САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ, МЕХАНИКИ И ОПТИКИ ФАКУЛЬТЕТ ИНФОКОММУНИКАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ

Отчет по лабораторной работе №4 по курсу «Алгоритмы и структуры данных» Тема: Стек, очередь, связанный список .

Выполнила: Беляева В.А. Группа: К3139

Проверил:

Санкт-Петербург 2024 г.

Содержание отчета

Содержание отчета	2
Задачи по варианту	
Задача №2. Очередь	3
Задача №3. Скобочная последовательность	5
Задача №6. Очередь с минимумом	8
Задача №8. Постфиксная запись	11
Задача №9. Поликлиника	14
Задача №10. Очередь в пекарню	16
Вывод	17

Задачи по варианту

Задача №2. Очередь

Реализуйте работу очереди. Для каждой операции изъятия элемента выведите ее результат.

На вход программе подаются строки, содержащие команды. Каждая строка содержит одну команду. Команда — это либо «+ N», либо «-». Команда «+ N» означает добавление в очередь числа N, по модулю не превышающего 10^9 . Команда «-» означает изъятие элемента из очереди. Гарантируется, что размер очереди в процессе выполнения команд не превысит 10^6 элементов.

- Формат входного файла (input.txt). В первой строке содержится M ($1 \le M \le 10^6$) число команд. В последующих строках содержатся команды, по одной в каждой строке.
- Формат выходного файла (output.txt). Выведите числа, которые удаляются из очереди с помощью команды «-», по одному в каждой строке. Числа нужно выводить в том порядке, в котором они были извлечены из очереди. Гарантируется, что извлечения из пустой очереди не производится.

Листинг кода:

Функция task2 () реализует обработку очереди с использованием команды deque из библиотеки collections. Основная задача — выполнение команд, загруженных с помощью функции read commands () из файла РАТН. Эти команды могут быть двух

типов: добавление элемента в очередь (+ N, где N — значение) или удаление первого элемента (-). Внутри task2 () создается объект deque для хранения элементов очереди. Каждая команда анализируется в цикле: при встрече символа + значение извлекается, преобразуется в целое число и добавляется в конец очереди. Команда – удаляет первый элемент из очереди с помощью popleft (), результат записывается в файл OUTPUT_PATH. Обработка идет построчно, что делает код лаконичным и читаемым.

Пример и минимальные значения:



Ввод: Вывод:

	Затраты памяти (Мб)	Время выполнения (с)
Верхняя граница	8.547272	2.791328
Нижняя граница	0.000183	0.000038
Пример	0.000232	0.000022

Вывод: Код работает быстро благодаря использованию структуры 'deque', обеспечивающей операции добавления и удаления элементов с концов очереди за O(1). Обработка команд проходит линейно, пропорционально числу операций. Запись результатов в файл незначительно увеличивает время выполнения, но остается эффективной при небольшом количестве операций ввода-вывода. Общая производительность подходит для задач средней нагрузки.

Задача №3. Скобочная

последовательность. Версия 1

Последовательность A, состоящую из символов из множества «(», «)», «[» и «]», назовем *правильной скобочной последовательностью*, если выполняется одно из следующих утверждений:

- А пустая последовательность;
- первый символ последовательности A это «(», и в этой последовательности существует такой символ «)», что последовательность можно представить как A = (B)C, где B и C – правильные скобочные последовательности;
- первый символ последовательности A это «[», и в этой последовательности существует такой символ «]», что последовательность можно представить как A = (B)C, где B и C правильные скобочные последовательности.

Так, например, последовательности $\ll(())$ » и $\ll()[]$ » являются правильными скобочными последовательностями, а последовательности $\ll()$ » и $\ll()$ » таковыми не являются.

Входной файл содержит несколько строк, каждая из которых содержит последовательность символов «(», «)», «[» и «]». Для каждой из этих строк выясните, является ли она правильной скобочной последовательностью.

• Формат входного файла (input.txt). Первая строка входного файла содержит число N ($1 \le N \le 500$) — число скобочных последовательностей, которые необходимо проверить. Каждая из следующих N строк содержит скобочную последовательность длиной от 1 до 10^4 включительно. В каждой из последовательностей присутствуют только скобки указанных выше видов.

-

- Формат выходного файла (output.txt). Для каждой строки входного файла (кроме первой, в которой записано число таких строк) выведите в выходной файл «YES», если соответствующая последовательность является правильной скобочной последовательностью, или «NO», если не является.
- Ограничение по времени. 2 сек.
- Ограничение по памяти. 256 мб.

Листинг кода:

```
def is_correct_bracket_sequence(seq):
"""

Проверяет, является ли seq правильной скобочной последовательностью
из символов '(', ')', '[' и ']'.
"""

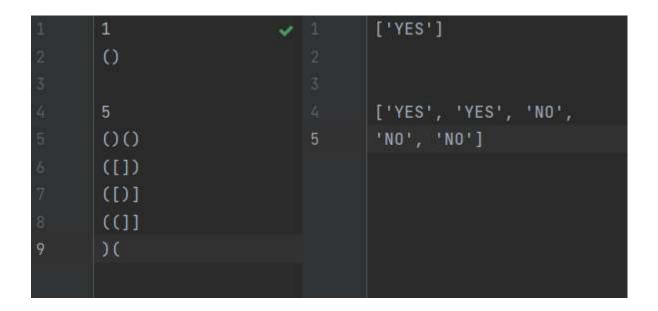
stack = []
pairs = {')': '(', ']': '['}
for ch in seq:
    if ch in ('(', '['):
        stack.append(ch)
    elif ch in (')', ']'):
        if not stack:
            return False
        top = stack.pop()
        if pairs[ch] != top:
            return False
    else:
```

```
# Недопустимые символы, по условию задачи не встречаются return False
return len(stack) == 0

def task3():
    """
    Считывает N скобочных последовательностей, для каждой выводит YES или NO.
    """
    sequences = read_sequences(PATH)
    with open(OUTPUT_PATH, 'w', encoding='utf-8') as out_file:
        for seq in sequences:
            if is_correct_bracket_sequence(seq):
                out_file.write("YES\n")
            else:
                     out_file.write("NO\n")
```

В приведенном коде реализована функция проверки корректности скобочной последовательности и функция обработки списка таких последовательностей. Функция 'is correct bracket sequence' принимает строку 'seq', содержащую скобки, и проверяет, является ли она правильной. В основе проверки используется стек 'stack', куда добавляются открывающие скобки '(' и '['. Закрывающие скобки ')' и `]` проверяются на соответствие последнему элементу стека с помощью словаря `pairs`, где ключи — закрывающие скобки, а значения — соответствующие им открывающие. Если последовательность некорректна, функция сразу возвращает 'False'. В конце проверки пустой стек означает корректную последовательность. Функция 'task3' читает список последовательностей, используя 'read sequences(PATH)', и записывает результаты в файл 'OUTPUT PATH'. Для каждой последовательности вызывается 'is correct bracket sequence', a результат записывается как 'YES' или 'NO'.

Пример и минимальные значения:



Ввод: Вывод:

	Затраты памяти (Мб)	Время выполнения (с)
Верхняя граница	0.004089	3.146473
Нижняя граница	0.0001220	0.000011247
Пример	0.0000229859	0.000152

Вывод: Код проверяет сбалансированность строк со сложностью O(N), где N — длина строки. Время выполнения зависит от количества строк и их длины. Проверка выполняется эффективно благодаря использованию стека.

Задача №6.

Реализуйте работу очереди. В дополнение к стандартным операциям очереди, необходимо также отвечать на запрос о минимальном элементе из тех, которые сейчас находится в очереди. Для каждой операции запроса минимального элемента выведите ее результат.

На вход программе подаются строки, содержащие команды. Каждая строка содержит одну команду. Команда — это либо «+ N», либо «-», либо «-». Команда «+ N» означает добавление в очередь числа N, по модулю не превышающего 10^9 . Команда «-» означает изъятие элемента из очереди. Команда «?» означает запрос на поиск минимального элемента в очереди.

- Формат входного файла (input.txt). В первой строке содержится M ($1 \le M \le 10^6$) число команд. В последующих строках содержатся команды, по одной в каждой строке.
- Формат выходного файла (output.txt). Для каждой операции поиска минимума в очереди выведите её результат. Результаты должны быть выведены в том порядке, в котором эти операции встречаются во входном файле. Гарантируется, что операций извлечения или поиска минимума для пустой очереди не производится.
- Ограничение по времени. 2 сек.
- Ограничение по памяти. 256 мб.

Листинг кода:

Этот код реализует класс MinQueue, представляющий очередь с поддержкой операций добавления элемента (push), удаления первого элемента (pop) и получения минимального значения (get_min) за амортизированное время O(1). Внутри MinQueue используются две структуры: queue, представляющая саму очередь, и min_deque, хранящая кандидатов на минимум. При вызове push добавляется элемент в очередь, а из min_deque удаляются все элементы, большие нового. При pop из очереди извлекается первый элемент, и если он совпадает с текущим минимумом, он удаляется из min_deque. Метод get_min возвращает текущий минимум, если очередь не пуста. Функция task6 читает команды из файла с использованием read_commands и выполняет их, записывая минимумы в файл.

Пример и минимальные значения:

	, 11 1/11111111111111111111111111111111	31100 101	111/11	
1	+ 1	*	1	1 🗸
2	?			1
3	+ 10			10
4	?			
5				
6	?		6	
7				
8				
9	+ 1		9	1
10	5			

Ввод: Вывод:

	Затраты памяти (Мб)	Время выполнения (с)
Верхняя граница	11.843795	1.451961
Нижняя граница	0.002288	0.00003968299

Пример	0.00200939	0.00004221599
--------	------------	---------------

Вывод: Код обрабатывает операции в среднем за 0 (1) благодаря использованию двухсторонней очереди deque. Эффективность обеспечивается за счет удаления ненужных элементов из min_deque при каждом добавлении. Время выполнения зависит от количества команд.

Задача №8. Постфиксная запись

В постфиксной записи (или обратной польской записи) операция записывается после двух операндов. Например, сумма двух чисел A и B записывается как A B +. Запись B C + D * обозначает привычное нам (B + C) * D, а запись A B C + D * + означает A + (B + C) * D. Достоинство постфиксной записи B том, что она не требует скобок и дополнительных соглашений о приоритете операторов для своего чтения.

Дано выражение в обратной польской записи. Определите его значение.

- Формат входного файла (input.txt). В первой строке входного файла дано число N ($1 \le n \le 10^6$) число элементов выражения. Во второй строке содержится выражение в постфиксной записи, состоящее из N элементов. В выражении могут содержаться неотрицательные однозначные числа и операции +, -, *. Каждые два соседних элемента выражения разделены ровно одним пробелом.
- Формат выходного файла (output.txt). Необходимо вывести значение записанного выражения. Гарантируется, что результат выражения, а также результаты всех промежуточных вычислений, по модулю будут меньше, чем 2³¹.
- Ограничение по времени. 2 сек.
- Ограничение по памяти. 256 мб.

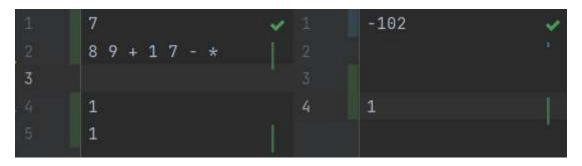
...

Листинг кода:

```
with open(OUTPUT_PATH, 'w', encoding='utf-8') as out_file:
   out_file.write(str(result))
```

Код вычисляет значение выражения в обратной польской записи, используя стек. Его сложность составляет O(n)O(n), где nn — количество элементов в выражении, поскольку каждый элемент обрабатывается один раз. Алгоритм надёжен, эффективно поддерживает основные операции и завершает вычисление с одним результатом в стеке. Он подходит для обработки выражений любой длины с базовыми операторами.

Пример и минимальные значения:



Ввод: Вывод:

	Затраты памяти (Мб)	Время выполнения (с)
Верхняя граница	8.05735	1.1147202
Нижняя граница	0.00007629394	0.000020959999
Пример	0.00013732	0.00002095999

Вывод: Код вычисляет значение выражения в обратной польской записи, используя стек. Его сложность составляет O(n)O(n), где nn — количество элементов в выражении, поскольку каждый элемент обрабатывается один раз. Алгоритм надёжен, эффективно поддерживает основные операции и завершает вычисление с одним результатом в стеке. Он подходит для обработки выражений любой длины с базовыми операторами.

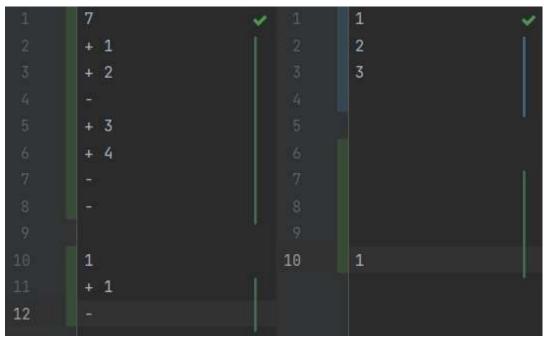
Задача №9.

Листинг кода:

Код реализует управление очередью с особыми правилами. Входные данные содержат команды: "+ i" добавляет пациента ii в конец очереди, "* i" вставляет его в середину, а "-" извлекает первого пациента из головы очереди. Очередь реализована с помощью двух деков (left и right) для эффективной работы с центром. При добавлении в конец команда "+" помещает элемент в дек right, а затем балансирует длины деков, чтобы они отличались не более чем на один. Команда "*" добавляет элемент в конец left, имитируя вставку в середину, и балансирует дек right. Команда "-" удаляет элемент из головы (left), а при пустом left использует right. Результат извлечений записывается

в файл. Алгоритм оптимизирует операции добавления и удаления.

Пример и минимальные значения:



Ввод: Вывод:

	Затраты памяти (Мб)	Время выполнения (с)
Верхняя граница	0.446434	0.50459
Нижняя граница	0.0016326	0.00003356
Пример	0.0019836	0.000050081

Вывод: Код реализует очередь с операциями добавления в конец, середину и удаления из головы, используя два дека для эффективного управления. Добавление и извлечение выполняются за O(1)O(1), балансировка деков — за O(1)O(1), обеспечивая общую скорость O(n)O(n) для по операций. Такой подход гарантирует корректность работы очереди с правилами вставки в середину и поддерживает высокую производительность.

Задача №10. Очередь в пекарню

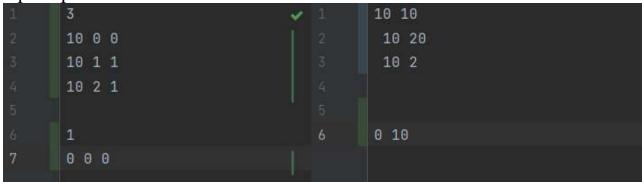
Листинг кода:

```
customers.append((h, mn, impatience))
queue.append((i, start service))
```

Этот код моделирует обслуживание клиентов в очереди с учётом их времени прибытия и терпения. Функция to_minutes преобразует часы и минуты в общее количество минут, а to_hm — обратно, из минут в часы и минуты. Функция task10 считывает данные о клиентах из файла: время прибытия (часы, минуты) и уровень нетерпения. Если длина очереди превышает терпение клиента, он уходит. В противном случае клиент добавляется в очередь, и время начала его обслуживания рассчитывается как максимум между временем освобождения продавца и временем

окончания обслуживания предыдущего клиента. Обслуживание длится 10 минут, после чего обновляется время освобождения продавца. Результат для каждого клиента записывается в файл в формате времени окончания обслуживания.

Пример и минимальные значения:



Ввод: Вывод:

	Затраты памяти (Мб)	Время выполнения (с)
Верхняя граница	0.000999450	0.0001680
Нижняя граница	0.000167846	0.00003014799
Пример	0.00035095	0.0000512399

Вывод: Код моделирует обслуживание клиентов в очереди с учётом их времени прибытия и терпения. Время обработки каждого клиента фиксировано, а начало обслуживания зависит от занятости продавца или предыдущего клиента. Сложность алгоритма составляет O(N)O(N), так как каждая операция обработки или добавления клиента выполняется за константное время. Результат работы записывается в файл, показывая время завершения обслуживания для каждого клиента.

Вывод по лабораторной: В лабораторной работе изучены стек, очередь и связанный список. Реализованы алгоритмы работы с этими структурами: очередь, скобочные последовательности, постфиксные выражения и моделирование. Проверена эффективность операций добавления, удаления и обработки данных. Работа продемонстрировала практическое применение теории и корректность

выполнения задач, подтвердив временные и пространственные характеристики.