Министерство науки и высшего образования РФ федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования

«Омский государственный технический университет» Факультет информационных технологий и компьютерных систем Кафедра «Прикладная математика и фундаментальная информатика»

Отчет по лабораторным работам

по дисциплине Алгоритмы и структуры данных

Студента	Гресь Владимир Игоревич		
Курс	2	Группа	ФИТм-241
Направление	02.04.02 Фундаментальная информатика и информационные технологии		
Руководитель	доц.,к.н. ФЕДОТОН	ВА И.В.	
Выполнил	дата, подп	—— ись студент	га
Проверил	дата, подп	— ись руково,	дителя

Омск 2025

Глава 1. Отчет

1.1 Задание 1. Сортировка стихов

В данном задании реализована программа для чтения стихов из файла с особой разметкой и сортировки их по возрастанию размера (длины).

Листинг 1.1: Парсинг и сортировка стихов

```
def parse_poetry_file(file_path):
      result = []
      current_title = None
      reading_text = False
      current_text = []
5
      try:
          with open(file_path, "r", encoding="utf-8") as file:
               for line in file:
                   line = line.strip()
                   if "|name_start|" in line:
10
                       title_part = line.split("|name_start|")[1]
                       if "|name_close|" in title_part:
                           current_title = title_part.split("|
     name_close|")[0].strip()
                       else:
15
                           current_title = title_part.strip()
                   elif "|name_close|" in line and current_title is
      not None:
                       current_title = current_title.split("|
     name_close|")[0].strip()
                   elif "|text_start|" in line:
                       reading_text = True
20
                       if line.strip() != "|text_start|":
                           current_text.append(line.split("|
     text_start | ") [1])
                   elif "|text_close|" in line and reading_text:
                       reading_text = False
                       if line.strip() != "|text_close|":
25
                           current_text.append(line.split("|
     text_close|")[0])
                       full_text = "\n".join(current_text)
                       if current_title:
```

```
result.append(
                                {"title": current_title, "length":
     len(full_text)}
                           )
30
                       current_title = None
                       current_text = []
                   elif reading_text:
35
                       current_text.append(line)
           return result
      except Exception as e:
          print(f"error: {e}")
           return []
40
  def bubble_sort(poems):
      n = len(poems)
45
      sorted_poems = poems.copy()
      for i in range(n):
          # если за проход не было обменов, массив отсортирован
           swapped = False
           for j in range(0, n - i - 1):
               if sorted_poems[j]["length"] > sorted_poems[j + 1]["
50
     length"]:
                   sorted_poems[j], sorted_poems[j + 1] = (
                       sorted_poems[j + 1],
                       sorted_poems[j],
55
                   swapped = True
           if not swapped:
               break
      return sorted_poems
```

Комментарий: Программа считывает стихи из файла, используя специальные маркеры для выделения названия и текста стиха. Сортировка производится с помощью пузырькового метода, который останавливается, если за проход не было перестановок (оптимизация). Сортировка происходит по длине текста стиха.

1.2 Задание 2. Калькулятор выражений

Реализация калькулятора, который вычисляет арифметические выражения, содержащие 4 основных действия и скобки.

Листинг 1.2: Вычисление арифметических выражений

```
def calculate(s: str) -> int:
      def update_stack(num, op):
           if op == "+":
               stack.append(num)
           elif op == "-":
               stack.append(-num)
           elif op == "*":
               stack.append(stack.pop() * num)
           elif op == "/":
               if num != 0:
10
                   stack.append(int(stack.pop() / num))
               elif num == 0:
                   raise ValueError("division by zero")
15
      balance = 0
      for char in s:
           if char == "(":
               balance += 1
           elif char == ")":
20
               balance -= 1
           if balance < 0:
               raise ValueError("unbalance")
      if balance != 0:
           raise ValueError("unbalance")
25
      stack = []
      num = 0
      op = "+"
      i = 0
30
      while i < len(s):
           char = s[i]
           if char.isdigit():
               num = num * 10 + int(char)
           elif char in "+-*/":
35
```

```
update_stack(num, op)
               num = 0
               op = char
           elif char == "(":
40
               j = i + 1
               balance = 1
               while j < len(s):
                    if s[j] == "(":
                        balance += 1
                    elif s[j] == ")":
45
                        balance -= 1
                    if balance == 0:
                        break
                    j += 1
50
               num = calculate(s[i + 1 : j])
               i = j
           i += 1
      update_stack(num, op)
55
      return sum(stack)
```

Комментарий: Реализован рекурсивный калькулятор с использованием стека для вычисления выражений. Программа проверяет баланс скобок, обрабатывает операции с учетом приоритета и обрабатывает ошибки деления на ноль и несбалансированных скобок.

1.3 Задание 3. Замена элементов

Алгоритм заменяет каждый элемент массива на ближайший следующий элемент, который больше текущего (или на 0, если такого нет).

Листинг 1.3: Замена элементов на ближайший больший

```
def f(arr):
    result = [0] * len(arr)

for i in range(len(arr)):
    for j in range(i + 1, len(arr)):
        if arr[j] > arr[i]:
            result[i] = arr[j]
```

```
break

return result

A = [1, 3, 2, 5, 3, 4]

result = f(A)

print(result)
```

Комментарий: Простая реализация алгоритма, который для каждого элемента ищет следующий больший. По умолчанию все элементы результата инициализируются нулями, и если больший элемент найден, то значение обновляется.

1.4 Задание 4. Поиск быстрейшего пути

Реализация алгоритма поиска наиболее быстрого пути между автобусными остановками.

Листинг 1.4: Поиск быстрейшего пути между остановками

```
from collections import defaultdict
  import heapq
5 def fastest_path(routes, start, end):
      route_to_graph = defaultdict(lambda: defaultdict(list))
      for route_idx, route in enumerate(routes):
          for i in range(len(route) - 1):
10
              route_to_graph[route_idx][route[i]].append(route[i +
      1])
              route_to_graph[route_idx][route[i + 1]].append(route
     [i])
      stop_to_routes = defaultdict(list)
      for route_idx, route in enumerate(routes):
15
          for stop in route:
              if route_idx not in stop_to_routes[stop]:
                  stop_to_routes[stop].append(route_idx)
```

```
# (время, остановка, текущий_маршрут)
      priority_queue = [(0, start, -1)]
20
      visited = set()
      while priority_queue:
          time, stop, current_route = heapq.heappop(priority_queue
     )
25
          if (stop, current_route) in visited:
               continue
          visited.add((stop, current_route))
          if stop == end:
30
               return time
          # вниз
          for route in stop_to_routes[stop]:
               if route != current_route and (stop, route) not in
     visited:
35
                   route_switch_time = 3 if current_route != -1
     else 0
                   heapq.heappush(priority_queue, (time +
     route_switch_time, stop, route))
          # вправо
          if current_route != -1:
               for next_stop in route_to_graph[current_route][stop
     ]:
                   if (next_stop, current_route) not in visited:
40
                       heapq.heappush(priority_queue, (time + 1,
     next_stop, current_route))
      return -1
```

Комментарий: Программа использует алгоритм Дейкстры с приоритетной очередью для поиска кратчайшего пути. Реализована модель, где меняться между маршрутами занимает в 3 раза больше времени, чем перемещение между остановками.

1.5 Задание 5. Задача о мышах

Алгоритм определяет порядок расположения мышей.

Листинг 1.5: Поиск расположения мышей

```
import random
  def find_mice_arrangement(n, m, k, l, s):
5
      for _ in range(10000):
          mice = [0] * n + [1] * m
          random.shuffle(mice)
          mice_copy = mice.copy()
10
          start_position = 0
          while start_position < len(mice_copy) and mice_copy[
     start_position] != 0:
               start_position = (start_position + 1) % len(
     mice_copy)
15
          if start_position >= len(mice_copy):
               continue
          position = start_position
20
          while len(mice_copy) > (k + 1):
               for _ in range(s - 1):
                   position = (position + 1) % len(mice_copy)
              mice_copy.pop(position)
25
               if position == len(mice_copy):
                   position = 0
          if mice_copy.count(0) == k and mice_copy.count(1) == 1:
30
               return " ".join(["G" if mouse == 0 else "W" for
     mouse in mice])
      return "Не удалось найти решение"
```

Комментарий: Программа использует метод Монте-Карло для поиска решения, проводя множественные случайные эксперименты с различными начальными расположениями мышей и проверяя, соответствует ли результат требуемым условиям.

1.6 Задание 7. Максимальное пересечение множеств

Нахождение максимального размера пересечения пары множеств.

Листинг 1.6: Поиск максимального пересечения множеств

```
def peresech(set1, set2):
      if not set1 or not set2:
           return set()
      temp = \{\}
      for x in set1:
           temp[x] = True
      res = []
      for x in set2:
           if x in temp:
10
               res.append(x)
      return set(res)
  def max_peresech_size(sets):
15
      mx = 0
      for i in range(len(sets)):
           for j in range(i + 1, len(sets)):
               temp = peresech(sets[i], sets[j])
               if len(temp) > mx:
                   mx = len(temp)
20
      return mx
```

Комментарий: Алгоритм реализует ручное нахождение пересечения множеств и проверяет все возможные пары множеств, чтобы найти пару с максимальным размером пересечения.

1.7 Задание 8. Максимальный вес подстроки

Нахождение наибольшего веса среди подстрок разной длины.

Листинг 1.7: Нахождение максимального веса подстроки

```
def max_weight(s):
      n = len(s)
      max_weight_value = 0
5
      for L in range (1, n + 1):
          freq = {}
          for i in range(n - L + 1):
               substring = s[i : i + L]
               freq[substring] = freq.get(substring, 0) + 1
10
          if freq:
               max_freq = max(freq.values())
          else:
              max\_freq = 0
          weight = max_freq * L
15
          max_weight_value = max(max_weight_value, weight)
      return max_weight_value
```

Комментарий: Программа перебирает все возможные длины подстрок, подсчитывает частоту каждой подстроки данной длины и вычисляет вес как произведение максимальной частоты на длину подстроки.

1.8 Задание 9. Максимальная сумма подматрицы

Алгоритм нахождения максимальной суммы подматрицы в заданной матрице.

Листинг 1.8: Поиск максимальной суммы подматрицы (алгоритм Кадане)

```
def max_sum_submatrix(matrix):
    if not matrix:
       return 0

rows, cols = len(matrix), len(matrix[0])
```

```
max_sum = -float("inf")
      for left in range(cols):
          temp = [0] * rows
10
          for right in range(left, cols):
               for i in range(rows):
                   temp[i] += matrix[i][right]
               current_max = temp[0]
15
               global_max = temp[0]
               for num in temp[1:]:
                   current_max = max(num, current_max + num)
                   global_max = max(global_max, current_max)
20
               max_sum = max(max_sum, global_max)
      return max_sum
```

Комментарий: Программа использует модификацию алгоритма Кадане для 2D-массива. Для каждой пары столбцов вычисляется сумма по строкам, затем к получившемуся одномерному массиву применяется стандартный алгоритм Кадане для поиска максимальной подсуммы.