируются сложностями в обеспечении информационной безопасности электронных документов. Так, необходимо обеспечить защиту от несанкционированного доступа к хранилищу документов и каналу передачи данных, создать средства подтверждения авторства документа. Данный вопрос лежит как в технической, так и в правовой области.

Для организации процесса электронного документооборота создаются программные и программно-аппаратные комплексы. Для решения задач информационной безопасности они так или иначе используют средства криптографической защиты информации. Однако среди используемых СКЗИ встречаются в основном средства, основанные на технологии Microsoft CryptoAPI − криптопровайдеры, совместимые только с ограниченным наобором операционных систем Microsoft Windows. Более того, эти средства применяются только для решения двух наиболее очевидных задач: обеспечение работы с электронной подписью в соответстии с Федеральным законом №63 «Об электронной подписи» и защита канала передачи данных между хранилищем электронных документов и операторами системы. Без внимания остаются другие вопросы безопасности − такие, как, например, обеспечение целостности хранимой истории изменений, внесённых в документ.

В то же время, открытый подход к разработке программного обеспечения (когда любой желающий может просмотреть исходные тексты и предложить свои изменения) доказал свою состоятельность: к примеру, операционные системы, разработанные таким образом, используются в Роскосмосе. Плюсы данного подхода очевидны: за счёт открытости исходных текстов для так называемых «белых хакеров» и программистов по всему миру в итоговом ПО присут-

ствует меньше ошибок по сравнению с аналогами. Разработанное таким способом ПО после внесения некоторых правок может быть сертифицировано и распространяться в соответствии с законодательством РФ.

Таким образом, целью дипломного проектирования является анализ угроз и средств противодействия им для СЭД, выбор методов и средств защиты при передаче и хранении информации в СЭД, а также их реализация.

# 1.2 Обзор существующих систем электронного документо-оборота

# 1.2.1 Назначение и основные свойства систем электронного документо-оборота

Документооборот включает в себя:

- создание
- обработку
- хранение
- передачу
- вывод документов.

Соответственно, в задачи системы документооборота входит обеспечение этих процессов, причём в разных системах упор делается на разные стадии. Это происходит за счёт интеграции со сторонними средствами – например, средствами сканирования и распознавания текста.

К основным свойствам СЭД относят:

#### • Открытость;

СЭД строятся по модульному принципу, что позволяет подстраиваться под требования к системе, совершенствовать отдельные модули и интегрироваться со сторонними модулями.

• Высокая степень интеграции с прикладным программным обеспечением;

Снижает затраты на обучение сотрудников: последние работают с привычным ПО, которое, в свою очередь, взаимодействует с СЭД.

• Организация хранения документов;

К этому вопросу можно подойти разносторонне, но в основном выделяют три реальных модуля хранения данных, взаимодействующих между собой:

- Хранилище документов;
- Хранилище атрибутов документов;
- Сервисы индексации и поиска.

На их основе можно строить виртуальные сущности вроде работы с привязанными к ней документами.

• Организация маршрутизации документов;

В зависимости от решаемых задач, маршрутизация может быть свободной (меняться по мере работы с документом) или жёсткой (задаваться при создании задачи, без права исполнителя изменить маршрут).

• Разграничение доступа;

Один из основных механизмов, обеспечивающих безопасность обрабатываемой информации – контроль доступа. Основные виды полномочий:

- Полный контроль документа;
- Разрешение на редактирование;
- Разрешение на создание новых версий;
- Право на чтение;
- Право на доступ к учётной карточке, без разрешения на редактирование документа;
- Право на доступ к карточке без доступа к документу;
- Полный запрет на работу с документом.

В зависимости от конкретной СЭД набор параметров может различаться.

• Поддержка версионности документов;

Важное свойство для хранения достоверной истории и подтверждения авторства пользовательских изменений.

• Поддержка различных форматов данных;

В зависимости от компании и решаемой задачи формат рабочего документа может варьироваться от ODT/DOCX до TeX и даже CAD. Выбор СЭД обуславливается в частности и поддержкой нужных форматов.

• Аннотирование документов.

Полезное свойство для гибкости разграничения доступа: в некоторых ситуациях доступ к редактированию документа может быть излишним, но возможность добавления комментариев решает эту проблему.

#### 1.2.2 Классификация систем электронного документооборота

По классу решаемых задач выделяют СЭД:

• Ориентированные на бизнес-процессы

Развитое управление и процессами, и содержимым в контексте отрасли.

• Корпоративные

Общекорпоративные системы.

• Системы управления содержимым

Объектом является документ.

• Системы управления потоком работ Объектом является работа.

• Системы управления образами

Большое внимание уделяется вводу документов из бумажных форм (в виде отсканированных изображений) и перевод их в электронный вид.

• Системы управления корпоративными электронными записями Работа с неизменяемыми данными (например, денежными транзакциями).

По способу распространения СЭД делятся на

• Коробочные

Универсальные системы, которые потребитель может настроить для своих нужд самостоятельно.

• Проектные

Системы «под заказ», разворачиваются и адаптируются индивидуально для предприятия.

#### 1.2.3 Вопросы информационной безопасности

В любой системе электронного документооборота должны присутствовать базовые функции безопасности:

Идентификация и аутентификация пользователей;
 Иначе применение СЭД бессмысленно

• Защита каналов передачи данных;

Для противодействия атакам типа «человек посередине»

• Поддержка средств добавления и проверки электронной подписи; Для обеспечения юридической значимости обрабатываемым документам

• Строгое журналирование;

Вместе с системой идентификации/аутентификации должно обеспечиваться жёсткое связывание автора и сделанных им изменений. При этом отмена изменений должна быть новой записью в журнале, а не отменой предыдущей.

• Резервирование сервисов (серверных средств), в т.ч. горячее.

Для обеспечения свойства доступности

Помимо этого, если в системе обрабатываются данные, защита которых предусмотрена действующим законодательством, должны выполнятсья и соответствующие требования.

#### 1.2.4 Рынок СЭД в Российской Федерации

В Таблице 1.1 рассмотрены некоторые параметры крупнейших СЭД, представленных на российском рынке. Основное внимание уделено универсальности требований к среде исполнения и обеспечению информационной безопасности.

В целях быстрого захвата рынка большинство СЭД ориентируются на текущие ресурсы предприятий: в качестве целевой ОС используется Microsoft Windows, в качестве системы учёта задач и базы данных – Lotus и MS SQL / Oracle. Активное развитие мобильных операционных систем побуждает производителей выпускать клиенты для Android/iOS, а также веб-интерфейс для управления задачами. Функциональность таких версий обычно урезана: например, они не позволяют добавлять к документу цифровую подпись. Однако разработчики забывают учесть три важных фактора:

- В качестве стандарта для офисных приложений выбран формат ОДТ (ГОСТ Р ИСО / МЭК 26300 2010), который не поддерживается Microsoft Office;
- Для государственных и бюджетных учреждений использование ПО Microsoft является дополнительной крупной статьёй расхода, избежать которой помогает свободное программное обеспечение;
- ПО Microsoft не имеет сертификата Министерства Обороны, что накладывает дополнительные ограничения на использование указанных СЭД.

В части обеспечения безопасности обрабатываемой информации все СЭД располагают базовым набором функций:

- Шифруется канал передачи данных между клиентом и сервером;
- Используются средства добавления и проверки электронной подписи;
- Применяются механизмы разграничения доступа.

Однако, несмотря на работу с электронной подписью, не все СЭД располагают встроенным средством контроля целостности. В частности, это раскрывается в работе с версиями одного и того же документа: ЭП обычно используется при создании выходного документа, однако в процессе работы контроль целостности и подтверждение авторства отдаётся на откуп внутренним механизмам СЭД, которым можно доверять с ограничениями. В результате получаем систему, в которой возможен отказ от авторства, а в некоторых случаях и анонимное изменения документа или, наоборот, откат сделанных изменений без должного журналирования.

Что же касается последнего пункта, то и здесь часто применяются полумеры. Очевидно, что разграничение доступа в базовом виде «писать вверх, читать вниз» есть во всех системах. Почти везде есть средства делегирования полномочий. Но когда дело доходит до более сложных процессов и требуется более дифференцированное разграничение доступа, значительная часть СЭД перестаёт удовлетворять требованиям. Это касается таких возможностей, как:

- Право создавать задачи и документы, но не подписывать (завершать) их;
- Право комментировать результаты, но не вносить изменения в тело документа;
- Право просматривать атрибуты документа, но не его содержание;
- Право изменять часть параметров документа, но не все атрибуты вместе;

- Право работать с документом без доступа к части атрибутов документа;
- И т.д.

Всё это позволяет сделать вывод о целесообразности создания новой системы электронного документооборота, основанной на открытых технологиях и решающей перечисленные проблемы.

Таблица 1.1: Существующие решения

СЭД	Платформа	Поддержка клиент- ских ОС	Поддержка серверных ОС	Лицензия	Разграничение доступа
Босс-референт	Lotus / MS SharePoint / JBOSS	Windows / Linux / Mac OS X	Windows / Linux	Проприетарная / СПО	По документам
1C: Документо- оборот	1С: Пред- приятие	Windows	Windows	Проприетарная	По документам
CompanyMedia / OfficeMedia	Lotus	Любые	Windows / Linux	Проприетарная	?
Effect Office	Microsoft	Windows	Windows	Проприетарная	На уровне разделов и рубрик
LanDocs	Oracle / Microsoft	Windows	Windows	Проприетарная	Полное
Дело (ЭОС)	1C / MS SharePoint / Oracle	Windows	Windows	Проприетарная	Полное
DIRECTUM	Microsoft	Windows	Windows	Проприетарная	Полное
OPTIMA - WorkFlow	MS / Oracle	Windows	Windows	Проприетарная	?
DocVision	MS / Oracle	Windows	Windows	Проприетарная	Полное

## 1.3 Исследование СЭД с точки зрения теории массового обслуживания

### 1.3.1 Общая схема электронного документооборота

Процесс документооборота можно представить в виде графа, изображённого на рис. 1.1. Вершинами в нём являются редакторы, а дугами – переходы задания на разработку документа между редакторами в соответствии с принятой в организации структурой. Весам дуг соответствуют вероятности этих переходов. Обратные связи демонстрируют возвращение документа на переработку. Вершинами «Старт» и «Финиш» обозначены момент получения задания и завершение исполнения соответственно.

В ходе практики была рассмотрена система электронного документооборота.

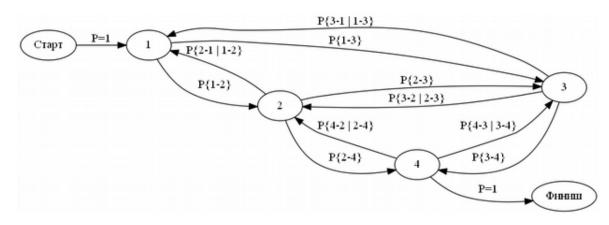


Рисунок 1.1: Характерный вид процесса документооборота

Электронный документ — документированная информация, представленная в электронной форме, то есть в виде, пригодном для восприятия человеком с использованием электронных вычислительных машин, а также для передачи по информационнотелекоммуникационным сетям или обработки в информационных системах. [2]

*Система электронного документооборота (СЭД)* – автоматизированная система, реализующая процесс документооборота применительно к электронным документам.

Для организации системы электронного документооборота необходимо разработать ряд технических средств, среди которых хранилище электронных документов (ХЭД). В настоящее время электронный архив (одно из распространённых названий ХЭД) позиционируется как независимый компонент, способный быть как отдельным комплексом, заменяющим собой бумажный архив документов, так и основой для СЭД. Данный подход позволяет конструировать гибкую систему электронного документооборота из независимых модулей.

При проектировании ХЭД следует учитывать законодательно-нормативные требования, касающиеся информационной безопасности хранимых электронных документов. Это обстоятельство позволяет конкретизировать определение ХЭД как конфиденциальное хранилище электронных документов (КХЭД) — систему кратковременного и долговременного конфиденциального хранения электронных документов, предоставляющую возможности по защите от несанкционированного доступа (НСД), контролю доступа, обеспечению юридической значимости электронных документов. [3]

Сложная структура, многоэтапное обслуживание, случайный характер моментов поступления запросов пользователей и длительности их обработки в КХЭД предопределяют использование моделей сетей массового обслуживания для анализа и проектирования.

### 1.3.2 Структура КХЭД

На рис. 1.2 изображена схема описанных модулей в нотациях UML.

#### • Модуль установки соединения

Отвечает за организацию процесса подключения пользователя к конфиденциальному хранилищу электронных документов и передачу данных – проведение процедуры согласования параметров соединения, помещение заявок пользователей на ожидание в очередь основного процесса сервера приложений, выделение параллельных потоков для работы пользователя с системой.

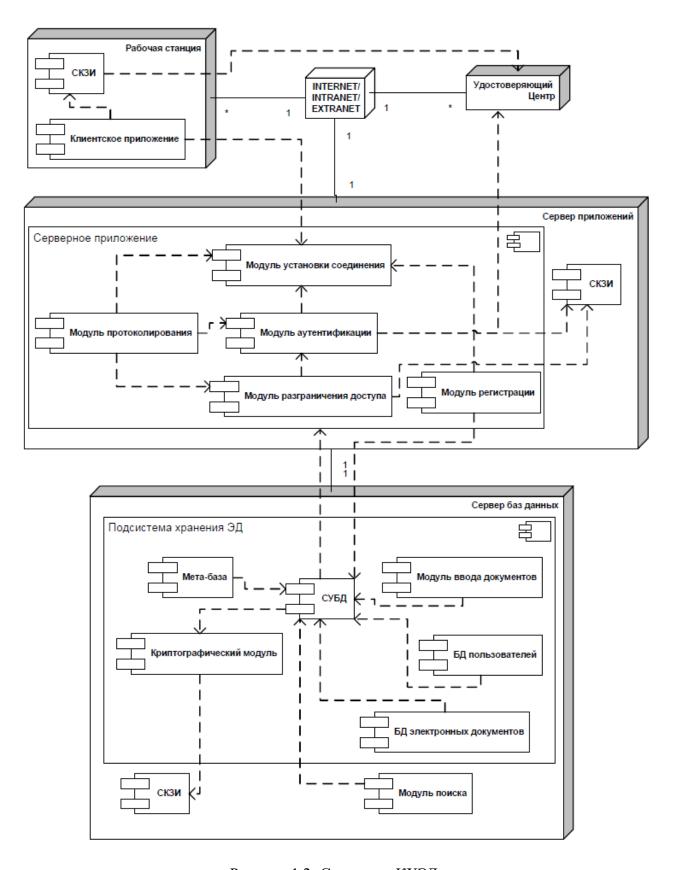


Рисунок 1.2: Структура КХЭД

• Модуль аутентификации

Отвечает за проверку принадлежности субъекту доступа предъявленного им идентификатора.

• Модуль разграничения доступа

Предназначен для проверки прав пользователей на доступ к функциям системы и электронным документам, а также для ограничения и контроля действий пользователей в соответствии с их правами.

• Модуль хранения электронных документов

Отвечает за организацию конфиденциального хранения электронных документов и за предоставление доступа к ним пользователей.

• Модуль поиска и редактирования

Предназначен для осуществления поиска ЭД по запросам пользователей, а также внесения изменений в них.

#### 1.3.3 КХЭД как сеть массового обслуживания

Система массового обслуживания (СМО) — система, производящая обслуживание поступающих в неё требований. Заявки (требования) поступают от нескольких источников через постоянные или произвольные промежутки времени. Приборы (каналы) служат для обработки этих заявок. Если в момент поступления заявки все приборы заняты, заявка поступает в очередь на обслуживание. Очередь может быть конечной или бесконечной. В случае переполнения конечной очереди заявка получает отказ с вероятностью, называемой вероятностью потери заявки.

Для обозначения типа СМО Кендаллом и Башариным предложена система обозначений, имеющих вид  $\Delta/\Theta/\Xi/\Omega$ . [4–6] Здесь  $\Delta$  – обозначение закона распределения вероятностей для интервалов поступления заявок,  $\Theta$  – обозначение закона распределения вероятностей для времени,  $\Xi$  – число каналов обслуживания,  $\Omega$  – число мест в очереди.

Обозначение законов распределения в позициях  $\Delta$  и  $\Theta$  выполняется обычно буквами из следующего списка:

- M экспоненциальное,
- $E^k$  эрланговское порядка k,
- R равномерное,
- *D* детерминированное (постоянная величина),
- G произвольное (любого вида).

Если число мест в очереди не ограничено, то позиция  $\Xi$  не указывается. Например, M/M/1 означает простейшую СМО (оба распределения экспоненциальные, канал обслуживания один, очередь не ограничена), а обозначение R/D/2/100 соответствует СМО с равномерным распределением интервалов поступления требований, фиксированным временем их обслуживания, двумя каналами и 100 местами в очереди. В этой СМО заявки, приходящие в моменты, когда все места в очереди заняты, покидают систему (т.е. теряются).

Сеть массового обслуживания (CeMO) – совокупность конечного числа обслуживающих узлов, в которой циркулируют заявки, переходящие в соответствии с маршрутной матрицей из одного узла в другой. Узел всегда является разомкнутой СМО, т.е. имеющей входящий и исходящий поток сообщений (заявок).

В соответствии с теорией массового обслуживания, можно классифицировать КХЭД как разомкнутую экспоненциальную сеть массового обслуживания. [3] Для таких СеМО равновесное совместное распределение количества заявок в центрах обслуживания представляется в виде произведения маргинальных распределений:

$$P(n_1, n_2, \dots, n_k) = \prod_{i=1}^{R} P_i(n_i),$$
(1.1)

где  $P_i(n_i)$  – стационарная вероятность того, что в i-м центре, рассматриваемом изолированно, находится  $n_i$  сообщений, R – количество центров массового обслуживания в сети.

Для определения потоков, циркулирующих в стационарном режиме в сети МО, вводятся коэффициенты передачи  $e_i$ , такие, что  $\lambda(N)e_i$  представляет собой общую интенсивность потока сообщений в i-й центр сети  $(i=\overline{1,R}), \lambda(N)$  – интенсивность входящего в СеМО потока сообщений:

$$\lambda_i(N) = \lambda(N)e_i, i = \overline{1, R}.$$

В открытых СеМО интенсивность  $\lambda_i$  складывается из интенсивности поступления сообщений в i-й центр из источника и интенсивности поступления из других центров:

$$e_i = P_{oi} + \sum_{j=1}^{R} P_{ij} e_j, i = \overline{1, R}.$$
 (1.2)

В случае замкнутых сетей исключается поток от внешнего источника. Для отыскания однозначного решения системы уравнений (1.2) достаточно произвольно задать значение  $e_i$ , например, положить  $e_i = 1$ . В этом случае величину  $e_i$  можно интерпретировать как среднее число посещений центра i между двумя последовательными посещениями первого центра.

На рис. 1.3 представлена формализованная схема КХЭД в виде СеМО.

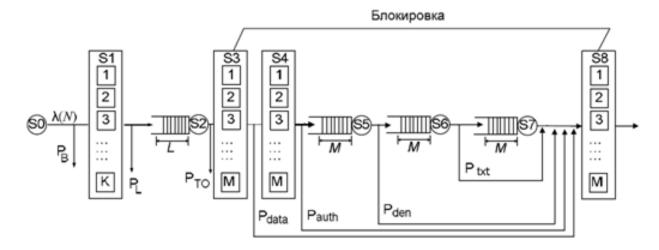


Рисунок 1.3: Открытая сеть массового обслуживания, формализующая работу КХЭД

S0 – центр, формализующий входной поток сообщений пользователей.

- S1 центр, формализующий работу модуля TCP (транспортный уровень) операционной системы сервера приложений КХЭД на этапе установления соединения. K число обслуживающих каналов, очередь отсутствует. Если в момент поступления сообщения в центр все K каналов заняты, то сообщение теряется, вероятность этого события равна  $P_B$ .
- S2 основной поток приложения сервера, извлекающего сообщения из очереди на установление соединения. Максимальная длина очереди L к центру задается в серверном приложении. Если при поступлении сообщения все L мест очереди заняты, то сообщение теряется с вероятностью  $P_L$ .
- S3 параллельные потоки сервера, обеспечивающие одновременное обслуживание соединений на этапе получения запросов по сети. При переполнении центра сообщения теряются с вероятностью  $P_{TO}$ . Центры S1, S2, S3 реализуют модуль установки соединения.

Центры S3 и S8 имеют по M каналов обслуживания (потоков сервера) и при начале обслуживания сообщения в i-ом канале центра S3 он считается занятым до завершения обслуживания в i-ом канале центра S8. Таким образом, происходит блокировка каналов центров S3 и S8 и поэтому потерь сообщений из-за переполнения очереди к центрам S5, S6, S7 и занятости всех обслуживающих устройств центра S4 не происходит, т.к. больше чем M сообщений в центрах S4, S5, S6, S7 быть не может.

- S4 модуль аутентификации клиентов при обращении к КХЭД.
- S5 модуль проверки прав доступа клиентов при обращении к КХЭД.

В случае удачной аутентификации и проверки прав доступа клиента производится поиск электронного документа по запросу пользователя и выполнение операций по контролю целостности информации, проверке и простановки ЭЦП, шифрованию и дешифрованию. Для формализации процесса поиска и редактирования электронных документов выделены центры S6 и S7 соответственно. После того, как запрос пользователя выполнен, происходит передача ответа пользователю в многолинейном центре обслуживания S8.

В соответствии с теоремой BCMP (Baskett, Chandy, Muntz, Palacios) мультипликативное свойство решения (1.1) для  $P(n_1, n_2, \ldots, n_R)$  сохраняется для СеМО, содержащих следующие виды узлов:

- M/M/m с дисциплиной обслуживания FCFS (First Came First Served первым поступил, первым обслужен);
- M/G/1 с дисциплиной дисциплиной PS (Process Sharing разделение процессора);
- $M/G/\infty$  с обслуживанием без ожидания (IS Immediately Serve);
- M/G/1 с дисциплиной LCFS (Last Came First Served последним поступил, первым обслужен) с прерываниями. [7]

В приведённой на рис. 1.3 схеме представлены следующие узлы:

- $S1, S3, S4, S8 M/G/\infty$ , IS;
- S2, S6, S7 M/M/1, FCFS;
- S5 M/G/1, PS. [3]

Одной из важнейших задач СЭД является обнаружение ошибок редактора. Такие ошибки делятся соответственно на *детектируемые* и *недетектируемые*. Описанная на рис. 1.3 СеМО обнаруживает следующие типы ошибок:

- Неверное предоставление аутентификационных данных эта ошибка появляется с вероятностью  $P_{data}$ ;
- Отсутствие прав доступа к запрашиваемому документу с вероятностью  $P_{auth}$ ;
- Ошибка поиска с вероятностью  $P_{den}$ ;
- Ошибки во вносимых изменениях (напр., обращение к некорректным полям документа) с вероятностью  $P_{txt}$ .

Механизм обнаружения таких ошибок позволяет избежать выдачи заведомо неверного документа следующему редактору в схеме, представленной на рис. 1.1.

С учётом вышеописанного, каждый из редакторов в схеме на рис. 1.1 может быть представлен в виде автоматизированной системы, изображённой на рис. 1.4.

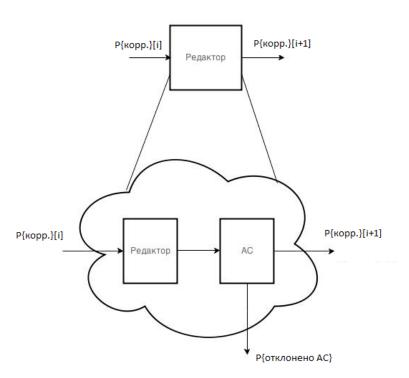


Рисунок 1.4: Схема узла СЭД с применением АС для обработки данных

В роли АС здесь выступает КХЭД, описанное на рис. 1.3. В случае обнаружения ошибок силами АС пользователю выдаётся сообщение об ошибке, т.е. фактически новое задание на редактирование. С учётом этого факта граф, представленный на рис. 1.1, преобразуется к виду:

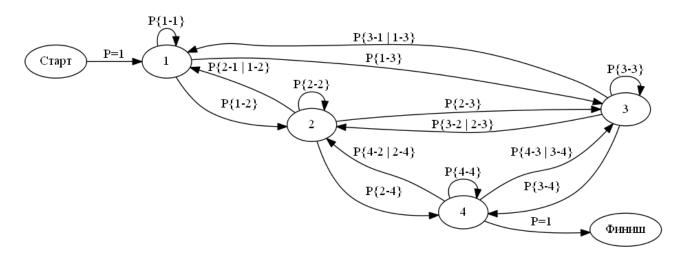


Рисунок 1.5: Документооборот с применением СЭД

## Глава 2

## КОНСТРУКТОРСКАЯ ЧАСТЬ

### 2.1 Математическая постановка задачи

Пусть вероятность получения корректного документа (документа, не содержащего ошибок) после обработки і-м редактором в схеме рис. 1.1 равна  $p_i$ . Тогда вероятность получения корректного документа после обработки последовательно N редакторами равна

$$P = \prod_{i=1}^{N} p_i.$$

При обработке документов в соответствии со схемой рис. 1.3 АС исправляет часть ошибок редактора. Детектируемые ошибки появляются при редактировании с вероятностью

$$P_{AC} = P_{data} + (1 - P_{data})P_{auth} + (1 - P_{data})(1 - P_{auth})P_{den} + (1 - P_{auth})(1 - P_{data})(1 - P_{den})p_{txt}.$$
 (2.1)

Вероятность отклонения автоматизированной системой (вероятность возврата на доработку) равна

$$P'_{AC} = P'_{data} + (1 - P'_{data})P'_{auth} + (1 - P'_{data})(1 - P'_{auth})P'_{den} + (1 - P'_{auth})(1 - P'_{data})(1 - P'_{den})P'_{txt},$$
(2.2)

где вероятности  $P_i'$  обозначают одновременное наступление двух событий: появление ошибки k и её обнаружение соотв. модулем AC.

Вероятность появления *недетектируемых* ошибок –  $P_A$ .

Вероятность возникновения ошибки на i-том узле в процессе документооборота составляет  $P_{A_i} + P_{AC_i}$ . В случае использования АС для обнаружения ошибок она уменьшается до  $P_{A_i} + (P_{AC_i} - P'_{AC_i})$ .

Пусть процесс документооборота характеризуется графом G(V,E), изображённым на рис. 1.5.

Пусть M — множество всех возможных маршрутов при обработке документа. Тогда любой маршрут  $m \in M$  характеризуется упорядоченным набором весов рёбер, лежащих на нём:  $m = (p_{ij}); i, j \in V$ . Тогда показатель эффективности СЭД соответствует вероятности получения корректного документа после обработки:

$$\sum_{m \in M} (\prod_{p_{ij} \in m} p_{ij} (1 - P_{err})),$$

где  $P_{err_j}=P_{A_j}+P_{AC_j}$  для классического документооборота и  $P_{err_j}=P_{A_j}+(P_{AC_j}-P_{AC_j}')$  для СЭД.

Коэффициент прироста показателя эффективности при применении вышеописанной схемы рассчитывается следующим образом:

$$E_k = \frac{\sum_{m \in M} (\prod_{p_{ij} \in m} p_{ij} (1 - (P_{A_j} + (P_{AC_j} - P'_{AC_j}))))}{\sum_{m \in M} (\prod_{p_{ij} \in m} p_{ij} (1 - (P_{A_j} + P_{AC_j})))},$$

где  $P_{AC_j}$  рассчитывается по формуле (2.1), а  $P'_{AC_j}$  – по формуле (2.2).

Задачей дипломного проектирования является повышение коэффициента прироста показателя эффективности над заданным уровнем:

$$\begin{cases} E_k = \frac{\sum_{m \in M} (\prod_{p_{ij} \in m} p_{ij} (1 - (P_{A_j} + (P_{AC_j} - P'_{AC_j}))))}{\sum_{m \in M} (\prod_{p_{ij} \in m} p_{ij} (1 - (P_{A_j} + P_{AC_j})))} > E_{lim} \\ E_{lim} > 1 \end{cases}$$

## Глава 3

## ОРГАНИЗАЦИОННО-ЭКОНОМИЧЕСКАЯ ЧАСТЬ

### 3.1 Введение

Процесс разработки сложного ПО предполагает необходимость координации значительного количества весьма разноплановых работ, в которых принимают участие специалисты различного профиля и квалификации. Необходимость обеспечения эффективности разработки требует формирования единого плана, предусматривающего окончание всего комплекса работ и отдельных его составляющих в заданные сроки и при лимитированных издержках.

Анализ предстоящей разработки целесообразно проводить, представляя работу в виде экономико-функциональных блоков, что позволяет спланировать деятельность оптимальным образом и обоснованно спрогнозировать конкретные сроки выполнения отдельных этапов работы. Построение диаграммы Гантта позволяет наглядно представить последовательные и параллельные участки, продолжительность и очерёдность работ.

## 3.2 Расчёт трудоёмкости проекта

Общие затраты труда на разработку и ПО определим следующим образом:

$$Q_p = \sum_i T_i, \tag{3.1}$$

где  $T_i$  – затраты труда на выполнение i-го этапа проекта.

Используя метод экспертных оценок, вычислим ожидаемую продолжительность работ T каждого этапа по формуле:

$$T = \frac{3 \cdot T_{MIN} + 2 \cdot T_{MAX}}{5},\tag{3.2}$$

где  $T_{MAX}$  и  $T_{MIN}$  – максимальная и минимальная продолжительность работы. Они назначаются в соответствии с экспертными оценками, а ожидаемая продолжительность работы рассчитывается как математическое ожидание для  $\beta$ - распределения.

Полный перечень работ с разделением их по этапам приведён в таблице 3.1.

$$Q_P = Q_{\text{ОЖ}} = 77(\text{чел/дней}) = 616(\text{чел/час}).$$

Таблица 3.1: Распределение работ по этапам

Nº	Этап	№ работы	Содержание работы	$T_{MIN}$ , чел / часы	$T_{MAX}$ , чел / часы	<i>T</i> , чел / часы	<i>T</i> , чел / дни
1	Разработка технических требований	1	Получение задания, анализ полученных требований к разрабатываемому ПО	8	8	8	1
1		2	Разработка и утверждение ТЗ	24	24	24	3
		3	Анализ предметной обла- сти и существующих реше- ний	24	44	32	4
		4	Анализ потоков данных в процессе электронного до- кументооборота	72	92	80	10
2	Разработка алгоритмов	5	Разработка общей структуры ПО и пользовательского интерфейса	24	44	32	4
		6	Разработка алгоритмов, структуры входных и выходных данных	64	84	72	9
3	Разработка программных модулей	7	Реализация пользовательского интерфейса	32	52	40	5
		8	Программная реализация модулей защищенной обработки, передачи и хранения информации	72	92	80	10
	Тестирование и отладка разра- батываемого ПО	9	Тестирование ПО	64	84	72	9
4		10	Внесение изменений в ПО	32	52	40	5
5	Разработка документации	11	Разработка программ- ной и эксплуатационной документации	64	84	72	9
Итс	ого $Q_P$ :	616			77		

## 3.3 Определение численности исполнителей

Для оценки возможности выполнения проекта имеющимся в распоряжении разработчика штатным составом исполнителей нужно рассчитать их среднее количество, которое при реализации проекта разработки и внедрения ПО определяется соотношением:

$$N = \frac{Q_P}{F},\tag{3.3}$$

где  $Q_P$  – затраты труда на выполнение проекта (разработка и внедрение  $\Pi O$ ), а F – фонд рабочего времени, который определяется по формуле:

$$F_M = T \cdot \frac{t_P \cdot (D_K - D_B - D_\Pi)}{12},\tag{3.4}$$

где T – время выполнения проекта в месяцах,  $t_P$  – продолжительность рабочего дня,  $D_K$  – общее число дней в году,  $D_B$  – число выходных дней в году,  $D_\Pi$  – число праздничных дней в году.

Таким образом, фонд времени в текущем месяце 2014 года составляет

$$F_M = \frac{8 \cdot (365 - 104 - 14)}{12} = 165 \text{ часов/мес.}$$
 (3.5)

Время выполнения проекта T = 3, 5 (месяца).

Величина фонда рабочего времени составляет:

$$F = T \cdot F_M = 577, 5$$
 ч. (3.6)

Затраты труда на выполнения проекта были рассчитаны в предыдущем разделе, их величина равна 616 чел/час. В соответствии с этими данными и выражением (3.3), среднее количество исполнителей равно:

$$N = \frac{616}{577.5} = 1,07. \tag{3.7}$$

Округляя до большего, получим число исполнителей проекта N=2.

### 3.4 Построение сетевого графика

Для определения временных затрат и трудоемкости разработки ПО используем метод сетевого планирования. Метод сетевого планирования позволяет установить единой схемой связь между всеми работами в виде наглядного и удобного для восприятия изображения (сетевого графика), представляющего собой информационно-динамическую модель, позволяющую определить продолжительность и трудоёмкость, как отдельных этапов, так и всего комплекса работ в целом.

Составление сетевой модели включает в себя оценку степени детализации комплекса работ и определения логической связи между отдельными работами. С этой целью составляется перечень всех основных событий и работ. В перечне указываются кодовые номера событий, наименования событий в последовательности от исходного к завершающему, кодовые номера работ, перечень всех работ, причём подряд указываются все работы, которые начинаются после наступления данного события.

Основные события и работы проекта представлены в таблице ??.

Рассчитанные оставшиеся параметры элементов сети (сроки наступления событий, резервы времени событий, полный и свободный резервы времени работ) приведены в таблице ??.

## Литература

- 1. ГОСТ Р 51141-98 «Делопроизводство и архивное дело. Термины и определения».
- 2. Федеральный закон от 27.07.2006 №149-ФЗ «Об информации, информационных технологиях и защите информации».
- 3. Д.В. Быков. диссертация кандидата технических наук на тему «Исследование процессов передачи и обработки информации в конфиденциальном хранилище электронных документов» // Волгоград. 2009.
- 4. Г. Башарин В. Анализ очередей в вычислительных сетях. М.: Наука, 1989. С. 334.
- 5. Г. Башарин В. Модели Информационно-вычислительных систем. М.: Наука, 1993. С. 69.
- 6. П. Башарин Г. Модели информационно–вычислительных систем: Сборник научных трудов. М.: Наука, 1994. С. 78.
- 7. В.М. Вишневский. Теоретические основы проектирования компьютерных сетей. М.: Техносфера, 2003. С. 512.