**Міністерство освіти і науки України**

**Харківський національний університет радіоелектроніки**

Факультет комп’ютерних наук

Кафедра програмної інженерії

**АТЕСТАЦІЙНА РОБОТА**

пояснювальна записка

магістра

**Дослідження методів лексичного аналізу для оцінки складності алгоритмів в системі «Algorithms battle»**

Виконав: студент 6 курсу, групи ПЗСм-18-1

напряму підготовки (спеціальності) 8.05010301 ???

Програмне забезпечення систем

Різник О. К.

Керівник доц. Мазурова О.О.

**Допускається до захисту**

Зав. кафедри, проф. \_\_\_\_\_ Дудар З.В.

2017 р.

*Харківський національний університет радіоелектроніки*

|  |  |
| --- | --- |
| Факультет *комп’ютерних наук* | Кафедра *програмної інженерії* |
| *Спеціальність* 6.05010301  *Програмне забезпечення систем* | |
|  |  |

**ЗАВДАННЯ**

**НА АТЕСТАЦІЙНУ РОБОТУ МАГІСТРА СТУДЕНТОВІ**

*Різнику Олександру Костянтиновичу*

1. Тема проекту «*Дослідження методів лексичного аналізу для оцінки складності алгоритмів в системі «Algorithms battle»*, затверджена наказом № \_\_\_\_\_\_\_ від \_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_
2. Термін здазчі студентом закінченого проекту \_\_\_\_\_\_\_
3. Вихідні дані до проекту: *електронні ресурси за обраною тематикою, мінімальні вимоги до функціональності програми, загальні вимоги до архітектури системи.*
4. Зміст пояснювальної записки (перелік питань, які потрібно розробити):

*вступ, аналіз проблемної області та постановка задачі, перелік вимог до програмної системи, опис прийнятих проектних рішень, опис програмної реалізації, аналіз можливих застосувань та тестування*

1. Перелік графічного матеріалу (з точним зазначенням обов’язкових креслень): *скріншоти аналогів, схема взаємозв’язку об’єктів, UML-діаграма прецендентів, схема основних об’єктів бази даних, блок-схеми алгоритмів, схема бази даних,скріншоти інтерфейсу програмної системи, слайди презентації.*

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| Розділ | Консультант | Підпис, дата | |
| Завдання видав | Завдання прийняв |
| Спецчастина | доц. Мазурова О.О. |  |  |

Календарний план

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| № | Назва етапів дипломного проекту (роботи) | Термін виконання етапів проекту (роботи) | Примітка |
| 1 | Аналіз проблемної області та постановка задачи | \_\_ |  |
| 2 | Аналіз методів аналізу інформації | \_\_\_ |  |
|  | Розробка математичного описання концептуальної моделі |  |  |
|  | Розробка алгоритму підтримки концептуального моделювання |  |  |
| 3 | Розробка структури зберігання даних | \_\_\_ |  |
| 4 | Створення коду програми | \_\_\_ |  |
| 5 | Тестування і налагодження програми | \_\_\_ |  |
| 6 | Підготовка пояснювальної записки. | \_\_\_ |  |
|  | Написання статті | \_\_\_ |  |
| 7 | Підготовка презентації та доповіді | \_\_\_ |  |
| 8 | Попередній захист | \_\_\_ |  |
| 9 | Нормоконтроль, рецензування | \_\_\_ |  |
| 10 | Занесення диплома в електронний архів | \_\_\_ |  |
| 11 | Допуск до захисту у зав. кафедри | \_\_\_ |  |

Дата видачі завдання 01 вересня 2016 р.

Керівник доц. \_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ Мазурова О. О.

Завдання прийняв до виконання\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_ Різник О. К.

РЕФЕРАТ/ABSTRACT

Пояснювальна записка: 77 с., 18 рис., 2 таблиці, 20 джерел, 6 додатків.

Метою роботи є дослідження методів оцінки аналізу складності алгоритмів, реалізація нового методу, створення веб-системи для онлайн змагань з вирішення алгоритмічних задач та використання нового методу оцінки складності алгоритму у системі.

Методом вирішення є концептуальне моделювання предметної області, використання об’єкто-орієнтованого підходу до створення програмного продукту. Для розробки було обрано мову програмування Java, фреймворк Spring Framework 5.0 та Spring Boot 2.0, інструмент збірки проектів Maven, черга повідомлень Apache Kafka та середовище розробки Intellij IDEA.

Результатом роботи є веб-система для вирішення алгоритмічних задач, яка оцінює складність написаного алгоритму і дає точну оцінку складності.

АЛГОРИТМИ, ВЕБ-СИСТЕМА, ВИПУСКНА РОБОТА МАГІСТРА, ЛЕКСИЧНИЙ АНАЛІЗ, СКЛАДНІСТЬ АЛГОРИТМА, BIG-O NOTATION, JAVA, MONGODB, KAFKA, SPRING BOOT, SPRING FRAMEWORK

The aim of the work is a research of algorithms complexity analysis methods, implementation of a new one, creating a web-system for online competition in solving algorithmics tasks and using the new method of algorithm complexity analysis in the system.

The solution methods are conceptual modeling of the domain, using an object-oriented approach to software application design. Java language, Spring Framework 5.0 and Spring Boot 2.0, build tool Maven, message queue Apache Kafka and development environment Intellij IDEA were chosen as the tools of development.

The resulting work is an web-application for solving algorithmics tasks which does complexity analysis of written algorithm and gives an accurate complexity estimation.

ALGORITHMS, ALGORITHMS COMPLEXITY, BIG-O NOTATION, DATABASE, FINAL MASTER WORK, JAVA, KAFKA, LEXICAL ANALYSIS, MONGODB, SPRING BOOT, SPRING FRAMEWORK, WEB-SYSTEM

ЗМІСТ

ВСТУП

У сучасному світі понад три мільярди двісті мільйонів людей мають інтернет та користуються різноманітними веб-сервісами. Тому дуже важливо мати можливість оброблювати запити всіх користувачів максимально швидко та ефективно, тому що при величезних кількостях користувачів та їх запитів – навіть найновіші сервери можуть бути недостатньо потужними аби задовільняти потреби клієнтів.

Існують архітектурні підходи, які використовуються для зменшення навантаження на сервера, такі як розширення кількості серверів які рівномірно розподіляють навантаження між собою та оброблюють запити, але наскільки б багато не було серверів, через помилки розробників – всі вони можуть не справлятись з даним навантаженням, якщо наприклад якась функція програми виконується дуже довго через неоптимальність написаного алгоритму, і якщо нею користуються велика кількість клієнтів – це може бути дуже критичним для функціонування сервісу. При правильному використанню пам’яті та часових затрат на виконання функцій – можна зберегти значну кількість ресурсів.

Для того, щоб контролювати витрати ресурсів, необхідно мати можливість точно визначати наскільки та чи інша функція/алгоритм оптимально використовує ресурси.

На сьогодні, основною мірою оптимальності алгоритму є часова складність алгоритму.

Часова складність алгоритму в комп'ютерних науках є обчислювальною складністю алгоритму, яка описує час потрібний для виконання алгоритму. Вона зазвичай визначається шляхом підрахунку кількості елементарних операцій, виконуваних алгоритмом, при цьому вважають, що кожна елементарна операція виконується за фіксовану кількість часу. [1]

Як видно з визначення – для підрахунку складності алгоритму – необхідно порахувати кількість операцій, яка виконується в програмі. Проте всі підрахунки складності на сьогодні базуються не на підрахунку кількості операцій, а на замірі часу виконання алгоритму на різних наборах даних різних розмірів та виведення формули росту функції на основі цих даних. І хоча цей спосіб оцінювання складності алгоритму досить точний, він має декілька недостатків:

* по-перше це необхідність викликати вхідну функцію велику кількість разів – чим більша кількість разів – тим більша точність складності, а при зростанні даних – це може займати багато часу, а також використовує багато ресурсів системи;
* по-друге при паралельному оцінюванні інших алгоритмів (якщо це онлайн система для вирішення алгоритмів, то паралельно велика кількість юзерів можуть відправляти свої рішення), різке зростання кількості алгоритмів для оцінювання можуть зменшити продуктивність системи – тобто збільшити час виконання алгоритму і тоді кореляція даних буде не достатньо точною.

Таким чином була поставлена задача розробити веб-систему в основі якої буде точний алгоритм оцінювання складності алгоритму, яка на основі лексичного аналізу вхідної програми та парсингу її на лексеми та завдякі подальшій обробці зможе підрахувати кількість операцій вхідної програми.

За результатами роботи було створено презентацію, що наведено в додатку А.

# **1 АНАЛІЗ ПРОБЛЕМНОЇ ОБЛАСТІ ТА ПОСТАНОВКА ЗАДАЧІ**

## Аналіз проблемної області оцінювання складності алгоритмів

На даний час усі відомі веб-сервіси, що створені для тренування роз’вязання алгоритмічних задач не мають загальноприйнятого спосібу визначення складності алгоритму.

Існує еталонний спосіб -визначення часу виконання алгоритму на наборах вхідних даних різного розміру, та з отриманої вибірки визначається формула росту часу в залежності від збільшення вхідних даних. Проте, цей спосіб не є загальновживаним оскільки неможливо передбачити чи закінчить програма своє виконання чи ні, а виконувати програму, яка потенційно має дуже велику складність виконання особливо на великих даних – дуже невигідно.

Цей спосіб є досить точним, проте його точність прямопропорційно залежить від кількості виконання програми на різних (зростаючих) наборах даних. Оскільки при паралельному навантаженні дані можуть бути недостатньо точними, а також якщо взяти до уваги те, що для досягення точного результату потрібно велику кількість разів виконувати алгоритм з великою вибіркою даних, що потребує значних затрат ресурсів – то є очевидним, що є потреба у ресурсоекономному та точному алгоритмі визначення складності алгоритму.

Головною проблемою в реалізації такого алгоритму є неможливість створення універсального алгоритму, який для довільної задачі зміг би порахувати кількість її операцій. Це твердження випливає з доведеної в 1936 році Аланом Тьюрінгом проблеми зупинки [1]. Ця проблема полягає в тому, що не може існувати загального алгоритму для розв’язання проблеми зупинки для всіх пар програма-вхідні дані. Неформально за задача звучить так: дано алгоритм та вхідні дані. Потрібно визначити, чи завершиться виконання програми у будь-який момент часу чи вона буде працювати безкінечно.

Не зважаючи на те, що універсальний алгоритм реалізувати неможливо – можна створити алгоритм, який зможе визначати складність алгоритм для визначеного набору задач (та доповнятися з часом, додаючи різні складні структури для аналізу). Корисність цього алгоритму буде полягати не в повній заміні універсального алгоритму, що працює на основі визначення часу виконання програми, а в попередньому аналізу вхідної програми оптимальним алгоритмом – і у випадку, якщо ця аналіз цієї програми не буде можливим – то перехід до універсального алгоритму. На великих вхідних даних, якщо алгоритм буде аналізувати навіть невеликий відсоток усіх алгоритмів – економія ресурсів буде значною, а точність буде більшою.

Задачею удосконаленого алгоритму (далі лексичного алгоритму), буде аналіз структур вхідної програми, розбивання її на найпростіші структури та аналіз кожної з структури на кількість виконуючихся операцій. В залежності від співвідношення розміру вхідних даних до кількості виконаних операцій програмі буде присвоєна її складність:



Рисунок 1.1 – Графік найпоширеніших функцій в аналізі алгоритмів, де N – кількість операцій, n – розмір вхідних даних для кожної з функцій.

Як видно з графіку – деякі функції мають дуже схожий графік росту на невеликах наборах даних, наприклад – [2] та [3] мають приблизно однакову кількість операцій (N) на відрізку n Є [0; 30], що показує досить схожу формулу росту функції і тому при підході визначення складності алгоритму через засікання часу потрібно дуже багато разів виконати алгоритм на великих даних щоб відрізнити дві схожі функції зростання.

На відміну від цього способу, лексичний алгоритм не потребує виконання алгоритму, а може підсталяти значення кількості вхідних даних та проводити аналіз довільну кількість разів, до тих пір поки не буде чітко видно формулу зростання функції, що набагато ресурсоекономніше та швидше ніж у загальновикористованому алгоритмі.

Проте головним недоліком лексичного алгоритму буде те, що він буде ігнорувати алгоритми, які мають рекурсивні інструкції або умовні оператори, тому що він зможе обробляти лише один варіант виконання програми (через неможливість визначення в інструкції якого умовного оператору було передано виконання програми при дійсному виконанні програми). Можливо, що є способи моделювання які б включали в себе умовні оператори, проте на даному етапі аналізу цього способу не було знайдено.

Після аналізу переваг та недоліків універсального – часового та лексичного – можна виділити наступні кроки оптимальної оцінки алгоритму:

* парсинг програми на лексеми без підрахунку кількості операцій;
* пошук інструкцій, які не підтримуються на даному етапі (що означає, що даний алгоритм неможливо оцінити лексичним алгоритмом);
* у випадку, якщо інструкції, які на даному етапі не підтримуються алгоритмом були знайдені – перехід до оцінювання алгоритму часовим алгоритмом;
* у випадку, якщо алгоритм таких інструкцій не було знайдено – оцінювання алгоритму лексичним алгоритмом (етапи алгоритму будуть описані в пункті «1.3 Постановка задачі»);

1.2 Аналіз аналогів

На даний момент існують безліч веб-сервісів, що надають задачі пов’язані з реалізацією того чи іншого алгоритму, але ні один з них не бере на себе оцінювання складності алгоритму:

* leetcode.com, hackerrank.com – одні з найвідоміших сервісів, який лише умовно порівнює час виконання алгоритму відносно інших учасників, що вирішували дану задачу. В залежності від часу доби, результати можуть буди діаметрально протилежними. У вихідні дні ввечері та у понеділок вранці виконання одного алгоритму майже точно дасть абсолютно різні результати. Через навантаженість серверу у вихідні – час виконання буде низький і може програвати гіршим алгоритмам, які були виконані в той час, коли сервер був ненавантажений і тому бистро відпрацював;

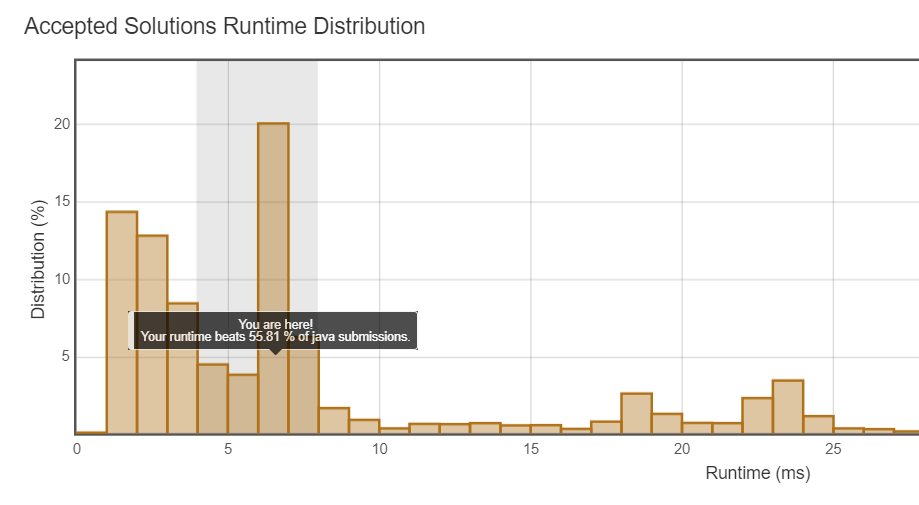


Рисунок 1.2 – Приклад оцінювання алгоритму на сайті leetcode.com.

Як видно з рисунку, оцінювання виконується лише порівняно з іншими учасниками системи