

МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение   
высшего образования

**«Дальневосточный федеральный университет»**

(ДВФУ)

**ИНСТИТУТ МАТЕМАТИКИ И КОМПЬЮТЕРНЫХ ТЕХНОЛОГИЙ**

**Департамент программной инженерии и искусственного интеллекта**

РЕШЕТНЕВ НИКИТА ЯРОСЛАВОВИЧ

РАЗРАБОТКА ИНФОРМАЦИОННОЙ СИСТЕМЫ «ТОРГОВАЯ ПЛОЩАДКА ИГРЫ»

**КУРСОВОЙ ПРОЕКТ**

по дисциплине «Фундаментальные структуры данных и алгоритмы»

по образовательной программе подготовки бакалавров по направлению

09.03.04 - Программная инженерия

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  | | | | | | |  |  | Студент гр. Б9120-09.03.04прогин | | |
|  |  |  | | Н.Я. Решетнев |
|  | | | | | | |  |  | (подпись) | |  |
|  | | | | | | | | | | | |
| Защищен с оценкой | | | | | | |  |  | Руководитель | | |
|  | | | | | | |  |  | ст. преподаватель | | |
|  | | | |  |  | |  |  | ученая степень, должность |  | О.А. Крестникова |
| (подпись) | | | |  | (И.О. Фамилия) | |  |  | (подпись) |  | (И.О. Фамилия) |
| « |  | » |  | | | 2022 г. |  |  |  | | |
|  | | | | | | | | | | | |

г. Владивосток

2022

# Оглавление

[Оглавление 2](#_Toc108520090)

[Введение 3](#_Toc108520091)

[1 Анализ предметной области 4](#_Toc108520092)

[1.1 Объекты предметной области 4](#_Toc108520093)

[1.2 Законы ПО 6](#_Toc108520094)

[1.3 Постановка задачи «Формирование отчета «Магазин» 6](#_Toc108520095)

[2 Теоретическая часть 8](#_Toc108520096)

[2.1 Хеш-таблица 8](#_Toc108520097)

[2.1.1 Хеш-функция 9](#_Toc108520098)

[2.1.2 Разрешение коллизий методом открытой адресации 13](#_Toc108520099)

[2.2 АВЛ дерево 14](#_Toc108520100)

[2.2.1 Элемент дерева – линейный односвязный список с добавлением в начало 17](#_Toc108520101)

[3 Требования к информационной системе 19](#_Toc108520102)

[3.1 Требования к данным 19](#_Toc108520103)

[3.1.1 Требования к входным данным 19](#_Toc108520104)

[3.1.2 Требования к выходным данным 20](#_Toc108520105)

[3.2 Функциональные требования 21](#_Toc108520106)

[4 Реализация 23](#_Toc108520107)

[4.1 Спецификация структур данных 23](#_Toc108520108)

[4.2 Описание среды разработки 36](#_Toc108520109)

[4.3 Руководство пользователя 36](#_Toc108520110)

[4.4 Тестирование 44](#_Toc108520111)

[Заключение 50](#_Toc108520112)

[Список литературы 51](#_Toc108520113)

# Введение

В нашем мире каждая страна стремится к импортозамещению и своему производству, в том числе и в мире компьютерных игр. На данный момент есть много популярных торговых площадок разных игр, такие как Steam. К сожалению, в России таких торговых площадок очень мало.

Целью курсового проекта является: разработка информационной системы «Торговая площадка игры».

Для достижения поставленной цели необходимо выполнить следующие задачи:

1. Провести анализ предметной области «Торговая площадка игры».

2. Изучить теоретические основы методов построения справочников.

3. Определить требования к информационной системе.

4. Реализовать и провести тестирование.

# 1 Анализ предметной области

Требуется разработать информационную систему для предметной области (ПО) «Торговая площадка игры».

Система должна решать следующие задачи:

1. хранить, позволять просматривать, добавлять и удалять информацию о продавце и о предмете;
2. позволять искать информацию продавца с заданным рейтингом и его продажи товара в заданной категории;
3. формировать список записей продаж продавцов с заданным рейтингом и заданной категорией товаров.

1.1 Объекты предметной области

Исходя из задач, которые должна решать информационная система, выделены объекты ПО, представленные в Таблице 1.

Таблица 1 – Объекты ПО

|  |  |
| --- | --- |
| Тип и название объекта | Описание объекта |
| Справочник «Продавцы» | Хранит информацию по каждому продавцу торговой площадки |
| Справочник «Продажи» | Хранит информацию о каждой продаже предмета |
| Отчет «Магазин» | Хранит информацию о предметах определенной категории и определенного рейтинга продавца  Для вывода хранится логин, количество продаж, рейтинг продавца из Справочника «Продавцы» и название предмета, стоимость и категория предмета из справочника «Продажи» |

Каждый продавец характеризуется следующими параметрами: Логин, количество продаж, рейтинг продавца.

**Логин** – является набором символов латинского алфавита, каждый из которых не может начинаться на цифру. Длина логина: от 5 до 25 символов включительно.

**Количество продаж** – целое число от 0 включительно.

**Рейтинг продавца** – десятичное число от 0 до 5 включительно

Пример справочника «Продавцы» представлен в таблице 2.

Таблица 2 – Справочник «Продавцы»

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **Логин** | **Количество продаж** | **Рейтинг продавца** |
| J1233dav | 27124 | 4.25 |
| Kf23314 | 21 | 1.77 |
| dddeq | 300 | 4.12 |
| Vagner123 | 777 | 3.11 |
| krestnikova2022 | 1234 | 5.00 |
| leaderidnetop | 444 | 0.13 |
| dvfulutshiyvuz | 312 | 5.00 |
| hochu5pokursovoy | 290115 | 4.99 |
| kuplygara4 | 123321 | 3.71 |
| KolliziiNet2022 | 24 | 2.40 |

Справочник «Продажи» характеризуется следующими параметрами: Логин, название предмета, стоимость, категория.

**Логин** – является набором символов латинского алфавита, каждый из которых не может начинаться на число. Длина логина: от 5 до 25 символов включительно.

**Название предмета** – является набором символов. Может иметь пробелы. Длина названия: от 5 до 100 символов

**Стоимость предмета** - десятичное число от 0 не включительно

**Категория предмета** – является набором символов. Может иметь пробелы. Длина названия: от 5 до 100 символов

Пример справочника «Продажи» представлен в таблице 3.

Таблица 3 – Справочник «Продажи»

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| **Логин** | **Название предмета** | **Стоимость предмета** | **Категория предмета** |
| J1233dav | Нож хороший | 2000.00 | Фиолетовый |
| Kf23314 | Green Knife | 1300.13 | Синий |
| dddeq | Летний автомат M4 | 20000.00 | Фиолетовый |
| Vagner123 | Синий пулемет A21 | 15.31 | Фиолетовый |
| krestnikova2022 | Killer Knife 123 | 13.41 | Фиолетовый |
| leaderidnetop | Leader 2022 | 11.52 | Зеленый |
| dvfulutshiyvuz | Кухонный нож | 14.13 | Фиолетовый |
| hochu5pokursovoy | Зимний автомат M4 | 13000.00 | Желтый |
| kuplygara4 | Красное солнце | 21.33 | Фиолетовый |
| KolliziiNet2022 | Левый и правый пистоль | 511.23 | Фиолетовый |

Отчет «Магазин характеризуется полями из справочника «Продавцы» и из справочника «Продажи». Пример отчета «Магазин» представлен в таблице 4.

Таблица 4 – Отчет «Магазин»

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **Логин** | **Количество продаж** | **Рейтинг продавца** | **Название предмета** | **Стоимость предмета** | **Категория предмета** |
| J1233dav | 27124 | 4.25 | Нож хороший | 2000.00 | Фиолетовый |
| dddeq | 300 | 4.12 | Летний автомат M4 | 20000.00 | Фиолетовый |
| Vagner123 | 777 | 3.11 | Синий пулемет A21 | 15.31 | Фиолетовый |
| krestnikova2022 | 1234 | 5.00 | Killer Knife 123 | 13.41 | Фиолетовый |
| dvfulutshiyvuz | 312 | 5.00 | Кухонный нож | 14.13 | Фиолетовый |
| kuplygara4 | 123321 | 3.71 | Красное солнце | 21.33 | Фиолетовый |

1.2 Законы ПО

1. каждый логин в справочнике «Продавцы» уникален;
2. продавцы не обязательно должны иметь предметы на продаже;
3. не может быть предмета у несуществующего продавца;

1.3 Постановка задачи «Формирование отчета «Магазин»

Входные данные: Справочник «Продавцы», Справочник «Продажи», категория предмета, рейтинг продавца(от), рейтинг продавца(до)

Выходные данные: Отчет «Магазин».Логин, Отчет «Магазин».Количество продаж, Отчет «Магазин».Рейтинг продавца, Отчет «Магазин».Название предмета, Отчет «Магазин».Стоимость предмета, Отчет «Магазин».Категория предмета.

Связь:

Если выполнены условия поиска:

Рейтинг продавца(от) <= Справочник «Продавцы».Продавец.Рейтинг продавца & Справочник «Продавцы».Продавец.Рейтинг продавца <= рейтинг продавца(до) & Справочник «Продажи».Продажа.категория\_предмета = категория предмета, то

Отчет «Магазин».Логин = Спраочник «Продавцы».Продавец.Логин

Отчет «Магазин».Количество продаж = Спраочник «Продавцы».Продавец.Количество продаж

Отчет «Магазин».Рейтинг продавца = Спраочник «Продавцы».Продавец.Рейтинг продавца

Отчет «Магазин».Название предмета = Спраочник «Продажи».Продавец.Название предмета

Отчет «Магазин».Стоимость предмета = Спраочник «Продажи».Продавец.Стоимость предмета

Отчет «Магазин».Категория предмета = Спраочник «Продажи».Продавец.Категория предмета

# 2 Теоретическая часть

Требуется, чтобы подсистема позволяла искать информацию о продавцах по диапазону ключа рейтинг продавца в справочнике «Продавцы», и по ключу категория предмета в справочнике «Продажи».

Категория предмета в справочнике «Продажи» неуникальна, поэтому для поиска в справочнике будет использоваться АВЛ-дерево. Так как бинарное дерево поиска может превратиться в список, то лучше использовать самобалансирующееся бинарное дерево. И так как будет большое количество поисков в справочнике, то, чтобы поиск был быстрее, будет использоваться АВЛ-дерево.

Так как логин в справочнике «Продавцы» даёт уникальность, и количество продавцов неизвестно на момент работы со справочником, то для поиска информации будет использоваться динамическая хеш-таблица.

Для формирования отчета «Магазин» по заданной категории предмета и рейтингу потребуется в справочнике «Продажи» выполнять поиск по категории предмета для поиска всех предметов определенной категории. Далее для каждой записи из справочника «Продажи», подходящей по категории, в справочнике «Продавцы» найти продавцов по логину, полученному при поиске в справочнике «Продажи», и сравнить рейтинг продавца с заданным рейтингом.

2.1 Хеш-таблица

Хеш-таблица (hash table) — это массив Т [0..m - 1], в котором номер ячейки для ключа key U вычисляется с использованием хеш-функции (функции хеширования). Причем размер m хеш-таблицы значительно меньше размера исходной совокупности ключей U [2].

Существуют два основных варианта хеш-таблиц: с цепочками и открытой адресацией. Хеш-таблица содержит некоторый массив H, элементы которого есть пары (хеш-таблица с открытой адресацией) или списки пар (хеш-таблица с цепочками) [2].

Выполнение операции в хеш-таблице начинается с вычисления хеш-функции от ключа. Получающееся хеш-значение i=hash(key) играет роль индекса в массиве H. Затем выполняемая операция (добавление, удаление или поиск) перенаправляется объекту, который хранится в соответствующей ячейке массива H[i] [2].

Ситуация, когда для различных ключей получается одно и то же хеш-значение, называется коллизией. Такие события не так уж и редки — например, при вставке в хеш-таблицу размером 365 ячеек всего лишь 23 элементов вероятность коллизии уже превысит 50% (если каждый элемент может равновероятно попасть в любую ячейку). Поэтому механизм разрешения коллизий — важная составляющая любой хеш-таблицы [2].

В некоторых специальных случаях удаётся избежать коллизий вообще. Например, если все ключи элементов известны заранее (или очень редко меняются), то для них можно найти некоторую совершенную хеш-функцию, которая распределит их по ячейкам хеш-таблицы без коллизий. Хеш-таблицы, использующие подобные хеш-функции, не нуждаются в механизме разрешения коллизий, и называются хеш-таблицами с прямой адресацией [2].

2.1.1 Хеш-функция

Хеш-функция (hash function) принимает в качестве аргумента ключ из множества U и возвращает соответствующий ему номер ячейки таблицы T [0..m - 1]. Другими словами, хеш-функция отображает совокупность ключей U на множество ячеек хеш-таблицы T[0..m - 1].

Значения, возвращаемые хеш-функцией, называются хеш-значениями, хеш-кодами, дайджестами или просто хешами. Эти значения обычно используются для индексации таблицы фиксированного размера, называемой хеш-таблицей. Использование хеш-функции для индексации хеш-таблицы называется хешированием или адресацией хранилища с разбросом [3].

Хеш-функции и связанные с ними хеш-таблицы используются в приложениях для хранения и извлечения данных для доступа к данным за небольшое и почти постоянное время на извлечение. Они требуют объема пространства для хранения, лишь немного превышающего общее пространство, необходимое для самих данных или записей. Хеширование — это эффективная с точки зрения вычислений и пространства хранения форма доступа к данным, которая позволяет избежать непостоянного времени доступа к упорядоченным и неупорядоченным спискам и структурированным деревьям, а также часто экспоненциальных требований к хранению при прямом доступе к пространствам состояний ключей большой или переменной длины [3].

Использование хеш-функций зависит от статистических свойств взаимодействия ключа и функции: поведение в наихудшем случае невыносимо плохое с исчезающе малой вероятностью, а поведение в среднем случае может быть почти оптимальным (минимальное столкновение).

Многочисленные тесты показали хорошую работу двух основных типов хеш-функций, один из которых основан на делении, а другой — на умножении.

Метод деления весьма прост; мы просто используем остаток от деления на М

h(К) = К mod М

В этом случае очевидно, что, например, при четном М значение h(К) будет четным при четном К и нечетным — при нечетном, что приведет к значительному смешению данных во многих файлах. Еще хуже обстоят дела, если М представляет собой степень основания счисления компьютера, поскольку при этом K mod M представляет собой несколько цифр числа К, расположенных справа, и не зависит от остальных цифр. Точно так же можно показать, что М не должно быть кратно трем, поскольку при буквенных ключах два из них, отличающиеся только перестановкой букв, могут давать числовые значения с разностью, кратной 3 (это происходит, поскольку 22n mod 3 = 1 и 10n mod 3 = 1). В целом, следует избегать значений М, делящих rk ± а, где k и а - небольшие числа, а r - "основание системы счисления" набора используемых алфавитно-цифровых символов (обычно r = 64, 256 или 100), так как остаток от деления по модулю на такие значения М зачастую представляет простую суперпозицию цифр ключа. Приведенные рассуждения приводят к мысли, что лучше всего использовать в качестве М простое число, такое, что rk ≠ а (по модулю М) при небольших k и а. В большинстве случаев подобный выбор вполне удовлетворителен [3].

Пример:

Входные данные:

J1233dav;27124;4,25

Kf23314;21;1,77

dddeq;300;4,12

Vagner123;777;3,11

krestnikova2022;1234;5,00

leaderidnetop;444;0,13

dvfulutshiyvuz;312;5,00

hochu5pokursovoy;290115;4,99

kuplygara4;123321;3,71

KolliziiNet2022;24;2,40

Размер таблицы = 20. Константа = 3;

1. Вставка 1 записи. Хеш функция = 10. Свободна. Вставляем.

2. Вставка 2 записи. Хеш функция = 10. Занята. Пересчитываем хеш-функцию. (10 + 1 \* 3) % 20 = 13. Свободна. Вставляем.

3. Вставка 3 записи. Хеш функция = 14. Свободна. Вставляем.

4. Вставка 4 записи. Хеш функция = 1. Свободна. Вставляем.

5. Вставка 5 записи. Хеш функция = 19. Свободна. Вставляем.

6. Вставка 6 записи. Хеш функция = 16. Свободна. Вставляем.

7. Вставка 7 записи. Хеш функция = 0. Свободна. Вставляем.

8. Вставка 8 записи. Хеш функция = 5. Свободна. Вставляем.

9. Вставка 9 записи. Хеш функция = 8. Свободна. Вставляем.

10. Вставка 10 записи. Хеш функция = 12. Свободна. Вставляем

При вставке записи 2 в хеш-таблицу хеш функция 2 записи была равна хеш-функции 1 записи. Данная ситуация называется коллизией. Для того, чтобы решить коллизию были придуманы методы разрешения коллизии(метод цепочек, метод открытой адресации и т.п.).

Таблица 5 – Пример хеш-таблицы для справочника «Продавцы»

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| Первичный хеш | Вторичный хеш | Логин(Ключ) | Кол-во продаж | Рейтинг продавца | Статус |
| 0 | 0 | dvfulutshiyvuz | 312 | 5 | 1 |
| 1 | 1 | Vagner123 | 777 | 3.13 | 1 |
| 2 | 2 | - | - | - | 0 |
| 3 | 3 | - | - | - | 0 |
| 4 | 4 | - | - | - | 0 |
| 5 | 5 | hochu5pokursovoy | 290115 | 4.99 | 1 |
| 6 | 6 | - | - | - | 0 |
| 7 | 7 | - | - | - | 0 |
| 8 | 8 | kuplygara4 | 123321 | 3.71 | 1 |
| 9 | 9 | - | - | - | 0 |
| 10 | 10 | Kf23314 | 21 | 1.77 | 1 |
| 11 | 11 | - | - | - | 0 |
| 12 | 12 | KolliziiNet2022 | 24 | 2.4 | 1 |
| 10 | 13 | J1233dav | 27124 | 4.25 | 1 |
| 14 | 14 | dddeq | 300 | 4.12 | 1 |
| 15 | 15 | - | - | - | 0 |
| 16 | 16 | Leaderidnetop | 444 | 0.13 | 1 |
| 17 | 17 | - | - | - | 0 |
| 18 | 18 | - | - | - | 0 |
| 19 | 19 | krestnikova2022 | 1234 | 5 | 1 |

Для решения задачи коллизии был выбран метод линейного пробирования, так как как он не требует дополнительной памяти, в отличие от метода цепочек

2.1.2 Разрешение коллизий методом открытой адресации

В массиве H хранятся сами пары ключ-значение. Алгоритм вставки элемента проверяет ячейки массива H в некотором порядке до тех пор, пока не будет найдена первая свободная ячейка, в которую и будет записан новый элемент. Этот порядок вычисляется на лету, что позволяет сэкономить на памяти для указателей, требующихся в хеш-таблицах с цепочками.

Последовательность, в которой просматриваются ячейки хеш-таблицы, называется последовательностью проб. В общем случае, она зависит только от ключа элемента, то есть это последовательность h0(x), h1(x), …, hn — 1(x), где x — ключ элемента, а hi(x) — произвольные функции, сопоставляющие каждому ключу ячейку в хеш-таблице. Первый элемент в последовательности, как правило, равен значению некоторой хеш-функции от ключа, а остальные считаются от него одним из приведённых ниже способов. Для успешной работы алгоритмов поиска последовательность проб должна быть такой, чтобы все ячейки хеш-таблицы оказались просмотренными ровно по одному разу [2].

Алгоритм поиска просматривает ячейки хеш-таблицы в том же самом порядке, что и при вставке, до тех пор, пока не найдется либо элемент с искомым ключом, либо свободная ячейка (что означает отсутствие элемента в хеш-таблице) [2].

Удаление элементов в такой схеме несколько затруднено. Обычно поступают так: заводят булевый флаг для каждой ячейки, помечающий, удален элемент в ней или нет. Тогда удаление элемента состоит в установке этого флага для соответствующей ячейки хеш-таблицы, но при этом необходимо модифицировать процедуру поиска существующего элемента так, чтобы она считала удалённые ячейки занятыми, а процедуру добавления — чтобы она их считала свободными и сбрасывала значение флага при добавлении [2].

Линейное пробирование: ячейки хеш-таблицы последовательно просматриваются с некоторым фиксированным интервалом k между ячейками (обычно k = 1), то есть i-й элемент последовательности проб — это ячейка с номером (hash(x) + ik) mod N. Для того, чтобы все ячейки оказались просмотренными по одному разу, необходимо, чтобы k было взаимно-простым с размером хеш-таблицы [2].

Для решения задачи коллизии был выбран метод линейного пробирования. Константа подбирается каждый раз, если она является делителем размерности таблицы. Ниже приведен пример хеш таблицы на данных, приведенных в главе 1.1 «Объекты предметной области» в таблице 2 - Справочник «Продавцы».

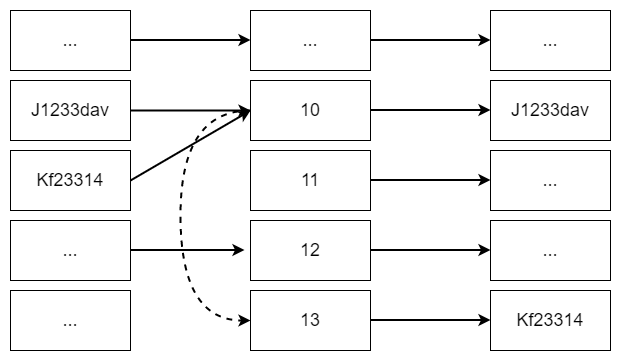


Рисунок 1 – Метод открытой адресации

2.2 АВЛ дерево

АВЛ-дерево — сбалансированное по высоте двоичное дерево поиска: для каждой его вершины высота её двух поддеревьев различается не более чем на 1.[4]

АВЛ — аббревиатура, образованная первыми буквами создателей (советских учёных), Адельсон-Вельского Георгия Максимовича и Ландиса Евгения Михайловича [4].

Показатель сбалансированности в дальнейшем будем интерпретировать как разность между высотой левого и правого поддерева, а алгоритм будет основаться на типе TAVLTree, описанном выше. Непосредственно при вставке (листу) присваивается нулевой баланс. Процесс включения вершины состоит из трех частей (данный процесс описан Никлаусом Виртом в «Алгоритмы и структуры данных»):

Алгоритм добавления вершины:

Прохода по пути поиска, пока не убедимся, что ключа в дереве нет.

Включения новой вершины в дерево и определения результирующих показателей балансировки [4].

«Отступления» назад по пути поиска и проверки в каждой вершине показателя сбалансированности. Если необходимо — балансировка.

Будем возвращать в качестве результата функции, уменьшилась высота дерева или нет. Предположим, что процесс из левой ветви возвращается к родителю (рекурсия идет назад), тогда возможны три случая: {hl — высота левого поддерева, hr — высота правого поддерева} Включение вершины в левое поддерево приведет к

hl < hr: выравняется hl = hr. Ничего делать не нужно.

hl = hr: теперь левое поддерево будет больше на единицу, но балансировка пока не требуется.

hl > hr: теперь hl — hr = 2, — требуется балансировка.

В третьей ситуации требуется определить балансировку левого поддерева. Если левое поддерево этой вершины (Tree^.left^.left) выше правого (Tree^.left^.right), то требуется большое правое вращение, иначе хватит малого правого. Аналогичные (симметричные) рассуждения можно привести и для включение в правое поддерево [4].

Алгоритм удаления вершины:

Вершина — лист, удалим её и вызовем балансировку всех её предков в порядке от родителя к корню [4].

Докажем, что данный алгоритм сохраняет балансировку. Для этого докажем по индукции по высоте дерева, что после удаления некоторой вершины из дерева и последующей балансировки высота дерева уменьшается не более, чем на 1. База индукции: Для листа очевидно верно. Шаг индукции: Либо условие балансированности в корне (после удаления корень может изменится) не нарушилось, тогда высота данного дерева не изменилась, либо уменьшилось строго меньшее из поддеревьев => высота до балансировки не изменилась => после уменьшится не более чем на 1 [4].

Очевидно, что в результате указанных действий процедура удаления вызывается не более 3 раз, так как у вершины, удаляемой по второму вызову, нет одного из поддеревьев. Но поиск ближайшего каждый раз требует O(N) операций. Становится очевидной возможность оптимизации: поиск ближайшей вершины может быть выполнен по краю поддерева, что сокращает сложность до O(log(N)) [2].

Расстановка балансов при удалении:

Удаляемая вершина — лист, она удаляется, и обратный обход дерева происходит от родителя удалённого листа.

Если при переходе к родителю пришли слева — баланс увеличивается на 1, если же пришли справа — уменьшается на 1.

Это делается до тех пор, пока при изменении баланса он не станет равным −1 или 1: в данном случае такое изменение баланса будет гласить о неизменной дельта-высоте поддеревьев. Повороты происходят по тем же правилам, что и при вставке [2].

Пример:

Входные данные:

Vagner123;Синий пулемет A21;15,31;Голубой

J1233dav;Нож хороший;2000;Красный

krestnikova2022;Killer Knife 123;13,41;Красный

leaderidnetop;Leader 2022;11,52;Зеленый

hochu5pokursovoy;Зимний автомат M4;13000;Желтый

Kf23314;Green Knife;1300,13;Синий

dvfulutshiyvuz;Кухонный нож;14,13;Синий

KolliziiNet2022;Левый и правый пистоль;51321;Фиолетовый

kuplygara4;Красное солнце;21,33;Фиолетовый

dddeq;Летний автомат M4;20000;GreenNoTTred

dddeq;Летний автомат M4;20000;red

dddeq;Летний автомат M4;20000;Tree

dddeq;Летний автомат M4;20000;Qt

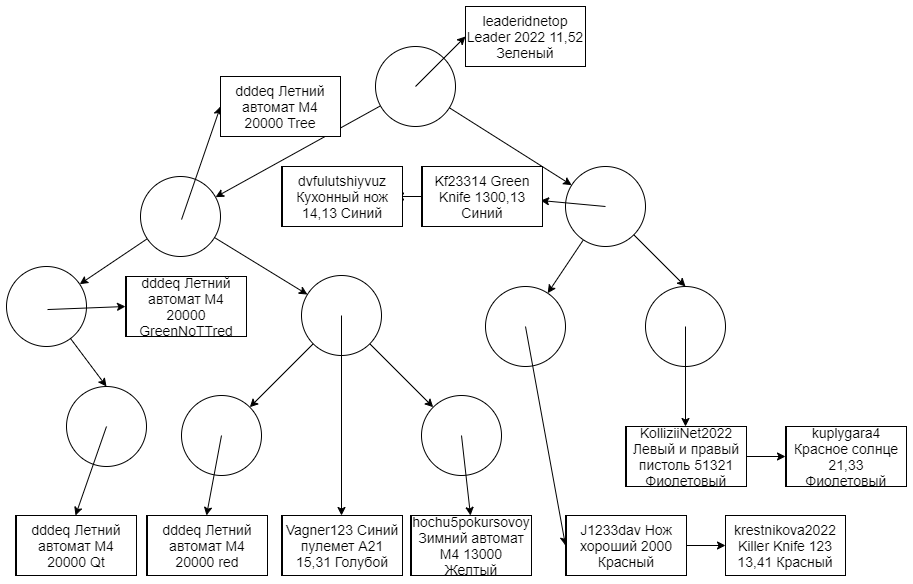


Рисунок 2 – Визуальное представление справочника «Продажи»

2.2.1 Элемент дерева – линейный односвязный список с добавлением в начало

Линейные списки являются чрезвычайно гибкой структурой, так как их легко сделать большими или меньшими, и их элементы доступны для вставки или удаления в любой позиции списка. Списки также можно объединять или разбивать на меньшие списки.

Списки регулярно используются в приложениях, например, в программах информационного поиска, трансляторах программных языков или при моделировании различных процессов.

В математике список определяется как последовательность элементов определенного типа: X1, X2, … Xn , где n>=0. Количество элементов n называется длиной списка, X1 – первый элемент списка, Xn– последний элемент списка. В случае n=0, список пустой. Важное свойство списка заключается в том, что его элементы можно линейно упорядочить в соответствии с их позицией в списке, т.е., Xi предшествует Xi+1 и следует за Xi-1. Элемент Xi имеет позицию i [4].

Элементы списка могут быть разбросаны по памяти как угодно! Из-за этого теряется возможность быстро получить элемент по индексу, а также не представляется возможным быстро скопировать весь список, но получается довольно приятная штука — можно вставлять элементы за линейное время в любое место [4].

# 3 Требования к информационной системе

3.1 Требования к данным

3.1.1 Требования к входным данным

Основываясь на анализе ПО, входными данными является:

* текстовый файл table1\_\*.txt, каждая строка файла содержит информацию об объекте «Продавцы», а именно: логин, количество продаж, рейтинг продавца, разделенные символом «;»

Пример текстового файла:

J1233dav;27124;4.25

Kf23314;21;1.77

dddeq;300;4.12

Vagner123;777;3.11

krestnikova2022;1234;5.00

leaderidnetop;444;0.13

dvfulutshiyvuz;312;5.00

hochu5pokursovoy;290115;4.99

kuplygara4;123321;3.71

KolliziiNet2022;24;2.40

* текстовый файл table2\_\*.txt, каждая строка файла содержит информацию об объекте «Продажи», а именно: логин, название предмета, стоимость предмета, категория предмета, разделенные символом «;»

Пример текстового файла:

J1233dav;Нож хороший;2000;Красный

Kf23314;Green Knife;1300,13;Синий

dddeq;Летний автомат M4;20000;Оранжевый

Vagner123;Синий пулемет A21;15,31;Голубой

krestnikova2022;Killer Knife 123;13,41;Красный

leaderidnetop;Leader 2022;11,52;Зелёный

dvfulutshiyvuz;Кухонный нож;14,13;Синий

hochu5pokursovoy;Зимний автомат M4;13000;Жёлтый

kuplygara4;Красное солнце;21,33;Фиолетовый

KolliziiNet2022;Левый и правый пистоль;511,23;Фиолетовый

* рейтинг продавца(от) (см. п 1.1);
* рейтинг продавца(до) (см. п 1.1);
* логин, количество продаж, рейтинг продавца, название предмета, стоимость предмета, категория предмета (см. п. 1.1).

3.1.2 Требования к выходным данным

Выходными данными являются:

* текстовый файл table1\_\*.txt, каждая строка файла содержит информацию об объекте «Продавцы», а именно: логин, количество продаж, рейтинг продавца, разделенные символом «;»
* текстовый файл table2\_\*.txt, каждая строка файла содержит информацию об объекте «Продажи», а именно: логин, название предмета, стоимость предмета, категория предмета, разделенные символом «;»
* текстовый файл report\_\*.txt, каждая строка файла содержит информацию из отчета «Магазин», а именно: логин, количество продаж, рейтинг продавца, название предмета, стоимость предмета, категория предмета, разделенные символом пробел.
* сообщения об ошибках:
* «Неправильно введённые данные»
* «Запись не найдена»
* «Загрузка прошла успешно»
* «Файл пуст»
* «Справочник сохранен»
* «Отчет сохранен»
* «Запись удалена»
* «Ошибка чтения файла»
* «С этим продавцом есть связанные записи»

3.2 Функциональные требования

Информационная система, должна позволять:

* считывать данные справочников из текстовых файлов (см п 3.1.2);
* добавлять информацию в справочник «Продавцы» по значениям: логин, количество продаж, рейтинг продавца;
* проверять добавляемые значения в справочник «Продавцы» на корректность, а именно: логин не может начинаться на число и длина от 5 до 25 символов, количество продаж – целое число от 0 включительно, рейтинг продавца – десятичное число от 0 до 5 включительно
* добавлять информацию в справочник «Продажи» по значениям: логин, название предмета, стоимость предмета, категория предмета;
* проверять добавляемые значения в справочник «Продавцы» на корректность, а именно: логин не может начинаться на число и длина от 5 до 25 символов, длина названия предмета от 5 до 100 символов, стоимость предмета – десятичное число от 0 не включительно, длина категории предмета от 5 до 100 символов;
* проверять на уникальность логин, введенный пользователем, при добавлении в справочник «Продавцы» и выводить соответствующую ошибку при неуникальности ключа;
* соблюдать целостность между справочниками «Продавцы» и «Продажи» при добавлении в справочнике «Продажи», т.е. если логин продавца есть в справочнике «Продавцы», то добавляем в справочник, иначе выводить соответствующую ошибку;
* удалять информацию из справочника «Продавцы» по значению: Логин;
* удалять информацию из справочника «Продажи» по значениям: логин, название предмета, стоимость предмета, категория предмета.
* соблюдать целостность между справочниками «Продавцы» и «Продажи» при удалении из справочника «Продавцы», т.е. если у продавца нет связных записей в справочнике «Продажи», то удалить из справочника, иначе выводить соответствующую ошибку;
* находить информацию в справочниках «Продавцы» и «Продажи» по значениям: категория предмета, рейтинг продавца(от), рейтинг продавца(до) и выводить соответствующую информацию о существовании(несуществовании);
* сохранять все внесенные изменения в справочники «Продавцы» и «Продажи» в файл(см п.3.1.2);
* создавать отчет «Магазин» по заданному рейтингу и категории предмета;
* сохранять отчет «Магазин» в заданный файл(см п.3.1.2);

# 4 Реализация

4.1 Спецификация структур данных

Структура **Table1** – структура, описывающая справочник «Продавцы»

Поля:

* string Login – логин продавца;
* double CountOfSell – количество продаж продавца;
* double Rating – рейтинг продавца.

Методы:

* static bool operator ==(Table1 obj1, Table1 obj2) – переопределённый оператор равенства двух элементов этой структуры;
* static bool operator !=(Table1 obj1, Table1 obj2) – переопределённый оператор неравенства двух элементов этой структуры.

Структура **Table2** - структура, описывающая справочник «Продажи»

Поля:

* string Login – логин продавца;
* string Naming – название предмета;
* string Category – категория предмета;
* double Price – цена предмета.

Методы:

* override string ToString() – функция, которая из элемента структуры делает строку;

Входные данные: экземпляр структуры Table2;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: строка – значение экземпляра структуры Table2.

* static bool operator ==(Table1 obj1, Table1 obj2) – переопределённый оператор равенства двух элементов этой структуры;
* static bool operator !=(Table1 obj1, Table1 obj2) – переопределённый оператор неравенства двух элементов этой структуры.

Структура **ReportStruct** - структура, описывающая отчёт «Магазин»

Поля:

* string Login - логин продавца;
* double CountOfSell – количество продаж продавца;
* double Rating – рейтинг продавца;
* string Naming – название предмета;
* string Category – категория предмета;
* double Price – цена предмета.

Методы:

* override string ToString() – функция, которая из элемента структуры делает строку;

Входные данные: экземпляр структуры ReportStruct;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: строка – значение экземпляра структуры ReportStruct.

Структура **HashTableItem** - структура, описывающая элемент хеш-таблицы

Поля:

* int Status – статус элемента;
* Table1 Value – значение хеш-таблицы;
* int CountOf2 – количество записей, связанных с элементом хеш-таблицы.

Методы:

* override string ToString() – функция, которая из элемента структуры делает строку;

Входные данные: экземпляр структуры HashTableItem;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: строка – значение экземпляра структуры HashTableItem.

Класс **Avl** - класс, описывающий АВЛ-дерево.

Поля:

* LinkedList<Table2> Data – переменная, хранит данные в потомке;
* Node Left – ссылка на левый потомок узла дерева;
* Node Right - ссылка на правый потомок узла дерева;
* Node \_root – переменная, хранящая корень дерева;
* enum NodePosition – позиция узла относительно родителя, требуется для визуализации дерева в отладчике.

Методы:

* string PrintValue(string value, NodePosition nodePostion) – форматирует строку для отладчика;

Входные данные: не отформатированная строка, позиция элемента;

Формальные параметры: переменная string value – строка, которую требуется отформатировать, переменная NodePosition nodePostion – задаёт позицию элемента для форматирования;

Выходные данные: отформатированная строка string.

* void PrintPretty(string indent, NodePosition nodePosition, bool last, bool empty, LinkedList<string> str);

Входные данные: дерево, строка – служебные символы для отображения дерева в отладчике, позиция элемента, является ли элемент пустым, является ли элемент правым потомком;

Формальные параметры: переменная string indent – отвечает за пробелы для отображения таблицы, переменная NodePosition nodePosition – узел дерева на данный момент итерации, переменная bool last – обозначает конец обхода потомков данного узла, переменная bool empty – указывает на пустоту потомка, линейный список LinkedList<string> str – хранит отформатированные строки для вывода дерева;

Выходные данные: список строк – красиво отформатированные значения дерева.

* LinkedList<string> Print() – выводит в отладчик дерево;

Входные данные: дерево;

Формальные параметры: Отсутствуют;

Выходные данные: отображение дерева в окне отладки.

* void AvlToList(Node tree, List<Table2> mainList) – переводит все данные дерева в список. Используется для вывода дерева в файл;

Входные данные: дерево, узел, в котором на данный момент рекурсии находится метод;

Формальные параметры: переменная Node tree – узел, в котором на данный момент итерации рекурсии находится процедура, линейный список List<Table2>; mainList – список, в который выгружаются элементы узла;

Выходные данные: линейный список List<Table2>, хранящий все элементы дерева.

* void Add(Table2 data) – добавляет новый элемент в дерево. Если дерево пустое – добавляет в корень. Иначе – запускает RecursiveInsert;

Входные данные: дерево, элемент, который добавляется в дерево;

Формальные параметры: переменая Table2 data – элемент, который добавляют в дерево;

Выходные данные: дерево с добавленным элементом.

* Node RecursiveInsert(Node current, Node n) – рекурсивно ищет место вставки в дерево. При нахождении – вставляет элемент в список, находящийся в элементе дерева;

Входные данные: узел, на котором сейчас выполняется процедура, переменная, вспомогательный узел;

Формальные параметры: переменная Node current – узел, на котором сейчас выполняется процедура, переменная Node n – вспомогательная переменная;

Выходные данные: дерево со вставленным Node.

* Node balance\_tree(Node current) – балансирует дерево в заданном узле дерева;

Входные данные: узел, в котором происходит балансировка;

Формальные параметры: переменная Node current – узел, в котором происходит балансирование;

Выходные данные: узел с отбалансированными «весами».

* void Delete(Table2 target) – удаляет элемент из дерева. Если в узле остался 1 элемент – удаляет узел. Иначе – удаляет из списка, хранящегося в узле;

Входные данные: дерево, элемент, который нужно удалить;

Формальные параметры: переменная Table2 target – элемент, который нужно удалить;

Выходные данные: дерево без элемента target.

* Node Delete(Node current, string target) – вспомогательная процедура для удаления элемента из дерева. Удаляет узел дерева, в котором хранится заданный ключ;

Входные данные: дерево, узел, в котором на данный момент проходит проверка, ключ поиска для удаления;

Формальные параметры: переменная Node current – узел, в котором на данный момент проходит проверка, string target – ключ поиска;

Выходные данные: дерево с удалённым узлом.

* List<Table2> Find(string key) – возвращает список элементов, хранящийся в узле заданного ключа. Если узла по заданному ключу нет – то возвращает пустой список;

Входные данные: дерево, ключ поиска;

Формальные параметры: переменная string key – ключ поиска;

Выходные данные: найденный элемент Table2. Если не найден – возвращается пустой элемент.

* Node Find(string target, Node current) – по заданному ключу рекурсивно ищет узел в дереве. Если узла по заданному ключу нет в дереве – то возвращает null;

Входные данные: ключ поиска, элемент, который проверяется на данный момент рекурсии метода;

Формальные параметры: переменная string target – ключ, по которому ищут узел, переменная Node – узел, в котором в данный момент находится процедура;

Выходные данные: если узел найден - найденный узел. Если узел не найден – null.

* int max(int l, int r) – возвращает максимальное между двумя числами;

Входные данные: два числа;

Формальные параметры: переменная int l – число для сравнения, переменная int r – число для сравнения;

Выходные данные: l, если l > r, иначе r.

* int GetHeight(Node current) – возвращает максимальный коэффициент для узла;

Входные данные: узел дерева;

Формальные параметры: переменная Node current - узел, в котором вычисляют максимальный коэффициент;

Выходные данные: максимальный коэффициент для узла.

* int balance\_factor(Node current) – возвращает коэффициент баланса в заданном узле;

Входные данные: узел дерева;

Формальные параметры: переменная Node current – заданный узел, в котором ищется коэффициент;

Выходные данные: коэффициент баланса в заданном узле.

* Node RotateRR(Node parent) – выполняет правый поворот в заданном узле дерева;

Входные данные: узел, в котором происходит поворот;

Формальные параметры: переменная Node parent – узел, в котором происходит балансировка;

Выходные данные: - сбалансированный узел.

* Node RotateLL(Node parent) – выполняет левый поворот в заданном узле дерева;

Входные данные: узел, в котором происходит поворот;

Формальные параметры: переменная Node parent – узел, в котором происходит балансировка;

Выходные данные: - сбалансированный узел.

* Node RotateLR(Node parent) – выполняет лево-правый поворот в заданном узле дерева;

Входные данные: узел, в котором происходит поворот;

Формальные параметры: переменная Node parent – узел, в котором происходит балансировка;

Выходные данные: - сбалансированный узел.

* Node RotateRL(Node parent) – выполняет право-левый поворот в заданном узле дерева;

Входные данные: узел, в котором происходит поворот;

Формальные параметры: переменная Node parent – узел, в котором происходит балансировка;

Выходные данные: - сбалансированный узел.

Класс **Hash** - класс, описывающий хеш-таблицу

Поля:

* Int k – переменная, коэффициент для разрешения коллизии, который меняется при увеличении/уменьшении размера;
* Int Capacity – переменная, количество элементов, находящихся в таблице;
* Int \_sizeOfTable – переменная, текущая размерность таблицы;
* Int \_pop – переменная, количество попыток разрешения коллизии;
* Int mainSize – переменная, начальный размер таблицы;
* HashTableItem[] table – массив, хеш-таблица.

Методы:

* int Prime(int index) – возвращает наименьшее простое число к заданному.

Входные данные: число, к которому ищется простое число;

Формальные параметры: переменная int index – число, к которому ищется наименьшее простое число;

Выходные данные: целочисленное число – простое число к заданному.

* Hash(int size) – конструктор, создаёт хеш-таблицу размерности size;

Входные данные: размер хеш-таблицы;

Формальные параметры: переменная int size – размер хеш-таблицы;

Выходные данные: хеш-таблица.

* int HashFunction(string pat) – функция, высчитывающая первичную хеш-функцию;

Входные данные: ключ для хеш-функции;

Формальные параметры: переменная string pat – ключ, для которого считается хеш-функция;

Выходные данные: целочисленное число – хеш-функция заданного ключа.

Пример функции int HashFunction(string pat)

HashFunction (key) += ((int)key[i](i = 1..key.Length)) % \_sizeOfTable.

HashFunctionTwo(key, pop) = (key + pop\*k) % \_sizeOfTable.

Предположим, что размер хеш-таблицы равен 20, а на вход поступает запись, содержащая информацию о продавце из модели предметной области (см п. 1.1), а именно:

J1233dav 27124 4,25

Hash(J1233dav) = (74+49+50+51+51+100+97+118+74+49+50+51+51+100+97+118) mod 20 = 10

Аналогично

Hash(Kf23314) = 10. Встретилась коллизия. Пересчёт с помощью функции int HashFunctuonTwo(10, 1) = 13

Hash(dddeq) = 14

Hash(Vagner123) = 1

Hash(krestnikova2022) = 19

Hash(leaderidnetop) = 16

Hash(dvfulutshiyvuz) = 0

Hash(hochu5pokursovoy) = 5

Hash(kuplygara4) = 8

Hash(KolliziiNet2022) = 12

* int HashFunctuonTwo(int hash1, int j) – функция, высчитывающая рекурсивно вторичную хеш-функцию;

Входные данные: первичная хеш-функция, номер попытки;

Формальные параметры: переменная int hash1 – значение хеш-функции, на которой встретилась коллизия, переменная int j – номер попытки разрешения коллизии;

Выходные данные: целочисленное число – вторичная хеш-функция заданного числа.

* HashTableItem[] Init(int size) – инициализация массива;

Входные данные: размер массива;

Формальные параметры: переменная int size – размер инициализированного массива;

Выходные данные: инициализированный массив элементов структуры HashTableItem.

* void Add(Table1 pat) – добавляет в хеш-таблицу элемент Table1;

Входные данные: хеш-таблица, переменная Table1;

Формальные параметры: переменная Table1 pat – элемент для добавления в хеш-таблицу;

Выходные данные: хеш-таблица с добавленным элементом pat.

* void Resize() – при достижении заполненности более 75% - увеличение размера таблицы в 2 раза;

Входные данные: хеш-таблица с количеством элементов > 75% от размерности хеш-таблицы;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: хеш-таблица с удвоенной размерностью хеш-таблицы.

* void changeCounts(string Login, int k) – подсчитывает количество связных записей во второй таблице;

Входные данные: хеш-таблица, переменные string, int;

Формальные параметры: переменная string Login – ключ поиска для добавления/вычитания количества связных записей во второй таблице, переменная int k – позволяет различить, добавлять или вычитать в таблице;

Выходные данные: хеш-таблица с изменённым у элемента с ключом Login количеством связных записей.

* void Rehash() – при достижении заполненности менее 25% - уменьшение размера таблицы в 2 раза;

Входные данные: хеш-таблица с количеством элементов < 25% от размерности хеш-таблицы;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: хеш-таблица с уменьшенной в 2 раза размерностью хеш-таблицы.

* Table1 Searching(string key) – функция поиска элемента в хеш-таблице по заданному ключу. Если элемент не найден – возвращается null. Если найдено – возвращается переменная Table1;

Входные данные: переменная string, хеш-таблица;

Формальные параметры: переменная string key – ключ поиска в хеш-таблице;

Выходные данные: переменная Table1 – значение искомого элемента.

* int SearchForAdding(string pat) – вспомогательная функция для добавления. Возвращает число – место для вставки. Если ключ имеется в хеш-таблице – возвращает -1;

Входные данные: хеш-таблица, переменная string;

Формальные параметры: переменная string pat – ключ поиска;

Выходные данные: число – место для вставки элемента.

* int Search(string pat) – вспомогательная функция, которая возвращает индекс элемента, если он найден, и -1, если он не найден;

Входные данные: переменная string, хеш-таблица;

Формальные параметры: переменная string key – ключ поиска в хеш-таблице;

Выходные данные: число – индекс элемента с заданным ключом.

* void Delete(string pat) – удаляет элемент из хеш-таблицы по заданному ключу;

Входные данные: переменная string, хеш-таблица;

Формальные параметры: переменная string key – ключ поиска в хеш-таблице;

Выходные данные: хеш-таблица с удалённым из неё элементом с заданным ключом.

* int GetterSize() – возвращает количество элементов в хеш-таблице;

Входные данные: переменная int – количество элементов;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: переменная int – количество элементов.

* Table1[] Getter() – возвращает массив значений хеш-таблицы, требуется для отображения справочника «Продавцы»;

Входные данные: хеш-таблица;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: массив переменных Table1 – значения из хеш-таблицы.

* HashTableItem[] GetterPublic() – возвращает массив элементов хеш-таблицы, требуется для отладки;

Входные данные: хеш-таблица;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: массив переменных HashTableItem – элементы хеш-таблицы.

Класс **LinkedList<T>** - класс, описывающий линейный односвязный список с добавлением в начало списка

Поля:

* Node<T> \_head – ссылка на начало списка;
* Node<T> \_tail – ссылка на конец списка;
* int \_count – размер списка, нужен для удаления в дереве, вывода списка в статичный массив.

Методы:

* void Add(T data) – добавляет элемент T в список в начало;

Входные данные: линейный односвязный список, элемент, который добавляется;

Формальные параметры: переменная T data – элемент, который добавляется в список;

Выходные данные: линейный односвязный список со вставленным элементом data.

* void Remove(T data) – удаляет первое вхождение элемента T из списка;

Входные данные: линейный односвязный список, элемент, который нужно удалить;

Формальные параметры: переменная T data – элемент, который удаляется из списка;

Выходные данные: линейный односвязный список без элемента data.

* T returnFirst() – возвращает значение первого элемента;

Входные данные: линейный односвязный список;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: элемент T – начало списка.

* public int Count { get { return \_count; } } – возвращает количество элементов линейного односвязного списка;

Входные данные: размер списка;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: размер списка.

* bool Contains(T data) – возвращает true, если элемент находится в списке, иначе false;

Входные данные: линейный односвязный список, элемент, который ищется в списке;

Формальные параметры: переменная T data – элемент, который ищется в списке;

Выходные данные: true, если список содержит заданный элемент, иначе false.

* T[] Getter() – превращает список в статичный массив, требуется для отображения справочника «Продажи»;

Входные данные: линейный односвязный список;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: массив элементов T размера списка.

* string GetStringRepresentation() – превращает список в одну строчку, каждый элемент разделен «->», требуется для отображения в отладчике.

Входные данные: линейный односвязный список;

Формальные параметры: отсутствуют;

Выходные данные: строка string – список.

4.2 Описание среды разработки

Для разработки десктопного приложения была выбрана среда разработки Rider от JetBrain и язык программирования C#, так как в составе Rider, в отличие от других IDE, есть внушительный набор для рефакторинга, проверки кода и контекстных действий для всех поддерживаемых им языков и технологий.

4.3 Руководство пользователя

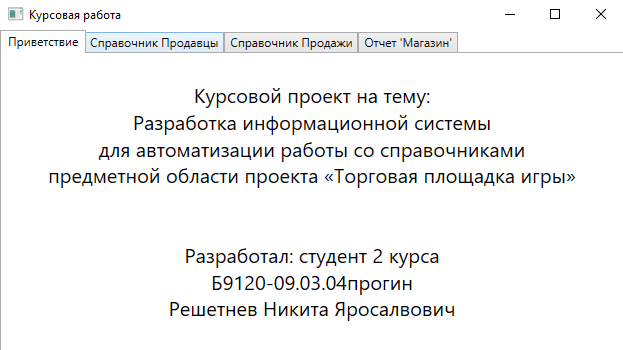
При запуске программы встречает приветственное окно, изображенное на рисунке 3. Сверху находятся вкладки, из которых можно попасть в окна для работы со справочниками и для работы с отчетом

Рисунок 3 – «Окно «Приветствие»

Перейдя во вкладку «Справочник Продавцы», можно наблюдать функционал работы со справочником «Продавцы». На рисунке 4 изображено окно отображения справочника «Продавцы». При нажатии кнопки «Найти» на экран выведется весь справочник «Продавцы», который хранится в памяти программы.

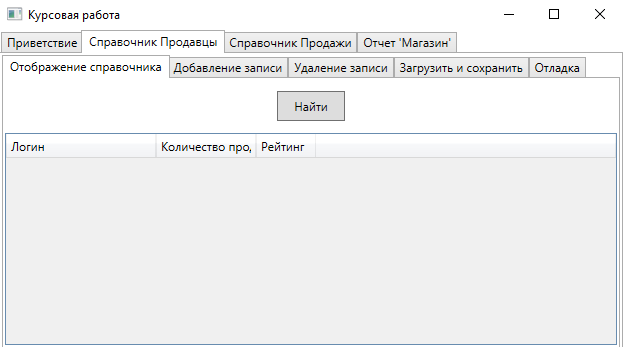


Рисунок 4 – «Окно «Отображение справочника» справочника «Продавцы»

При нажатии на вкладку «Добавление записи» открывается окно добавления записей в справочник «Продавцы». На рисунке 5 предоставлено окно добавления записи в справочник «Продавцы»

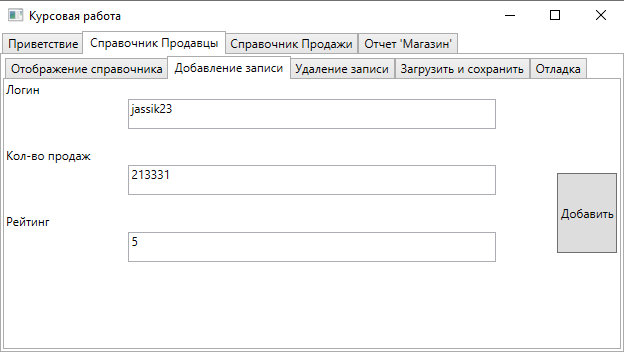


Рисунок 5 – «Окно «Добавление записи» справочника «Продавцы»

В текстовые поля «Логин», «Кол-во продаж», «Рейтинг» необходимо пользователю ввести соответствующие данные и затем нажать кнопку «Добавить». При некорректности данных всплывающее окно уведомит пользователя об этом.

При нажатии на вкладку «Удаление записи» открывается окно удаления записей из справочника «Продавцы». На рисунке 6 предоставлено окно удаления записи из справочника «Продавцы»

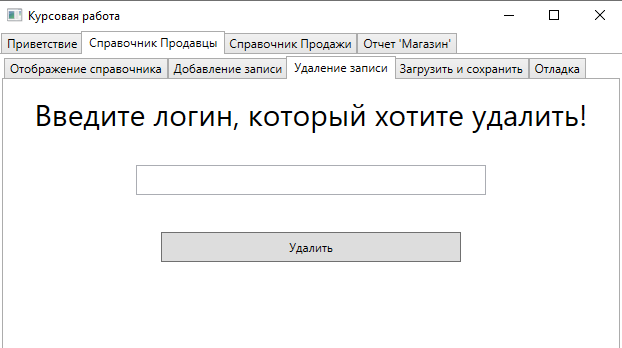


Рисунок 6 – «Окно «Удаление записи» справочника «Продавцы»

В текстовое поле «Введите логин, который хотите удалить!» необходимо ввести логин, который пользователь хочет удалить и нажать кнопку «Удалить». О некорректности данных, отсутствии логина в справочнике, наличии связанных записей в справочнике 2 пользователя уведомят соответствующие всплывающие окна.

При нажатии на вкладку «Загрузить и сохранить» открывается окно загрузки и сохранений записей из справочника «Продавцы». На рисунке 7 предоставлено окно загрузки и сохранений записей из справочника «Продавцы»

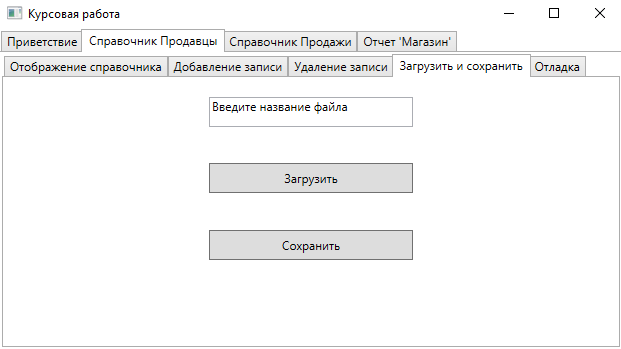


Рисунок 7 – «Окно «Загрузить и сохранить» справочника «Продавцы»

В текстовое поле «Введите название файла» пользователь должен ввести название файла, который хочет загрузить или в который хочет сохранить и нажать кнопку в зависимости от задачи (Загрузить или Сохранить). О некорректности названия файла пользователя уведомят соответствующее всплывающее окно.

При нажатии на вкладку «Отладка» открывается окно отладки хеш-таблицы. На рисунке 8 предоставлено окно отладки хеш-таблицы

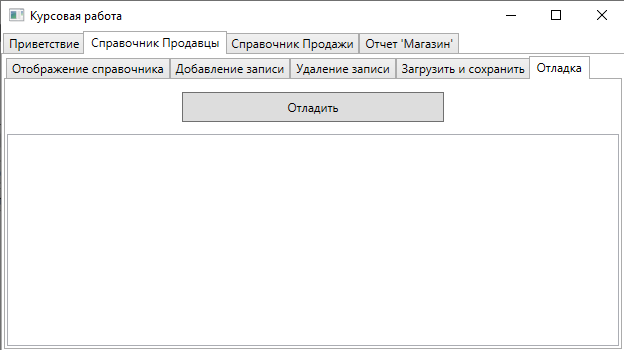


Рисунок 8 – «Окно «Отладка» справочника «Продавцы»

Нажав на кнопку «Отдалить» в окне отобразится хеш таблица со всеми пустыми полями, статусами и количеством связанных записей.

Перейдя во вкладку «Справочник Продажи», можно наблюдать функционал работы со справочником «Продажи». На рисунке 9 изображено окно отображения справочника «Продажи». При нажатии кнопки «Найти» на экран выведется весь справочник «Продажи», который хранится в памяти программы.

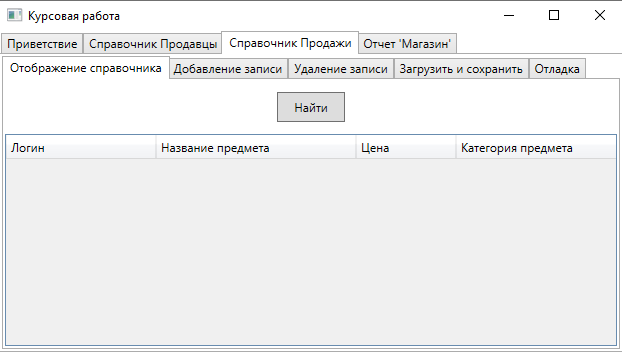


Рисунок 9 – «Окно «Отображение справочника» справочника «Продажи»

При нажатии на вкладку «Добавление записи» открывается окно добавления записей в справочник «Продажи». На рисунке 10 предоставлено окно добавления записи в справочник «Продажи»

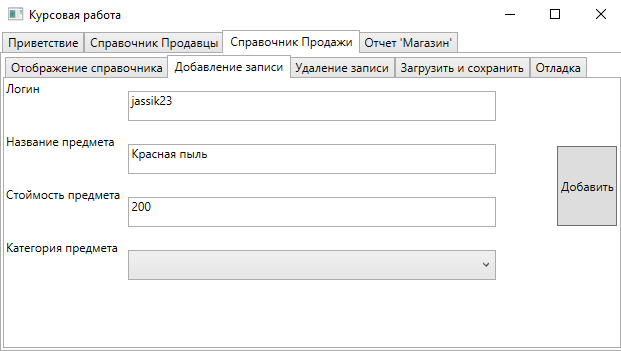


Рисунок 10 – «Окно «Добавление записи» справочника «Продажи»

В текстовые поля «Логин», «Название предмета», «Стоимость предмета» и в поле выбора «Категория предмета» необходимо пользователю ввести соответствующие данные и затем нажать кнопку «Добавить». При некорректности данных всплывающее окно уведомит пользователя об этом.

При нажатии на вкладку «Удаление записи» открывается окно удаления записей из справочника «Продажи». На рисунке 11 предоставлено окно удаления записи из справочника «Продажи»

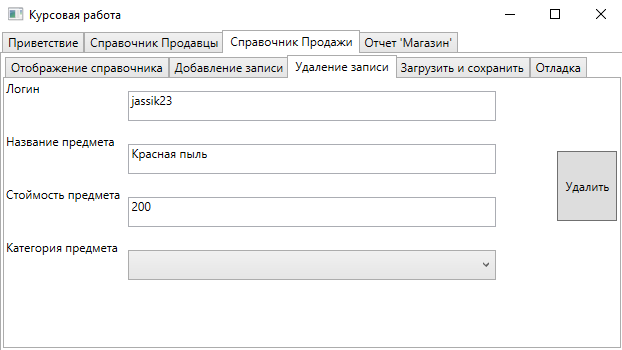


Рисунок 11 – «Окно «Удаление записи» справочника «Продажи»

В текстовые поля «Логин», «Название предмета», «Стоимость предмета» и в поле выбора «Категория предмета» необходимо пользователю ввести соответствующие данные и нажать кнопку «Удалить». О некорректности данных, отсутствии записи в справочнике пользователя уведомят соответствующие всплывающие окна.

При нажатии на вкладку «Загрузить и сохранить» открывается окно загрузки и сохранений записей из справочника «Продажи». На рисунке 12 предоставлено окно загрузки и сохранений записей из справочника «Продажи»

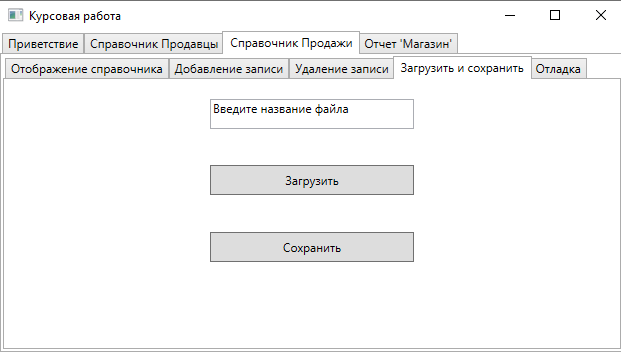


Рисунок 12 – «Окно «Загрузить и сохранить» справочника «Продажи»

В текстовое поле «Введите название файла» пользователь должен ввести название файла, который хочет загрузить или в который хочет сохранить и нажать кнопку в зависимости от задачи (Загрузить или Сохранить). О некорректности названия файла пользователя уведомят соответствующее всплывающее окно.

При нажатии на вкладку «Отладка» открывается окно отладки АВЛ дерева. На рисунке 13 предоставлено окно отладки АВЛ-дерева

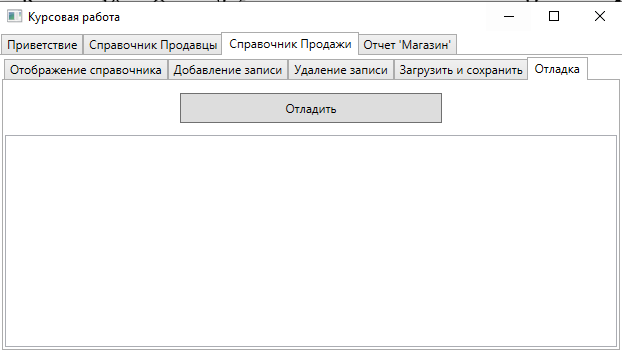


Рисунок 13 – «Окно «Отладка» справочника «Продажи»

Нажав на кнопку «Отдалить» в окне отобразится АВЛ-дерево, каждый узел которого заключен в квадратные скобки.

Перейдя во вкладку «Отчет Магазин», можно наблюдать функционал работы с отчетом «Магазин». На рисунке 14 изображено окно показа отчета «Магазин».

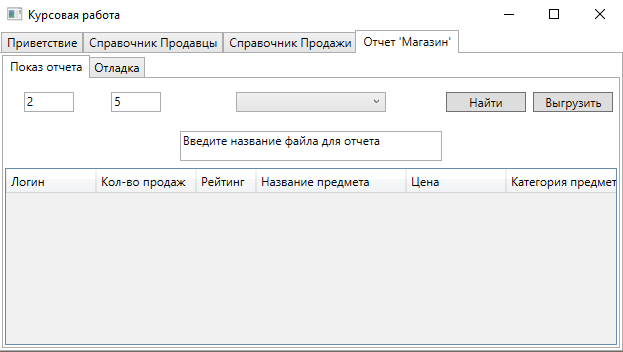


Рисунок 14 – «Окно «Показ отчета» отчета «Магазин»

В текстовые поля «Рейтинг от», «Рейтинг до» и в поле выбора «Категория предмета» необходимо пользователю ввести соответствующие данные и затем нажать кнопку «Найти», после чего построится отчет по заданным параметрам. О некорректности данных пользователя уведомят соответствующее всплывающее окно.

В текстовое поле «Введите название файла для отчета» пользователю необходимо ввести название файла, в который будет выгружен отчет. О некорректности данных пользователя уведомят соответствующее всплывающее окно.

При нажатии на вкладку «Отладка» открывается окно отладки структуры отчета «Магазин». На рисунке 15 предоставлено окно отладки структуры отчета «Магазин»

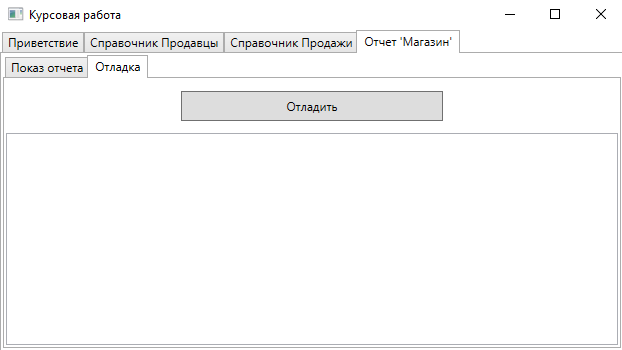


Рисунок 15 – «Окно «Отладка» отчета «Магазин»

При нажатии кнопка «Отладить» отображаются записи, хранящиеся в структуре отчета «Магазин».

4.4 Тестирование

Для тестирования реализованного проекта был выбран метод черного ящика. Тестовые ситуации для справочника «Продавцы» представлены в таблице 6.

Таблица 6 – Тестирование работы со справочником «Продавцы»

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| Описание тестовой ситуации | | Входные данные | | Выходные данные | |
| Хеш-таблица(метод открытой адресации) | Атрибуты(Логин, количество продаж,рейтинг) | Хеш-таблица(метод открытой адресации) | Результат |
| Добавление | | | | | |
| 1 | Добавление некорректных данных | - | Jassik23, -1, 3 | - | «Неправильно введены данные» |
| - | Jassik23, 12, 7 | - | «Неправильно введены данные» |
| - | Jassik23, 12, -1 | - | «Неправильно введены данные» |
| - | Jassik23, 12, 0 | - | «Неправильно введены данные» |
| 2 | Добавление корректных данных | - | Jassik23, 12, 3.13 | Jassik23, 12, 3.13 | «Запись успешно сохранена» |
| 3 | Проверка уникальности ключа | Jassik23, 12, 3.13 | Jassik23, 12, 3.13 | Jassik23, 12, 3.13 | «Такой логин уже есть в справочнике» |
| 4 | Добавление при коллизии | Jassik23, 12, 3.13 | Jassik32, 12, 3.13 | Jassik23, 12, 3.13 && Jassik32, 12, 3.13(Первичный хеш совпадает, вторичный различен) | «Запись успешно сохранена» |
| Поиск | | | | | |
| 5 | Запись не существует | - | Jassik23, 12, 3.13 | - | «Такой записи не существует» |
| 6 | Запись существует | Jassik23, 12, 3.13 | Jassik23, 12, 3.13 | Jassik23, 12, 3.13 | Jassik23, 12, 3.13 |
| 7 | Поиск при коллизии | Jassik23, 12, 3.13 && Jassik32, 12, 3.13 | Jassik32, 12, 3.13 | Jassik23, 12, 3.13 && Jassik32, 12, 3.13 | Jassik32, 12, 3.13 |
| Удаление | | | | | |
| 8 | Запись не существует | - | Jassik23, 12, 3.13 | - | «Такой записи не существует» |
| 9 | Запись существует | Jassik23, 12, 3.13 | Jassik23, 12, 3.13 | - | «Запись успешно удалена» |
| 10 | Удаление при коллизии | Jassik23, 12, 3.13 && Jassik32, 12, 3.13 | Jassik32, 12, 3.13 | Jassik23, 12, 3.13 | «Запись успешно удалена» |
| 11 | Удаление при наличии связных записей в справочнике 2 | Jassik23, 12, 3.13(CountOf2 != 0) | Jassik23, 12, 3.13 | Jassik23, 12, 3.13 | «Есть связанная запись во втором справочнике. Удалите сначала её, прежде, чем удалять из этого справочника» |

Тестовые ситуации для справочника «Продажи» представлены в таблице 7.

Таблица 7 – Тестирование работы со справочником «Продавцы»

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| Описание тестовой ситуации | | Входные данные | | Выходные данные | |
| АВЛ-дерево | Атрибуты(Логин, название предмета, стоимость предмета, категория предмета» | АВЛ-дерево | Результат |
| Добавление | | | | | |
| 1 | Добавление некорректных данных | - | Jassik23 Лось -1 Красный |  | «Неправильно введены данные» |
| - | Jassik23 Лось 0 Красный |  | Неправильно введены данные» |
| - | Jassik23 «Пусто» 13 Красный |  | Неправильно введены данные» |
| - | «Пусто» Лось 13 Красный |  | Неправильно введены данные» |
| 2 | Добавление корректных данных и существует связная запись(без поворотов) | - | Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23 Лось 13 Красный | «Запись успешно сохранена» |
| 3 | Добавление корректных данных и существует связная запись(правый поворот) |  | Jassik23 Лось 13 Белый |  | |
| 4 | Добавление корректных данных и существует связная запись(левый поворот) |  | Jassik23 Лось 13 Синий |  | |
| 5 | Добавление корректных данных и существует связная запись(лево-правый поворот) |  | Jassik23 Лось 13 Малиновый |  | |
| 6 | Добавление корректных данных и существует связная запись(право-левый поворот) |  | Jassik23 Лось 13 Зелёный |  | |
| 7 | Добавление корректных данных и не существует связная запись | - | Jassik23 Лось 13 Красный | - | «Невозможно добавить запись, так как нет связанного логина в 1 справочнике» |
| Поиск | | | | | |
| 5 | Запись не существует | - | Jassik23 Лось 13 Красный | - | «Запись не найдена» |
| 6 | Запись существует | Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23 Лось 13 Красный | - | Jassik23 Лось 13 Красный |
| Удаление | | | | | |
| 8 | Запись не существует | - | Jassik23 Лось 13 Красный | - | «Такой записи нет в справочнике 2» |
| 9 | Запись существует | Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23 Лось 13 Красный | - | «Запись успешно удалена» |

Тестовые ситуации для отчета «Магазин» представлены в таблице 8.

Таблица 8 – Тестирование работы с отчетом «Магазин»

|  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| Описание тестовой ситуации | | Входные данные | | | Выходные данные |
| АВЛ-дерево | Хеш-таблица(метод открытой адресации) | Атрибуты(Категория, диапазон рейтинга) | Результат |
| Добавление | | | | | |
| 1 | Поиск по некорректным данным | Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23, 12, 3.13 | Категория: «»  Диапазон от: 3  Диапазон до: 4 | «Неправильно введенные данные» |
| Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23, 12, 3.13 | Категория: «Красный»  Диапазон от: 4  Диапазон до: 2 | «Неправильно введенные данные» |
| Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23, 12, 3.13 | Категория: «Красный»  Диапазон от: -1  Диапазон до: 4 | «Неправильно введенные данные» |
| Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23, 12, 3.13 | Категория: «Красный»  Диапазон от: 3  Диапазон до: 10 | «Неправильно введенные данные» |
| Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23, 12, 3.13 | Категория: «Красный»  Диапазон от:  Диапазон до: 4 | «Неправильно введенные данные» |
| Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23, 12, 3.13 | Категория: «Красный»  Диапазон от: 3  Диапазон до: | «Неправильно введенные данные» |
| 2 | Данные подходят по первому критерию, но не подходят по второму критерию | Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23, 12, 3.13 | Категория: «Красный»  Диапазон от: 4  Диапазон до: 5 | - |
| 3 | Данные подходят по второму критерию, но не подходят по первому критерию | Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23, 12, 3.13 | Категория: «Жёлтый»  Диапазон от: 3  Диапазон до: 5 | - |
| 4 | Данные не подходят по обоим критериям | Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23, 12, 3.13 | Категория: «Жёлтый»  Диапазон от: 4  Диапазон до: 5 | - |
| 5 | Данные подходят по обоим критериям | Jassik23 Лось 13 Красный | Jassik23, 12, 3.13 | Категория: «Красный»  Диапазон от: 3  Диапазон до: 5 | Jassik23, 12, 3.13 Лось, 13, Красный |

# Заключение

Целью курсового проекта было: разработка информационной системы для автоматизации работы со справочниками предметной области проекта «Торговая площадка игры».

Цель достигнута. Для достижения поставленной цели были выполнены следующие задачи:

1. Проведен анализ предметной области «Торговая площадка игры» и построена её модель;
2. Изучены теоретические основы методов построения справочников;
3. Определены требования к информационным системам;
4. Информационная система была реализована и спроектирована;
   1. Был изучен язык C# версии 10
   2. Изучена система для построения клиентских приложений Windows WPF
   3. Изучен .NET Framework 4.7.2
   4. Во время разработки JetBrains Rider была использована в качестве среды выполнения
   5. Во время разработка была использована система контроля версий GitHub

# Список литературы

1. Седжвик Р. Фундаментальные алгоритмы на С++. Анализ/Структуры данных/Сортировка/Поиск. / Роберт Седжвик. – Киев : Издательство «ДиаСофт», 2001. – 688 с.
2. Кормен Т. Х. Алгоритмы: построение и анализ. / Т. Х. Кормен, Ч. И. Лейзерсон, Р. Л. Ривест, Клиффорд Штайн – 2-е изд. – Москва : Издательский дом «Вильямс», 2005. – 1296 с.
3. Кнут Д. Э. Искусство программирования, Том 3. Сортировка и поиск – 2-е изд. – Москва : Издательский дом «Вильямс», 2007. – 832 с.
4. Вирт Н. Алгоритмы и структуры данных. / Никлаус Вирт – Москва : Издательство «Мир», 1989. – 360 с.