



Data Structures and Algorithms

Алгоритмы.

Ряд Фибоначчи. Реализация на Python и Java.



Ряд Фибоначчи

Ряд (последовательность) Фибоначчи — последовательность целых чисел. Задается линейным рекуррентным соотношением.

$$F_0=0, F_1=1, F_n=F_{n-1}+F_{n-2}$$

$$n \geq 2, n \in \mathbb{Z}$$

Иногда последовательность Фибоначчи продолжают и в область отрицательных чисел для этого используется «обратная формула».

$$F_n = F_{n+1} + F_{n+2}$$



Сведения о ряде Фибоначчи

$$F_1 + F_2 + F_3 + F_4 + \dots + F_n = F_{n+2} - 1$$

$$F_1 + F_3 + F_5 + F_7 + \dots + F_{2n-1} = F_{2n}$$

$$F_2 + F_4 + F_6 + F_8 + \dots + F_{2n} = F_{2n+1} - 1$$

Формула Бине выражает в явном виде зависимость:

$$F_n(n) = \frac{\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n}{\sqrt{5}} = \frac{\varphi^n - (-\varphi)^{-n}}{2\varphi - 1}$$

где $\varphi = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$ золотое сечение



Применение и способ вычисления ряда Фибоначчи

Ряды Фибоначчи используются как в математических исследованиях, в моделировании биологических процессов и в некоторых алгоритмах (например в алгоритме поиска Фибоначчи). Поэтому рассмотрения способов генерации этой последовательности выглядит довольно интересным. Наиболее часто используются следующие подходы:

- 1) Циклический
- 2) Рекурсивный
- 3) Рекурсивный плюс мемоизация

Рассмотрим реализацию этих подходов на Python и Java.



Реализация алгоритма на Python



Генерация с помощью цикла

```
def fibonacci_sequence(n):  
    result = 0  
    next_element = 1  
    index = 0  
    while index < n:  
        next_element, result = next_element+result, next_element  
        index += 1  
    return result
```



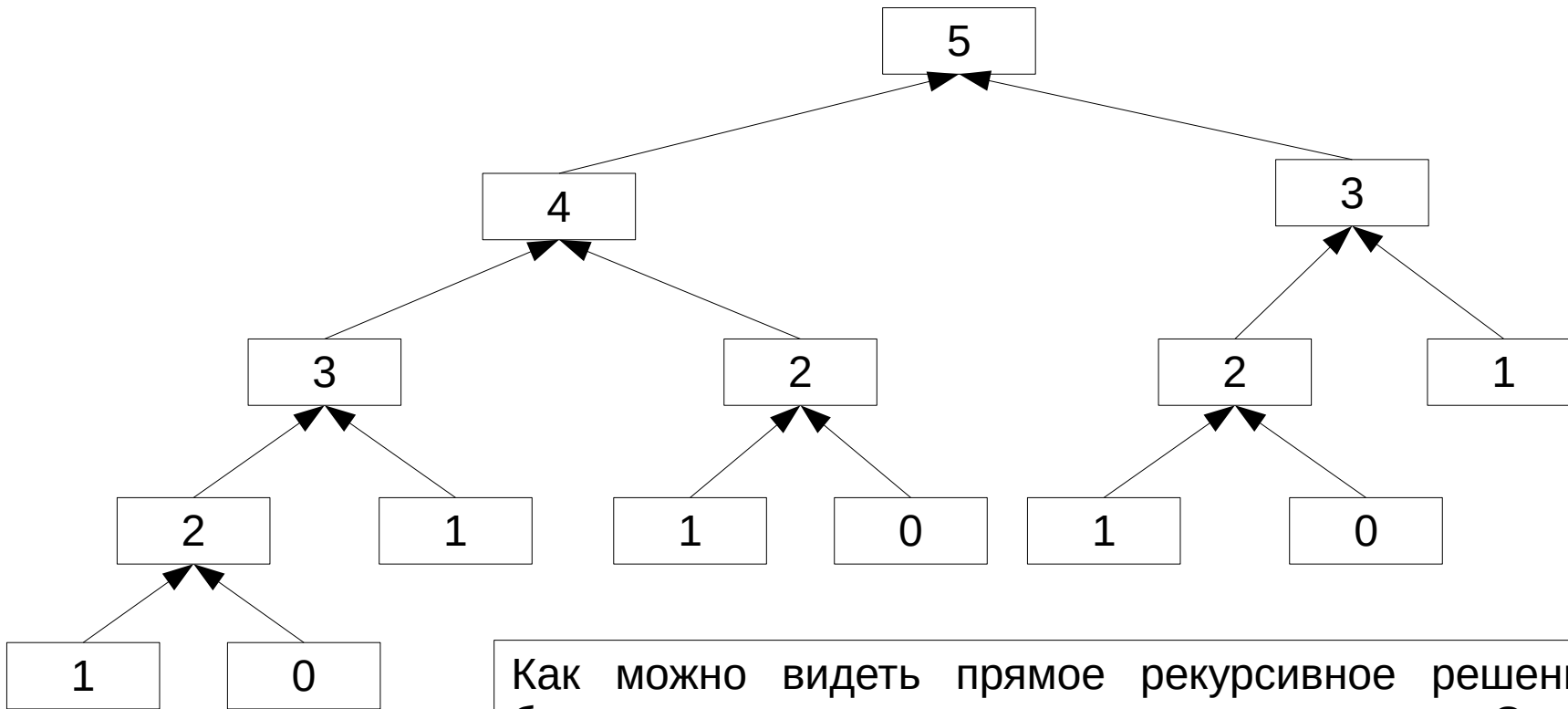
Генерация с помощью рекурсии

```
def fibonacci_sequence(n):  
    if n == 0:  
        return 0  
    elif n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return fibonacci_sequence(n-1)+fibonacci_sequence(n-2)
```

Такое решение хоть и простое, но обладает существенными недостатками. При таком решении получается параллельная (множественная) рекурсия. Поэтому довольно быстро количество рекурсивных вызовов превышает предельно допустимое и вычисляется очень долго. Например уже вычисление 50 члена ряда Фибоначчи становится очень долгим.



Причины большой ресурсоемкости данного решения



Как можно видеть прямое рекурсивное решение приведет к большому количеству рекурсивных вызовов. Эти вызовы часто идут с одним и тем же параметром. Значит применение мемоизации сможет значительно ускорить данное решение.



Генерация с помощью рекурсии с мемоизацией

```
mem = dict() ◀ Хранилище для использованных параметров функции
```

```
def fibonacci_sequince(n):
```

```
    if n in mem: ◀ Если параметр уже был использован то просто возвращаем результат  
        return mem[n]
```

```
    if n == 0: ◀ Если нет то вычисляем значение и помещаем в хранилище  
        mem[n] = 0
```

```
    elif n == 1:  
        mem[n] = 1
```

```
    else:  
        mem[n] = fibonacci_sequince(n-1)+fibonacci_sequince(n-2)  
    return mem[n]
```

Применение мемоизации снимает проблему множественных вызовов. Теперь вычисление 50 члена ряда Фибоначчи не представляет труда.



Java

Реализация алгоритма на Java



Реализация с помощью цикла

```
public static BigInteger fibonacciSequence(int n) {  
    BigInteger result = BigInteger.ZERO;  
    BigInteger next = BigInteger.ONE;  
    int currentIndex = 0;  
    for (; currentIndex < n;) {  
        next = result.add(next);  
        result = next.subtract(result);  
        currentIndex++;  
    }  
    return result;  
}
```



Реализация с помощью рекурсии

```
public static BigInteger fibonacciSequence(int n) {  
    if (n == 0) {  
        return BigInteger.ZERO;  
    }  
    if (n == 1) {  
        return BigInteger.ONE;  
    }  
    return fibonacciSequence(n - 1).add(fibonacciSequence(n - 2));  
}
```

Терминальная часть

Рекурсивная



Реализация с помощью рекурсии и мемоизации

```
static Map<Integer, BigInteger> mem = new HashMap<>();  
  
public static BigInteger fibonacciSequince(int n) {  
    BigInteger result = mem.get(n);  
    if (result != null) {  
        return result;  
    } else if (n == 0) {  
        mem.put(0, BigInteger.ZERO);  
    } else if (n == 1) {  
        mem.put(1, BigInteger.ONE);  
    } else {  
        mem.put(n, fibonacciSequince(n - 1).add(fibonacciSequince(n - 2)));  
    }  
    return mem.get(n);  
}
```

Хранилище для хранения

Если параметр уже был использован то просто возвращаем результат

Если нет то вычисляем значение и помещаем в хранилище



Теорема Цекендорфа

Теорема Цекендорфа гласит, что всякое натуральное число можно единственным образом представить в виде суммы одного или нескольких различных чисел Фибоначчи так, чтобы в этом представлении не оказалось двух соседних чисел из последовательности Фибоначчи.

Для любого натурального числа N существуют натуральные числа

$$c_i \geq 2, c_{i+1} > c_i + 1$$

$$N = \sum_{i=0}^k F(c_i)$$

Где c_i член ряда Фибоначчи

Например, представление Цекендорфа для $100 = 89 + 8 + 3$.

В то же время разложения вида:

$$100 = 89 + 8 + 2 + 1$$

$$100 = 55 + 34 + 8 + 3$$

не являются представлением Цекендорфа поскольку 1 и 2 или 34 и 55 являются последовательными числами Фибоначчи.



Цель исследования

Целью исследования является реализация алгоритма для нахождения представления Цекендорфа для произвольного натурального числа. Также можно исследовать количество членов в подобном разложении.

В основу реализации этого алгоритма положим вычисление n члена ряда Фибоначчи рекурсивным методом с использованием мемоизации. Так, как при решении нам явно потребуются все промежуточные результаты, то будем использовать подход с хранением всех промежуточных вычислений.



Описание алгоритма

- 1) Находим такое целое число k что $F(k) \leq N$ где N это число представление Цекендрофа которого мы ищем.
- 2) Если $F(k) \leq N$ заносим $F(k)$ в результирующее разбиение и указываем новое значение N как $N - F(k)$. Уменьшаем значение k на единицу. Переходим к пункту **3**.
- 3) Если $N=0$ **заканчиваем алгоритм** в противном случае возвращаемся к пункту **2**.



Вычисление k члена ряда

```
static Map<Integer, BigInteger> mem = new HashMap<>();

public static BigInteger fibonacciSequince(int n) {
    BigInteger result = mem.get(n);
    if (result != null) {
        return result;
    } else if (n == 0) {
        mem.put(0, BigInteger.ZERO);
    } else if (n == 1) {
        mem.put(1, BigInteger.ONE);
    } else {
        mem.put(n, fibonacciSequince(n - 1).add(fibonacciSequince(n - 2)));
    }
    return mem.get(n);
}
```



Получение представления Цекендорфа

```
public static List<BigInteger> representationOfZeckendorf(BigInteger number) {  
    List<BigInteger> roz = new ArrayList<>();  
    int k = 0;  
    for (; fibonacciSequence(k).compareTo(number) <= 0;) {  
        k = k + 1;  
    }  
    for (; number.compareTo(BigInteger.ZERO) > 0;) {  
        if (fibonacciSequence(k).compareTo(number) <= 0) {  
            BigInteger n = fibonacciSequence(k);  
            roz.add(n);  
            number = number.subtract(n);  
        }  
        k = k - 1;  
    }  
    return roz;  
}
```



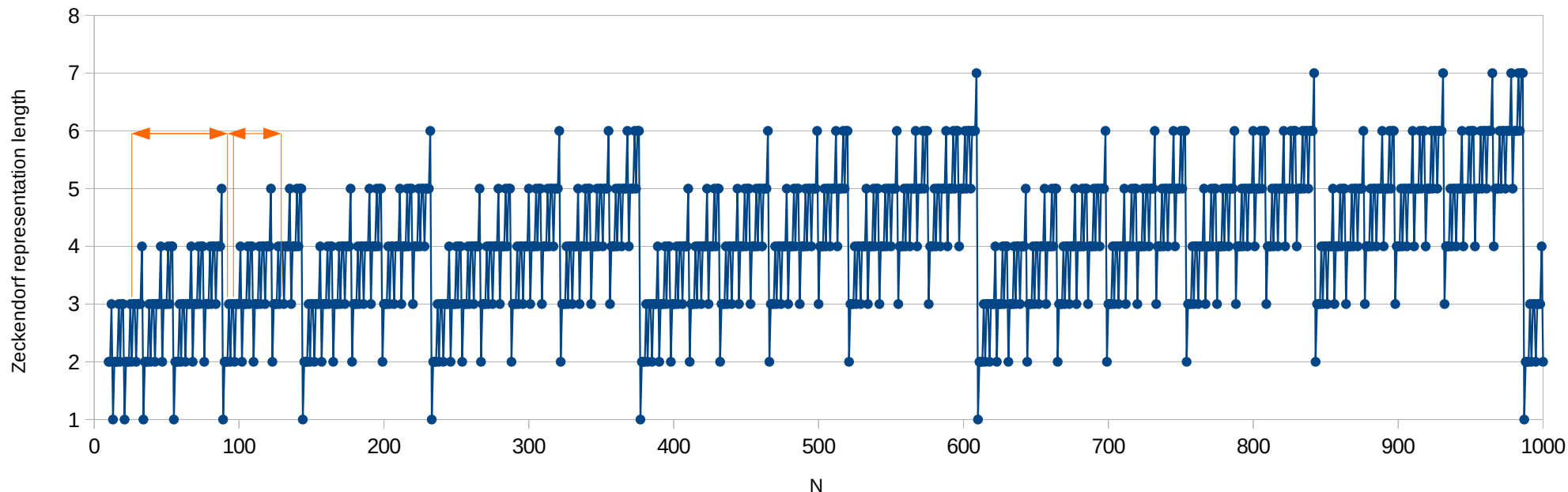
Пример использования

```
public static void main(String[] args) {  
    System.out.println(representationOfZeckendorf(BigInteger.valueOf(100)));  
}
```

В результате работы получим [89, 8, 3] что является правильным представлением.



Результаты исследования



На графике вы видите зависимость длины представления в зависимости от числа. Эта зависимость носит любопытную фрактальную природу. Один элемент постоянно используется в последующих элементах(выделено на графике), и дальше структуры создаются на основе подобных конструкций.



Список литературы

- 1) Дональд Кнут. Искусство программирования, том 1. Основные алгоритмы = The Art of Computer Programming, vol. 1. Fundamental Algorithms. — 3-е изд. — М.: «Вильямс», 2006. — С. 720. — ISBN 0-201-89683-4.
- 2) Теорема Цекендорфа