Московский государственный университет имени М.В.Ломоносова Факультет вычислительной математики и кибернетики Кафедра алгоритмических языков

Редактор для расширяемых эссе

Минаева Елизавета Алексеевна

Научный руководитель: Панфёров Антон Александрович

Расширяемое эссе

<u>Расширяемое эссе</u> — краткое изложение материала, где для некоторых фрагментов возможно получить более подробную информацию, то есть расширение данного фрагмента.*

Виды расширений:

- + сказать подробнее,
- : привести пример,
- [] указать, где об этом можно прочесть,
- **T** задать контрольный вопрос с проверкой ответа.

^{*&}quot;Расширяемое эссе как гипертекстовая схема информационного и учебного материала" С. А. Абрамов, Е. А. Бордаченкова, Д. Е. Хмельнов

Пример

:

Для любого алгоритма A при любом распределении вероятностей на множестве X_n , сложность в среднем не превосходит сложности в худшем случае: $\bar{T}_A(n) \leq T_A(n)$, $\bar{S}_A(n) \leq S_A(n)$.

Если алгоритм применяется многократно к входам данного размера, то можно ожидать, что среднее арифметическое затрат будет близко к сложности в среднем нашего алгоритма. Но при этом предполагается, что входам данного размера адекватно сопоставлены некоторые вероятности, а для такого предположения должны быть достаточные основания (типичное допущение, что все входы каждого размера равновероятны, в конкретной ситуации может оказаться безосновательным).

[

т

Пример

— Для любого алгоритма A при любом распределении вероятностей на множестве X_n , сложность в среднем не превосходит сложности в худшем случае: $T_A(n) \leq T_A(n)$, $S_A(n) \leq S_A(n)$.

Например, сложность по числу сравнений в худшем случае алгоритма быстрой сортировки при увеличении n растет как n^2 , в то время как сложность в среднем не превосходит $2n \ln n$ (см. выше в этом пункте).

Если алгоритм применяется многократно к входам данного размера, то можно ожидать, что среднее арифметическое затрат будет близко к сложности в среднем нашего алгоритма. Но при этом предполагается, что входам данного размера адекватно сопоставлены некоторые вероятности, а для такого предположения должны быть достаточные основания (типичное допущение, что все входы каждого размера равновероятны, в конкретной ситуации может оказаться безосновательным).

- С. А. Абрамов. Лекции о сложности алгоритмов. Изд-во МЦНМО, М., 2009 (§§5-8, приложение А).
- Вопрос: Пусть некоторому алгоритму A сопоставлены две временные сложности в среднем $\bar{T}'_A(n)$ и $\bar{T}''_A(n)$. Например, $\bar{T}'_A(n)$ и $\bar{T}''_A(n)$ могут быть сложностями по разным операциям. Определим сложность $\bar{T}_A(n)$, рассматривая совместно операции обоих видов. Можно ли утверждать, что $\bar{T}_A(n) = \bar{T}'_A(n) + \bar{T}''_A(n)$?
 - 1. Да
 - 2. Нет

Выберите ответ:

Исходный код

```
<Paragraph>
    <Basic>
        Для любого алгоритма <img src="Essay files/essay8 427x.png" alt="A " />
              любом
                      распределении вероятностей на множестве
        <img src="Essay files/essay8 428х.png" alt="Xn " />, сложность в среднем
        не превосходит сложности в худшем случае:
        <img src="Essay files/essay8 430x.png" alt=" ? TA (n) ? TA (n) " />.
        <img src="Essay files/essay8 431x.png" alt=" ? SA (n) ? SA (n) " />.
    </Basic>
    <Extension type="Example" linked="2.1" >
        <Paragraph>
            <Basic>
                Для любого алгоритма <img src="Essay files/essay8 4165x.png" alt="A " />
                при любом распределении вероятностей на множестве
                <img src="Essay files/essay8 4166х.png" alt="Xn " />, сложность в среднем
                не превосходит сложности в худшем случае:
                <img src="Essay_files/essay8_4167x.png" alt="?T (n ) ? T (n) A A " />,
<img src="Essay_files/essay8_4168x.png" alt="S? (n) ? S (n) A A " />.
            </Basic>
        </Paragraph>
        <Paragraph>
            <Basic>
                Например, сложность по числу сравнений в худшем случае
                алгоритма быстрой сортировки при увеличении
                <img src="Essay_files/essay8_4169х.png" alt="n " /> растет как
                <img src="Essay files/essay8 4170x.png" alt=" 2 n " />, B
                то время как сложность в среднем не превосходит
                <img src="Essay files/essay8 4171x.png" alt="2n ln n " />
                (см. выше в этом пункте).
            </Basic>
        </Paragraph>
    </Extension>
</Paragraph>
```

Постановка задачи

- 1. Изучить существующее решение по созданию расширяемых эссе.
- 2. Спроектировать удобный пользовательский интерфейс разрабатываемой системы для создания расширяемых эссе.
- 3. Изучить библиотеку Qt для создания графического пользовательского интерфейса.
- 4. Разработать механизм работы с математическими формулами.
- 5. Создать программную реализацию системы.

Интерфейс

X □ — файл						
Т	+	:	0		v : - 7	D 651
содержание		тексто	вый редак	ктор		

Проблема вставки формул

- Вставка картинок
- Использование библиотеки MathJAX, которая преобразует формулы в формате ТеХ в красивые иллюстрации
- Преобразование формул в язык MathML

Литература

- "Расширяемое эссе как гипертекстовая схема информационного и учебного материала" С. А. Абрамов, Е. А. Бордаченкова, Д. Е. Хмельнов
- Расширяемое эссе "Сложность алгоритмов" http://www.ccas.ru/sabramov/essay/
- Макс Шлее "Qt 4.8. Профессиональное программирование на C++"
- C. M. Львовский "Набор и вёрстка в системе LATEX"
- Столяров, А. В. Сверстай диплом красиво: LaTeX за три дня
- -Джонсон, Дж. Простые приемы разработки пользовательских интерфейсов