# Лабораторная работа №4

### по курсу информатики, 2 семестр

## Варианты заданий

#### Постановка задачи

Написать на языке С++ реализацию абстрактного типа данных на основе структур данных типа дерево.

**Минимальные требования к программе**. В программе, в зависимости от варианта, требуется реализовать одну из следующих структур данных: бинарное дерево или 3-арное дерево. Для реализации необходимо использовать динамические структуры, основанные на указателях. Структура данных должна поддерживать работу с элементами различных типов (вообще говоря, произвольных, если они удовлетворяют некоторым условиям).

Для реализации необходимо использовать возможности ООП и шаблонов C++ (templates) – классов и функций. Во всех реализованных функциях необходимо обрабатывать случаи некорректных значений входных параметров – как правило, в таких случаях следует выбрасывать исключения.

Основные алгоритмы необходимо покрыть (модульными) тестами. Реализацию следует оснастить пользовательским интерфейсом (консольным) для проверки корректности реализации. Выполнить тестирование скорости работы алгоритмов на больших ( $10^4$ - $10^5$  элементов) и очень больших ( $10^6$ - $10^8$ ) объемах данных. Результаты оформить в виде графика зависимости времени выполнения от количества элементов.

#### Содержание вариантов

Типы-контейнеры:

№	Тип дерева	Типы хранимых	Операции
варианта		элементов	
<b>варианта</b> 1.	Бинарное дерево Обходы:  -КЛП -КПЛ -ЛПК -ЛКП -ПЛК -ПКЛ К - корень Л – лево (левое поддерево) П – право (правое	элементов  -Целые числа  -Вещественные числа  -Комплексные числа  -Строки  -Функции <sup>2)</sup> -Студенты <sup>3)</sup> -Преподаватели <sup>3)</sup>	-тар (построить новое дерево поэлементным преобразованием) -where (построить новое дерево, в которое входят лишь те узлы исходного, которые удовлетворяют заданному условию) -Слияние -Извлечение поддерева (по заданному элементу) -Поиск на вхождение
	поддерево)		поддерева
2.	n-арное дерево (n – фиксированные натуральное число) Различные варианты		<ul><li>-Поиск элемента на вхождение</li><li>-Сохранение в строку в</li></ul>

3.	обхода, например для n=3: K123 (т.е. корень, затем 1-е поддерево, потом 2-е и наконец 3-е).	_	соответствии с заданным обходом  —Чтение из строки в соответствии с заданным обходом  —Поиск узла по
	(п – параметр, задаваемый на этапе конструирования дерева, основные обходы: КПЛ, КЛП, ПЛК, ЛПК*)		заданному пути, поиск по относительному пути
Произ	водные типы данных:		
4.	Очередь с приоритетами	-Целые числа -Вещественные числа -Комплексные числа -Строки/символы -Функции -Студенты -Преподаватели	-тар, where, reduce -Извлечение подпоследовательности (с і-го элемента по ј-й) -Поиск на вхождение подпоследовательности -Слияние -Разделение (по заданному признаку) -Сохранение в строку и чтение из строки
5.	Множество		-тар, where -объединение -пересечение -вычитание -проверка на включение подмножества -проверка на вхождение элемента -сравнение (равенство) двух множеств -Сохранение в строку и чтение из строки

 $<sup>^{1)}</sup>$  Если  $l=[a_1,\ldots,a_n]$  — некоторый список элементов типа T, а  $f\colon\! T\to T,$  то:

$$map(f, l) \mapsto [f(a_1), \dots, f(a_n)]$$

Если, при тех же соглашениях,  $h: T \to \text{Bool}$  — некоторая функция, возвращающая булево значение, то результатом where (h, l) будет новый список l', такой что:  $a'_i \in l' \Leftrightarrow h(a'_i) = \text{true}$ . Т.е. where фильтрует значения из списка l с помощью функции-фильтра h.

Функция reduce работает несколько иначе: «сворачивает» список в одно значение по заданному правилу  $f: T \times T \to T$ :

2

 $<sup>^{*}</sup>$  Например, обход КЛП: сначала посещаем корень, а потом узлы слева направо.

$$\operatorname{reduce}(f, l, c) \mapsto f\left(a_n, \left(f\left(a_{n-1}, \left(\dots f\left(a_2, \left(f(a_1c)\right)\right)\right)\right)\right)\right)$$

где c – константа, «стартовое» значение. Например,  $l=[1,2,3], f(x_1,x_2)=2x_1+3x_2$ , тогда:

reduce
$$(f, [1,2,3], 4) = f(3, f(2, f(1,4))) =$$
  
=  $2 \cdot 3 + 3(2 \cdot 2 + 3(2 \cdot 1 + 3 \cdot 4)) =$   
=  $2 \cdot 3 + 3(2 \cdot 2 + 3 \cdot 14) = 2 \cdot 3 + 3 \cdot 42 = 132$ 

<sup>2)</sup> Точнее, указатели на функции. Ниже – минимальный пример, как создать «список функций»:

<sup>3)</sup> Точнее, описывающие их структуры. Персона характеризуется набором атрибутов, таких ФИО, дата рождения, некоторый идентификатор (в роли которого может выступать: номер в некотором списке, номер зачетки/табельный номер, номер паспорта, и др.). Пример структуры, описывающей персону:

```
class Person {
  private:
     PersonID id;
     char* firstName;
     char* middleName;
     char* lastName;
     time_t birthDate;

public:
     PersonID GetID();
     char* GetFirstName();
     ...
}
```

Тип PersonID предназначен для идентификации персоны и может быть объявлен различным образом, в зависимости от выбранного способа идентификации человека. Если для этих целей используется, скажем, номер паспорта, можно предложить, по крайней мере, два различных определения:

#### первое:

```
#typedef Person_ID char* // null-terminated string<sup>†</sup> вида "0982 123243"

BTopoe:

#typedef Person_ID struct { // можно и в виде класса
    int series; // как вариант, char*
    int number; // как вариант, char*
}
```

Для получения значения атрибутов предусматривают соответствующие методы, например:

```
char* name = person->getName(); // = "Иван"
char* fullName = oerson->getFullName(); // = "Иван Иванович Иванов",
вычислимый атрибут
```

- <sup>5)</sup> Многочлен степени n записывается в вде:  $P_n(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$  и может быть однозначно задан списком своих коэффициентов  $a_0, \dots, a_n$ . Многочлен является функцией, на множестве функций определена ассоциативная операция композиция  $\circ$ :  $(f \circ g)(x) = f(g(x))$ .
- <sup>6)</sup> Перекодирование состоит в замене каждого символа на другой, получаемый с помощью функции кодирования, которая передается в качестве аргумента.
- <sup>7)</sup> Подразумевается многочлен первой степени от n переменных:  $F_n(x_1, ..., x_n) = a_0 + a_1 x_1 + ... + a_n x_n$ .

Состав задачи формируется каждым студентом индивидуально путем выбора из перечисленных ниже пунктов.

Nº	Составляющие задачи	Рейтинг
1.	Бинарное дерево поиска	
	Базовые операции: вставка, поиск, удаление	5
1.1.	Балансировка	2
1.2.	map, reduce, where	3
1.3.	Прошивка	
1.3.1.	по фиксированному обходу	3
1.3.2.	по обходу, задаваемому параметром метода	4
1.4.	Сохранение в строку	
1.4.1.	по фиксированному обходу	1

 $<sup>^\</sup>dagger$  См. например: https://en.wikipedia.org/wiki/Null-terminated\_string. Идея такая, что конец строки определяется по наличию символа с кодом 0.

1.4.2.	по обходу, задаваемому строкой форматирования (например: « $\{K\}(\Pi)[\Pi]$ »)	3
1.5.	Чтение из строки	
1.5.1.	по фиксированному обходу	1
1.5.2.	по обходу, задаваемому строкой форматирования (наример: « $\{K\}(\Pi)[\Pi]$ »)	4
1.5.3.	в формате списка пар «узел-родитель»	3
1.6.	Извлечение поддерева (по заданному корню)	2
1.7.	Поиск на вхождение поддерева	3
2.	Бинарная куча	
	Базовые операции: вставка, поиск, удаление	
2.1.	Варианты реализации:	
2.1.1.	через указатели на узлы	5
2.1.2.	через массив	5
2.2.	Извлечение поддерева (по заданному элементу)	2
2.3.	Поиск на вхождение поддерева	3
2.4.	Сохранение в строку	
2.4.1.	по фиксированному обходу	1
2.4.2.	по обходу, задаваемому строкой форматирования (наример: « $\{K\}(\Pi)[\Pi]$ »)	3
2.4.3.	в формате списка пар «узел-родитель»	2
2.5.	Чтение из строки	
2.5.1.	по фиксированному обходу	1
		4
2.5.2.	по обходу, задаваемому строкой форматирования (наример: « $\{K\}(\Pi)[\Pi]$ »)	<b>4</b>
2.5.2.		3
	(наример: « $\{K\}(\Pi)[\Pi]$ »)	
2.5.3.	(наример: «{K}(Л)[П]»)  в формате списка пар «узел-родитель»	

3.1.	map, reduce	3
3.2.	Извлечение поддерева (по заданному элементу)	2
3.3.	Поиск на вхождение поддерева	3
3.4.	Сохранение в строку	
3.4.1.	по фиксированному обходу	1
3.4.2.	по обходу, задаваемому строкой форматирования (например: «{K}(1)[2]{3}»)	3
3.4.3.	в формате списка пар «узел-родитель»	3
3.5.	Чтение из строки	
3.5.1.	по фиксированному обходу	2
3.5.2.	по обходу, задаваемому строкой форматирования (например: $(K)(1)[2](3)$ »)	4
3.5.3.	в формате списка пар «узел-родитель»	3
3.6.	Поиск узла по заданному полному (абсолютному) пути, поиск по относительному пути	2
3.7.	Реализация дерева поиска	3
4.	n-арное дерево	
	Базовые операции: вставка, поиск, удаление	7
4.1.	map, reduce	1
4.2.	Извлечение поддерева (по заданному элементу)	2
4.3.	Поиск на вхождение поддерева	3
4.4.	Сохранение в строку	
4.4.1.	по фиксированному обходу	1
4.4.2.	по обходу, задаваемому строкой форматирования (наример: « $\{K\}(1)[2]\{3\}$ »)	3
4.4.3.	в формате списка пар «узел-родитель»	2
4.5.	Чтение из строки	
4.5.1.	по фиксированному обходу	2

4.5.2.	по обходу, задаваемому строкой форматирования (наример: « $\{K\}(1)[2]\{3\}$ »)	3
4.5.3.	в формате списка пар «узел-родитель»	3
4.6.	Поиск узла по заданному полному (абсолютному) пути, поиск по относительному пути	1
4.7.	Реализация дерева поиска	4
5.	Очередь с приоритетами	
	Базовые операции: вставка, поиск, удаление	
5.1.	Варианты реализации:	
5.1.1.	на базе бинарной кучи	2
5.1.2.	на базе бинарного дерева поиска	2
5.2.	map, reduce, where	2
5.3.	Извлечение подпоследовательности (с і-го элемента по ј-й)	1
5.4.	Поиск на вхождение подпоследовательности	2
6.	Множество	
	Базовые операции: вставка, поиск, удаление	
6.1.	Варианты реализации:	
6.1.1.	на базе бинарной кучи	2
6.1.2.	на базе бинарного дерева поиска	2
6.1.3.	на базе 3-арного дерева	2
6.1.4.	на базе п-арного дерева	2
6.2.	map, reduce, where	2
6.3.	Операции над множествами: объединение, пересечение, вычитание	2
6.4.	Проверка на включение (подмножества), на равенство (двух множеств)	2
6.5.	Сохранение в строку и чтение из строки	3

7.	Общее	
	Реализация общих интерфейсов (см. ЛР-2)	
7.1.	ICollection	2
7.2.	IEnumerable, реализация TreeEnumerator	3
7.3.	Перегрузка операторов	2
8.	Прикладные задачи	
	Реализация общих интерфейсов (см. ЛР-2)	
8.1.	ICollection	2
8.2.	IEnumerable, реализация TreeEnumerator	3
8.3.	Перегрузка операторов	2

Минимальное необходимая сумма рейтинга -25, с учетом прохождения онлайн-курса -12. Превышение этой величины дает бонус к итоговой оценке за работу.

#### Пояснения

# Критерии оценки

1.	Качество программного кода:	<ul> <li>стиль (в т.ч.: имена, отступы и проч.) (0-2)</li> <li>структурированность (напр. декомпозиция сложных функций на более простые) (0-2)</li> <li>качество основных и второстепенных алгоритмов (напр. обработка граничных случаев и некорректных исходных данных и т.п.) (0-3)</li> </ul>	<mark>0-б</mark> баллов
2.	Качество пользовательского интерфейса:	<ul> <li>предоставляемые им возможности (0-2)</li> <li>наличие ручного/автоматического ввода исходных данных (0-2)</li> <li>настройка параметров для автоматического режима</li> <li>отображение исходных данных и промежуточных и конечных результатов и др. (0-2)</li> </ul>	<mark>0-6</mark> <mark>баллов</mark>

 $<sup>^{1)}</sup>$  Например, «{1]K[2][3}» означает обход 1K23, при этом элементы первого дерева должны быть ограничены символами { слева и ] справа, второго — символами [ и ], и третьего — символами [ и }.

3.	Качество тестов	<ul> <li>степень покрытия</li> </ul>	0-5
٥.	Ru leelbo leelob	1	баллов
		– читаемость	Оаллов
		<ul> <li>качество проверки (граничные и</li> </ul>	
		некорректные значения, и др.)	
		<ul> <li>полнота и качество представления</li> </ul>	
		результатов тестирования	
4.	Полнота выполнения задания и	Оценивается качество подготовки ТЗ,	<del>0-3</del>
	качество ТЗ	функциональная полнота реализации,	<mark>баллов</mark>
5.	Владение теорией	знание алгоритмов, области их	0-5
	•	применимости, умение сравнивать с	<mark>баллов</mark>
		аналогами, оценить сложность,	
		корректность реализации	
6.	Оригинальность реализации	оцениваются отличительные	<del>0-5</del>
	1 ,	особенности конкретной реализации –	<mark>баллов</mark>
		например, общность структур данных,	
		наличие продвинутых графических	
		средств, средств ввода-вывода,	
		интеграции с внешними системами и др.	
		Итого	0-30
		111010	баллов
7.	Объем выбранного задания	дополнительная работа, выполненная	Oamiob
' ·	кипадас о голпорова мовом	<u> </u>	
		сверх установленного минимума,	
		согласованность выбранных	
		составляющих (например, нескольких	
		взаимосвязанных задач оценивается	
		выше, чем реализация набора	
		независимых задач)	

Для получения зачета за выполнения лабораторной работы необходимо соблюдение всех перечисленных условий:

- оценка за п. 1 должна быть не менее 3 баллов
- оценка за п. 4 должна быть не менее 3 баллов
- оценка за п. 5 должна быть больше 0
- суммарная оценка за работу без учета п. 6 должна быть не менее 17 баллов