

МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ РФ

Федеральное государственное автономное образовательное  
учреждение высшего образования  
ЮЖНЫЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ

Институт математики, механики и компьютерных наук  
имени И. И. Воровича

Направление подготовки  
Прикладная математика и информатика

Кафедра информатики и вычислительного эксперимента

ИССЛЕДОВАНИЕ ЭФФЕКТИВНОСТИ РЕАЛИЗАЦИИ  
НЕКОТОРЫХ СТРУКТУР ДАННЫХ НА ЯЗЫКЕ ERLANG

Выпускная квалификационная работа  
на степень бакалавра

Студента 4 курса  
В. В. Быцюка

Научный руководитель:  
старший преподаватель В. Н. Брагилевский

Ростов-на-Дону  
2016

# Содержание

|  |    |
|--|----|
| Введение . . . . .   | 4  |
| Постановка задачи . . . . .  | 4  |
| 1. Обзор используемых технологий и алгоритмов . . . . .                              | 4  |
| 1.1. Erlang . . . . .  | 4  |
| 1.1.1. Переменные и атомы . . . . .  | 5  |
| 1.1.2. Кортежи . . . . .   | 5  |
| 1.1.3. Списки . . . . .  | 6  |
| 1.1.4. Функции . . . . .   | 6  |
| 1.2. Красно-черные деревья . . . . .   | 6  |
| 2. Реализации . . . . .  | 8  |
| 2.1. Структура дерева . . . . .  | 8  |
| 2.2. Вставка и удаление . . . . .  | 9  |
| 2.2.1. Вставка . . . . .   | 9  |
| 2.2.2. Удаление . . . . .  | 12 |
| 2.3. Логические функции . . . . .  | 15 |
| 2.3.1. Принадлежность элемента множеству . . . . .                                   | 15 |
| 2.3.2. Является ли одно упорядоченное множество под-<br>множеством другого . . . . . | 16 |
| 2.3.3. Непересекаемость двух упорядоченных множеств                                  | 17 |
| 2.4. Перевод в список и обратно, свертка и фильтрация . . .                          | 17 |
| 2.4.1. Перевод упорядоченного множества в список . .                                 | 17 |
| 2.4.2. Перевод списка в упорядоченное множество . . .                                | 18 |
| 2.4.3. Свертка . . . . .   | 18 |
| 2.4.4. Фильтрация . . . . .  | 19 |
| 2.5. Объединение, пересечение, разность . . . . .                                    | 19 |
| 2.5.1. Объединение . . . . .   | 19 |
| 2.5.2. Пересечение . . . . .   | 20 |
| 2.5.3. Разность . . . . .  | 21 |

|   |    |
|---|----|
| 3. Сравнение с модулями sets и ordsets . . . . .            | 22 |
| 3.1. Вставка и удаление . . . . .                           | 24 |
| 3.2. Логические функции . . . . .                           | 25 |
| 3.3. Перевод в список и обратно, свертка и фильтрация . . . | 27 |
| 3.4. Объединение, пересечение, разность . . . . .           | 29 |
| Заключение . . . . .  | 31 |
| Список литературы . . . . .                                 | 31 |

# **Введение**

В данной работе было проведено сравнение времени выполнения стандартных реализаций множества и упорядоченного множества, и реализованного упорядоченного множества на языке программирования Erlang.

Сравнение проводится для всех функций рассматриваемых структур данных. Реализация функций подобрана исходя из скорости выполнения. Упорядоченное множество реализовано на основе красно-черного дерева.

Целью работы является сравнение времени выполнения функций различных структур данных и анализ зависимости этого времени от реализации структуры.

## **Постановка задачи**

1. Реализовать структуру данных упорядоченное множество на языке программирования Erlang.
2. Сравнить время выполнения основных операций реализованной структуры данных с реализациями из модулей ordsets и sets.

## **1. Обзор используемых технологий и алгоритмов**

### **1.1. Erlang**

Erlang - функциональный язык программирования, созданный для разработки распределенных динамических систем. [1] Основные его преимущества: быстрая и эффективная разработка, устойчивость

системы к аппаратным сбоям и возможность обновления всей системы без остановки программ.

### **1.1.1. Переменные и атомы**

Переменные в Erlang начинаются с заглавной буквы. Им можно присваивать значения только один раз. Переменная, которой значение уже присвоено, называется связанной. В противном случае она называется свободной. Попытка присвоить связанной переменной новое значение приведет к сообщению об ошибке.

```
X = 42.
```

Атомы используются для представления нечисловых констант. Значением атома является сам атом.

```
monday.
```

### **1.1.2. Кортежи**

Кортеж - единая группа из фиксированного числа объектов. Группа является анонимной, как и каждое отдельное поле кортежа. Часто первым элементом кортежа используют атом, который описывает этот кортеж.

```
{1, september, 2012}.  
{point, 6, 7}.
```

Возможно присваивать переменным значения отдельных элементов кортежа. Символ `_` называется анонимной переменной. Такой переменной не привязывается соответствующее значение.

```
{Name, _} = {joe, armstrong}.
```

### 1.1.3. Списки

Списки используются для хранения различных данных. Головой списка называется его первый элемент. Если удалить голову из списка, то останется хвост исходного списка.

```
[{joe, armstrong}, {1, september, 2012}, 42].
```

### 1.1.4. Функции

Рассмотрим описание функций в Erlang на примере нахождения площади прямоугольника и круга.

```
area({rectangle, Width, Height}) -> Width * Height;  
area({circle, Radius}) -> 3.14159 * Radius * Radius.
```

Функция area содержит 2 варианта сопоставления аргументов - клаузы. Первый вариант необходим для нахождения площади прямоугольника, а второй - круга.

## 1.2. Красно-черные деревья

Красно-черное дерево - двоичное дерево поиска, узлы которого разделены на красные (red) и черные (black). Для таких деревьев должны выполняться красно-черные свойства (RB properties), гарантирующие, что глубины любых двух листьев отличаются не более чем в 2 раза. [2]

Узлы красно-черного дерева обычно содержат следующие поля:

1. Значение
2. Цвет
3. Родитель
4. Левый ребенок
5. Правый ребенок

Важно отметить, что если ребенок или родитель отсутствует, то соответствующее поле содержит черный лист.

Рассмотрим упомянутые выше красно-черные свойства (RB properties):

1. Каждый узел дерева - либо красный, либо черный.
2. Корень дерева - черный.
3. Каждый лист - черный.
4. Если узел красный, то оба его ребенка черные.
5. Все простые пути, идущие от корня к листьям, содержат одинаковое количество черных узлов.

Для удобства работы, все листья заменяются одним черным листом. Это обычный узел дерева со значением `nil`, черным цветом и произвольными данными о потомках. Использование подобного узла позволяет рассматривать дочерний по отношению к нему черный лист как обычный узел с известным предком.

Черная высота узла  $X$  - количество черных узлов на любом простом пути от узла  $X$  (не считая сам узел) к листу. Обозначим черную высоту, как  $bh(X)$ .

В соответствии со свойством 5 - черная высота узла - точно определяемое значение, поскольку все нисходящие простые пути из узла содержат одно и то же количество черных узлов.

Черная высота дерева - черная высота его корня.

#### Лемма

Красно-черное дерево с  $n$  внутренними узлами имеет высоту, не превышающую  $2 \lg(n + 1)$ .

Операции поиска, минимума, максимума, предков, потомков, вставки, удаления выполняется за время  $O(\lg h)$ , где  $h$  - высота красно-черного дерева.

Так как операции вставки и удаления изменяют красно-черное дерево, то в результате их работы могут нарушаться красно-черные

свойства. Для восстановления красно-черных свойств необходимо изменить:

1. Цвета некоторых узлов дерева.
2. Родительски-дочерние связи некоторых узлов дерева.

Последнее выполняется с помощью поворотов. Это локальные операции в дереве поиска, сохраняющие красно-черные свойства. Существует 2 типа поворотов: левый и правый.

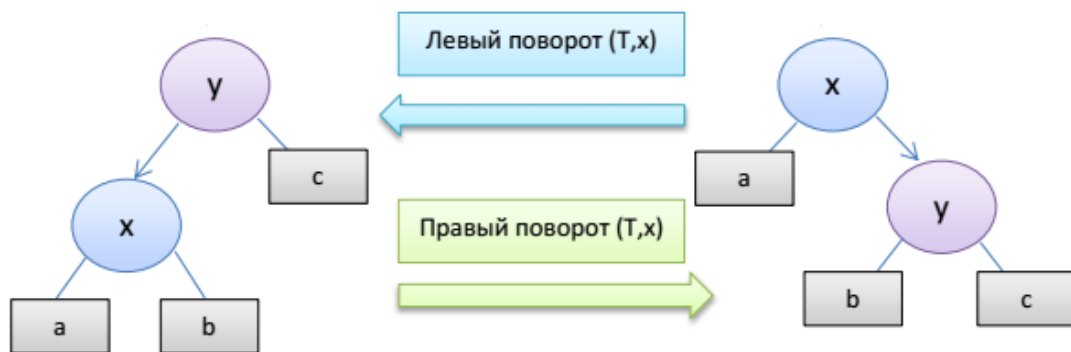


Рисунок 1 — Пример левого и правого поворотов.

### Замечание

При выполнении левого поворота в узле X предполагается, что его правый ребенок Y не является черным узлом.

При выполнении правого поворота в узле Y предполагается, что его левый ребенок X не является черным узлом.

## 2. Реализации

### 2.1. Структура дерева

Упорядоченное множество реализовано с помощью красно-черного дерева. Упорядоченность и уникальность элементов обеспе-



чивается тем, что красно-черное дерево является двоичным деревом поиска.

Дерево реализовано как кортеж, хранящий в себе свои поддеревья.

`{Key, Color, Left, Right}`

где Key - значение, Color - цвет узла, Left - левое поддерево, Right - правое поддерево.

Лист дерева представляется в виде

`{nil, black, nil, nil}`

т.к. у листа нет ни значения, ни потомков, а его цвет всегда черный

## 2.2. Вставка и удаление

### 2.2.1. Вставка

Рассмотрим алгоритм вставки. Для соблюдения красно-черных свойств необходимо:

1. Вставить новый узел в красно-черное дерево, как в обычное бинарное дерево поиска, и окрасить его в красный цвет.
2. Произвести балансировку всего дерева от корня к листьям.
3. Окрасить корень в черный цвет, т.к. в процессе балансировки он мог стать красным.

```
add_element(Key, Tree) ->  
    make_black(ins(Key, Tree)).
```

где

```
make_black({Key, _, Left, Right}) ->  
    {Key, black, Left, Right}.
```

окрашивает узел в черный цвет вне зависимости от того, какого цвета он был раньше.

```
ins(Key, Tree)
```

вставляет в дерево Tree значение Key и производит его балансировку.

```
ins(Key, {nil, black, nil, nil}) ->  
  {Key, red, {nil, black, nil, nil}, {nil, black, nil, nil}};
```

если функция вызвана для пустого дерева, то создать дерево с корнем, у которого значение Key красного цвета.

```
ins(Key, {Key, Color, Left, Right}) ->  
  {Key, Color, Left, Right};
```

если функция вызвана для дерева, в котором существует значение Key, то прекратить рекурсивные вызовы, а дерево оставить без изменений.

```
ins(Key, {Key1, Color, Left, Right}) when Key < Key1 ->  
  balance({Key1, Color, ins(Key, Left), Right});
```

если значение необходимо вставить в левое поддерево, то вызвать функцию для левого поддерева и сбалансировать текущее дерево. Аналогично и для правого поддерева:

```
ins(Key, {Key1, Color, Left, Right}) when Key > Key1 ->  
  balance({Key1, Color, Left, ins(Key, Right)}).
```

Функция balance, выполняющая балансировку дерева, реализует 4 случая нарушения четвертого красно-черного свойства рассмотренные ранее.

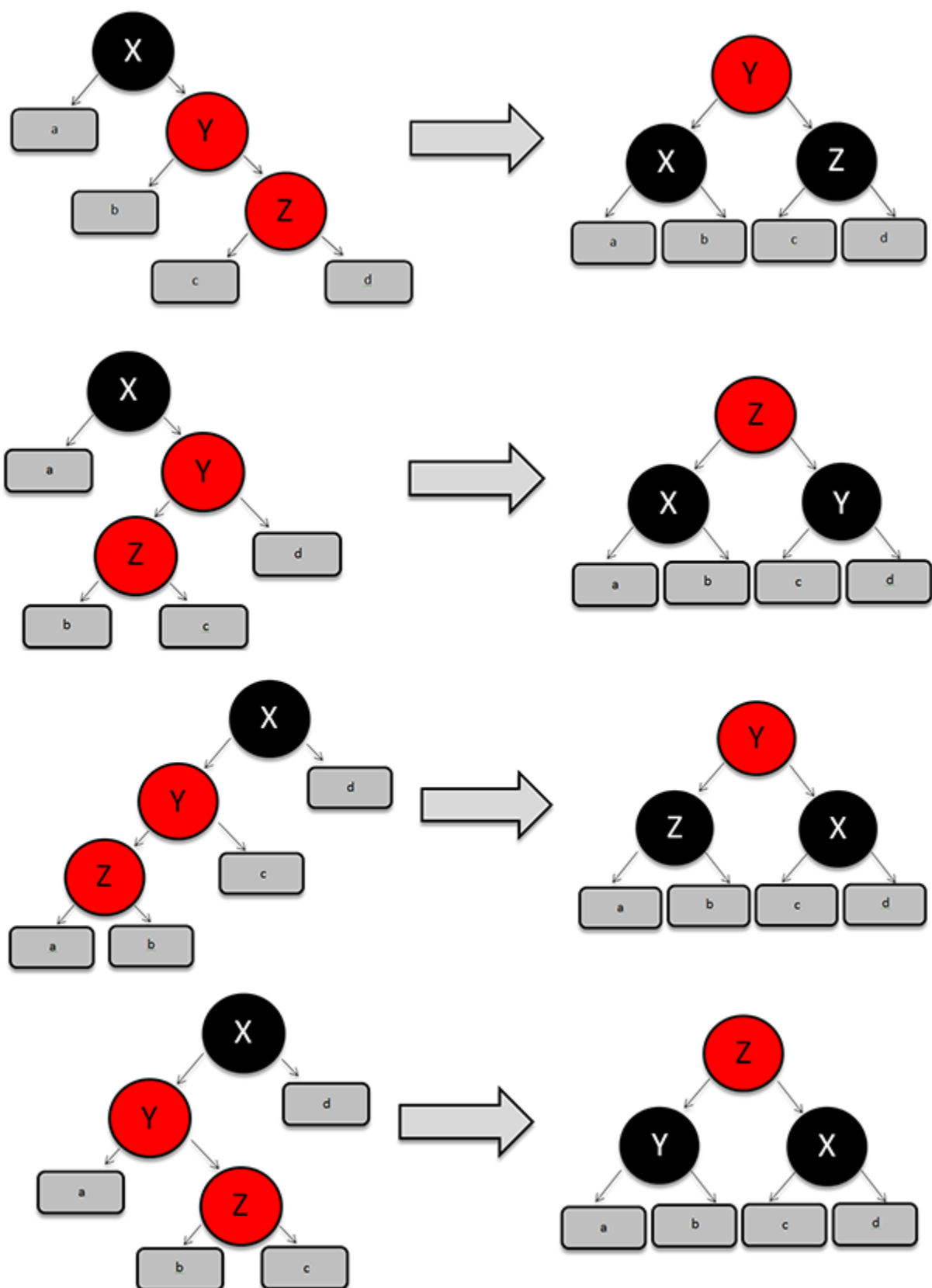


Рисунок 2 — Случаи нарушения красно-черных свойств при вставке

### 2.2.2. Удаление

Реализация использует арифметику цветов. К красному и черному цветам можно добавить или отнять черный цвет. Пусть при вычитании из красного цвета черного цвета получится негативный черный, вычитание из черного цвета черного даст красный цвет, добавление к красному цвету черного даст черный и добавление к черному цвету черного даст двойной черный цвет. [3]

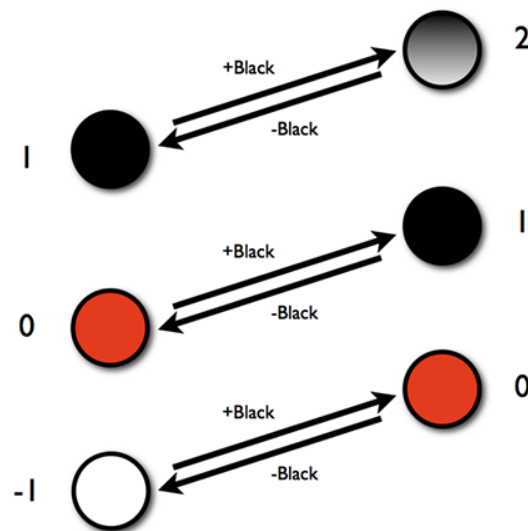


Рисунок 3 — Арифметика цветов

Реализуется арифметика цветов следующей функцией добавления цвета:

```
addBlack({Key, red, Left, Right}) ->  
    {Key, black, Left, Right};
```

```
addBlack({Key, black, Left, Right}) ->  
    {Key, doubleBlack, Left, Right}.
```

Функция вычитания цвета не используется.

Рассмотри алгоритм удаления. Для соблюдения красно-черных свойств необходимо:

1. Если у удаляемого узла 1 потомок и этот узел красный, то удаляем его, а на его место ставим единственного потомка. Если у удаляемого узла 1 потомок и этот узел черный, то удаляем его, а на его место ставим единственного потомка с увеличенным цветом. Если у удаляемого узла 2 потомка, то удаляем его, а на его место ставим узел из левого поддерева с максимальным значением, удаляя из левого поддерева этот узел.
2. Произвести балансировку всего дерева от корня к листьям, исправляя цвета узлов.
3. Окрасить корень и листья в черный цвет, т.к. в процессе удаления и балансировки они могли изменить цвет.

```
del_element(Key, Tree) ->
    nilFix(make_black(del(Key, Tree))).
```

где

```
nilFix({nil, doubleBlack, nil, nil}) ->
    {nil, black, nil, nil};
```

```
nilFix(Tree) ->
    Tree.
```

Если аргументом является двойной черный лист, то функция преобразует его в черный, а если аргумент - дерево, то возвращает его без изменений.

Рассмотрим функцию `del`, которая удаляет узел с заданным значением из дерева, а затем вызывает функцию балансировки дерева `delFix`.

```
del(_, {nil, black, nil, nil}) ->
    {nil, black, nil, nil};
```

Если производится попытка удалить узел из пустого дерева, то вернуть пустое дерево.

```
del(Key, {Key, red, Left, {nil, black, nil, nil}}) ->
    Left;
```

```
del(Key, {Key, red, {nil, black, nil, nil}, Right}) ->  
    Right;
```

Если узел окрашен в красный цвет и у него есть только один потомок, то вернуть потомка.

```
del(Key, {Key, black, Left, {nil, black, nil, nil}}) ->  
    addBlack(Left);
```

```
del(Key, {Key, black, {nil, black, nil, nil}, Right}) ->  
    addBlack(Right);
```

Если узел окрашен в черный цвет и у него есть только один потомок, то вернуть потомка с добавленным цветом для сохранения 5 красно-черного свойства.

```
del(Key, {Key, Color, Left, Right}) ->  
    delFix({max(Left), Color, del(max(Left), Left), Right});
```

Если у удаляемого узла 2 потомка, то вернуть дерево, в котором вместо удаленного узла будет узел с максимальным значением из его левого потомка, цветом удаленного узла, левым потомком без своего максимального значения, а его правый потомок останется без изменений. Результат необходимо сбалансировать.

```
del(Key, {KeyTree, ColorTree, LeftTree, RightTree})  
    when Key < KeyTree ->  
    delFix({KeyTree, ColorTree, del(Key, LeftTree), RightTree});
```

```
del(Key, {KeyTree, ColorTree, LeftTree, RightTree})  
    when Key > KeyTree ->  
    delFix({KeyTree, ColorTree, LeftTree, del(Key, RightTree)}).
```

Рекурсивный поиск удаляемого узла в дереве и балансировка дерева после удаления.

Функция `delFix` реализует следующие варианты нарушения красно-черных свойств при удалении узла:

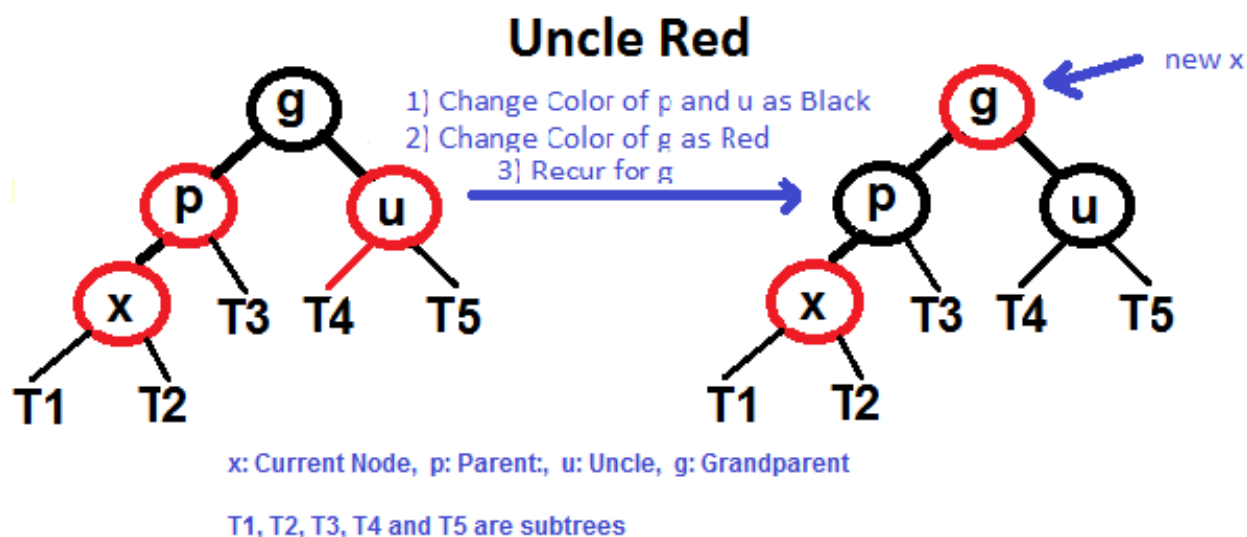


Рисунок 4 — Случаи нарушения красно-черных свойств при удалении

## 2.3. Логические функции

Для работы с упорядоченным множеством реализованы следующие логические операции:

1. Проверка на принадлежность элемента упорядоченному множеству
2. Проверка на то, является ли одно упорядоченное множество подмножеством другого
3. Проверка на непересекаемость двух упорядоченных множеств

Рассмотрим каждую из них.

### 2.3.1. Принадлежность элемента множеству

Проверка на принадлежность элемента упорядоченному множеству реализуется с помощью функции `is_element(Elem, OSet)`, где `Elem` - значение элемента, а `OSet` - упорядоченное множество.

```
is_element(_, {nil, black, nil, nil}) ->
```

```
false;
```

Пустому множеству не может принадлежать никакой элемент.

```
is_element(Elem, {Elem, _, _, _}) ->  
    true;
```

Если найден узел с искомым значением, то элемент принадлежит множеству.

```
is_element(Elem, {CurrElem, _, Left, Right}) ->  
    if  
        Elem < CurrElem ->  
            is_element(Elem, Left);  
        Elem > CurrElem ->  
            is_element(Elem, Right)  
    end.
```

Поиск элемента в дереве, реализующем упорядоченное множество.

### **2.3.2. Является ли одно упорядоченное множество подмножеством другого**

Проверка на то, является ли одно упорядоченное множество подмножеством другого, реализуется с помощью функции `is_subset(OSetA, OSetB)`, где `OSetA` - предполагаемое подмножество `OSetB`.

```
is_subset({nil, black, nil, nil}, _) ->  
    true;
```

Пустое множество является подмножеством любого множества.

```
is_subset({Key, _, Left, Right}, OSetB) ->  
    IsElem = is_element(Key, OSetB),  
    if  
        IsElem ->  
            is_subset(Left, OSetB)  
            and  
            is_subset(Right, OSetB);  
    true ->
```



```

        false
    end.

```

Проверяется принадлежность корня OSetA множеству OSetB, и если корень принадлежит OSetB, то проверяется принадлежность левого и правого поддереву множеству OSetB. Иначе OSetA не является подмножеством OSetB.

### 2.3.3. Непересекаемость двух упорядоченных множеств

Проверка на непересекаемость двух упорядоченных множеств реализуется с помощью функции `is_disjoint(OSetA, OSetB)`, где OSetA и OSetB - упорядоченные множества.

```

is_disjoint(_, {nil, black, nil, nil}) ->
    true;

```

Никакое множество не пересекается с пустым.

```

is_disjoint(OSetA, {Key, _, Left, Right}) ->
    IsElem = is_element(Key, OSetA),
    if
        IsElem ->
            false;
        true ->
            is_disjoint(OSetA, Left)
            and
            is_disjoint(OSetA, Right)
    end.

```

Проверяется принадлежность корня OSetB множеству OSetA, и если корень принадлежит OSetA, то множества не являются пересекающимися. Иначе проверяется непересекаемость левого и правого поддерева множеству OSetA.

## 2.4. Перевод в список и обратно, свертка и фильтрация

### 2.4.1. Перевод упорядоченного множества в список

```
to_list({nil, black, nil, nil}) ->
  [];
```

Пустое множество переводится в пустой список.

```
to_list({Key, _, Left, Right}) ->
  to_list(Left) ++ [Key] ++ to_list(Right).
```

Для сохранения упорядоченности в список переводится левое поддерево, потом добавляется корневое значение, а затем в список переводится правое поддерево.

#### 2.4.2. Перевод списка в упорядоченное множество

```
from_list(List) ->
  lists:foldl(fun(Elem, OSet) ->
    add_element(Elem, OSet)
  end,
  new(),
  List).
```

Перевод списка в упорядоченное множество реализуется с помощью стандартной функции свертки списка и функции добавления элемента во множество. К каждому элементу списка List применяется функция fun(Elem, OSet), где Elem - элемент List, а в качестве OSet изначально берется пустое множество.

#### 2.4.3. Свертка

Свертка fold(Fun, Acc, OSet) применяет к каждому элементу упорядоченного множества OSet функцию Fun(Elem, Acc) и возвращает итоговое значение Acc.

```
fold(_, Acc, {nil, black, nil, nil}) ->
  Acc;
```

Если свертка применяется к пустому множеству, то просто возвращается Acc.

```
fold(Fun, Acc, {Key, _, Left, Right}) ->
  Fun(Fun(Key, fold(Fun, Acc, Left)), fold(Fun, Acc, Right)).
```

Если же свертка применяется к не пустому множеству, то Fun применяется к левому, а затем и к правому поддереву.

#### 2.4.4. Фильтрация

Фильтрация `filter(Pred, OSet)` применяет к каждому элементу `OSet` предикат `Pred` и возвращает упорядоченное множество элементов из `OSet` удовлетворяющих `Pred`.

```
filter(Pred, OSet) ->  
  OSetList = to_list(OSet),  
  FilteredList = lists:filter(Pred, OSetList),  
  from_list(FilteredList).
```

Упорядоченное множество переводится в список, список фильтруется с помощью стандартной функции, а затем результат переводится из списка обратно в упорядоченное множество.

### 2.5. Объединение, пересечение, разность

Реализации операций объединения, пересечения и разности отличаются друг от друга для достижения лучшей скорости выполнения.

#### 2.5.1. Объединение

Операция объединения реализована рекурсивно.

```
union(OSetA, {nil, black, nil, nil}) ->  
  OSetA;
```

Объединением упорядоченного множества `OSetA` с пустым будет упорядоченное множество `OSetA`.

```
union(OSetA, {Key, _, Left, Right}) ->  
  union(union(add_element(Key, OSetA), Left), Right).
```

Для объединения упорядоченных множеств OSetA и OSetB во множество OSetA добавляется корневой элемент OSetB, а после применяется операция объединения OSetA к левому и правому поддереву OSetB.

Для объединения более чем двух упорядоченных множеств используется функция объединения от списка упорядоченных множеств.

```
union([OSet1, OSet2 | []]) ->  
    union(OSet1, OSet2);
```

Если в списке всего два упорядоченных множества, то использовать операцию объединения от двух упорядоченных множеств.

```
union([OSet1, OSet2 | OSetsListTail]) ->  
    OSetUnion = union(OSet1, OSet2),  
    union([OSetUnion | OSetsListTail]).
```

В противном случае заменить в исходном списке два первых упорядоченных множества их объединением и найти объединение нового списка.

### 2.5.2. Пересечение

Операция пересечения реализована перебором одного из упорядоченных множеств.

```
intersection(OSetA, OSetB) ->  
    intersection(OSetA, OSetB, {nil, black, nil, nil}).
```

При первом вызове операции пересечения для упорядоченных множеств OSetA и OSetB вызывается функция пересечения с пустым аккумулятором.

```
intersection({nil, black, nil, nil}, _, Acc) ->  
    Acc;
```

При пересечении любого упорядоченного множества с пустым множеством необходимо вернуть аккумулятор.

```
intersection(OSetA, OSetB, Acc) ->  
    OSetALeft = min(OSetA),
```

```

OSetANew = del_element(OSetALeft, OSetA),
IsElem = is_element(OSetALeft, OSetB),
if
    IsElem == true ->
        AccNew = add_element(OSetALeft, Acc),
        intersection(OSetANew, OSetB, AccNew);
    IsElem == false ->
        intersection(OSetANew, OSetB, Acc)
end.

```

В противном случае удаляем из упорядоченного множества OSetA минимальный элемент, и если он принадлежит еще и множеству OSetB, то добавляем его в аккумулятор, иначе находим пересечение нового упорядоченного множества OSetA и неизмененного OSetB.

Функция пересечения более чем двух упорядоченных множеств реализуется аналогично с объединением:

```

intersection([OSet1, OSet2 | []]) ->
    intersection(OSet1, OSet2);

intersection([OSet1, OSet2 | OSetsListTail]) ->
    OSetIntersection = intersection(OSet1, OSet2),
    intersection([OSetIntersection | OSetsListTail]).

```

### 2.5.3. Разность

Операция разности двух упорядоченных множеств, как и операция пересечения, реализована перебором одного из упорядоченных множеств.

```

subtract(OSetA, {nil, black, nil, nil}) ->
    OSetA;

```

Вычитание из упорядоченного множества OSetA пустого множества даст упорядоченное множество OSetA.

```

subtract(OSetA, OSetB) ->
    OSetBLeft = min(OSetB),
    OSetBNew = del_element(OSetBLeft, OSetB),

```

```

IsElem = is_element(OSetBLeft, OSetA),
if
    IsElem == true ->
        OSetANew = del_element(OSetBLeft, OSetA),
        subtract(OSetANew, OSetBNew);
    IsElem == false ->
        subtract(OSetA, OSetBNew)
end.

```

Если же из OSetA вычитаем непустое OSetB, то удаляем из множества OSetB минимальный элемент. Если он принадлежит еще и OSetA, то удаляем его из старого OSetA и вычитаем из нового множества OSetA новое упорядоченное множество OSetB. Иначе вычитаем из неизмененного OSetA новое множество OSetB.

### 3. Сравнение с модулями sets и ordsets

В работе произведено сравнение времени выполнения стандартных операций реализованной мной структуры со стандартными структурами языка Erlang. Реализация упорядоченного множества oset [4] сравнивается со стандартным упорядоченным множеством ordsets [5] и стандартным множеством sets [6].

В ходе сравнения данные считываются из текстового файла, записываются в структуру и для каждой структуры проводятся замеры времени выполнения ее функций. Замер происходит дважды. В первый раз в текстовом файле находится 100 000 чисел от 0 до 2 147 483 647 и 99 997 уникальных значений, а во второй от 0 до 10 000 и 10 000 уникальных значений. Время указано в секундах.

Ниже приведены таблицы замеров времени выполнения функций модулей ordsets, oset и sets.

Таблица 1 — Таблица времени выполнения с 99997 элементами в структуре

|             | ordsets  | oset     | sets     |
|-------------|----------|----------|----------|
| add_element | 1,93E-03 | 4,19E-05 | 4,65E-05 |
| del_element | 2,50E-03 | 4,80E-05 | 4,64E-05 |
| is_element  | 4,63E-03 | 1,85E-06 | 4,51E-07 |
| to_list     | 6,00E-08 | 2,44E-02 | 1,21E-02 |
| from_list   | 7,39E-03 | 5,32E-01 | 5,91E-01 |
| is_set      | 4,80E-03 | 1,08E-02 | 8,00E-08 |
| union       | 2,10E-02 | 4,91E-01 | 1,53E+00 |
| intesection | 1,59E-02 | 7,63E-01 | 5,70E-02 |
| subtract    | 1,86E-02 | 7,66E-01 | 6,13E-02 |
| is_subset   | 2,10E-07 | 1,94E-06 | 9,69E-03 |
| is_disjoint | 2,59E-04 | 1,88E-01 | 1,55E-02 |
| fold        | 1,36E-02 | 3,19E-02 | 1,83E-02 |
| filter      | 1,75E-02 | 2,98E-01 | 2,46E-02 |

Таблица 2 — Таблица времени выполнения с 10000 элементами в структуре

|             | ordsets  | oset     | sets     |
|-------------|----------|----------|----------|
| add_element | 2,65E-04 | 3,70E-05 | 3,69E-05 |
| del_element | 6,03E-05 | 3,72E-05 | 3,76E-05 |
| is_element  | 3,60E-04 | 1,36E-06 | 4,44E-07 |
| to_list     | 7,00E-08 | 2,08E-03 | 9,33E-04 |
| from_list   | 6,13E-04 | 3,19E-02 | 1,79E-02 |
| is_set      | 3,31E-04 | 1,18E-03 | 7,00E-08 |
| union       | 6,01E-04 | 2,43E-02 | 1,07E-02 |
| intesection | 6,59E-04 | 8,38E-02 | 4,22E-03 |
| subtract    | 3,70E-04 | 8,53E-02 | 4,64E-03 |
| is_subset   | 3,61E-05 | 8,64E-03 | 3,11E-03 |
| is_disjoint | 9,00E-08 | 8,40E-07 | 8,81E-04 |
| fold        | 7,58E-04 | 2,23E-03 | 9,14E-04 |
| filter      | 1,01E-03 | 1,78E-02 | 1,70E-03 |

### 3.1. Вставка и удаление

В приведенных ниже временных показателях указано среднее время считывания 100 000 чисел из файла и занесения их в структуру.

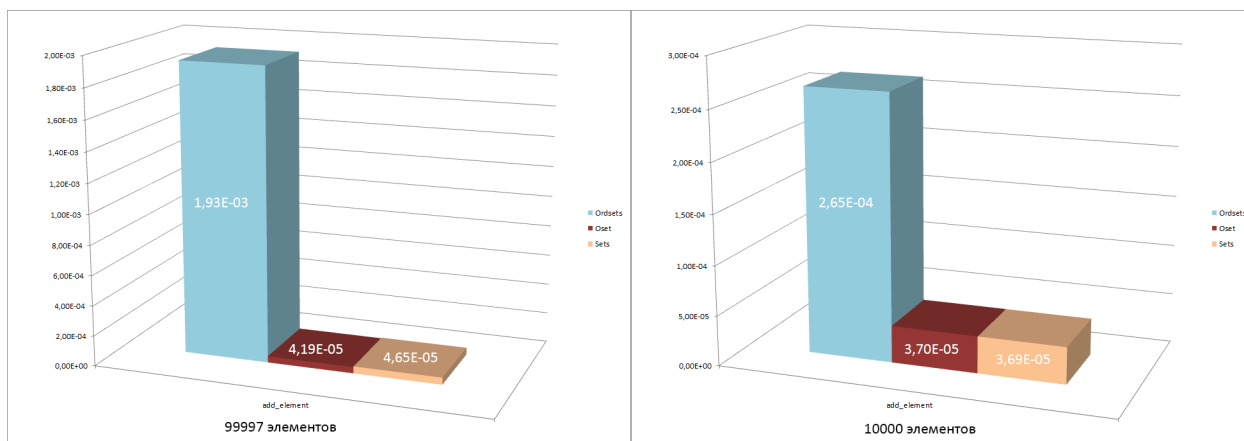


Рисунок 5 — Замер времени выполнения операции вставки

Аналогично и для операции удаления - время считывания чисел из файла и удаление их из структуры.

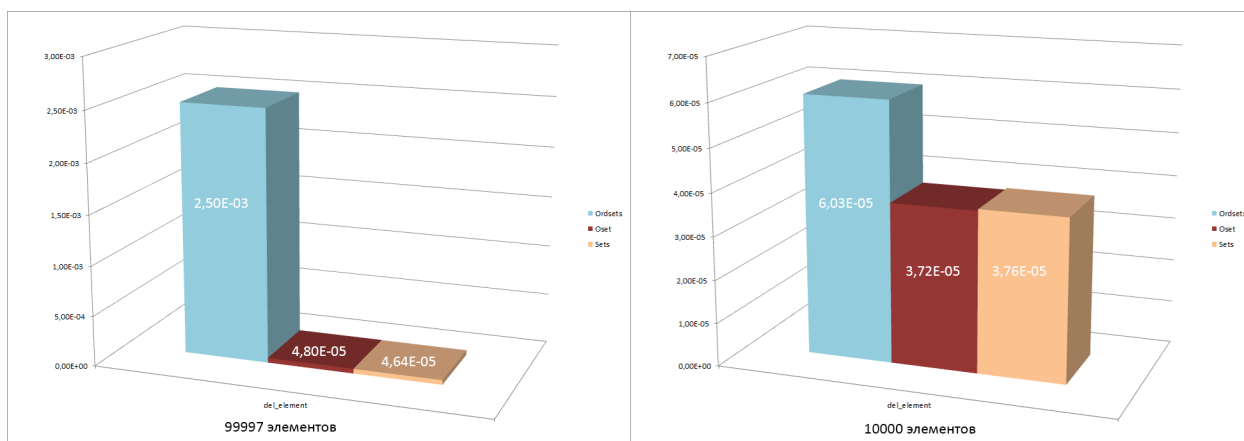


Рисунок 6 — Замер времени выполнения операции удаления

Как видно из рисунков 5 и 6, время выполнения операций вставки и удаления из модуля oset сопоставимо с временем выполнения



операций в модуле sets и существенно меньше времени выполнения этих операций в модуле ordsets. Это связано с тем, что упорядоченное множество в модуле ordsets реализовано списком Erlang, а операции вставки и удаления линейны.

### 3.2. Логические функции

Логические функции, такие как `is_element`, `is_subset` и `is_disjoint`, запускаются по 100 раз каждая, и в результат идет среднее время выполнения.

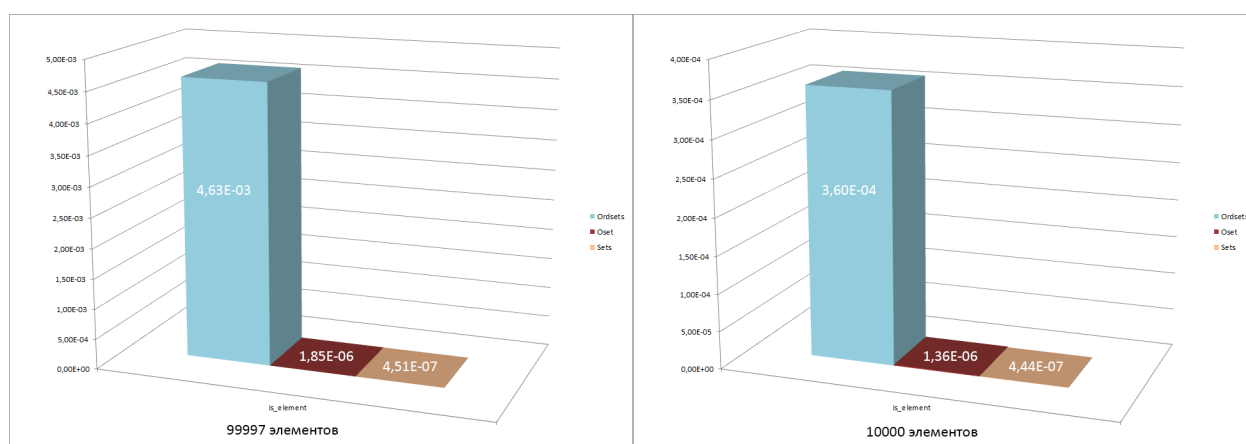


Рисунок 7 — Замер времени выполнения проверки на принадлежность элемента множеству

Благодаря тому, что модуль `oset` реализует упорядоченное множество на основе красно-черного дерева, операция проверки на принадлежность элемента множеству работает примерно за то же время, что и у модуля `sets`, и на несколько порядков быстрее, чем у модуля `ordsets`, так как в нем эта операция реализована перебором всех элементов списка.

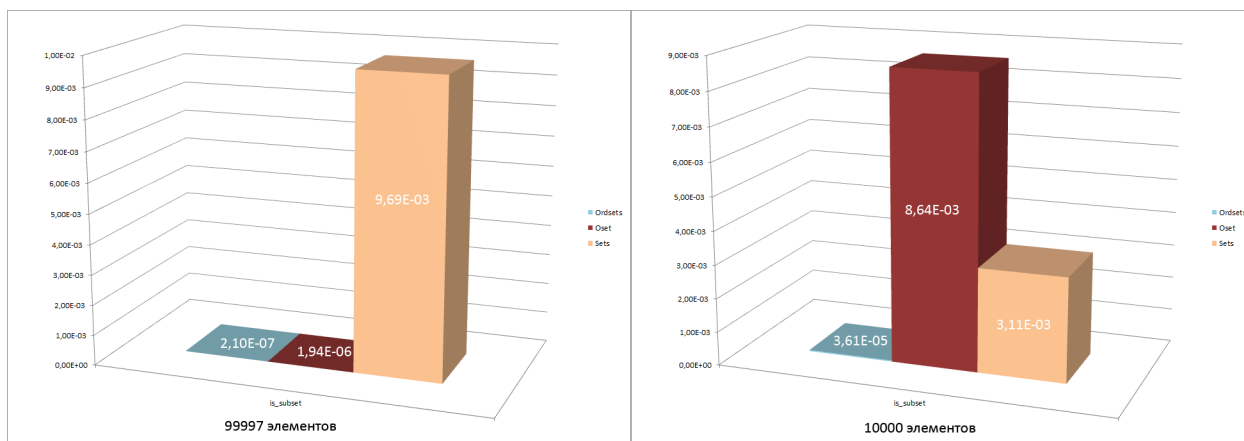


Рисунок 8 — Замер времени выполнения проверки на то, является ли одно множество подмножеством другого

При большом объеме данных множества реализация проверки в модуле sets заметно уступает по времени выполнения модулям ordsets и oset. Это связано с тем, что в модуле sets проверка реализована последовательным перебором элементов одного множества и проверкой на его принадлежность другому. При малом объеме данных реализация в модуле ordsets работает быстрее из-за реализации структуры данных с помощью списка Erlang.

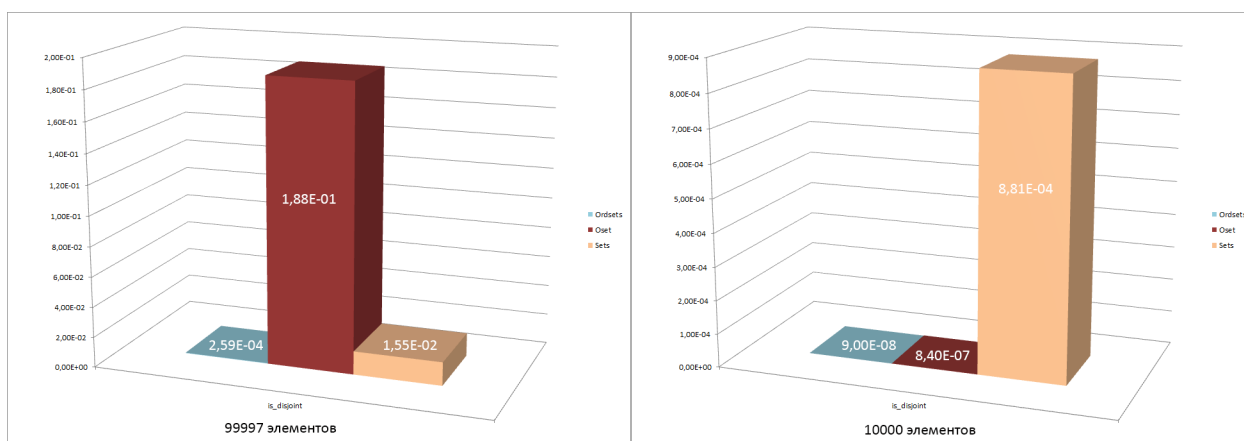


Рисунок 9 — Замер времени выполнения проверки на непересекаемость двух упорядоченных множеств

Реализация данной проверки в модуле sets при малом количестве данных работает медленнее, как и в случае с проверкой на то, является ли одно множество подмножеством другого, из-за последовательного перебора элементов одного множества. При большом объеме данных рекурсивная реализация oset уступает реализациям из модулей ordsets и sets.

### 3.3. Перевод в список и обратно, свертка и фильтрация

При замере времени, как и с логическими функциями, каждая функция запускается по 100 раз, а в результат идет среднее время выполнения.

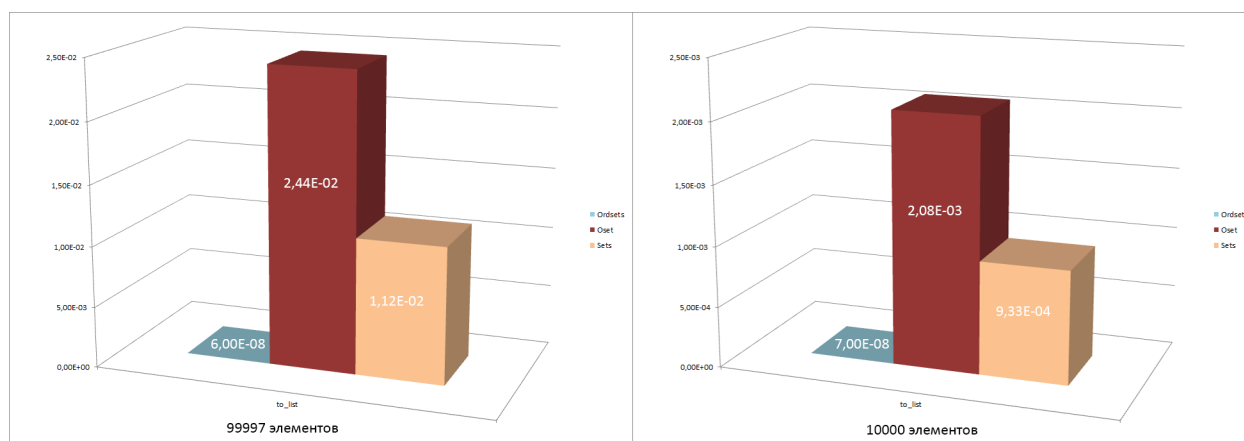


Рисунок 10 — Замер времени выполнения перевода множества в список

Самой быстрой операцией перевода множества в список является реализация из модуля ordsets, так как само множество реализовано с помощью списка. Реализация модуля sets использует операцию свертки и поэлементно заполняет список. Реализация модуля oset рекурсивно добавляет в список значение корня и добавляет к нему в начало список из левого поддерева, а в конец - из правого.

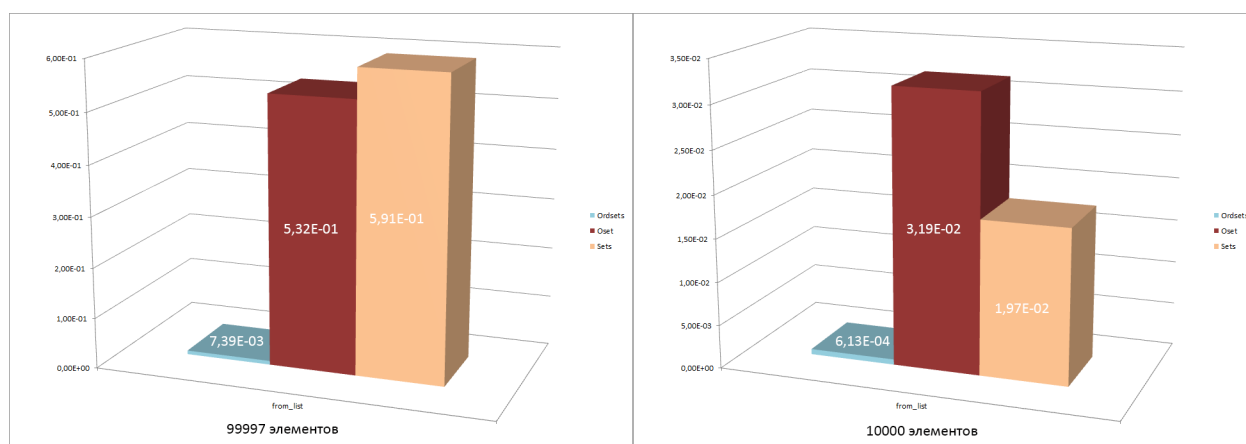


Рисунок 11 — Замер времени выполнения перевода списка в множество

На большом объеме множества реализации из модулей oset и sets работают приблизительно одинаково. Реализация модуля ordsets работает быстрее, так как она просто сортирует список. На малом объеме данных реализация модуля oset уступает реализации модуля sets.

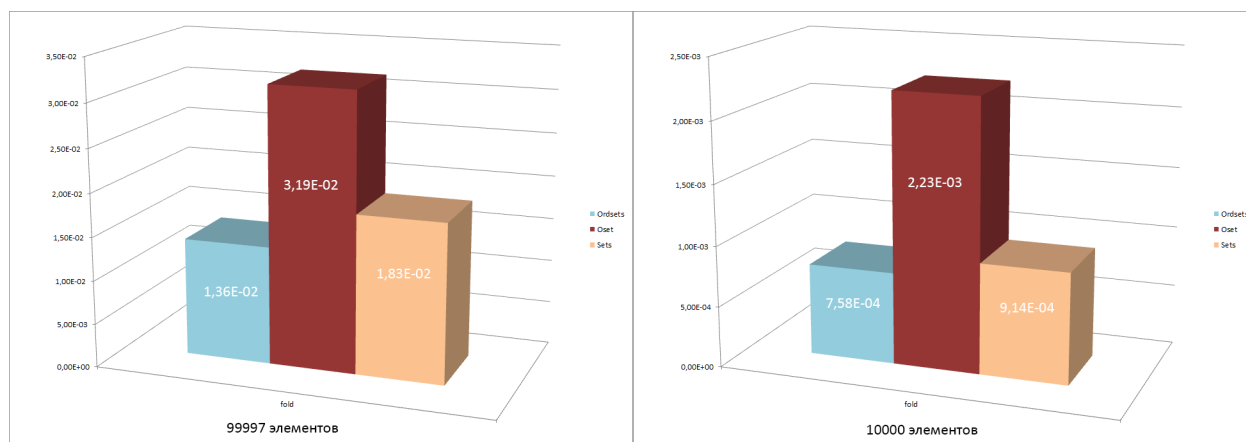


Рисунок 12 — Замер времени выполнения свертки

Свертка проверялась на функции сложения. Результатом ее выполнения являлась сумма элементов множества. Erlang умеет работать с большими числами, поэтому ошибок при вычислении свертки

не происходило. Показатели времени выполнения операции свертки не сильно отличаются друг от друга, несмотря на то, что свертка в модуле ordsets реализована стандартной операцией свертки над списком.

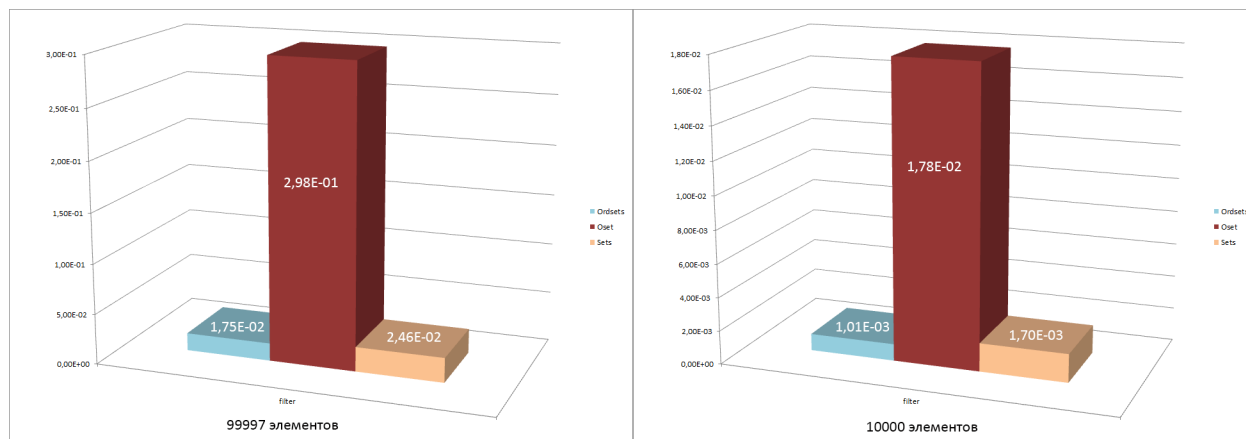


Рисунок 13 — Замер времени выполнения фильтрации

Фильтрация проверялась на предикате проверяющем четность числа. Результатом ее выполнения являлось множество четных элементов. Операция фильтрации множества в модуле oset по времени выполнения уступает реализациям модулей sets и ordsets. Отставание по времени связано с тем, что реализация oset использует перевод множества в список и стандартную реализацию операции фильтрации для списка.

### 3.4. Объединение, пересечение, разность

Операции объединения, пересечения и разности запускаются по 100 раз, и в результат идет среднее время выполнения.

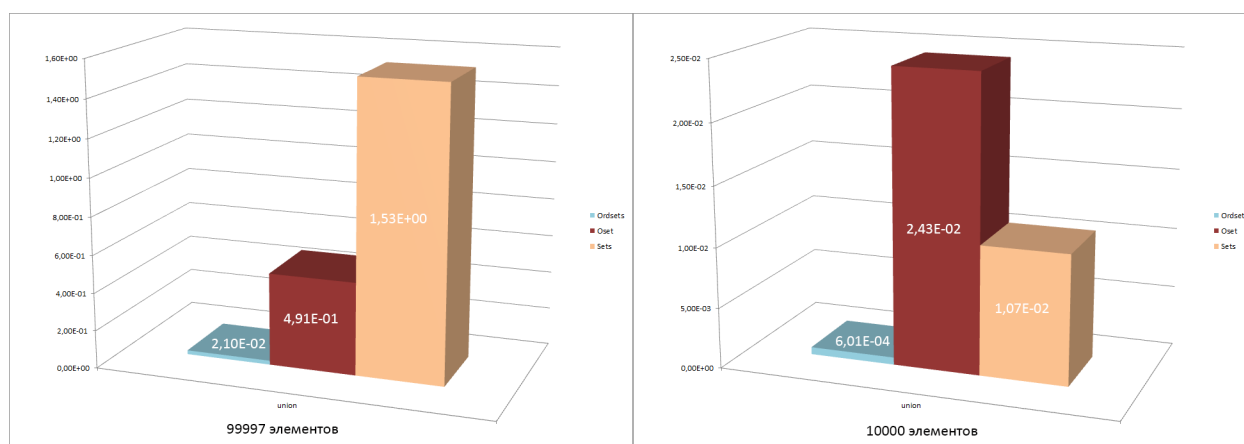


Рисунок 14 — Замер времени выполнения объединения двух множеств

На большом объеме данных реализация модуля sets уступает двум другим, потому что реализована с помощью свертки. На малом объеме данных в модуле oset самая медленная реализация операции объединения двух множеств, так как реализована рекурсивно. Реализация модуля ordsets в обоих случаях работает быстрее. Это происходит из-за реализации самого множества с помощью списка и быстроты операций с ним.

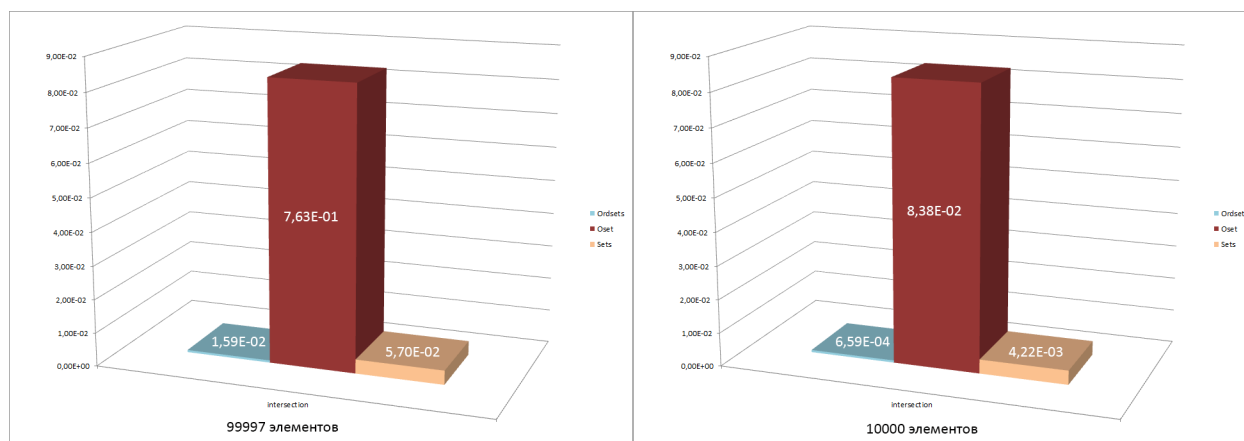


Рисунок 15 — Замер времени выполнения пересечения двух множеств

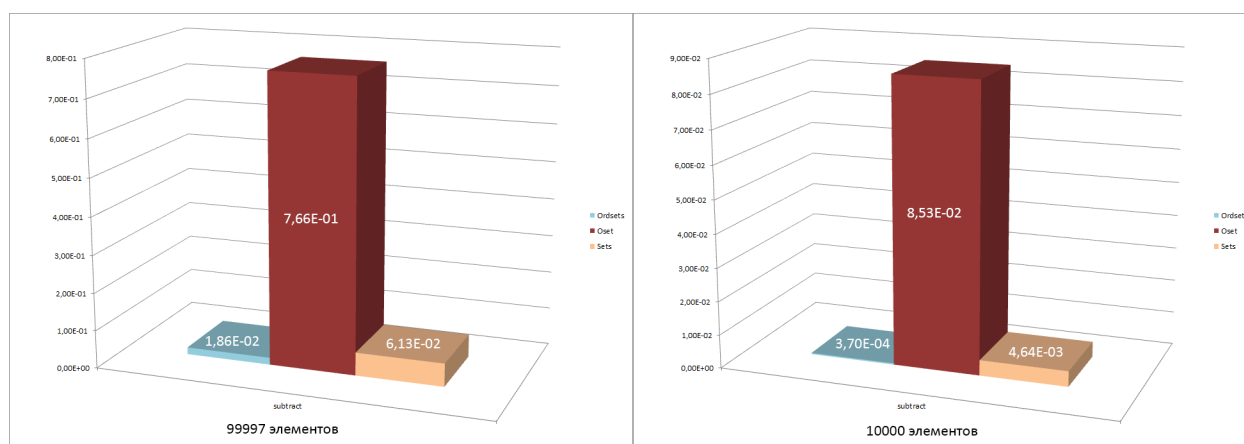


Рисунок 16 — Замер времени выполнения разности двух множеств

Время выполнения операций пересечения двух упорядоченных множеств и их разности в модуле `oset` уступает времени выполнения этой же операции в модулях `sets` и `ordsets`. Длительность выполнения связана с последовательным перебором всех элементов одного из множеств.

## Заключение

В рамках работы изучены принципы функционального программирования, а также реализовано упорядоченное множество на основе красно-черного дерева. Было произведено сравнение времени выполнения основных функций модулей `ordsets`, `oset`, `sets` и проанализирована зависимость времени выполнения от реализации структуры данных.

## Список литературы

1. Erlang. — URL: <https://ru.wikipedia.org/wiki/Erlang>.

2. *Кормен Т., Лейзерсон Ч., Ривест Р.* Алгоритмы: Построение и анализ. — 6-е изд. — М. : МЦНМО, 2001. — С. 955.
3. The missing method: Deleting from Okasaki's red-black trees. — URL: <http://matt.might.net/articles/red-black-delete/>.
4. Repository VladBytskyuk/osec. — URL: <https://github.com/VladBytskyuk/Osec-Erlang/blob/osec.erl>.
5. Repository Erlang-OTP/ordsets. — URL: <https://github.com/blackberry/Erlang-OTP/blob/master/lib/stdlib/src/ordsets.erl>.
6. Repository Erlang-OTP/sets. — URL: <https://github.com/blackberry/Erlang-OTP/blob/master/lib/stdlib/src/sets.erl>.