

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

Отчет по лабораторной работе №5
по курсу «Алгоритмы и структуры данных»

**Тема: Деревья. Пирамида, пирамидальная сортировка. Очередь с
приоритетами
Вариант 1**

Выполнил:
Бен Шамех Абделаиз
Группа: K3239

Проверила:
Ромакина Оксана Михайловна

Санкт-Петербург
2025 г.

Содержание

1	Задача 1. Куча ли?	2
1.1	Условие	2
1.2	Листинг кода	2
1.3	Объяснение решения	2
1.4	Результаты выполнения	2
2	Задача 2. Высота дерева	3
2.1	Условие	3
2.2	Листинг кода	3
2.3	Результаты выполнения	3
3	Задача 4. Построение пирамиды	4
3.1	Условие	4
3.2	Листинг кода	4
3.3	Результаты выполнения	4
4	Задача 6. Очередь с приоритетами	5
4.1	Листинг кода	5
4.2	Результаты выполнения	5
5	Вывод	6

1 Задача 1. Куча ли?

1.1 Условие

Дан массив целых чисел. Определите, является ли он неубывающей пирамидой (кучей).

1.2 Листинг кода

```
1 def is_heap(arr):
2     for i in range(len(arr) // 2):
3         lt = 2 * i + 1
4         rt = 2 * i + 2
5         if lt < len(arr) and arr[i] > arr[lt]:
6             return "NO"
7         if rt < len(arr) and arr[i] > arr[rt]:
8             return "NO"
9     return "YES"
```

1.3 Объяснение решения

Проверяем основное свойство неубывающей пирамиды: для каждого родителя значение должно быть не больше значений его левого и правого потомков.

1.4 Результаты выполнения

Примеры:

- Input: 5 \n 1 3 2 5 4 → Output: YES
- Input: 5 \n 1 0 1 2 0 → Output: NO

Метрики эффективности:

Сценарий	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница (n=5)	0.00211 sec	14.63 Mb
Пример из задачи	0.00084 sec	14.63 Mb
Верхняя граница (n=1000000)	0.44345 sec	33.12 Mb

2 Задача 2. Высота дерева

2.1 Условие

Вычислить высоту произвольного корневого дерева, представленного в виде массива родительских связей.

2.2 Листинг кода

```
1 import sys
2 from collections import deque
3
4 class TreeNode:
5     def __init__(self, key):
6         self.key = key
7         self.children = []
8
9 def get_tree_height(arr):
10     n = len(arr)
11     nodes = [TreeNode(i) for i in range(n)]
12     root_id = -1
13     for i in range(n):
14         parent_id = arr[i]
15         if parent_id == -1:
16             root_id = i
17         else:
18             nodes[parent_id].children.append(nodes[i])
19
20     # BFS approach for height
21     queue = deque([(nodes[root_id], 1)])
22     max_height = 0
23     while queue:
24         node, h = queue.popleft()
25         max_height = max(max_height, h)
26         for child in node.children:
27             queue.append((child, h + 1))
28     return max_height
```

2.3 Результаты выполнения

Пример:

- Input: 5 \n 4 -1 4 1 1 → Output: 3

Метрики эффективности:

Сценарий	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница (n=3)	0.00543 sec	14.33 Mb
Пример из задачи	0.00108 sec	15.18 Mb
Верхняя граница (n=1000000)	0.61734 sec	36.59 Mb

3 Задача 4. Построение пирамиды

3.1 Условие

Преобразовать массив в min-heap, используя только $O(n)$ перестановок.

3.2 Листинг кода

```
1 def sift_down(i, n, arr, swaps):
2     min_idx = i
3     l = 2 * i + 1
4     r = 2 * i + 2
5     if l < n and arr[l] < arr[min_idx]:
6         min_idx = l
7     if r < n and arr[r] < arr[min_idx]:
8         min_idx = r
9     if i != min_idx:
10        arr[i], arr[min_idx] = arr[min_idx], arr[i]
11        swaps.append((i, min_idx))
12        sift_down(min_idx, n, arr, swaps)
13
14 def build_heap(arr):
15     swaps = []
16     n = len(arr)
17     for i in range(n // 2 - 1, -1, -1):
18         sift_down(i, n, arr, swaps)
19     return swaps
```

3.3 Результаты выполнения

Пример:

- Input: 5 \n 5 4 3 2 1 → Output: 3 \n 1 4 \n 0 1 \n 1 3

Метрики эффективности:

Сценарий	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница (n=5)	0.00122 sec	14.83 Mb
Пример из задачи	0.00101 sec	14.90 Mb
Верхняя граница (n=1000000)	0.61734 sec	33.47 Mb

4 Задача 6. Очередь с приоритетами

4.1 Листинг кода

```
1 import heapq
2
3 class PriorityQueue:
4     def __init__(self):
5         self.heap = []
6         self.position = {}
7         self.index = 0
8         self.ans_arr = []
9
10    def add_element(self, item):
11        heapq.heappush(self.heap, (item, self.index))
12        self.position[self.index] = item
13        self.index += 1
14
15    def pop_minimum(self):
16        while self.heap and (self.heap[0][1] not in self.position or
17                               self.position[self.heap[0][1]] != self.heap
18                               [0][0]):
19            heapq.heappop(self.heap)
20        if self.heap:
21            value, idx = heapq.heappop(self.heap)
22            self.ans_arr.append(str(value))
23            del self.position[idx]
24        else:
25            self.ans_arr.append('*')
26
27    def replace_item_with_index(self, idx, item):
28        idx -= 1
29        if idx in self.position:
30            self.position[idx] = item
31            heapq.heappush(self.heap, (item, idx))
```

4.2 Результаты выполнения

Метрики эффективности:

Сценарий	Время выполнения	Затраты памяти
Нижняя граница (n=3)	0.00238 sec	15.31 Mb
Пример из задачи	0.00088 sec	15.21 Mb
Верхняя граница (n=1000000)	0.73464 sec	37.32 Mb

5 Вывод

1. В данной лабораторной работе мы изучили структуру данных пирамида (двоичная куча) и её применение в очередях с приоритетами и пирамидальной сортировке (Heapsort).
2. Реализовали алгоритмы построения кучи за $O(n)$ и операции извлечения минимума и изменения ключа за $O(\log n)$.
3. С помощью метрик было подтверждено, что данные алгоритмы масштабируются линейно-логарифмически, что делает их пригодными для обработки больших данных.